

UNIVERSIDAD DE EL SALVADOR
FACULTAD DE INGENIERÍA Y ARQUITECTURA
ESCUELA DE INGENIERÍA ELÉCTRICA



“Sistema de lectura de medidores de energía eléctrica basado en Protocolos de Internet”

PRESENTADO POR:
DAVID ARTURO CAMPOS PÉREZ
RONALD EDWIN DE LA CRUZ CHINCHILLA

PARA OPTAR AL TÍTULO DE:
INGENIERO ELECTRICISTA

CIUDAD UNIVERSITARIA, OCTUBRE DE 2006

UNIVERSIDAD DE EL SALVADOR

RECTORA :

DRA. MARÍA ISABEL RODRÍGUEZ

SECRETARIA GENERAL :

LICDA. ALICIA MARGARITA RIVAS DE RECINOS

FACULTAD DE INGENIERIA Y ARQUITECTURA

DECANO :

ING. MARIO ROBERTO NIETO LOVO

SECRETARIO :

ING. OSCAR EDUARDO MARROQUÍN HERNÁNDEZ

ESCUELA DE INGENIERÍA ELECTRICA

DIRECTOR :

ING. LUIS ROBERTO CHÉVEZ PAZ

UNIVERSIDAD DE EL SALVADOR
FACULTAD DE INGENIERÍA Y ARQUITECTURA
ESCUELA DE INGENIERÍA ELÉCTRICA

Trabajo de Graduación previo a la opción al Grado de:

INGENIERO ELECTRICISTA

Título

:

“Sistema de lectura de medidores de energía eléctrica basado en Protocolos de Internet”

Presentado por

:

DAVID ARTURO CAMPOS PÉREZ
RONALD EDWIN DE LA CRUZ CHINCHILLA

Trabajo de Graduación aprobado por :

Docente Director

:

ING. LUIS ESCOBAR BRIZUELA

San Salvador, Octubre de 2006

Trabajo de Graduación Aprobado por:

Docente Director :

ING. LUIS ESCOBAR BRIZUELA

ACTA DE CONSTANCIA DE NOTA Y DEFENSA FINAL

En esta fecha, 18 de octubre de 2006, en el Centro de Cómputo de esta Escuela, a las diecisiete horas con treinta minutos, en presencia de las siguientes autoridades de la Escuela de Ingeniería Eléctrica de la Universidad de El Salvador:

1. Ing. Luis Roberto Chévez Paz
Director
2. Ing. Gerardo Marvín Hernández
Secretario



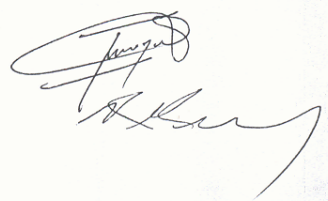
Firma:



Y, con el Honorable Jurado de Evaluación integrado por las personas siguientes:

Firma:

1. Ing. Marvín Mauricio Flores García
2. Ing. José Roberto Ramos



Se efectuó la defensa final reglamentaria del Trabajo de Graduación:

“Sistema de lectura de medidores de energía eléctrica basado en Protocolos de Internet”

A cargo de los Bachilleres:

CAMPOS PEREZ, DAVID ARTURO
DE LA CRUZ CHINCHILLA, RONALD EDWIN

Habiendo obtenido el presente Trabajo una nota final, global de: 8.4

(Ocho punto Cuatro)

TABLA DE CONTENIDOS

Capítulo / Sección	Título	Página
INTRODUCCIÓN		IX
CAPÍTULO I		1
GENERALIDADES		1
1.0	Descripción del Tema	1
1.1	Objetivos	2
1.1.1	Objetivo General	2
1.1.2	Objetivos Específicos	2
1.2	Justificación	2
1.3	Alcances	3
1.4	Limitaciones	3
CAPÍTULO II		4
TESIS PREVIA		4
Introducción		4
2.0	Descripción General	5
2.0.1	Tarjeta del medidor de energía	6
2.0.2	Tarjeta de la etapa de memoria	9
2.0.3	Tarjeta de Temporización	10
2.1	Protocolo de Comunicación y Ambiente Gráfico	11
2.2	Cambios a realizar	13
CAPÍTULO III		16
TEORÍA BÁSICA		16
Introducción		16
3.0	Modelo OSI	17
3.1	Modelo TCP/IP	18
3.2	Comparación entre el modelo OSI y TCP/IP	20
3.3	Acceso a red (Capa 1)	21
3.3.1	IEEE Std 802.3 (Ethernet)	21
3.3.2	Reglas del IEEE para la denominación de Ethernet	22
3.3.3	Entramado de la capa de acceso a red	22
3.3.4	Formato de la trama MAC IEEE 802.3	25
3.3.5	Campos de la trama MAC IEEE 802.3	26
3.4	Internet (Capa 2)	28
3.4.1	Protocolo de Internet (IPv4)	28
3.4.2	Modelo de operación	28
3.4.3	Descripción de funciones	30
3.4.4	Formato de la cabecera de Internet	31
3.5	Transporte (Capa 3)	34
3.5.1	Protocolo de Control de Transmisión (TCP)	34
3.5.2	Operación	34

3.5.3	Modelo de Operación	36
3.5.4	Formato de la cabecera TCP	38
3.6	Modbus/TCP (Capa 4)	41
3.6.1	¿Por qué Modbus/TCP?	41
3.6.2	Especificaciones Modbus/TCP	43
3.6.2.1	Introducción	43
3.6.2.2	Concepto	44
3.6.2.3	Modelo cliente-servidor	44
3.6.2.4	Modbus sobre TCP/IP Unidad de Dato de Aplicación (ADU). 45	
3.6.2.5	Modelo de la arquitectura de componentes Modbus	49
3.6.2.6	Administrador de Conexiones TCP	52
3.6.2.7	Descripción del Administrador de Conexión	54
3.6.2.8	Uso del Stack TCP/IP	55
3.6.2.9	Capa de Aplicación de Comunicación	58
3.6.2.9.1	Cliente Modbus	58
3.6.2.9.2	Servidor Modbus	65
3.7	MODBUS sobre línea serial	71
3.7.1	Descripción de Protocolo	71
3.7.2	Capa de enlace de datos MODBUS	72
3.7.2.1	Principio del Protocolo MODBUS maestro/esclavo	72
3.7.2.2	Reglas de direccionamiento MODBUS	74
3.7.2.3	Descripción de la trama MODBUS	74
3.7.2.4	Diagramas de estado Maestro / Esclavos	75
3.7.2.4.1	Diagrama de estado del maestro	76
3.7.2.4.2	Diagrama de estado del esclavo	77
3.7.2.5	Los dos modos de transmisión serial	78
3.7.2.6	Modo de Transmisión RTU	78
3.7.2.7	Entramado de un mensaje MODBUS RTU	80
3.7.2.8	Verificación de CRC	82
CAPÍTULO IV		83
COMPONENTES ELECTRÓNICOS		83
Introducción		83
4.0	RTL8019AS	83
4.0.1	Características principales	83
4.0.2	Diagrama de pines	84
4.0.3	Descripción de pines	85
4.0.4	Descripción de funcionamiento	88
4.0.4.1	Modo de operación	88
4.0.4.2	Recepción de paquetes	89
4.0.4.3	Transmisión de paquetes	90
4.0.4.4	DMA remoto	92
4.0.5	Descripción de registros	93
4.0.6	Funciones de Registros	96
4.1	Microcontrolador PIC16F877	98

4.1.1	Características de Funcionamiento	98
4.1.2	Diagrama de pines	99
4.1.3	Descripción de pines	99
4.1.4	Comunicación Asíncrona SCI.....	100
4.1.5	Comunicación Síncrona SPI	100
4.2	MAX232	101
4.2.1	Descripción.....	101
4.2.2	Diagrama de pines	102
4.2.3	Descripción de pines	102
4.2.4	Circuito de operación típica	103
CAPÍTULO V		104
HARDWARE Y SOFTWARE		104
Introducción		104
5.0	Diagrama de bloques	106
5.1	Diagrama de conexión	106
5.2	Software del sistema de comunicación del medidor	108
5.2.1	Software en la tarjeta (PIC16F877)	108
5.2.2	Software en la computadora (Interfase Gráfica LabVIEW)	108
5.2.3	Software en el medidor (PIC16F877).....	108
5.3	Interfase Gráfica	109
5.3.1	El lenguaje de programación LabVIEW	109
5.3.2	Flujograma de la interfase gráfica del usuario	110
5.3.2.1	Programa Principal.....	110
5.3.2.2	Subrutina para leer datos actuales del medidor	111
5.3.2.3	Subrutina de descarga del medidor de valores rms y de potencia	112
5.3.2.4	Subrutina de generación de repote HTML	113
5.3.3	Interfase gráfica del usuario	114
5.3.3.1	VI Principal.....	114
5.3.3.2	VI de lectura actual del medidor de valores rms y de potencia	115
5.3.4	VI de descarga del medidor de valores rms y de potencia.....	115
5.3.5	VI de generación de reporte HTML.....	116
5.3.6	VI de generación de Gráficas de Energía	116
RECOMENDACIONES		X
CONCLUSIONES		XI
REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS		XII

ANEXOS

Anexo	Título	Página
A.1	Mapeo de Registros para el Protocolo MODBUS/TCP	1
A.2	Manual de usuario	7
A.3	Lista de Componentes y Precios.....	26
A.4	Circuito Impreso de la Tarjeta.....	27
A.5	Flujogramas del Programa del Microcontrolador	30
A.6	Código del Programa.....	36
A.7	Glosario	144

LISTA DE TABLAS

Tabla	Título	Página
Tabla 3.1	Campos de tramas Ethernet	27
Tabla 3.2	Tipos de servicios de la cabecera IP	31
Tabla 3.3	Formato del campo de Tipo de servicio	32
Tabla 3.4	Funciones que maneja la precedencia.....	32
Tabla 3.5	Indicadores de la cabecera IP	32
Tabla 3.6	Significado de Tipo	40
Tabla 3.7.	Resultado de búsqueda de protocolos más usados en medidores internacionales.....	42
Tabla 3.8	Campos de la cabecera MODBUS	47
Tabla 3.9	Definición de los códigos de función públicos.....	47
Tabla 3.10	Organización de la memoria	49
Tabla 3.11	Codificación del ADU en la petición MODBUS.....	60
Tabla 3.12	Excepciones MODBUS.....	70
Tabla 3.13	Campos de direcciones MODBUS serial.....	74
Tabla 4.1	Pines de Alimentación de Potencia	85
Tabla 4.2	Pines de interfaz ISA BUS.....	85
Tabla 4.3	Pines de la Interfaz de Memoria (incluyendo BROM, EEPROM)	86
Tabla 4.4	Pines de la Interfaz del Medio.....	87
Tabla 4.5	Pines de salida del LED.....	88
Tabla 4.6	Tabla de registros del RTL8019AS.....	94
Tabla 4.7	Página de registro 0 del RTL8019AS	94
Tabla 4.8	Página de registro 1 del RTL8019AS	95
Tabla 4.9	Página de registro 2 del RTL8019AS	95
Tabla 4.10	Página de registro 3 del RTL8019AS.....	96
Tabla 4.11	Descripción de pines del PIC16F877	99
Tabla 4.12	Descripción de pines del MAX232.....	102
Tabla 4.13	Valores de C para una operación típica del MAX232.....	103
Tabla A.1.1	Mapeo de registros de lectura actual.....	1
Tabla A.1.2	Mapeo de registros del contador	2
Tabla A.1.3	Mapeo de registros del número de esclavo serial MODBUS	2
Tabla A.1.4	Mapeo de registros de Calibración	3
Tabla A.1.5	Mapeo de registros de descarga de datos del medidor	4
Tabla A.1.6	Mapeo de registros de descarga de datos del medidor con n=0x0...5	5
Tabla A.1.7	Mapeo de registros de descarga de datos del medidor con n=0xB9E	5
Tabla A.1.8	Mapeo de registros de registros reservados para uso futuro	6
Tabla A.2.1	Conexiones soportadas por el medidor para potencia activa.....	24
Tabla A.2.2	Conexiones soportadas por el medidor para potencia aparente	24
Tabla A.3.1	Lista de componentes y precios de la tarjeta.....	26

LISTA DE FIGURAS

Figura	Título	Página
Figura 2.1	Diagrama de bloques del medidor trifásico multifunción.	6
Figura 2.2	Diagrama de pines del IC ADE7754	7
Figura 2.3	Etapa de la señal de canales de voltaje y corriente	7
Figura 2.4	Tarjeta del IC ADE7754	8
Figura 2.5	Diagrama de implementación de una memoria con interfase SPI.	9
Figura 2.6	Tarjeta de Temporización donde se incluyen también el microcontrolador maestro y el convertidor TTL-RS232	10
Figura 2.7	Diagrama de bloques del sistema	11
Figura 2.8	VI principal.....	12
Figura 2.9	VI de calibración	13
Figura 2.10	Sistema de monitoreo a desarrollar.	15
Figura 3.1	Capas del Modelo OSI	17
Figura 3.2	Capas del Modelo TCP/IP	19
Figura 3.3	Comparación entre el modelo OSI y TCP/IP	20
Figura 3.4	Ubicación de Ethernet 802.3 dentro del Modelo OSI	23
Figura 3.5	Formato de la trama genérica	23
Figura 3.6	Formato de la trama MAC.....	25
Figura 3.7	Ubicación del Protocolo Internet en la jerarquía de protocolos	29
Figura 3.8	Formato de cabecera IP.....	31
Figura 3.9	Formato de Cabecera TCP.....	38
Figura 3.10	Formato de Pseudocabecera TCP.....	39
Figura 3.11	Mensajes en modelo cliente/servidor MODBUS/TCP.....	45
Figura 3.12	Petición/Respuesta del protocolo MODBUS sobre TCP/IP	46
Figura 3.13	Categorías de los Códigos de Función.	48
Figura 3.14	Arquitectura conceptual del servicio de mensajera MODBUS	49
Figura 3.15	Modelo de datos MODBUS con bloques separados.....	50
Figura 3.16	Modelo de datos MODBUS con únicamente 1 bloque.	50
Figura 3.17	Diagrama de actividades del Administrador de conexión TCP	53
Figura 3.18	Establecimiento de conexión TCP MODBUS.....	54
Figura 3.19	Protocolos usados para implementar la comunicación	55
Figura 3.20	Intercambio MODBUS.....	57
Figura 3.21	Unidad cliente MODBUS	58
Figura 3.22	Diagrama de actividad del cliente MODBUS.....	59
Figura 3.23	Diagrama de actividad para la construcción de una Petición	60
Figura 3.24	Análisis del PDU.....	64
Figura 3.25	Lógica en servidor.....	66
Figura 3.26	Diagrama de actividad para el chequeo del PDU MODBUS	67
Figura 3.27	Diagrama de actividad de los servicios de procesamiento MODBUS	68

Figura 3.28	Protocolo Modbus y el Modelo OSI.....	71
Figura 3.29	Petición MODBUS modo unicast	73
Figura 3.30	Petición MODBUS modo broadcast.....	73
Figura 3.31	Unidad de Dato de Protocolo MODBUS	74
Figura 3.32	Trama MODBUS sobre línea serial	75
Figura 3.33	Diagrama de estado del maestro	76
Figura 3.34	Diagrama de estado del esclavo	77
Figura 3.35	Secuencia de bit en modo RTU.....	79
Figura 3.36	Secuencia de bit en modo RTU (caso específico de no paridad).....	79
Figura 3.37	Trama de mensaje RTU.....	80
Figura 3.38	Entramado de mensaje RTU.....	80
Figura 3.39	Trama de mensaje RTU.....	81
Figura 3.40	Entramado de mensaje RTU con un tiempo entre caracteres de más de 1.5.	81
Figura 3.41	Diagrama de estado del modo de transmisión RTU	81
Figura 4.1	Diagrama de pines para el RTL8019AS.....	84
Figura 4.2	Buffer de anillo receptor de la NIC.	89
Figura 4.3	Formato de paquete a transmitir.....	91
Figura 4.4	Transmisión de paquete.....	91
Figura 4.5	Auto inicialización del DMA remoto del buffer de anillo	93
Figura 4.6	Diagrama de pines para el PIC16F877	99
Figura 4.7	Diagrama de pines del MAX232	102
Figura 4.8	Circuito de operación típica del MAX232	103
Figura 5.5	Lenguaje de Programación Gráfica LabVIEW.....	109
Figura 5.6	Flujograma del programa principal.....	110
Figura 5.7	Flujograma de subrutina de lectura de datos actuales del medidor ..	111
Figura 5.8	Flujograma de subrutina de descarga de memoria del medidor de valores rms y de potencia	112
Figura 5.9	Flujograma de subrutina de generación de reporte HTML.....	113
Figura 5.10	VI Principal	114
Figura 5.14	VI Lectura actual del medidor de valores rms y de potencia	115
Figura 5.17	VI Descarga de valores rms y de potencia	116
Figura 5.18	VI Generación de reportes HTML	116
Figura 5.19	VI Gráfica de energía	117
Figura A.2.1	VI de calibración del medidor	7
Figura A.2.2	Barra de ejecución de LabVIEW.....	8
Figura A.2.3	VI de calibración sección 1	8
Figura A.2.4	VI de calibración sección 2.....	8
Figura A.2.5	Menú emergente para abrir un archivo.....	9
Figura A.2.6	VI principal de la interfase gráfica	11
Figura A.2.7	VI de configuración del medidor	12
Figura A.2.8	VI de modificar fecha y hora del medidor.....	13
Figura A.2.9	VI Configurar Esclavo MODBUS.	13
Figura A.2.10	VI Borrar datos en memoria.	14
Figura A.2.11	VI Configuración de la tarjeta.....	14

Figura A.2.12 VI de mediciones instantáneas.....	16
Figura A.2.10 VI descarga de valores almacenados en memoria	16
Figura A.2.11 VI Graficas de potencia.....	17
Figura A.2.12 VI generación de reporte HTML	18
Figura A.2.12 Menú emergente para reemplazar archivo.....	18
Figura A.2.13 Vista frontal del Medidor	19
Figura A.2.14 Vista trasera del Medidor.....	20
Figura A.2.15 Vista frontal de las protecciones	21
Figura A.2.16 Vista trasera de las protecciones	21
Figura A.2.17 Diagrama eléctrico de la protección	22
Figura A.2.18 Vista frontal del modulo ETHERNET-SERIAL	22
Figura A.2.19 Vista trasera del modulo ETHERNET-SERIAL.....	23
Figura A.2.20 Vista lateral del modulo ETHERNET-SERIAL	23
Figura A.2.21 Conexión para un sistema.....	25
Figura A.4.1 Componentes utilizados en la tarjeta impresa.....	27
Figura A.2.2 Tarjeta impresa parte inferior	28
Figura A.4.3 Tarjeta impresa parte superior	29
Figura A.5.1 Flujograma de recepción y verificación de trama por el RTL8019AS para generar una interrupción.....	30
Figura A.5.2 Flujograma del Administrador de Interrupciones	31
Figura A.5.3 Flujograma de recepción de trama de acuerdo al IEEE802.3	32
Figura A.5.4 Flujograma del Protocolo de Internet (IPv4)	33
Figura A.5.5 Flujograma del Protocolo de Control de Transporte.....	34
Figura A.5.6 Flujograma del Protocolo de Aplicación MODBUS/TCP	35

INTRODUCCIÓN

En los últimos años ha aumentado la concientización por parte de las empresas e industrias en cuanto al ahorro en el consumo de energía eléctrica, y la difícil producción de energía de manera constante para satisfacer sus requerimientos. Cada día las empresas toman medidas de seguridad para el ahorro en cuanto al consumo de energía eléctrica también debido a su costo, ya que cada vez se hace más elevada su producción y latente escasez.

Para el sector industrial es básico y fundamental el estar al pendiente del consumo de energía eléctrica, así como de sus parámetros eléctricos, para mejorar la eficiencia en su producción. Ya no basta con poner a un personal que este al pendiente del consumo de energía y que este tomando mediciones de manera constante, sino el tener un equipo electrónico de medición las 24 horas monitoreando remotamente los parámetros eléctricos.

Con esta creciente necesidad, las empresas dedicadas a la fabricación de equipo electrónico destinado a la industria, han enfocado sus esfuerzos al diseño de equipos que ayuden al ahorro o consumo eficiente de energía eléctrica, a través del monitoreo de parámetros eléctricos existentes en sus líneas de suministro de energía y poder eliminar los procesos que producen una mala calidad de la potencia eléctrica.

Para realizar dicho monitoreo se necesita un medio¹ y protocolo de comunicación²; sin embargo en el área de las comunicaciones en entornos industriales, la estandarización de protocolos es un tema en permanente discusión, donde intervienen problemas técnicos y comerciales. Cada protocolo está optimizado para diferentes niveles de automatización y en consecuencia responden al interés de diferentes sistemas.

Debido a la no aceptación de un protocolo estándar único en las comunicaciones Industriales, los múltiples buses de campo³ han perdido terreno ante la incursión de tecnologías de comunicación emergentes como Ethernet⁴ en esta área. La aceptación mundial de Ethernet en los entornos administrativos y de oficina ha generado el deseo de expandir su aplicación a la planta. Ethernet se está

¹ Se refiere al medio físico para el intercambio de información. Ej. Cable UTP, línea serial, línea telefónica, ondas de radio, etc.

² El protocolo de comunicación define los aspectos técnicos involucrados en la comunicación, tales como tramas, códigos, lógica de operación, etc.

³ Los buses de campo son una forma especial de LAN dedicada a aplicaciones de adquisición de datos y comando de elementos finales de control sobre la planta. Los buses de campo típicamente operan sobre cables de par trenzado de bajo costo

⁴ Medio de transporte físico usando cable UTP y conectores RJ45. Regido por la norma IEEE 802.3 [2]

moviendo rápidamente hacia el mercado de los sistemas de control de procesos y la automatización, de esta forma reemplazando a los buses de campo en las industrias.

En las aplicaciones industriales, Ethernet es usado en conjunto con la pila de protocolos TCP/IP⁵ universalmente aceptada. TCP/IP es el conjunto de protocolos usado en Internet⁶, proveyendo un mecanismo de transporte de datos confiable entre máquinas y permitiendo interoperabilidad entre diversas plataformas. Usar TCP/IP sobre Ethernet a nivel de campo en la industria permite tener una verdadera integración con Intranet corporativa, y de esta forma se ejerce un estricto control sobre el equipo monitoreado.

En el presente trabajo de graduación se pretende utilizar un estándar de comunicación sobre Ethernet, Modbus/TCP⁷, para implementar el monitoreo de un *Medidor de Energía Trifásico*⁸ capaz de ser accedido a través de la red LAN, usando los protocolos TCP/IP. El protocolo Modbus/TCP es muy difundido por ser abierto, lo cual le permite la fácil integración al software y dispositivos existentes en el mercado.

El medidor de energía actualmente se comunica vía el puerto RS-232 directamente a la computadora. Para no realizar cambios sobre su diseño actual (Hardware) se desarrollara una tarjeta que se conectara al puerto RS-232 del medidor y poseerá un conector RJ-45 para su correspondiente conexión a la red Ethernet.

El trabajo de graduación se enfoca sobre el diseño e implementación de dicha tarjeta, lo cual involucra un amplio conocimiento de protocolos ubicados en diferentes capas del modelo TCP/IP⁹; como Ethernet, IP, TCP, Modbus, etc.

El protocolo MODBUS/TCP es un protocolo de distribución totalmente gratuito, y su aceptación esta creciendo rápidamente en diferentes entornos, especialmente sobre redes Ethernet. La utilización de protocolos estándar fomenta la fácil interconexión entre nuestros dispositivos con los equipos y software del mundo, ya que todos “hablan el mismo idioma”.

⁵ TCP *Transport Control Protocol* e IP *Internet Protocol*

⁶ Internet es una red de redes vinculadas por gateways, que son computadoras que pueden traducir entre formatos incompatibles.

⁷ MODBUS es un protocolo de mensajería utilizado para la comunicación entre un servidor y un cliente, estableciendo comunicación remota, utilizando el protocolo TCP/IP sobre una red Ethernet.

⁸ Medidor creado en la Escuela de Ingeniería Eléctrica [1]

⁹ TCP/IP es un protocolo que define 4 capas en arquitectura de implementación .

CAPÍTULO I

GENERALIDADES

1.0 Descripción del Tema

Con el presente Trabajo de Graduación, se desea auxiliar en los problemas presentados en el sector industrial a la hora de realizar interconexión de equipos de medición comerciales usados para el monitoreo del consumo de energía eléctrica y análisis de parámetros eléctricos. Se enfocara en la implementación de un dispositivo electrónico que permita el monitoreo remoto de un medidor de energía utilizando una red LAN¹⁰.

El medidor de energía sobre el cual se trabajará fue desarrollado recientemente en un trabajo de graduación en esta escuela, denominado “Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754”. Tal medidor de energía actualmente posee comunicación serial vía puerto RS232¹¹, por lo cual, el equipo a desarrollar básicamente será una tarjeta con puerto RS232 para la comunicación con el medidor de energía y jack¹² RJ45 para su respectiva conexión a la red Ethernet. Dicha tarjeta debe utilizar un protocolo de comunicación estándar que cumpla con normas internacionales y de amplio uso por otros medidores comerciales para una fácil integración.

De esta forma la información recopilada por el medidor debe ser accesible en cualquier estación de trabajo que esté conectada a la red LAN (Ethernet).

Además, se implementara una interfase en un lenguaje de programación multiplataforma de alto nivel, para el estudio y recopilación de la información proporcionada por los equipos de medición de energía eléctrica integrados en la red de comunicación, de manera remota, desarrollando de esta forma un sistema que brinda una solución práctica en el sector industrial y comercial de nuestro país.

¹⁰ LAN (Local Area Network) es una red de area local.

¹¹ Puerto de comunicación serial de 9 pines

¹² Puerto para el conector RJ45 (usado para cables UTP)

1.1 Objetivos

1.1.1 Objetivo General

Implementar una tarjeta que permita el monitoreo remoto del medidor de energía diseñado en la EIE, permitiéndole ser conectado a una red Ethernet local¹³ como cualquier otro dispositivo de red.

1.1.2 Objetivos Específicos

Brindar al medidor de energía de un hardware (tarjeta Ethernet-RS232), que le permita pasar del medio serial a TCP/IP sobre Ethernet.

Desarrollar un entorno visual para el respectivo monitoreo del medidor de energía y sus parámetros principales.

Utilizar protocolos de comunicación de reconocimiento internacional y que permita una fácil integración con otros medidores comerciales en el mundo.

Desarrollar un sistema Hardware-Software económico, permitiéndole al medidor ser competitivo en el mercado.

Profundizar en protocolos estándar como Ethernet, TCP/IP, MODBUS/TCP, MODBUS SERIAL, etc. dejando una documentación completa que sirva de apoyo para futuras investigaciones.

Seleccionar un protocolo de comunicación estándar que sea útil a los futuros proyectos basados en la redes en escuela de Ingeniería Eléctrica.

1.2 Justificación

El presente trabajo de graduación surge, de los problemas presentados en aplicaciones industriales debido a la interconexión y accesibilidad de los medidores de potencia, ya que cada día se hace mas estricto el monitoreo del consumo de energía eléctrica, así como el análisis de sus parámetros eléctricos. La lectura de medidores de energía eléctrica a través de la red Internet es una necesidad para la industria eléctrica. En los próximos años se desarrollará gran actividad en este sector. La naturaleza del diseño involucra aspectos de

¹³ Una Ethernet local puede ser un cable UTP perteneciente a la LAN *Local Area Network* mas próxima.

comunicaciones, hardware de instrumentación y legislación del mercado eléctrico.

Uno de los principales problemas de este tipo de sistema de monitoreo es su costo, por lo que con este trabajo de graduación se busca permitirle al medidor de energía mantener su bajo costo e incrementar sus características para brindarle mayor competitividad.

El utilizar protocolos de comunicación propietarios ya no es una opción viable puesto que las empresas que desarrollan medidores están adoptando protocolos estándar, los cuales garantizan una fácil integración entre ellos y es una característica de gran interés para los clientes. El formato estándar (protocolo) de comunicación utilizado en el presente trabajo de graduación será adoptado en todos los proyectos de instrumentos basados en la red, que serán desarrollados en la Escuela de Ingeniería Eléctrica.

1.3 Alcances

Desarrollar la instrumentación necesaria para dotar al medidor de energía de un medio para conectarse a una red local Ethernet, y ser monitoreado remotamente desde cualquier computadora con acceso a la red LAN.

Implementar un protocolo de comunicación estándar utilizado ampliamente en medidores en el mundo, para una fácil integración a dispositivos que “hablen” el mismo protocolo.

Implementar las funciones básicas necesarias del protocolo en cuestión, para garantizar el monitoreo remoto de los parámetros básicos del medidor de energía.

Desarrollo de una aplicación grafica básica que sirva de interfaz al usuario para el monitoreo de los valores adquiridos por el medidor de energía.

1.4 Limitaciones

Se tienen limitaciones económicas, por lo que el desarrollo del software se debe realizar basándose en especificaciones técnicas y código de libre distribución para cada protocolo, que servirá de base para cada etapa de implementación.

El tiempo también limita la implementación de cada protocolo a sus requerimientos básicos necesarios, ya que de lo contrario involucraría un crecimiento significativo en la complejidad del trabajo de graduación.

CAPÍTULO II

TESIS PREVIA

Introducción

En la actualidad existen diversos productos de monitoreo de parámetros de la energía eléctrica, de varias marcas reconocidas mundialmente, como lo son: General Electric, Siemens, Schlumberger, entre otras. Los parámetros de principal interés en la industria y monitoreados por éstos equipos son básicamente: Potencias, Voltajes, Corrientes, Factor de Potencia, Armónicos, Transitorios, entre otros. Cada uno de estos parámetros tiene su importancia, y un principal interés dependiendo del proceso de producción de cada empresa y equipo de producción utilizado.

Con el creciente desarrollo de la electrónica, la comunicación y el software por computadores, los medidores de estado sólido monitoreados remotamente a través de la red LAN, se ha vuelto una opción altamente rentable para las empresas, permitiéndoles un control en tiempo real de los parámetros proporcionados por la red de medidores de la empresa, y reduciendo los costos del personal a cargo de recolectar estos datos.

La ventaja principal del monitoreo de estos parámetros es básicamente fundamentar la toma de decisiones sobre el uso debido y planeación del consumo de la energía para cada sección de interés, así como la prevención de fallas en los equipos utilizados que se encuentren conectados a la misma línea de alimentación.

Los precios de estos equipos van desde los \$800.00 USD hasta aproximadamente \$20,000.00 USD, dependiendo de la marca, características y aplicaciones. La tendencia de dichas características es, no solamente el monitoreo de parámetros, sino la transmisión de los resultados del monitoreo a otros medios de concentración de información, a través de diversos protocolos de comunicación, tanto estándares como propietarios del fabricante.

Este avance tecnológico ha empezado a desarrollarse en la Escuela de Ingeniería Eléctrica, siendo uno de los primeros pasos el desarrollo de un

medidor de energía trifásico de estado sólido, con comunicación serial utilizando el puerto RS232. Dicho medidor captura los parámetros eléctricos básicos al igual que otros medidores en el mercado mundial y reduce su costo de producción.

Sin embargo para poder ser competitivo necesita un sistema de comunicación que permita su monitoreo remoto utilizando un medio y protocolos estándar de amplia aceptación en el mercado internacional para su fácil integración, volviéndolo competitivo.

En el presente capítulo se describe brevemente en que consiste tanto el hardware como el software del medidor sobre el cual se basa el presente trabajo de graduación. Para una mejor referencia ver el trabajo de graduación “Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754” [1].

2.0 Descripción General

El medidor de energía diseñado en la Escuela de Ingeniería Eléctrica, es capaz de operar en un sistema trifásico 204 V línea a línea y 5 A rms, para el canal de voltaje y canal de corriente respectivamente. Realizando muestreo de parámetros como voltaje, corriente, potencia y factor de potencia. Además es capaz de realizar mediciones sobre diferentes tipos de servicios, lo cual puede llevarse a cabo mediante la combinación de jumpers dentro del medidor, por defecto esta configurado para la configuración estrella 4 hilos.

Los tipos de conexiones soportados incluyen medición estrella 3 conductores, medición delta 3 conductores, medición estrella 4 conductores y medición delta 4 conductores. El medidor esta conformado por 6 canales de entrada analógicos, 3 de voltaje y 3 de corriente.

El hardware del medidor esta conformado por las siguientes etapas:

- Tarjeta del medidor de energía
- Tarjeta de temporización
- Tarjeta de Memoria

La comunicación entre el medidor y la computadora es serial (RS232) y el software fue desarrollado en LabVIEW. Se inicia dando una breve descripción de cada una de las etapas del hardware. Ver figura 2.1

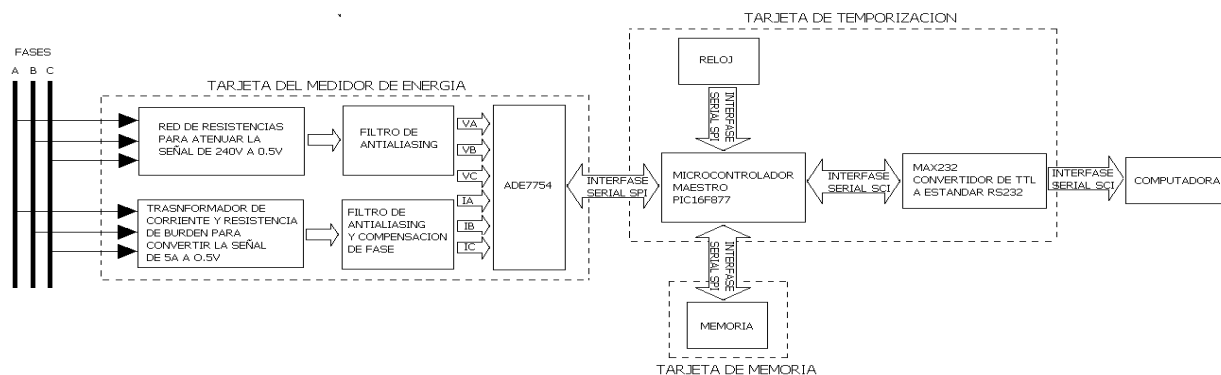


Figura 2.1 Diagrama de bloques del medidor trifásico multifunción.

2.0.1 Tarjeta del medidor de energía

El corazón del medidor lo conforma el ADE7754 que es un IC medidor de energía eléctrica trifásico de alta exactitud (ver figura 2.2) y provee comunicación serial hacia otros dispositivos, en este caso al microcontrolador que se encargara de interrogarlo para la adquisición de los parámetros eléctricos.

El IC ADE7754 es distribuido por Analog Device, siendo su arquitectura versátil y bajo costo clave para su elección. El IC también posee un servicio de interrupción que unido a la comunicación serial, permite conectarlo a un microcontrolador, permitiéndole la capacidad de ser un dispositivo autónomo con capacidad para almacenamiento y descarga de datos a través de un computador.

EL IC ADE7754 permite realizar ajustes por canal, mediante la escritura de los registros internos, como: Corrección de offset, Calibración de fase, Calibración de ganancia.

El IC ADE7754 proporciona la siguiente información:

- Energía activa
- Energía aparente
- Cálculo RMS simultáneo en las seis entradas análogas.
- Muestras de la forma de onda de los 6 canales analógicos con diferentes frecuencias de muestreo 3.3 KSPS, 6.5 KSPS, 13 KSPS Y 26 KSPS.
- Detección de picos de voltaje y corriente

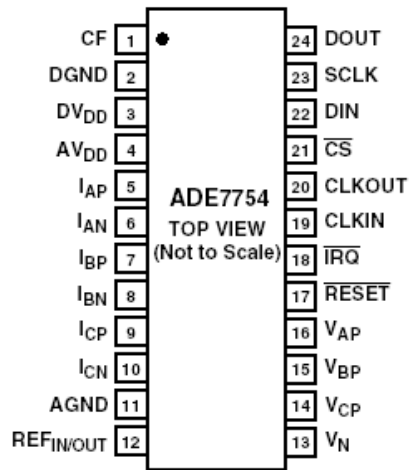


Figura 2.2 Diagrama de pines del IC ADE7754

Para que el IC ADE7754 pueda operar necesita 355 mV rms en sus entradas analógicas, para ello cada canal está provisto de una etapa de acondicionamiento de señal conformada por la red de atenuación y por filtros anti-alias en los 6 canales y filtros de compensación de fase para los canales de corriente ya que el uso de transformadores de corriente (TC) introduce un desfase que debe de ser corregido (ver figura 2.3)

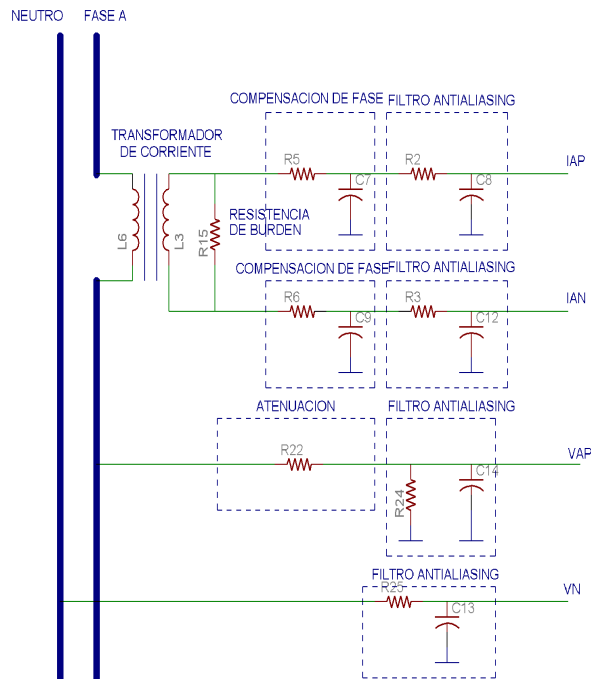


Figura 2.3 Etapa de la señal de canales de voltaje y corriente

La tarjeta del medidor trifásico esta conformada por la etapa de acondicionamiento de señal para los canales analógicos de voltaje y corriente del ADE7754 de las tres fases de alimentación; además de las líneas de conexión que corresponden al bus de comunicación SPI de microcontrolador maestro PIC16F877 y los indicadores LED del contador de frecuencia (CF) para la potencia activa y la salida /IRQ que indica la petición de un servicio de interrupción. Cabe destacar que el ADE7754 posee un cristal de operación de 10Mhz que es el valor recomendado por fabricante para una operación óptima del IC ADE7754. Ver figura 2.4

TARJETA DEL MEDIDOR DE ENERGIA

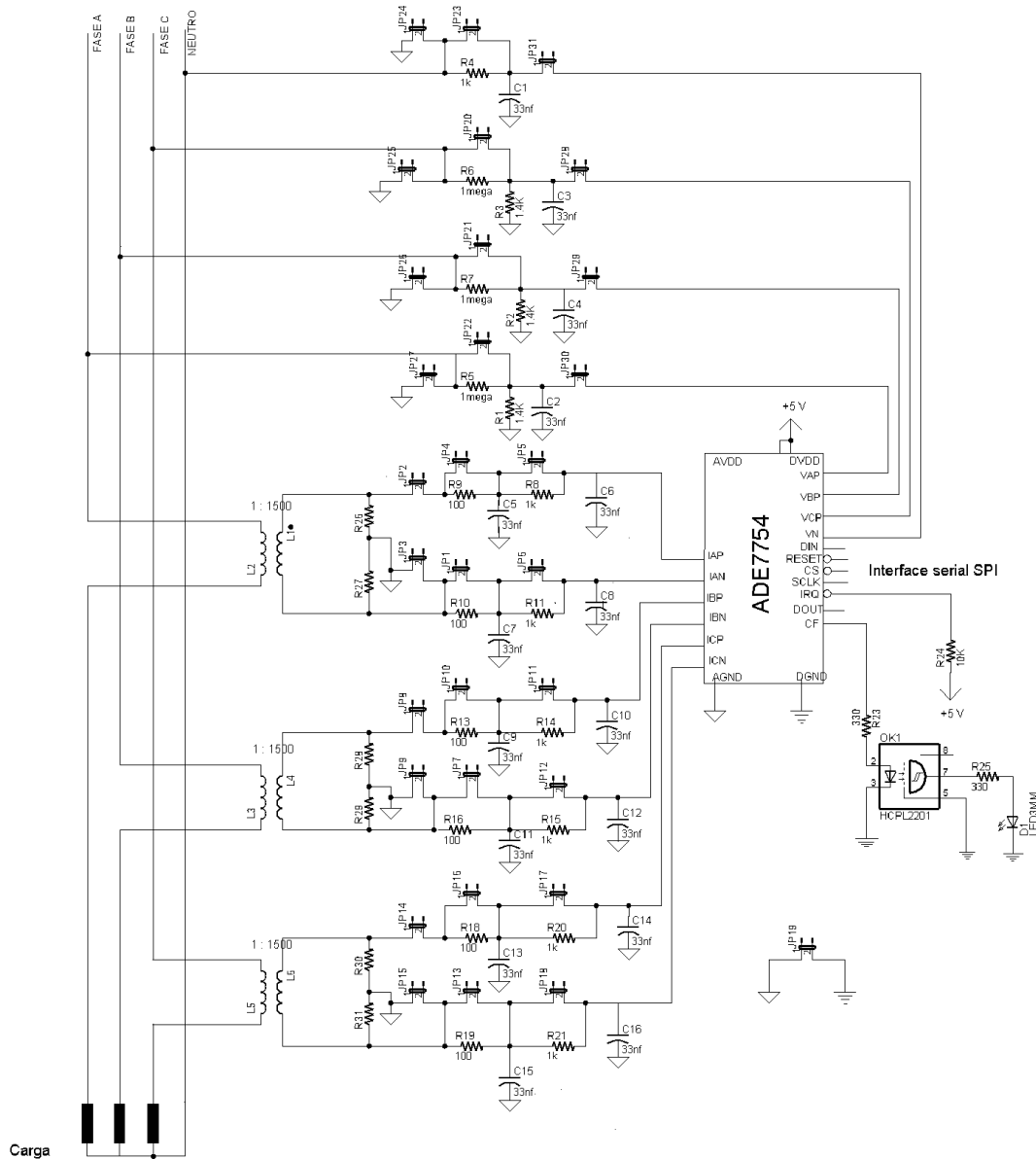


Figura 2.4 Tarjeta del IC ADE7754

2.0.2 Tarjeta de la etapa de memoria

La tarjeta esta provista de una memoria tipo RAM estática de una capacidad de 128Kx8 del tipo DS1245Y-120 de la compañía DALLAS. La comunicación entre todas las etapas se realiza por la interfaz serial SPI para comunicación con el microcontrolador maestro. Por esta razón se tuvo la necesidad de utilizar un microcontrolador PIC16F877 para su implementación ya que esta memoria DS1245Y-120 posee un bus de direcciones de 17 líneas en paralelo para poder acceder a las 128K localidades de memoria, siendo el puerto E del microcontrolador idóneo para esta tarea. Este microcontrolador funciona en la modalidad de esclavo y estará siendo controlado por el PIC principal del medidor cuando éste así lo solicite. Ver figura 2.5

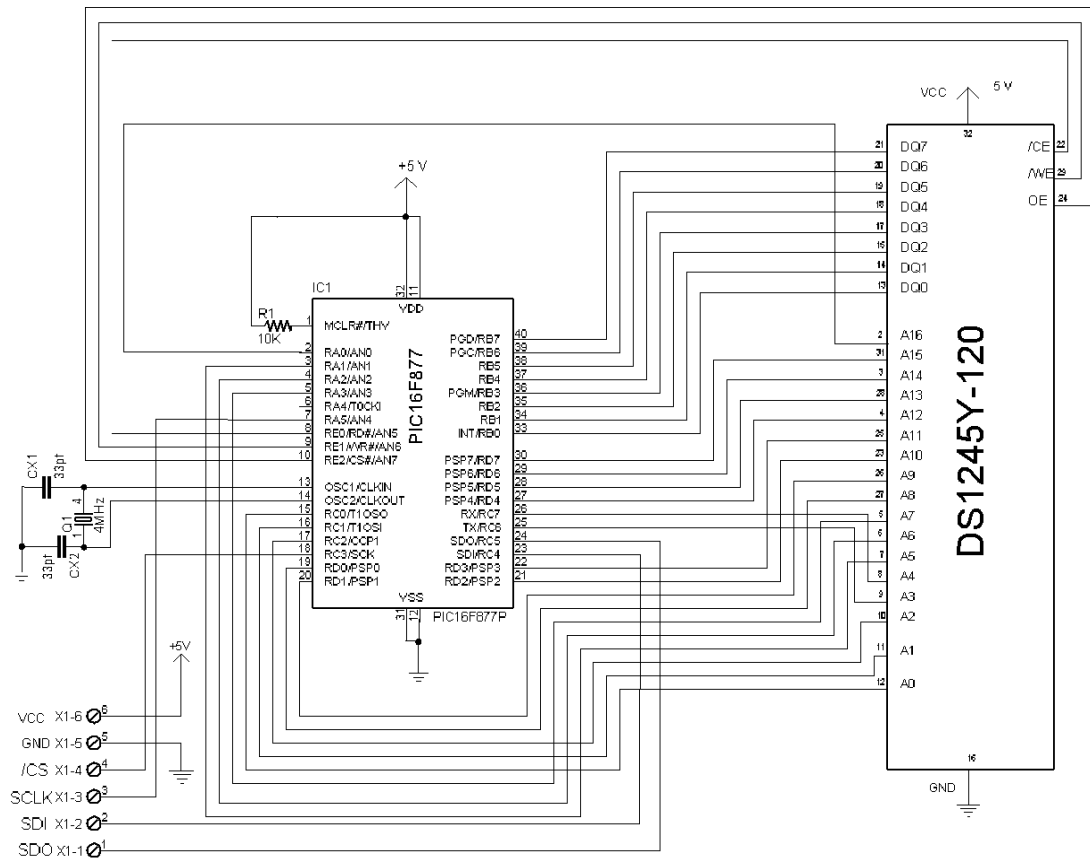


Figura 2.5 Diagrama de implementación de una memoria con interfase SPI.

2.0.3 Tarjeta de Temporización

Esta etapa esta compuesta por dos microcontroladores PIC16F877, uno de ellos maestro y el otro forma la implementación del reloj para mantener la comunicación con interfaz SPI. El PIC maestro coordina todos los eventos del medidor, estableciendo comunicación con la memoria, el ADE7754 y el reloj. Dicho reloj posee un formato de salida de 4 bytes que corresponden al tiempo en segundos que posteriormente se tratará desde la computadora para llevar bitácora de las actividades en segundos, minutos, horas, días y meses para un completo historial de las mediciones realizadas. Ver figura 2.6

TARJETA DE TEMPORIZACION DEL MEDIDOR Y MICROCONTROLADOR MAESTRO

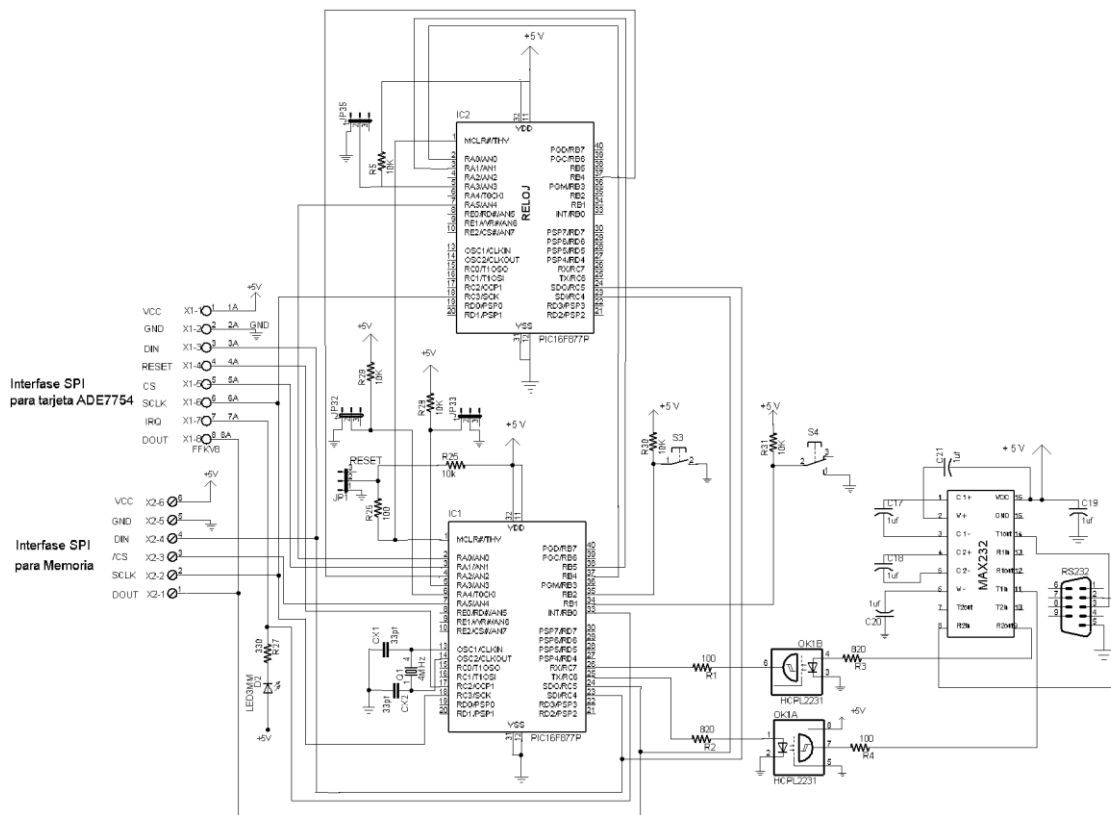


Figura 2.6 Tarjeta de Temporización donde se incluyen también el microcontrolador maestro y el convertidor TTL-RS232

2.1 Protocolo de Comunicación y Ambiente Gráfico

El protocolo de comunicación utilizado por el medidor para comunicación con la computadora es serial, a través del puerto RS232. Como se muestra en la figura 2.7

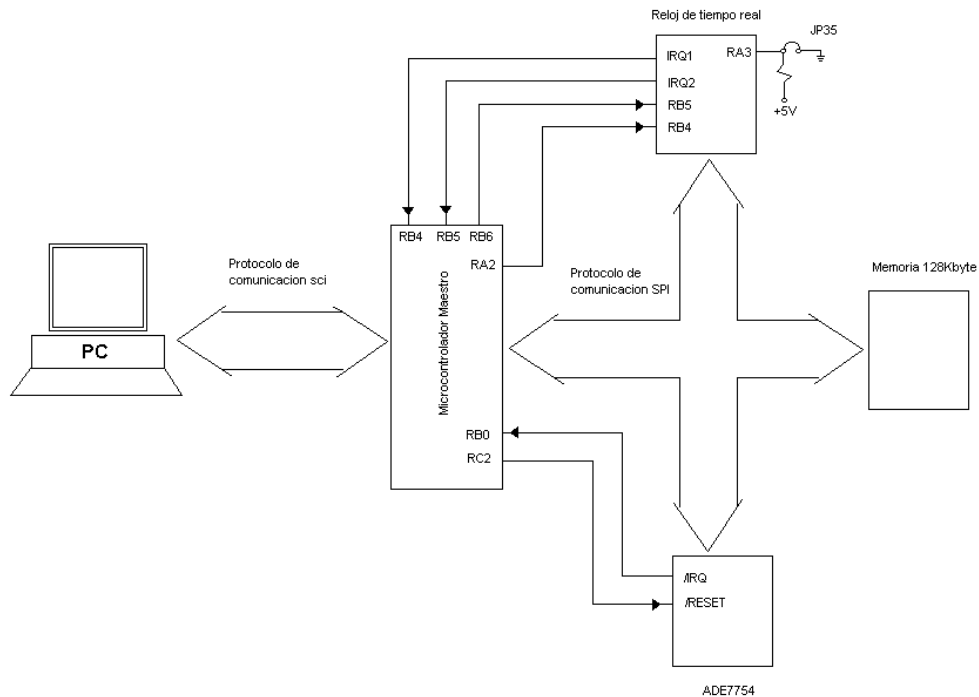


Figura 2.7 Diagrama de bloques del sistema

Si bien la comunicación utilizando el puerto RS232 cubre la necesidad de comunicación hacia la computadora para la adquisición de datos, calibración del equipo, etc. Esto involucra una constante visita al lugar en donde está instalado el medidor de energía para la recolección de los datos, o la necesidad de tener una máquina dedicada exclusivamente al medidor en su cercanía.

Ambas alternativas resultan caras y poco atractivas al empresario, por lo cual el monitoreo remoto de los parámetros del medidor se ha vuelto hoy en día una característica indispensable en los medidores de energía eléctrica.

En el medidor de energía creado en la escuela de Ingeniería Eléctrica para llevar a cabo la comunicación serial SCI (puerto RS232), los diseñadores crearon un protocolo de comunicación propio, sin embargo, esto involucra un directo lazo con el software que ellos mismos desarrollaron y elimina la posibilidad de integración con otros medidores a través de un software que maneja protocolos estándar.

El software fue desarrollado en LABVIEW, un lenguaje de programación gráfico, que presenta gran flexibilidad para el desarrollo de aplicaciones de adquisición de datos e instrumentación. La interfase gráfica de usuario (GUI) es básicamente el panel frontal del instrumento virtual (VI), y bajo él se encuentra el diagrama de bloques que es la estructura del programa.

El VI se divide básicamente en dos partes:

- Programa principal
- Programa de calibración

Programa principal

En el programa principal se puede escoger la operación a realizar, entre algunas de ellas:

- Lectura actual del medidor de valores rms y de potencia
- Lectura de archivo de valores rms y de potencia entre dos fechas
- Lectura de archivo de valores rms y de potencia de una fecha específica
- Descarga del medidor de valores rms y de tiempo
- Generación de archivos de reporte

Otros VI son llamados por el VI principal (ver figura 2.8), para lograr una interfaz gráfica completa.



Figura 2.8 VI principal

VI de calibración

La función de este panel como su nombre lo dice es calibrar el instrumento, para ello establece comunicación con el ADE7754 y modifica sus registros. Todo este proceso se lleva a cabo usando el puerto RS232 y la comunicación SPI entre el PIC maestro y el ADE7754.

Es posible regular los registros de ganancia de la potencia activa, la ganancia de voltaje y corriente, el offset del voltaje y corriente, y además ajustar la constante del medidor. Se tiene la opción de registrar estos cambios en la memoria EEPROM del medidor, a fin de mantener los cambios de manera permanente. El panel principal se muestra en la figura 2.9

REGISTROS DE CALIBRACION				LEER VALORES SIN CALIBRAR	ESCRIBIR A EEPROM
GANANCIA DE POTENCIA ACTIVA	AWG 0.00	AWG 0.00	AWG 0.00	ENVIAR VALORES A ESCRIBIR Y LEER VALORES CALIBRADOS	CALIBRAR DE NUEVO
	BWG 0.00	BWG 0.00	BWG 0.00		
	CWG 0.00	CWG 0.00	CWG 0.00		
GANANCIA DE POTENCIA APARENTE	AVAG 0.00	AVAG 0.00	AVAG 0.00	ENVIAR VALORES A ESCRIBIR Y LEER VALORES CALIBRADOS	CERRAR
	BVAG 0.00	BVAG 0.00	BVAG 0.00		
	CVAG 0.00	CVAG 0.00	CVAG 0.00		
AJUSTE DE FASE	APHCAL 0.00	APHCAL 0.00	APHCAL 0.00	REGISTROS DE CALIBRACION	
	BPHCAL 0.00	BPHCAL 0.00	BPHCAL 0.00	OFFSET DE CORRIENTE RMS	VALOR SIN CALIBRAR
	CPHCAL 0.00	CPHCAL 0.00	CPHCAL 0.00	OFFSET DE VOLTAJE RMS	VALOR A ESCRIBIR
OFFSET DE POTENCIA ACTIVA	AAPOS 0.00	AAPOS 0.00	AAPOS 0.00	AIRMSOS 0.00	AIRMSOS 0.00
	BAPOS 0.00	BAPOS 0.00	BAPOS 0.00	BIRMSOS 0.00	BIRMSOS 0.00
	CAPOS 0.00	CAPOS 0.00	CAPOS 0.00	CIRMSOS 0.00	CIRMSOS 0.00
NUMERO DE MEDIOS CICLOS DE LINEA	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	AVRMSOS 0.00	AVRMSOS 0.00
	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	BVRMSOS 0.00	BVRMSOS 0.00
	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00	CVRMSOS 0.00	CVRMSOS 0.00
NUMERADOR DE CF DENOMINADOR DE CF	AAPOS 0.00	AAPOS 0.00	AAPOS 0.00	GANANCIA DE CORRIENTE RMS	
	BAPOS 0.00	BAPOS 0.00	BAPOS 0.00	AAPGAIN 0.00	AAPGAIN 0.00
	CAPOS 0.00	CAPOS 0.00	CAPOS 0.00	DAPGAIN 0.00	DAPGAIN 0.00
NUMERO DE MEDIOS CICLOS DE LINEA	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	CAPGAIN 0.00	CAPGAIN 0.00
	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	GANANCIA DE VOLTAJE RMS	
	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00	AVGAIN 0.00	AVGAIN 0.00
NUMERADOR DE CF DENOMINADOR DE CF	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	LINCYC 0.00	BVGAIN 0.00	BVGAIN 0.00
	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	CFNUM 0.00	CVGAIN 0.00	CVGAIN 0.00
	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00	CFDEN 0.00		

Figura 2.9 VI de calibración

Todos los aspectos relacionados al medidor de energía son especificados en el trabajo de graduación llamado “Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754” [1].

2.2 Cambios a realizar

Hasta este momento este capítulo ha sido dedicado a explicar el funcionamiento y arquitectura general del medidor de energía diseñado en la escuela de Ingeniería Eléctrica, todo esto con el objetivo de presentar el instrumento sobre el cual se basa el presente trabajo de graduación.

En esta sección daremos un resumen de la propuesta de cambios en el medidor de energía para llevar a cabo el monitoreo remoto del mismo, y a la vez cumplir con los demás objetivos, como los son:

- 1- Seleccionar un protocolo de comunicación estándar reconocido internacionalmente.
- 2- Seleccionar un protocolo de comunicación ampliamente usado por otros medidores de energía para una fácil integración y compatibilidad con los mismos.
- 3- Seleccionar un protocolo de comunicación que se acople a las necesidades emergentes en futuros proyectos en el área de redes, dentro de la escuela de Ingeniería Eléctrica.
- 4- Obtener un sistema que siga manteniendo su bajo costo.
- 5- Desarrollar una aplicación grafica de usuario para el monitoreo de los parámetros básicos del medidor.

Con esto en mente y con el campo de las comunicaciones en constante desarrollo no podemos aventurarnos a tomar una decisión sin antes investigar la forma en que otros medidores llevan a cabo el monitoreo remoto, los protocolos que utilizan y su respectivo software.

Debido a la creciente intrusión de redes Ethernet en múltiples empresas, el acceso a redes LAN¹⁴ locales cada vez es mas común, volviéndose una alternativa potente para el monitoreo de instrumentos. En el mercado internacional muchos de los medidores más competitivos poseen capacidad para conexión a redes Ethernet, utilizando diferentes tipos de protocolos dependiendo de la marca de medidor.

Actualmente existe una gran variedad de protocolos destinados a diferentes sectores, por lo que su selección es de gran importancia, ya que cada uno esta optimizado para rendir de la mejor forma en cada campo.

El medidor en cuestión ya posee comunicación serial vía RS232, y para no alterar el sistema existente se pretende diseñar e implementar una tarjeta que sea capaz de comunicarse con el medidor por el puerto RS232 y posea salida para conector RJ45 hacia una red Ethernet. Dicha tarjeta debe poseer la instrumentación necesaria para manejar los protocolos inmersos en redes Ethernet, y el protocolo destinado a comunicar el medidor con el cliente.

Esta tarjeta ya es comercializada, sin embargo la utilización de tecnología extranjera nos amarra a una empresa específica. Por lo cual el desarrollo del sistema completo de monitoreo es una necesidad para mantener los bajos costos y un diseño propio de la Escuela de Ingeniería Eléctrica.

¹⁴ LAN *Local Área Network*

Sistema de monitoreo a desarrollar

Para cubrir con los objetivos y llevar a cabo el monitoreo remoto del medidor de energía eléctrica se plantea la siguiente solución:

Se desarrollará una tarjeta que servirá de enlace entre el medidor de energía con puerto RS232 y la red Ethernet, utilizando protocolos estándar de reconocimiento internacional para una fácil integración a un software comercial que “hable” el mismo protocolo.

Con esta alternativa se evita modificar el Hardware existente del medidor y nos enfocamos únicamente en la comunicación de los parámetros brindados. Además se provee de un hardware y software independiente del medidor que lo vuelve más flexible, ya que puede ser incorporado en otros dispositivos que se comuniquen por el mismo puerto RS232 y deseen monitorearse remotamente usando Ethernet y MODBUS TCP.

Un panorama general del sistema completo de monitoreo se puede ver en la figura 2.10. Como se muestra en dicha figura se utilizara una red Ethernet para la comunicación, y dentro de este medio se utilizara el protocolo TCP/IP. Las razones se explicaran posteriormente.

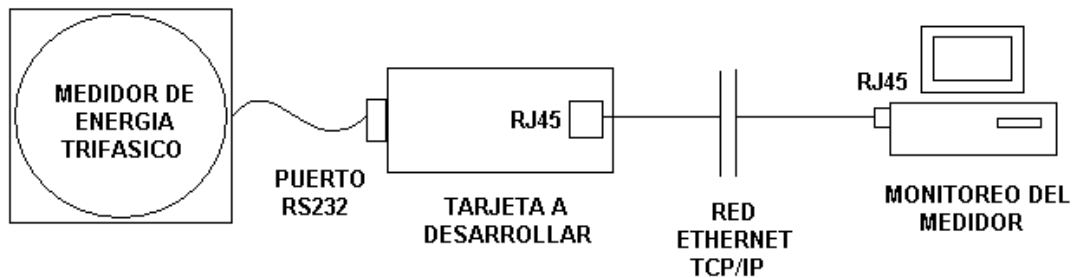


Figura 2.10 Sistema de monitoreo a desarrollar.

CAPÍTULO III

TEORÍA BÁSICA

Introducción

En el presente capítulo se abordarán los conceptos básicos para la implementación de la comunicación entre computadores y el instrumento de medición, se presentan los conceptos básicos de los distintos protocolos a utilizar, tales como el protocolo ETHERNET, ARP, ICMP, IP, TCP y del protocolo de la capa de aplicación MODBUS TCP y MODBUS serial.

Generalmente, la información que se desplaza por una red ethernet recibe el nombre de datos o paquete¹⁵. A medida que los datos atraviesan las capas, cada capa agrega información que posibilita una comunicación eficaz con su correspondiente capa en el otro computador.

Los modelos OSI¹⁶ y TCP¹⁷/IP¹⁸ se dividen en capas que explican cómo los datos se comunican de un computador a otro. Los modelos difieren en la cantidad y la función de las capas. No obstante, se puede usar cada modelo para ayudar a describir y brindar detalles sobre el flujo de información desde un origen a un destino.

Para que los paquetes de datos puedan viajar desde el origen hasta su destino a través de una red, es importante que todos los dispositivos de la red hablen el mismo lenguaje o protocolo¹⁹.

¹⁵ Un paquete es una unidad de información, lógicamente agrupada, que se desplaza entre los sistemas de computación

¹⁶ Open Systems Interconnection

¹⁷ Transmission Control Protocol

¹⁸ Internet Protocol

¹⁹ Un protocolo es un conjunto de reglas que hacen que la comunicación en una red sea más eficiente

3.0 Modelo OSI

El modelo de referencia de Interconexión de Sistemas Abiertos (OSI) fue el modelo de red descriptivo creado por ISO²⁰. Proporcionó a los fabricantes un conjunto de estándares que aseguraron una mayor compatibilidad e interoperabilidad entre los distintos tipos de tecnología de red producidos por las empresas a nivel mundial.

El modelo de referencia OSI es un marco que se puede utilizar para comprender cómo viaja la información a través de una red. El modelo de referencia OSI explica de qué manera los paquetes de datos viajan a través de varias capas a otro dispositivo de una red, aun cuando el remitente y el destinatario poseen diferentes tipos de medios de red.

En el modelo de referencia OSI, hay siete capas numeradas las cuales se muestran en la figura 3.1, cada una de las cuales ilustra una función de red específica.



Figura 3.1 Capas del Modelo OSI

Capa Física: Transmisión binaria que involucra cables, conectores, voltajes, velocidades de transmisión de datos.

²⁰ International Organization for Standardization

Capa Enlace de Datos: Control directo de enlaces, acceso a los medios. Provee transferencia confiable de datos a través de los medios, conectividad y selección de ruta entre sistemas, direccionamiento lógico.

Capa de Red: Dirección de red y determinación de mejor ruta. Provee transferencia confiable de datos a través de los medios, conectividad y selección de ruta entre sistemas.

Capa de Transporte: conexiones de extremo a extremo. Se ocupa de aspectos de transporte entre hosts, confiabilidad del transporte de datos, detección de fallas y control de flujo de información de recuperación.

Capa de Sesión: comunicación entre hosts. Establece, administra y termina sesiones entre aplicaciones.

Capa de Presentación: presentación de datos. Garantizar que los datos sean legibles para el sistema receptor, formato de los datos, estructura de datos, negocia la sintaxis de transferencia de datos para la capa de aplicación.

Capa de Aplicación: procesos de red a aplicaciones. Suministra servicios de red a los procesos de aplicaciones.

3.1 Modelo TCP/IP

TCP/IP se desarrolló como un estándar abierto. Esto significaba que cualquier persona puede usar el TCP/IP. Esto contribuyó a acelerar el desarrollo de TCP/IP como un estándar.

El modelo TCP/IP tiene las siguientes cuatro capas que se muestran en la figura 3.2:

- Capa de Aplicación
- Capa de Transporte
- Capa de Internet
- Capa de Acceso a la red

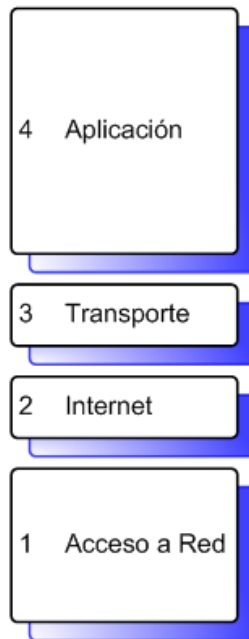


Figura 3.2 Capas del Modelo TCP/IP

Aunque algunas de las capas del modelo TCP/IP tienen el mismo nombre que las capas del modelo OSI, las capas de ambos modelos no se corresponden de manera exacta.

Capa de Aplicación: la capa de aplicación posee funciones diferentes en cada modelo. Los diseñadores de TCP/IP sintieron que la capa de aplicación debía incluir los detalles de las capas de sesión y presentación OSI. Crearon una capa de aplicación que maneja aspectos de representación, codificación y control de diálogo.

Algunos de los protocolos de capa de aplicación más comúnmente usados incluyen los siguientes:

- Protocolo de Transferencia de Archivos (FTP)
- Protocolo de Transferencia de Hipertexto (HTTP)
- Protocolo simple de transferencia de correo (SMTP)
- Sistema de denominación de dominios (DNS)
- Protocolo Trivial de Transferencia de Archivos (TFTP)

Pero para este trabajo se utilizará el Protocolo **MODBUS/TCP** de la capa de aplicación.

Capa de Transporte: la capa de transporte se encarga de los aspectos de calidad del servicio con respecto a la confiabilidad, el control de flujo y la corrección de errores. Uno de sus protocolos, el protocolo para el control de la

transmisión (TCP), ofrece maneras flexibles y de alta calidad para crear comunicaciones de red confiables, sin problemas de flujo y con un nivel de error bajo.

TCP es un protocolo orientado a conexión. Mantiene un diálogo entre el origen y el destino mientras empaqueta la información de la capa de aplicación en unidades denominadas segmentos. Orientado a conexión no significa que existe un circuito entre los computadores que se comunican. Significa que segmentos de la capa 4 viajan de un lado a otro entre dos hosts para comprobar que la conexión exista lógicamente para un determinado período.

Capa de Internet: el propósito de la capa Internet es dividir los segmentos TCP en paquetes y enviarlos desde cualquier red. Los paquetes llegan a la red de destino independientemente de la ruta que utilizaron para llegar allí. El protocolo específico que rige esta capa se denomina Protocolo Internet (IP). En esta capa se produce la determinación de la mejor ruta y la conmutación de paquetes.

La relación entre IP y TCP es importante. Se puede pensar en el IP como el que indica el camino a los paquetes, en tanto que el TCP brinda un transporte seguro.

Capa de Acceso a red: El nombre de la capa de acceso de red es muy amplio y se presta a confusión. También se conoce como la capa de host a red. Esta capa guarda relación con todos los componentes, tanto físicos como lógicos, necesarios para lograr un enlace físico. Incluye todos los detalles de la capa física y de enlace de datos del modelo OSI.

3.2 Comparación entre el modelo OSI y TCP/IP



Figura 3.3 Comparación entre el modelo OSI y TCP/IP

Las similitudes incluyen:

- Ambos se dividen en capas.
- Ambos tienen capas de aplicación, aunque incluyen servicios muy distintos.
- Ambos tienen capas de transporte y de red similares.
- Ambos suponen que se conmutan paquetes. Esto significa que los paquetes individuales pueden usar rutas diferentes para llegar al mismo destino. Esto se contrasta con las redes conmutadas por circuito, en las que todos los paquetes toman la misma ruta.

Las diferencias incluyen:

- TCP/IP combina las funciones de la capa de presentación y de sesión en la capa de aplicación.
- TCP/IP combina la capa de enlace de datos y la capa física del modelo OSI en la capa de acceso de red.
- TCP/IP parece ser más simple porque tiene menos capas.

Los protocolos TCP/IP son los estándares en torno a los cuales se desarrolló Internet, de modo que la credibilidad del modelo TCP/IP se debe en gran parte a sus protocolos. En comparación, por lo general las redes no se desarrollan a partir del protocolo OSI, aunque el modelo OSI se usa como guía.

A lo largo de todo el documento se hará referencia al TCP/IP. Se hará énfasis en lo siguiente:

- MODBUS como un protocolo de Capa 4 TCP/IP
- TCP como un protocolo de Capa 3 TCP/IP
- IP como un protocolo de Capa 2 TCP/IP
- Ethernet como una tecnología de Capa 1 TCP/IP

Hay una diferencia entre un modelo y un protocolo. Se utilizará el modelo TCP/IP para describir los distintos protocolos TCP/IP.

3.3 Acceso a red (Capa 1)

3.3.1 IEEE²¹ Std 802.3 (Ethernet)

Ethernet es ahora la tecnología LAN²² dominante en el mundo. Ethernet no es una tecnología sino una familia de tecnologías LAN que se pueden entender mejor utilizando el modelo de referencia OSI. Todas las LAN deben afrontar el

²¹ Institute of Electrical and Electronics Engineers

²² Local Area Network

tema básico de cómo denominar a las estaciones individuales (nodos) y Ethernet no es la excepción. Las especificaciones de Ethernet admiten diferentes medios, anchos de banda y demás variaciones de la capa 1 y 2. Sin embargo, el formato de trama básico y el esquema de direccionamiento son igual para todas las variedades de Ethernet.

3.3.2 Reglas del IEEE para la denominación de Ethernet

Ethernet no es una tecnología, sino una familia de tecnologías que incluye Legacy, Fast Ethernet y Gigabit Ethernet. Las velocidades de Ethernet pueden ser de 10, 100, 1000 ó 10000 Mbps. El formato básico de la trama y las subcapas del IEEE de las Capas OSI 1 y 2 siguen siendo los mismos para todas las formas de Ethernet.

Cuando es necesario expandir Ethernet para agregar un nuevo medio o capacidad, el IEEE publica un nuevo suplemento del estándar 802.3 aunque el IEEE no puede forzar a los fabricantes a cumplir con todas las particularidades de ningún estándar.

Ethernet opera en dos áreas del modelo OSI, la mitad inferior de la capa de enlace de datos, conocida como subcapa MAC²³ y la capa física, como se muestra en la figura 3.4

3.3.3 Entramado de la capa de acceso a red

Las corrientes de bits codificadas (datos) en medios físicos representan un logro tecnológico extraordinario, pero por sí solas no bastan para que las comunicaciones puedan llevarse a cabo. El entramado ayuda a obtener información esencial que, de otro modo, no se podría obtener solamente con las corrientes de bits codificadas.

El entramado es el proceso de encapsulamiento de la capa 1. Una trama es la unidad de datos del protocolo de la capa 1.

²³ Media Access Control



Figura 3.4 Ubicación de Ethernet 802.3 dentro del Modelo OSI

Hay varios tipos distintos de tramas que se describen en diversos estándares. En la figura 3.5 se muestra el formato de una trama genérica, una trama genérica tiene secciones denominadas campos, y cada campo está formado por bytes. Los nombres de los campos son los siguientes:

- Campo de inicio de trama
- Campo de dirección
- Campos de longitud/tipo
- Campo de datos
- Campo de secuencia de verificación de trama

Nombres de Campos				
A	B	C	D	E
Campo de Inicio de Trama	Campo de Dirección	Campo de Tipo/Longitud	Campo de Datos	Campo de FCS

Figura 3.5 Formato de la trama genérica

Cuando los computadores se conectan a un medio físico, debe existir alguna forma de informar a los otros computadores cuando están próximos a enviar una trama. Las diversas tecnologías tienen distintas formas para hacerlo, pero todas las tramas, de cualquier tecnología, tienen una secuencia de señalización de inicio de bytes.

La mayoría de las tramas tienen algunos campos especializados. En algunas tecnologías, el campo "longitud" especifica la longitud exacta de una trama en bytes. Algunas tienen un campo "tipo", que especifica el protocolo de Capa 2 que realiza la petición de envío.

La razón del envío de tramas es hacer que los datos de las capas superiores, especialmente los datos de aplicación del usuario, lleguen desde el origen hasta el destino. El paquete de datos incluye el mensaje a ser enviado, o los datos de aplicación del usuario. Puede resultar necesario agregar bytes de relleno de modo que las tramas tengan una longitud mínima para los fines de temporización. Los bytes de control de enlace lógico (LLC²⁴) también se incluyen en el campo de datos de las tramas del estándar IEEE. La subcapa LLC toma los datos de protocolo de la red, un paquete IP, y agrega información de control para ayudar a entregar ese paquete IP al nodo de destino. La capa 1 se comunica con las capas de nivel superior a través de LLC.

Todas las tramas y los bits, bytes y campos ubicados dentro de ellas, están susceptibles a errores de distintos orígenes. El campo de Secuencia de verificación de trama (FCS²⁵) contiene un número calculado por el nodo de origen en función de los datos de la trama. Entonces, esta FCS se agrega al final de la trama que se envía. Cuando el computador destino recibe la trama, se vuelve a calcular el número FCS y se compara con el número FCS que se incluye en la trama. Si los dos números son distintos, se da por sentado que se ha producido un error, se descarta la trama y se le puede pedir al origen que vuelva a realizar la transmisión. Debido a que la fuente no puede detectar que la trama ha sido descartada, se deben iniciar retransmisiones por un protocolo de capa superior orientado a conexión que provea control de flujo de datos. Usualmente se dan retransmisiones debido a que los protocolos, como TCP/IP, requieren que las estaciones envíen tramas de reconocimiento, ACK²⁶, dentro de un tiempo preestablecido.

Hay tres formas principales para calcular el número de Secuencia de verificación de trama:

Verificación por redundancia cíclica (CRC²⁷): Realiza cálculos en los datos.

²⁴ Logical Link Control

²⁵ Frame Check Sequence

²⁶ acknowledge

²⁷ Cyclic Redundancy Check

Paridad bidimensional: Coloca a cada uno de los bytes en un arreglo bidimensional y realiza chequeos verticales y horizontales de redundancia sobre el mismo, creando así un byte extra, que resulta en un número par o impar de unos binarios.

Checksum (suma de verificación) de Internet: Agrega los valores de todos los bits de datos para obtener una suma

El nodo que transmite los datos debe llamar la atención de otros dispositivos para iniciar una trama y para finalizar la trama. El campo de longitud implica el final y se considera que la trama termina después de la FCS. A veces hay una secuencia formal de bytes que se denomina delimitador de fin de trama

3.3.4 Formato de la trama MAC IEEE 802.3

En la figura 3.6 se muestran los nueve campos de la trama: el preámbulo, el delimitador de inicio de trama (Start Frame Delimiter SFD), las direcciones de las tramas destino y fuente, un campo de longitud o tipo para indicar la longitud o tipo de protocolo del siguiente campo que contiene los datos del cliente MAC, y un campo que contiene relleno (PAD) si es requerido, el campo de verificación de secuencia de trama y un campo de extensión si es requerido. De estos nueve campos, todos son de longitudes fijas, excepto para los campos de dato, relleno, y extensión, los cuales pueden contener un número entero de bytes entre los valores mínimos y máximos que están determinados por la implementación específica de el CSMA/CD MAC.

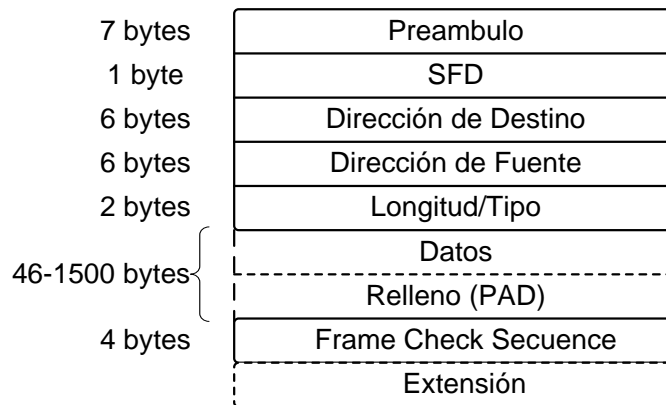


Figura 3.6 Formato de la trama MAC

3.3.5 Campos de la trama MAC IEEE 802.3

Los nueve campos de la trama MAC son los siguientes y su descripción se muestra en la Tabla 3.1

Preámbulo: El preámbulo es un campo de 7 bytes que es usado para permitir a la PLS²⁸ alcanzar su sincronización de estado estable con oportuna trama recibida.

Delimitador de Inicio de trama (SFD): El SFD un campo de un byte y es la secuencia 10101011. Indica el inicio de la trama.

Dirección destino: El campo de dirección destino, especifica la estación o estaciones para la cual la trama se ha destinado, es decir contiene la dirección MAC destino. Puede ser una dirección unicast o multicast (incluyendo broadcast).

Dirección Origen: El campo de dirección de origen contiene la dirección MAC de origen. La dirección origen generalmente es la dirección unicast del nodo de transmisión de Ethernet.

Longitud/Tipo: El campo Longitud/Tipo admite dos usos diferentes. Si el valor es menor a 1536 decimal, 0x600 (hexadecimal), entonces el valor indica la longitud. La interpretación de la longitud se utiliza cuando la Capa LLC proporciona la identificación del protocolo. El valor del tipo especifica el protocolo de capa superior que recibe los datos una vez que se ha completado el procesamiento de Ethernet. La longitud indica la cantidad de bytes de datos que sigue este campo.

Datos y Relleno: Los Campos de datos y de relleno, de ser necesario, pueden tener cualquier longitud, mientras que la trama no exceda el tamaño máximo permitido de trama. La unidad máxima de transmisión (MTU) para Ethernet es de 1500 bytes, de modo que los datos no deben superar dicho tamaño. El contenido de este campo no está especificado. Se inserta un relleno no especificado inmediatamente después de los datos del usuario cuando no hay suficientes datos de usuario para que la trama cumpla con la longitud mínima especificada. Ethernet requiere que cada trama tenga entre 64 y 1518 bytes de longitud.

FCS: Una FCS contiene un valor de verificación CRC de 4 bytes, creado por el dispositivo emisor y recalculado por el dispositivo receptor para verificar la existencia de tramas dañadas. Ya que la corrupción de un solo bit en cualquier punto desde el inicio de la dirección destino hasta el extremo del campo de FCS hará que la checksum (suma de verificación) sea diferente, la cobertura de la

²⁸ Physical Layer Signaling

FCS se auto-incluye. No es posible distinguir la corrupción de la FCS en sí y la corrupción de cualquier campo previo que se utilizó en el cálculo.

Una trama recibida que tiene una Secuencia de verificación de trama incorrecta, también conocido como error de CRC o de checksum, difiere de la transmisión original en al menos un bit. En una trama con error de FCS, es probable que la información del encabezado sea correcta, pero la checksum que calcula la estación receptora no concuerda con la checksum que adjunta la estación transmisora al extremo de la trama. Por lo tanto, se descarta la trama.

Bytes	Descripción
7	Preámbulo
1	Delimitación de inicio de trama (SFD)
6	Dirección MAC de destino
6	Dirección MAC de origen
2	Campo de Longitud/Tipo (longitud si es menos de 0600 hexadecimal, de lo contrario tipo de protocolo)
46 a 1500	Datos (si es menos de 46 bytes, se debe agregar un relleno al final)
4	Secuencia de verificación de trama (suma de comprobación CRC)

Tabla 3.1 Campos de tramas Ethernet

Una gran cantidad de errores FCS provenientes de una sola estación indican, por lo general, una NIC²⁹ defectuosa y/o falla o corrupción en los controladores del software, o un cable defectuoso que conecta esa estación a la red. Si los errores FCS están asociados con muchas estaciones, por lo general, pueden rastrearse a la presencia de un cableado defectuoso, una versión defectuosa del controlador de la NIC, un puerto de hub defectuoso o a ruido inducido en el sistema de cables.

Una trama con un valor válido en el campo "longitud" pero que no concuerda con el número real de bytes contabilizados en el campo de datos de la trama recibida recibe el nombre de error de rango. Este error también aparece cuando el valor del campo de longitud es menor que el tamaño mínimo legal sin relleno para el campo de datos. Un error, similar, Fuera de rango, se informa cuando el valor del campo "longitud" indica que el tamaño de los datos es demasiado grande para ser legal.

²⁹ Network. Interface Card

3.4 Internet (Capa 2)

3.4.1 Protocolo de Internet (IPv4)

El Protocolo Internet está diseñado para su uso en sistemas interconectados de redes de comunicación de computadores por intercambio de paquetes. El protocolo Internet proporciona los medios necesarios para la transmisión de bloques de datos llamados datagramas desde el origen al destino, donde origen y destino son hosts identificados por direcciones de longitud fija. El protocolo Internet también se encarga, si es necesario, de la fragmentación y el reensamblaje de grandes datagramas para su transmisión a través de redes de trama pequeña.

El Protocolo Internet está específicamente limitado a proporcionar las funciones necesarias para enviar un paquete de bits (un datagrama Internet) desde un origen a un destino a través de un sistema de redes interconectadas. No existen mecanismos para aumentar la fiabilidad de datos entre los extremos, control de flujo, secuenciamiento u otros servicios que se encuentran normalmente en otros protocolos host a host.

El protocolo Internet implementa dos funciones básicas: Direccionamiento y Fragmentación.

Los módulos Internet usan las direcciones que se encuentran en la cabecera Internet para transmitir los datagramas Internet hacia sus destinos. La selección de un camino para la transmisión se llama "enrutamiento".

Los módulos Internet usan campos en la cabecera Internet para fragmentar y reensamblar los datagramas Internet cuando sea necesario para su transmisión a través de redes de "trama pequeña".

Estos módulos comparten reglas comunes para interpretar los campos de dirección y para fragmentar y ensamblar datagramas Internet.

3.4.2 Modelo de operación

La Fig. 3.7 ilustra el lugar del protocolo Internet en la jerarquía de protocolos.

El protocolo Internet interactúa por un lado con los protocolos host a host de alto nivel y por otro con el protocolo de la red local.

El modelo de operación para transmitir un datagrama de una aplicación a otra se ilustra en el siguiente escenario: Suponemos que esta transmisión involucra a un gateway intermedio.

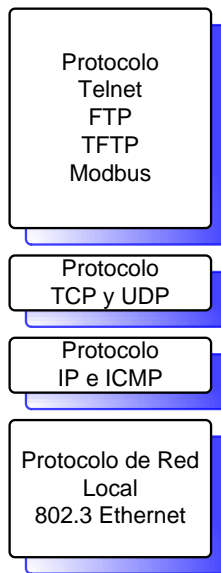


Figura 3.7 Ubicación del Protocolo Internet en la jerarquía de protocolos

La aplicación remitente prepara sus datos y llama a su módulo Internet local para enviar esos datos como un datagrama y pasa la dirección de destino y otros parámetros como argumentos de la llamada.

El módulo Internet prepara una cabecera de datagrama y adjunta los datos a él. El módulo Internet determina una dirección de la red de área local para esta dirección Internet, que en este caso es la dirección de un gateway. Envía este datagrama y la dirección de red local a la interfaz de red local.

La interfaz de red local crea una cabecera de red local, le adjunta el datagrama y entonces envía el resultado a través de la red local.

El datagrama llega a un host gateway encapsulado en la cabecera de red local, la interfaz de red local desprende esta cabecera y dirige el datagrama hacia el módulo Internet. El módulo Internet determina a partir de la dirección Internet que el datagrama debe ser reenviado a otro host en una segunda red. El módulo Internet determina una dirección de red local para el host de destino. Llama a la interfaz de red local de esa red para enviar el datagrama.

Esta interfaz de red local crea una cabecera de red local y le adjunta el datagrama enviando el resultado al host de destino.

En este host de destino la interfaz de red local le quita al datagrama la cabecera de red local y se lo pasa al módulo Internet.

El módulo Internet determina que el datagrama va dirigido a una aplicación en este host. Pasa los datos a la aplicación en respuesta a una llamada al sistema, pasando la dirección de origen y otros parámetros como resultado de la llamada.

3.4.3 Descripción de funciones

La función o propósito del Protocolo Internet es mover datagramas a través de un conjunto de redes interconectadas. Esto se consigue pasando los datagramas desde un módulo Internet a otro hasta que se alcanza el destino. Los módulos Internet residen en hosts y gateways en el sistema Internet. Los datagramas son encaminados desde un módulo Internet a otro a través de redes individuales basándose en la interpretación de una dirección Internet. Por eso, un importante mecanismo del protocolo Internet es la dirección IP.

En el enrutamiento de mensajes desde un módulo Internet a otro, los datagramas pueden necesitar atravesar una red cuyo tamaño máximo de paquete es menor que el tamaño del datagrama. Para salvar esta dificultad se proporciona un mecanismo de fragmentación en el protocolo Internet.

Direccionamiento

Se establece una distinción entre nombres, direcciones y rutas³⁰. Un nombre indica qué buscamos. Una dirección indica dónde está. Una ruta indica cómo llegar allí. El protocolo Internet maneja principalmente direcciones. Es tarea de los protocolos de mayor nivel (es decir, protocolos host a host o entre aplicaciones) hacer corresponder nombres con direcciones. El módulo Internet hace corresponder direcciones de Internet con direcciones de red local. Es tarea de los procedimientos de menor nivel (es decir, redes locales o gateways) realizar la correspondencia entre direcciones de red local y rutas. Las direcciones son de una longitud fija de 4 bytes (32 bits).

Fragmentación

La fragmentación de un datagrama Internet es necesaria cuando éste se origina en una red local que permite un tamaño de paquete grande y debe atravesar una red local que limita los paquetes a un tamaño inferior para llegar a su destino.

Un datagrama Internet puede ser marcado como "no fragmentar". Todo datagrama Internet así marcado no será fragmentado entre distintas redes bajo ninguna circunstancia. Si un datagrama Internet marcado como "no fragmentar" no puede ser entregado en su destino sin fragmentarlo, entonces debe ser descartado.

El procedimiento de fragmentación y reensamblaje en Internet tiene que ser capaz de dividir un datagrama en un número casi arbitrario de piezas que puedan ser luego reensambladas. El receptor de los fragmentos utiliza el campo de identificación para asegurarse de que no se mezclan fragmentos de distintos datagramas. El campo posición ("offset") le indica al receptor la posición de un

³⁰ Shoch, J., "Inter-Network Naming, Addressing, and Routing", COMPCON, IEEE Computer Society, Otoño 1978

fragmento en el datagrama original. La posición y longitud del fragmento determinan la porción de datagrama original comprendida en este fragmento.

3.4.4 Formato de la cabecera de Internet

A continuación vemos un resumen del contenido de la cabecera Internet.

Versión	IHL	Tipo de servicio	Longitud Total	
Identificación			Flags	Posición
Tiempo de vida	Protocolo		Checksum	
Dirección Origen				
Dirección Destino				
Opciones				Relleno

Figura 3.8 Formato de cabecera IP

Versión (4 bits): El campo Versión describe el formato de la cabecera Internet. En este documento se describe la versión 4.

IHL³¹ (4 bits): Longitud de la cabecera Internet, es la longitud de la cabecera en palabras de 32 bits, y por tanto apunta al comienzo de los datos. Nótese que el valor mínimo para una cabecera correcta es 5.

Tipo de Servicio (8 bits): El Tipo de Servicio proporciona una indicación de los parámetros abstractos de la calidad de servicio deseada. Estos parámetros se usarán para guiar la selección de los parámetros de servicio reales al transmitir un datagrama a través de una red en particular.

Bit	Valor	Función
0 – 2		Prioridad
3	0	Demora normal
	1	Baja demora
4	0	Rendimiento normal
	1	Alto rendimiento
5	0	Fiabilidad normal
	1	Alta fiabilidad
6 - 7		Reservado para uso futuro

Tabla 3.2 Tipos de servicios de la cabecera IP

³¹ Internet Header Length

Algunas redes ofrecen prioridad de servicio, la cual trata de algún modo el tráfico de alta prioridad como más importante que el resto del tráfico (generalmente aceptando sólo tráfico por encima de cierta prioridad en momentos de sobrecarga). La elección más común es un compromiso a tres niveles entre baja demora, alta fiabilidad, y alto rendimiento.

PRECEDENCIA	D	T	R	0	0
--------------------	----------	----------	----------	----------	----------

Tabla 3.3 Formato del campo de Tipo de servicio

Precedencia	Función
111	Control de red
110	Control entre redes
101	Criterio/ECP
100	Muy urgente (Flash Override)
011	Urgente (Flash)
010	Inmediato
001	Prioridad
000	Rutina

Tabla 3.4 Funciones que maneja la precedencia

Longitud Total (16 bits): La longitud total es la longitud del datagrama, medida en bytes, incluyendo la cabecera y los datos. Este campo permite que la longitud máxima de un datagrama sea de 65,535 bytes. Los datagramas de tal longitud no son prácticos para la mayoría de hosts y redes. Todos los hosts deben estar preparados para aceptar datagramas de hasta 576 bytes (tanto si llegan completos como en fragmentos). Se recomienda que los hosts envíen datagramas mayores de 576 bytes sólo si tienen la seguridad de que el destinatario está preparado para aceptarlos.

Identificación (16 bits): Es un valor de identificación asignado por el remitente como ayuda en el ensamblaje de fragmentos de un datagrama.

Flags o indicadores (3 bits): Son diversos indicadores de control.

Bit	Valor	Función
0	0	Reservado, debe ser cero
1	0	Puede fragmentarse
	1	No fragmentar
2	0	Último fragmento
	1	Más fragmentos

Tabla 3.5 Indicadores de la cabecera IP

Posición del Fragmento (13 bits): Este campo indica a que parte del datagrama pertenece este fragmento. La posición del fragmento se mide en unidades de 8 bytes (64 bits). El primer fragmento tiene posición 0.

Tiempo de Vida (8 bits):

Es una indicación de un límite superior en el periodo de vida de un datagrama Internet, es decir indica el tiempo que el datagrama tiene permitido permanecer en el sistema Internet. Es fijado por el remitente del datagrama y reducido en los puntos a lo largo de la ruta donde es procesado. Si el tiempo de vida se reduce a cero antes de que el datagrama llegue a su destino, el datagrama Internet es destruido. Puede pensarse en el tiempo de vida como en un plazo de autodestrucción. Este campo es modificado durante el procesamiento de la cabecera Internet. Se debe pensar en el TTL sólo como un límite superior del tiempo durante el cual un datagrama puede existir. La intención es hacer que los datagramas imposibles de entregar sean descartados, y limitar el máximo periodo de vida de un datagrama.

Protocolo (8 bits): Este campo indica el protocolo del siguiente nivel usado en la parte de datos del datagrama Internet. Los valores de varios protocolos son especificados en "Números Asignados"³²

Suma de Control de Cabecera (16 bits): Proporciona una verificación de que la información utilizada al procesar el datagrama Internet ha sido transmitida correctamente. Los datos pueden contener errores. Si la suma de control de cabecera falla, el datagrama Internet es descartado inmediatamente por la entidad que detecta el error.

El protocolo Internet no proporciona ningún mecanismo de comunicación fiable. No existen acuses de recibo ni entre extremos ni entre saltos. No hay control de errores para los datos, sólo una suma de control de cabecera. No hay retransmisiones. No existe control de flujo.

El algoritmo de la suma de control es: El campo suma de control es el complemento a uno de 16 bits de la suma de los complementos a uno de todas las palabras de 16 bits de la cabecera. A la hora de calcular la suma de control, el valor inicial de este campo es cero.

Opciones (variable): Proporcionan funciones de control necesarias o útiles en algunas situaciones pero innecesarias para las comunicaciones más comunes. Las opciones incluyen recursos para marcas de tiempo, seguridad y enrutamiento especial.

³² Postel, J., "Assigned Numbers," RFC 790, USC/Information Sciences Institute, Septiembre 1981

Las opciones pueden o no aparecer en los datagramas. Deben ser implementadas por todos los módulos IP (host y "gateways"). Lo que es opcional es su transmisión en cualquier datagrama en particular, no su implementación.

3.5 Transporte (Capa 3)

3.5.1 Protocolo de Control de Transmisión (TCP)

El "protocolo de control de transmisión" (Transmission Control Protocol, TCP) está pensado para ser utilizado como un protocolo host a host muy fiable entre miembros de redes de comunicación de computadoras por intercambio de paquetes y en un sistema interconectado de tales redes.

Describiremos las funciones que debe realizar el protocolo de control de transmisión, el programa que lo implementa, y su interfaz con los programas o usuarios que requieran de sus servicios.

TCP se encaja en una arquitectura de protocolos en capas justo por encima de IP (Protocolo de Internet), protocolo básico que proporciona un medio para TCP de enviar y recibir segmentos de longitud variable de información envuelta en "sobres" de datagramas de Internet. El datagrama de Internet proporciona un medio de direccionar TCP's de origen y de destino situados en redes diferentes. El protocolo de Internet también trata con la fragmentación y el reensamble de segmentos de TCP.

3.5.2 Operación

Como se ha hecho notar más arriba, el propósito principal de TCP consiste en proporcionar un servicio de conexión o circuito lógico fiable y seguro entre pares de procesos. Para proporcionar este servicio encima de un entorno de Internet menos fiable, el sistema de comunicación requiere de mecanismos relacionados con las siguientes áreas: Transferencia básica de datos, Fiabilidad, Control de flujo, Multiplexamiento, Conexiones, Prioridad y seguridad

La operación básica de TCP en cada uno de estas áreas se describe en los siguientes párrafos:

Transferencia básica de datos:

TCP es capaz de transferir un flujo continuo de bits en cada sentido entre sus usuarios empaquetando un cierto número de bytes en segmentos para su transmisión a través del sistema de Internet.

En general, los módulos de TCP deciden cuándo bloquear y enviar datos según su propia conveniencia.

Algunas veces los usuarios necesitan estar seguros de que todos los datos que habían entregado al módulo de TCP han sido transmitidos.

Fiabilidad:

El módulo de TCP debe poder recuperar los datos que se corrompan, pierdan, dupliquen o se entreguen desordenados por el sistema de comunicación del entorno de Internet. Esto se consigue asignando un número de secuencia a cada byte transmitido, y exigiendo un acuse de recibo (ACK, 'acknowledgment') del módulo de TCP receptor. Si no se recibe un ACK dentro de un cierto plazo de expiración prefijado, los datos se retransmiten. En el receptor, se utilizan los números de secuencia para ordenar correctamente los segmentos que puedan haber llegado desordenados y para eliminar los duplicados. La corrupción de datos se trata añadiendo un campo de suma de control ('checksum') a cada segmento transmitido, comprobándose en el receptor y descartando los segmentos dañados.

Flujo de control:

TCP proporciona al receptor un medio para controlar la cantidad de datos enviados por el emisor. Esto se consigue devolviendo una "ventana" con cada ACK, indicando el rango de números de secuencia aceptables más allá del último segmento recibido con éxito. La ventana indica el número de bytes que se permite que el emisor transmita antes de que reciba el siguiente permiso.

Multiplexamiento:

Para permitir que muchos procesos dentro de un único host utilicen simultáneamente las posibilidades de comunicación de TCP, el módulo de TCP proporciona una serie de direcciones o puertos dentro de cada host. Concatenadas con las direcciones de red y de host de la capa de comunicación Internet conforman lo que se denomina una dirección de conector ('socket'). Un par de direcciones de conector identifica de forma única la conexión. Es decir, un conector puede utilizarse simultáneamente en múltiples conexiones.

Conexiones:

La fiabilidad y los mecanismos de control de flujo descritos más arriba exigen que los módulos de TCP inicialicen y mantengan una información de estado para cada flujo de datos. La combinación de esta información, incluyendo las direcciones de los conectores, los números de secuencia y los tamaños de las ventanas, se denomina una conexión. Cada conexión queda especificada de forma única por un par de conectores que corresponden con sus dos extremos.

Cuando dos procesos desean comunicarse, sus módulos de TCP deben establecer primero una conexión (inicializar la información de estado en cada lado). Cuando la comunicación se ha completado, la conexión se termina o cierra con la intención de liberar recursos para otros usos.

Prioridad y seguridad:

Los usuarios de TCP pueden indicar el nivel de seguridad y prioridad de su comunicación. Se emplean valores por defecto cuando estas características no se necesiten.

3.5.3 Modelo de Operación

El entorno de inter-redes consiste en una serie de hosts' conectados a varias redes que a su vez están interconectadas vía gateways. Aquí se supone que las redes pueden ser tanto redes locales (de tipo de ETHERNET) o grandes redes (ARPANET), pero en cualquier caso basadas en tecnología de intercambio de paquetes.

Los procesos transmiten datos llamando al módulo de TCP y pasando búferes de datos como argumentos de la llamada. El módulo de TCP empaqueta en segmentos los datos provenientes de estos búferes y efectúa una llamada al módulo de Internet para que transmita cada segmento al módulo de TCP de destino. El TCP receptor coloca los datos de un segmento en el búfer de recepción del usuario y lo notifica al usuario receptor. Los módulos de TCP incluyen información de control en los segmentos que puede ser utilizada para asegurar una transmisión fiable y ordenada de datos.

El modelo de comunicación del protocolo de Internet es de tal forma que hay un módulo del protocolo Internet asociado con cada módulo de TCP y que, a su vez, proporciona una interfaz con la red local. Este módulo de Internet empaqueta los segmentos de TCP dentro de los datagramas de Internet y encamina estos datagramas hacia un módulo de Internet de destino por un gateway intermedio. Para poder transmitir el datagrama a través de la red local, se encapsula dentro de un paquete de red local.

El módulo de Internet de destino desenvuelve el segmento del datagrama (después de haber reensamblado el datagrama, si así era necesario) y lo pasa al módulo de TCP de destino.

En la figura 3.7 se ilustra el lugar de TCP en la jerarquía de protocolos. Se espera que TCP sea capaz de soportar protocolos de nivel superior eficientemente.

Un flujo de datos enviado sobre una conexión de TCP se entrega de forma fiable y ordenada al destino.

La transmisión es fiable gracias al uso de números de secuencia y de acuses de recibo. Básicamente, se le asigna un número de secuencia a cada byte de datos. El número de secuencia del primer byte de datos en un segmento se transmite con ese segmento y se le denomina el número de secuencia del segmento. Los segmentos también llevan un número de acuse de recibo que es el número de secuencia del siguiente byte de datos esperado en la transmisión en el sentido inverso.

Cuando el módulo de TCP transmite un segmento conteniendo datos, pone una copia en una cola de retransmisión e inicia un contador de tiempo; si llega el acuse de recibo para esos datos, el segmento se borra de la cola. Si no se recibe el acuse de recibo dentro de un plazo de expiración, el segmento se retransmite.

La llegada del acuse de recibo no garantiza que los datos ya hayan sido entregados al usuario final, sino únicamente que el TCP receptor ha asumido la responsabilidad de hacerlo.

Para controlar el flujo de datos entre los módulos de TCP, se utiliza un mecanismo de flujo de control. El TCP receptor devuelve una "ventana" al TCP emisor. Esta ventana especifica el número de bytes, a contar a partir del número del acuse de recibo, que el TCP receptor está en ese momento preparado para recibir.

Para identificar los distintos flujos de datos que un módulo TCP puede manejar simultáneamente, TCP proporciona un identificador de puerto. Como los identificadores de puertos son seleccionados de forma independiente por cada TCP, puede que no sean únicos. Para disponer de direcciones únicas dentro de cada TCP, se concatena la dirección de Internet que identifica al módulo de TCP con el identificador de puerto para así conformar una dirección de conector ('socket') que será única a largo de todo el conjunto de redes interconectadas.

Una conexión queda completamente especificada por el par de conectores de sus extremos. Una conexión se especifica en la llamada de apertura OPEN con los argumentos de un puerto local y una dirección de conector remoto.

Los procedimientos para establecer conexiones utilizan el indicador de control de sincronización (SYN³³) e involucran un intercambio de tres mensajes.

Una conexión se inicia ante la coincidencia de un segmento entrante que contiene un SYN. La concordancia de conectores locales y remotos determina cuándo una conexión ha sido iniciada. La conexión queda "establecida" cuando los números de secuencia quedan sincronizados en ambos sentidos.

La finalización de una conexión también involucra el intercambio de segmentos, en este caso transportando un indicador de control FIN.

³³ Synchronize

3.5.4 Formato de la cabecera TCP

Los segmentos de TCP se envían como datagramas de Internet. La cabecera del protocolo de Internet transporta varios campos de información, entre los que se incluyen las direcciones de los host de origen y de destino³⁴. Una cabecera de TCP sigue a la cabecera de Internet, aportando información específica del protocolo de TCP. Esta división permite la existencia de otros protocolos de la capa de host distintos de TCP.

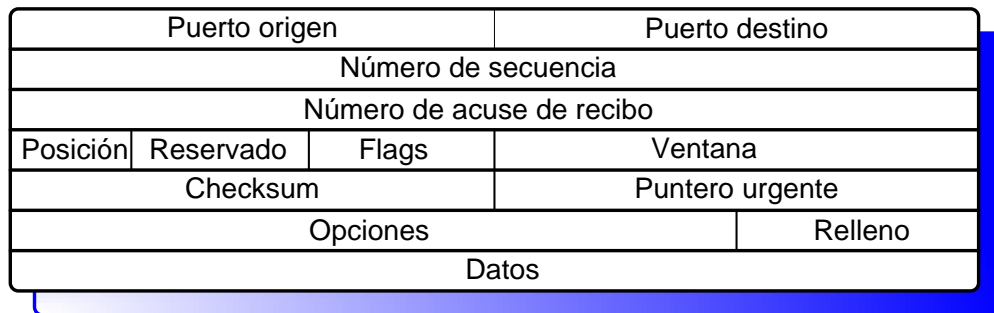


Figura 3.9 Formato de Cabecera TCP

Puerto de origen (16 bits): El número del puerto de origen.

Puerto de destino (16 bits): El número del puerto de destino.

Número de secuencia (32 bits): El número de secuencia del primer byte de datos de este segmento (excepto cuando el indicador SYN esté puesto a uno). Si SYN está puesto a uno es el número de secuencia original (ISN³⁵) y, entonces, el primer byte de datos es ISN+1.

Número de acuse de recibo (32 bits): Si el bit de control ACK está puesto a uno, este campo contiene el valor del siguiente número de secuencia que el emisor del segmento espera recibir. Una vez que una conexión queda establecida, este número se envía siempre.

Posición de los datos (4 bits): El número de palabras de 32 bits que ocupa la cabecera de TCP. Este número indica dónde comienzan los datos. La cabecera

³⁴ Postel, J. (ed.), "Internet Protocol - DARPA Internet Program Protocol Specification", RFC 791, USC/Information Sciences Institute, Septiembre de 1981. (N.T. Versión en castellano por P.J. Ponce de León: "Protocolo Internet", Mayo de 1999)

³⁵ Initial Sequence Number

de TCP (incluso una que lleve opciones) es siempre un número entero de palabras de 32 bits.

Reservado (6 bits): Reservado para uso futuro. Debe valer 0.

Bits de control (6 bits, de izquierda a derecha):

URG: Hace significativo el campo "Puntero urgente"

ACK: Hace significativo el campo "Número de acuse de recibo"

PSH: Función de "Entregar datos inmediatamente" ('push')

RST: Reiniciar ('Reset') la conexión

SYN: Sincronizar ('Synchronize') los números de secuencia

FIN: Últimos datos del emisor

Ventana (16 bits): El número de bytes de datos, a contar a partir del número indicado en el campo de "Número de acuse de recibo", que el emisor de este segmento está dispuesto a aceptar.

Suma de control (16 bits): El campo "Suma de control" es el complemento a uno de 16 bits de la suma de los complementos a uno de todas las palabras de 16 bits de la cabecera y del texto. Si un segmento contiene un número impar de bytes de cabecera y texto, el último byte se rellena con ceros a la derecha para formar una palabra de 16 bits con el propósito de calcular la suma de control. En el cálculo de la suma de control, el propio campo suma de control se considera formado por ceros.

La suma de control también incluye una pseudocabecera de 96 bits prefijada imaginariamente a la cabecera TCP. Esta pseudocabecera contiene la dirección de origen, la dirección de destino, el protocolo, y la longitud del segmento de TCP. Esto proporciona una protección ante segmentos mal encaminados. Esta información es transportada por el protocolo de Internet y es transferida a través de la interfaz TCP/Red en los argumentos o en los resultados de las llamadas de TCP a IP.

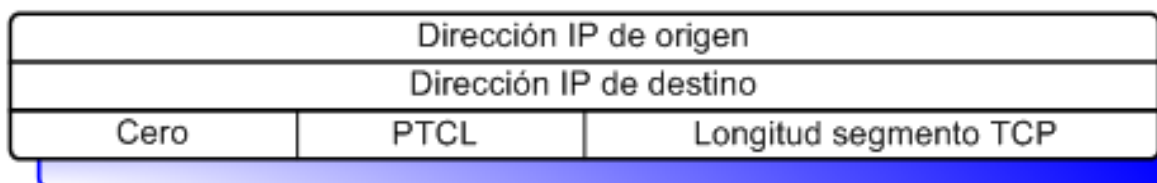


Figura 3.10 Formato de Pseudocabecera TCP

La "longitud TCP" consiste en la suma de la longitud de la cabecera de TCP más la de los datos en bytes (esto no es una cantidad transmitida explícitamente, sino que ha de calcularse), y no incluye los 12 bytes de la pseudo cabecera.

Puntero urgente (16 bits): Este campo indica el valor actual del puntero urgente como un desplazamiento positivo desde el número de secuencia de este segmento. El puntero urgente apunta al número de secuencia del byte al que seguirán los datos urgentes. Este campo es interpretado únicamente si el bit de control URG está establecido a uno.

Opciones (variable): Los campos de opciones pueden ocupar un cierto espacio al final de la cabecera de TCP, pero siempre de una longitud múltiplo de 8 bits. En el cálculo de la suma de control, se incluyen todas las opciones.

Una opción puede empezar en cualquier posición múltiplo de ocho. Existen dos posibilidades para el formato de una opción:

Caso 1: Un byte único con el tipo de opción.

Caso 2: Un byte con el tipo de opción, un byte con la longitud de la opción, y los bytes con los datos propiamente dichos de la opción.

La longitud de la opción tiene en cuenta tanto el byte con el tipo de opción como el propio byte de longitud así como los bytes con los datos de la opción.

Nótese que la lista de opciones puede ser más corta que lo que el campo "Posición de los datos" podría implicar. El contenido de la cabecera más allá de la opción "Fin de la lista de opciones" debe ser un relleno de cabecera (es decir, ceros).

Un módulo de TCP debe implementar todas las opciones.

Las opciones definidas en la actualidad incluyen (donde el tipo se indica en octal):

Tipo	Longitud	Significado
0	—	Fin de la lista de operaciones
1	—	Sin operación
2	4	Tamaño máximo de segmento

Tabla 3.6 Significado de Tipo

3.6 Modbus/TCP (Capa 4)

3.6.1 ¿Por qué Modbus/TCP?

Antes de hacernos esta pregunta se realizó una investigación sobre los protocolos³⁶ más utilizados en el sector industrial, con el objetivo de conocer el área de aplicación de cada protocolo. Encontramos diferentes protocolos, por ejemplo Fieldbus Foundation, Profibus y HART, que están diseñados para instrumentación de control de procesos. En cambio otros como DeviceNet y SDC están optimizados para los mercados de los dispositivos discretos (on-off) de detectores, actuadores e interruptores, donde el tiempo de respuesta y repetibilidad son factores críticos. Sin embargo el que más se adecuó al campo de aplicación fue MODBUS/TCP³⁷.

En las aplicaciones industriales, Ethernet es usado en conjunto con la pila de protocolos TCP/IP universalmente aceptada. TCP/IP es el conjunto de protocolos usado en Internet, suministrando un mecanismo de transporte de datos confiable entre máquinas y permitiendo interoperabilidad entre diversas plataformas. Usar TCP/IP sobre Ethernet a nivel de campo en la industria permite tener una verdadera integración con la Intranet corporativa, y de esta forma se ejerce un estricto control sobre la producción.

Estos factores hacen que un protocolo basado en Ethernet TCP/IP sea el más adecuado, pero para su selección se usarán los siguientes criterios:

- 1- Más difundido en el mercado de medidores de energía.
- 2- Amplia información técnica para implementación, de preferencia ORG.
- 3- Facilidad en la implementación.
- 4- Protocolo adecuado para posteriores proyectos.

1- Más difundido en el mercado de medidores de energía.

Este criterio puede ser solucionado buscando otros medidores de estado sólido en el mercado internacional, y que también implementen comunicación a través de Ethernet. El resultado de la búsqueda se muestra en la Tabla 3.7 donde se

³⁶ Un protocolo de comunicación define el conjunto de reglas a seguir para llevar a cabo la comunicación, siendo éstas de reconocimiento internacional.

³⁷ *MODBUS/TCP* protocolo del nivel de Aplicación usado sobre una red Ethernet, utilizando los protocolos TCP/IP. Ver [3][4].

muestra que el protocolo más usado en medidores de energía de estado sólido con comunicación Ethernet es MODBUS/TCP, además de ser muy utilizado en otros medios como MODBUS RTU y ASCII³⁸.

2- Amplia información técnica para implementación, de preferencia ORG³⁹

En efecto MODBUS es una ORG y por lo tanto la información esta al acceso de todo el que desee obtenerla, de forma gratuita. La información puede obtenerse de la dirección www.modbus.org, proporcionando información técnica para la implementación del protocolo.

MEDIDOR	EMPRESA	PROTOCOLO USADO
QUANTUM Q100	Schlumberger Electricity Inc.	Modbus/TCP, DNP3, mini DLMS
DMMS350 DMWH300 SHARK 100T DMMS300+	Electro Industries	Modbus/TCP Modbus RS485 Modbus y DNP3 Modbus RTU y DNP3
Pro-MON	Managin Automation	Modbus RTU
eM200	Energy Tracking	Modbus TCP
Power Logia	Scheider Electric	Modbus TCP
H8920-3	Veris Industries	Modbus TCP
EPM 5200	General Electric	Modbus y DNP 3

Tabla 3.7. Resultado de búsqueda de protocolos más usados en medidores internacionales

3- Facilidad en la implementación.

Para la implementación del protocolo se manejan dos documentos:
 MODBUS MESSAGING ON TCP/IP IMPLEMENTATION GUIDE [4]
 MODBUS APPLICATION PROTOCOL SPECIFICATION [3]

³⁸ MODBUS RTU y ASCII son modos de transmisión sobre línea serial RS232 o RS485.

³⁹ ORG es una organización sin fines de lucro.

Ambos documentos son breves, claros y explican el protocolo a profundidad, siendo de gran ayuda para su implementación. Presentan desde las tramas a nivel de bits hasta el flujo gramal y sugerencias para la creación de las clases a implementar.

Si bien no son estrictamente una guía paso a paso, pero proveen ayuda que en otros protocolos puede ser inaccesible o muy confusa.

4- Protocolo adecuado para posteriores proyectos.

Modbus es un protocolo que abarca una amplia variedad de medios sobre los cuales puede ser implementado:

- TCP/IP sobre Ethernet.
- Transmisión serial (EIA/TIA-232-E, EIA-422, EIA/TIA-485-A; fibra, radio, etc.)
- Modbus Plus (High speed Token passing network)

Por lo cual su lógica, una vez implementada en un medio, puede servir de base para saltar a otros medios. Y sin tener que empezar de cero, como sería con un protocolo que únicamente trabaje sobre Ethernet. Además, MODBUS es muy utilizado en la industria en diversas aplicaciones, teniendo su fuerte en aplicaciones de control automático.

Con este estudio previo, se optó por utilizar un estándar de instrumentación sobre Ethernet, en este caso *Modbus/TCP*, para realizar la implementación de monitoreo remoto capaz de ser accedida a través de Internet, usando los protocolos TCP/IP. El protocolo Modbus/TCP es muy difundido por ser abierto, lo cual le permite la comunicación con gran diversidad de elementos industriales; es por eso que es de gran importancia trabajar sobre él, y además debido a que en nuestro medio no se encuentran desarrollos concernientes a este tema.

3.6.2 Especificaciones Modbus/TCP

3.6.2.1 Introducción

Modbus/TCP⁴⁰ es un protocolo de comunicación diseñado para permitir a equipo industrial tal como Controladores Lógicos Programables (PLCs), computadores, motores, sensores, medidores y otros tipos de dispositivos físicos de entrada/salida comunicarse sobre una red. Modbus/TCP fue introducido por Schneider Automation como una variante de la familia MODBUS ampliamente

⁴⁰ Especificado en los documentos [2][3]

usada, siendo protocolos de comunicación simples y abiertos, destinados para la supervisión y el control de equipo de automatización. Específicamente, el protocolo cubre el uso de mensajes MODBUS en un entorno Intranet o Internet usando los protocolos TCP/IP.

La especificación Modbus/TCP define un estándar inter-operable en el campo de la automatización industrial, el cual es más sencillo de implementar para cualquier dispositivo que soporta sockets TCP/IP⁴¹.

En el presente trabajo se implementa este protocolo en lenguaje de programación ensamblador, y luego se descarga en el microcontrolador.

3.6.2.2 Concepto

MODBUS/TCP es un protocolo de mensajería que forma parte de la capa de aplicación, posicionado en la capa 4 del modelo TCP/IP (7 del modelo OSI⁴²), que provee comunicación cliente/servidor entre dispositivos conectados sobre diferentes tipos de buses de redes. El protocolo MODBUS/TCP define una estructura de mensajería que los dispositivos reconocerán y usarán, en general sobre cualquier tipo de red, pero para nuestro caso sobre una red Ethernet. Dicho protocolo describe el proceso que un dispositivo usa para realizar peticiones hacia otros dispositivos, cómo este responde a las peticiones de otros dispositivos, y como los errores serán detectados y reportados. Básicamente se establece un formato común para la estructura y contenido del campo de mensaje.

Durante la comunicación sobre una red MODBUS, el protocolo determina la forma en que cada dispositivo reconocerá sus direcciones, reconocerá un mensaje direccionado a éste, determinará el tipo de acción a ser tomada, y extraerá cualquier dato u otra información contenida en el mensaje. Si una replica es requerida, el controlador construirá el mensaje replica y lo enviará usando el protocolo MODBUS.

Cuando MODBUS viaja sobre otras redes, los mensajes conteniendo el protocolo MODBUS son embebidos dentro de la trama o estructura de paquete que es usado en la nueva red. Lo cual permite “hablar un mismo idioma” sobre medios que utilizan protocolos diferentes.

3.6.2.3 Modelo cliente-servidor

⁴¹ Los Socket son el nivel básico para realizar una comunicación sobre Ethernet a nivel de software, estableciendo comunicación entre servidor/cliente.

⁴² OSI es el *Open Systems Interconnection Reference Model*

El servicio de mensajería MODBUS provee comunicación Cliente/Servidor entre dispositivos conectados sobre una red Ethernet. El modelo cliente/servidor es basado sobre cuatro tipos de mensajes:

- Petición MODBUS
- Confirmación MODBUS
- Indicación MODBUS
- Respuesta MODBUS

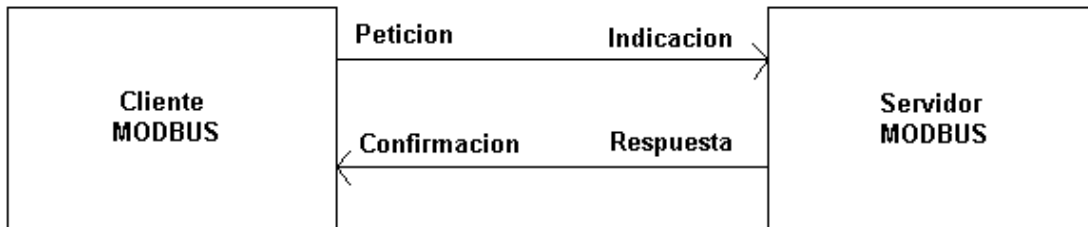


Figura 3.11 Mensajes en modelo cliente/servidor MODBUS/TCP

Petición MODBUS:

Como se muestra en la figura 3.11, es el mensaje enviado sobre la red por el cliente para inicializar una transacción.

Indicación MODBUS:

Es básicamente el mensaje de petición hecho por el cliente pero ahora recibido en el lado del servidor.

Respuesta MODBUS:

Es el mensaje de respuesta enviado por el servidor.

Confirmación MODBUS:

Es el mensaje de respuesta recibido en el lado del cliente.

Este servicio de mensajería MODBUS es utilizado en intercambios de información en tiempo real.

3.6.2.4 Modbus sobre TCP/IP Unidad de Dato de Aplicación (ADU).

Aquí se muestra la forma en que las peticiones y respuestas MODBUS se encapsula cuando son llevadas a través de redes MODBUS TCP/IP.

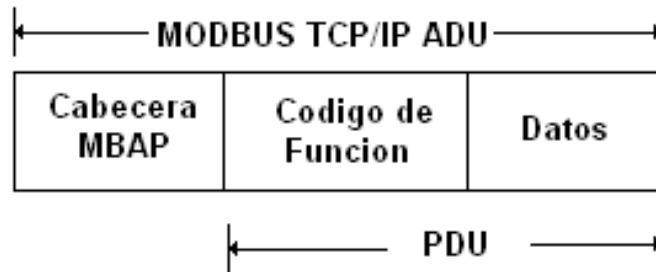


Figura 3.12 Petición/Respuesta del protocolo MODBUS sobre TCP/IP

Como se muestra en la figura 3.12, la trama se divide en tres secciones principales:

Cabecera MBAP.

Sobre TCP/IP una cabecera es utilizada para identificar la Unidad de Dato de Aplicación (ADU). La cual es llamada Cabecera MBAP (Cabecera del protocolo de aplicación MODBUS). La cabecera MODBUS contiene cuatro campos que se describen en la tabla 3.7

La cabecera tiene 7 bytes de longitud:

Identificador de transacción

Este es usado en pares de transacciones, el servidor MODBUS copia en la respuesta el identificador de transacción de la petición.

Identificador de Protocolo

El protocolo MODBUS es identificado por el valor cero.

Campo	Longitud	Descripción	Cliente	Servidor
Identificador de Transacción	2 Bytes	Identificación de una transacción petición/respuesta en Modbus	Inicializada por el cliente	Recopiado por el servidor desde la petición recibida.
Identificador de protocolo	2 Bytes	0 = Protocolo MODBUS	Inicializado por el cliente	Recopiado por el servidor desde la petición recibida.
Longitud	2 Bytes	Numero de bytes siguientes	Inicializado por el cliente (petición)	Inicializado por el servidor (respuesta)

Identificador de unidad	1 Bite	Identificación de un esclavo remoto conectado sobre una línea serial u otro bus	Inicializado por el cliente	Recopiado por el servidor desde la petición recibida.
-------------------------	--------	---	-----------------------------	---

Tabla 3.8 Campos de la cabecera MODBUS

Longitud

El campo de longitud es un bite de conteo de los siguientes campos, incluyendo el identificador de unidad y campo de datos.

Identificador de unidad

Este campo es usado para propósitos de ruteo entre sistemas. Este es típicamente usado para comunicar a un esclavo MODBUS o a un MODBUS+ en línea serial a través de un gateway entre una red Ethernet TCP-IP y una línea serial MODBUS. Este bite es establecido por el cliente MODBUS en la petición y debe ser retornado con el mismo valor en la respuesta por el servidor.

CATEGORÍAS DE LOS CÓDIGOS DE FUNCIÓN EN MODBUS.

Existen tres tipos de código de función MODBUS, estos son:

1 - Códigos de función públicos

Son códigos de función bien definidos

Garantizan ser únicos

Validados por la comunidad MODBUS-IDA

Documentación publica

				Function Codes			
				code	Sub code	(hex)	Section
Data Access	Bit access	Physical Discrete Inputs	Read Discrete Inputs	02		02	6.2
			Read Coils	01		01	6.1
		Internal Bits Or Physical coils	Write Single Coil	05		05	6.5
			Write Multiple Coils	15		0F	6.11
	16 bits access	Physical Input Registers	Read Input Register	04		04	6.4
			Read Holding Registers	03		03	6.3
		Internal Registers Or Physical Output Registers	Write Single Register	06		06	6.6
			Write Multiple Registers	16		10	6.12
			Read/Write Multiple Registers	23		17	6.17
			Mask Write Register	22		16	6.16
			Read FIFO queue	24		18	6.18
		File record access		Read File record	20	6	14
			Write File record	21	6	15	6.15
	Diagnostics		Read Exception status	07		07	6.7
			Diagnostic	08	00-18,20	08	6.8
		Get Com event counter	11		0B	6.9	
		Get Com Event Log	12		0C	6.10	
		Report Slave ID	17		11	6.13	
Other		Read device Identification	43	14	2B	6.21	
		Encapsulated Interface Transport	43	13,14	2B	6.19	

Tabla 3.9 Definición de los códigos de función públicos

La tabla 3.9 muestra los códigos de función públicos existentes y sus aplicaciones, entre los cuales en el presente trabajo de graduación se implementaron los códigos de función 4 (Lectura de registros de entrada) y 16 (Escritura de múltiples registros).

2 - Códigos de función definidos por el usuario

Existen dos rangos de códigos de función definidos por el usuario, del 65 al 72 y desde el 100 al 110 decimal.

El usuario puede seleccionar e implementar un código de función que no es soportado por la especificación.

No se garantiza que el uso del código de función seleccionada sea único.

3 - Códigos de función reservados

Códigos de función actualmente usados por algunas compañías para sus productos y que no están disponibles para uso público.

La figura 3.13 muestra los rangos para cada código de función.

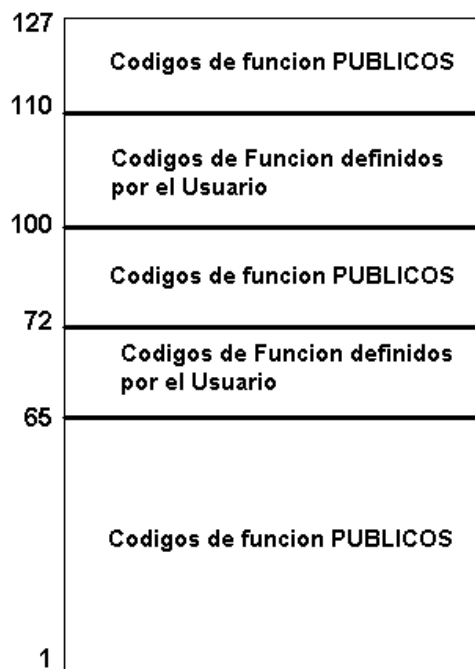


Figura 3.13 Categorías de los Códigos de Función.

3.6.2.5 Modelo de la arquitectura de componentes Modbus

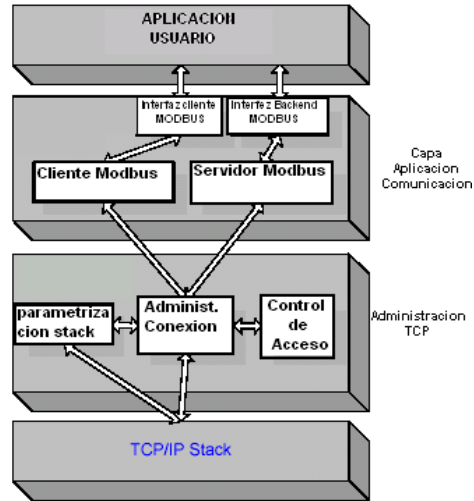


Figura 3.14 Arquitectura conceptual del servicio de mensajera MODBUS

CAPA DE APLICACIÓN DE COMUNICACIÓN

Un dispositivo MODBUS puede proveer una interfaz cliente/ o servidor. La interfaz backend MODBUS puede ser proveída para permitir indirectamente el acceso al objeto de aplicación de usuario. Cuatro áreas pueden componer esta interfaz: entradas discretas, salidas discretas (coils), registros de entrada y registros de salida.

Tablas primarias	Tipos de objetos		De tipo	Comentarios
Entradas discretas	Único Bit		Solo lectura	Este tipo de dato puede ser proveído por un sistema Entrada/Salida.
Salidas discretas (coils)	Único Bit		Lectura-Escritura	Este tipo de dato puede ser alterable por un programa aplicación.
Entrada de registros	de	Palabra de 16 bits	Solo lectura	Este tipo de dato puede ser proveído por un sistema entrada/salida
Salida de registros	de	Palabra de 16 bits	Lectura-Escritura	Este tipo de dato puede ser alterable por un programa de aplicación.

Tabla 3.10 Organización de la memoria

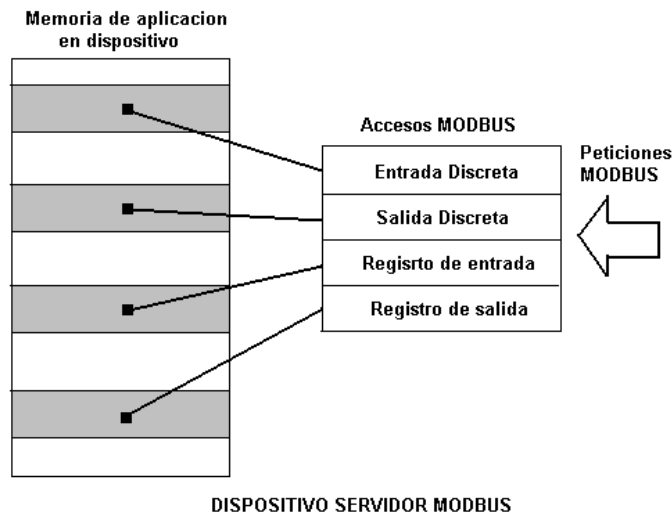


Figura 3.15 Modelo de datos MODBUS con bloques separados

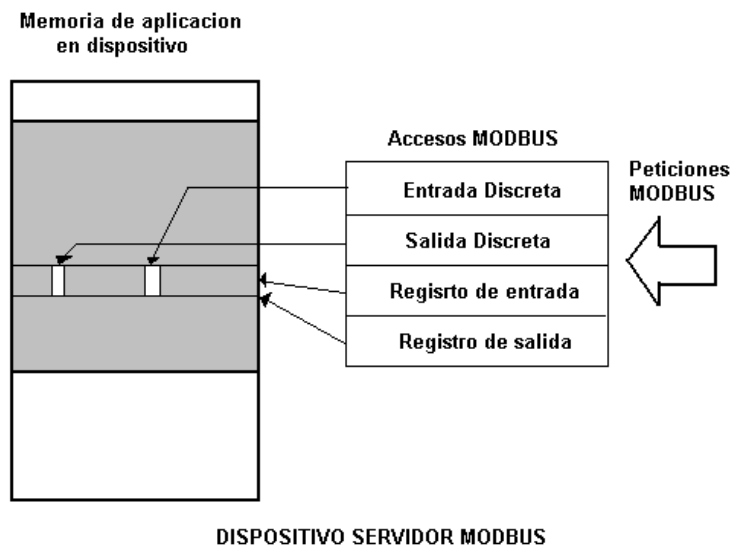


Figura 3.16 Modelo de datos MODBUS con únicamente 1 bloque.

Ciente MODBUS

El cliente MODBUS le permite a la aplicación usuario explícitamente controlar el intercambio de información con un dispositivo remoto. El cliente MODBUS construye una petición MODBUS de los parámetros contenidos en una demanda enviada por la aplicación usuario a la interfaz cliente MODBUS.

El cliente MODBUS usa una transacción MODBUS cuya administración incluya espera y procesado de una confirmación MODBUS.

Interfaz cliente MODBUS

La interfaz cliente MODBUS provee una interfaz que le permite a la aplicación usuario construir la petición para varios servicios MODBUS incluyendo acceso a objetos aplicación MODBUS.

Servidor MODBUS

Sobre la recepción de una petición MODBUS este modulo activa una acción local para leer, escribir o llevar a cabo otras acciones. El procesamiento de estas acciones es hecho totalmente transparente a la aplicación de programador. La principal función del servidor MODBUS es esperar por una petición MODBUS sobre el puerto TCP 502, para tratar esta petición y entonces construir una respuesta MODBUS dependiendo del contexto del dispositivo.

Interfaz Backend MODBUS

La interfaz MODBUS backend es una interfaz desde el servidor MODBUS a la aplicación usuario en el que los objeto aplicación están definidos.

CAPA DE ADMINISTRACIÓN TCP

Una de las principales funciones del servicio de mensajería es manejar el establecimiento de la comunicación y terminarlo, manejar el flujo de datos sobre las conexiones TCP.

Administración de conexión.

Una comunicación entre un modulo cliente y un servidor MODBUS requiere el uso de un modulo de administración de conexión TCP. Este es cargado para manejar globalmente los mensajes de las conexiones TCP.

Dos posibilidades son propuestas para la administración de conexiones. En una la aplicación usuario maneja por si misma las conexiones TCP y en la otra la administración de las conexiones es totalmente hecha por el modulo de administración y por lo tanto es transparente a la aplicación usuario. La última solución implica menos flexibilidad.

El puerto TCP 502 es reservado para comunicación MODBUS. Es importante notar que aun si otro puerto TCP en el servidor es configurado para servicios MODBUS en ciertas aplicaciones, el puerto TCP 502 debe mantenerse disponible en adición a cualquier aplicación con puerto específico.

CAPA TCP/IP STACK

El stack TCP/IP puede ser configurado en orden de adaptar el control de flujo de datos, el administrador de direcciones y el administrador de conexión a diferentes circunstancias específicas a un producto o a un sistema.

3.6.2.6 Administrador de Conexiones TCP

Modulo de administración de conexión.

Descripción general.

Una comunicación MODBUS requiere el establecimiento de una conexión TCP entre un cliente y un servidor.

El establecimiento de la conexión puede ser activada explícitamente por el modulo de aplicación usuario o automáticamente por modulo de administración de conexión TCP.

En el primer caso una interfaz de un programa aplicación es proveído en el modulo de aplicación de usuario para manejar completamente la conexión. Esta solución provee flexibilidad para el programa aplicación pero requiere una buena experiencia sobre el mecanismo TCP.

En el segundo caso el administrador de conexión TCP es completamente oculto a la aplicación usuario que únicamente envía y recibe mensajes MODBUS. El modulo administrador de conexión TCP es el encargado del establecimiento de una nueva conexión TCP cuando ésta es requerida.

Reglas de implementación:

Sin requerimientos explícitos del usuario, es recomendable implementar el administrador automático de conexión TCP.

Es recomendable mantener la conexión TCP abierta con un dispositivo remoto y no abrir y cerrar ésta para cada transacción MODBUS/TCP.

Es recomendable para un cliente MODBUS abrir un mínimo de conexiones TCP con un servidor remoto MODBUS (con la misma dirección IP). Una conexión por aplicación puede ser una buena elección.

Muchas transacciones MODBUS pueden ser activadas simultáneamente sobre la misma conexión TCP.

Nota: Si esto es hecho entonces el identificador de transacción MODBUS debe ser usado para únicamente identificar los pares, petición y respuesta.

En el caso de una comunicación bidireccional entre dos entidades remotas MODBUS (cada una de ellas es cliente y servidor), es necesario abrir separadamente conexiones para el flujo de datos del cliente y para el flujo de datos del servidor.

Una trama TCP debe transportar únicamente un ADU MODBUS. De nuevo se recomienda enviar múltiples peticiones MODBUS o respuestas sobre la misma TCP PDU.

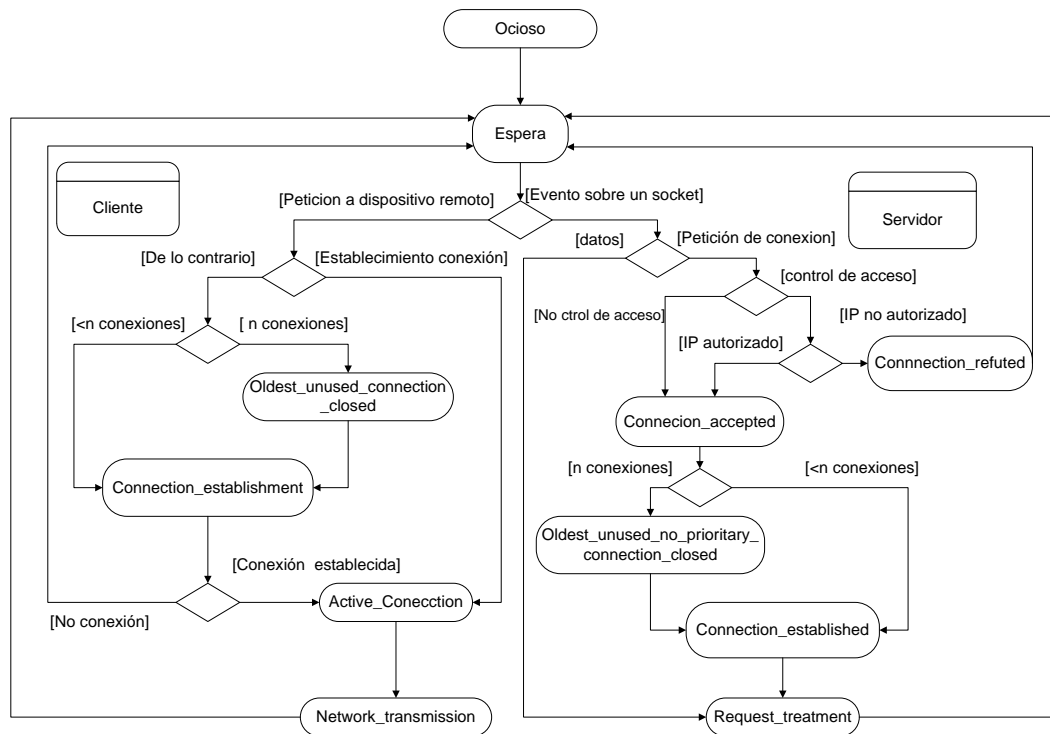


Figura 3.17 Diagrama de actividades del Administrador de conexión TCP

Administrador de conexión explícito TCP

El módulo de aplicación de usuario es el encargado de administrar todas las conexiones TCP: activas y enlaces pasivos, finalizaciones de conexiones, etc. Esta administración es hecha para todas las comunicaciones MODBUS entre un cliente y un servidor.

Administrador de conexión automático TCP

El administrador de conexión es totalmente transparente para el módulo de aplicación usuario. El módulo de administración de conexión puede aceptar un número suficiente de clientes y conexiones a servidores.

Una conexión con un equipo remoto es establecida con el primer paquete recibido desde un cliente remoto o desde la aplicación de usuario local. Esta conexión será cerrada si una señal de terminación llega desde la red o se decide localmente en el dispositivo. Sobre la recepción de una petición de conexión, las opciones de control de acceso pueden ser usadas para prohibir el acceso a clientes no autorizados.

3.6.2.7 Descripción del Administrador de Conexión

Establecimiento de conexión:

El servicio de mensajería MODBUS debe proveer un socket escuchando por el puerto 502, que permite aceptar nuevas conexiones e intercambiar datos con otros dispositivos.

Cuando el servicio de mensajera necesita intercambiar datos con un servidor remoto, este debe abrir una nueva conexión cliente con un puerto remoto 502 con el objetivo de intercambiar datos con este dispositivo distante. El puerto local puede ser mayor que 1024 y diferente para cada conexión cliente.

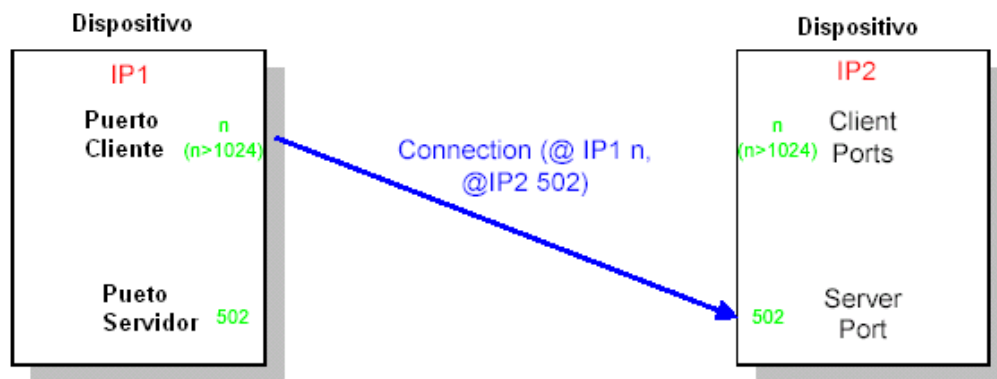


Figura 3.18 Establecimiento de conexión TCP MODBUS.

Si el número de clientes y conexiones de servidores es mayor que el número de conexiones autorizadas, la más antigua conexión sin uso es cerrada. El mecanismo de control de acceso puede ser activado para chequear si la dirección IP del cliente remoto es autorizada. Si no es así la nueva conexión es rechazada.

Transferencia de datos MODBUS

Una petición MODBUS será enviada por la conexión TCP actualmente abierta. La dirección IP del dispositivo remoto es usada para encontrar la conexión TCP. En caso de múltiples conexiones TCP abiertas con el mismo remoto, una conexión tiene que ser seleccionada para enviar el mensaje MODBUS, diferentes criterios de selección pueden ser usados tales como el más antiguo, el primero. La conexión debe mantenerse abierta durante toda la comunicación MODBUS. Como se mencionara mas adelante, un cliente puede inicializar muchas transacciones MODBUS con un servidor sin esperar el final de la previa.

Cerrado de conexión

Cuando la comunicación MODBUS ha finalizado entre un cliente y un servidor, el cliente tiene que inicializar un cierre de conexión de la conexión usada para esta comunicación.

3.6.2.8 Uso del Stack TCP/IP

El stack TCP/IP provee una interfaz para manejar conexiones, para enviar y recibir datos, y también para hacer algunas parameterizaciones con el fin de adaptar el comportamiento del stack al dispositivo o restricciones del sistema.

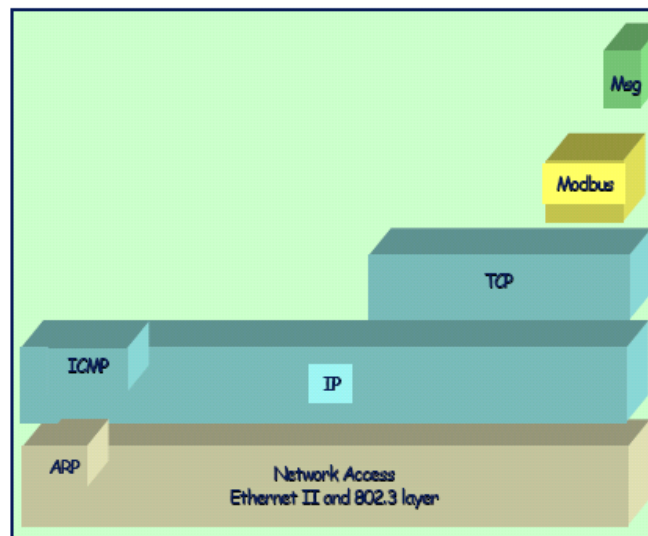


Figura 3.19 Protocolos usados para implementar la comunicación

Uso de la interfaz Socket BSD

NOTA: Algunos stack TCP/IP proponen otros tipos de interfaz para desarrollar el problema. Un cliente MODBUS o servidor puede usar otra interfaz específica.

Un socket es un punto final de comunicación. Este es el bloque básico de construcción para la comunicación. Una comunicación MODBUS es ejecutada enviando y recibiendo datos a través de sockets. La librería TCP/IP provee únicamente flujos a través de socket usando TCP y proveyendo una conexión basada en un servicio de comunicación.

Los socket son creados utilizando la función **socket**. Un número de socket es retornado, que es usado por el creador para acceder el socket. Los sockets son creados sin direcciones (dirección IP y número de puerto). Hasta que un puerto es asociado a un socket, este no puede ser usado para recibir datos.

La función **bind ()** es usada para asociar un número de puerto a un socket. La función **bind ()** crea un enlace entre el socket y el número de puerto especificado.

Cuando se desea inicializar una conexión, el cliente debe llamar a la función **connect ()** especificando el numero de socket, la dirección IP remota y el numero de puerto que escucha remotamente.

Con el objetivo de completar una conexión, el servidor debe usar la función **accept ()** especificando el numero del socket que fue especificado en la llamada anterior a **listen ()** (establecimiento de conexión pasiva). Un nuevo socket es creado con las mismas propiedades que el inicial. Este nuevo socket es conectado al socket cliente, y su número es retornado al servidor. El socket inicial esta por lo tanto libre para otros clientes que deseen conectarse con el servidor.

Después del establecimiento de la conexión TCP los datos pueden ser transferidos. Las funciones **send ()** y **recv ()** son designadas específicamente para ser usadas con sockets que ya han establecido conexión.

La función **setsockopt ()** le permite al creador del socket asociar opciones con un socket. Estas opciones modifican el comportamiento del socket.

La función **select ()** le permite al programador probar eventos sobre todos los sockets.

La función **shutdown ()** le permite a un usuario de socket deshabilitar **send ()** y/o **receive ()** sobre un socket.

Una vez un socket no es necesario, el descriptor del socket puede ser descartado usando la función **close ()**.

La figura 3.20 describe una comunicación completa MODBUS que describe los intercambios hechos entre un cliente y un servidor. El cliente establece la conexión y envía 3 peticiones MODBUS a el servidor sin esperara la respuesta de el primero. Después de recibir todas las respuestas el cliente cierra la correspondiente conexión.

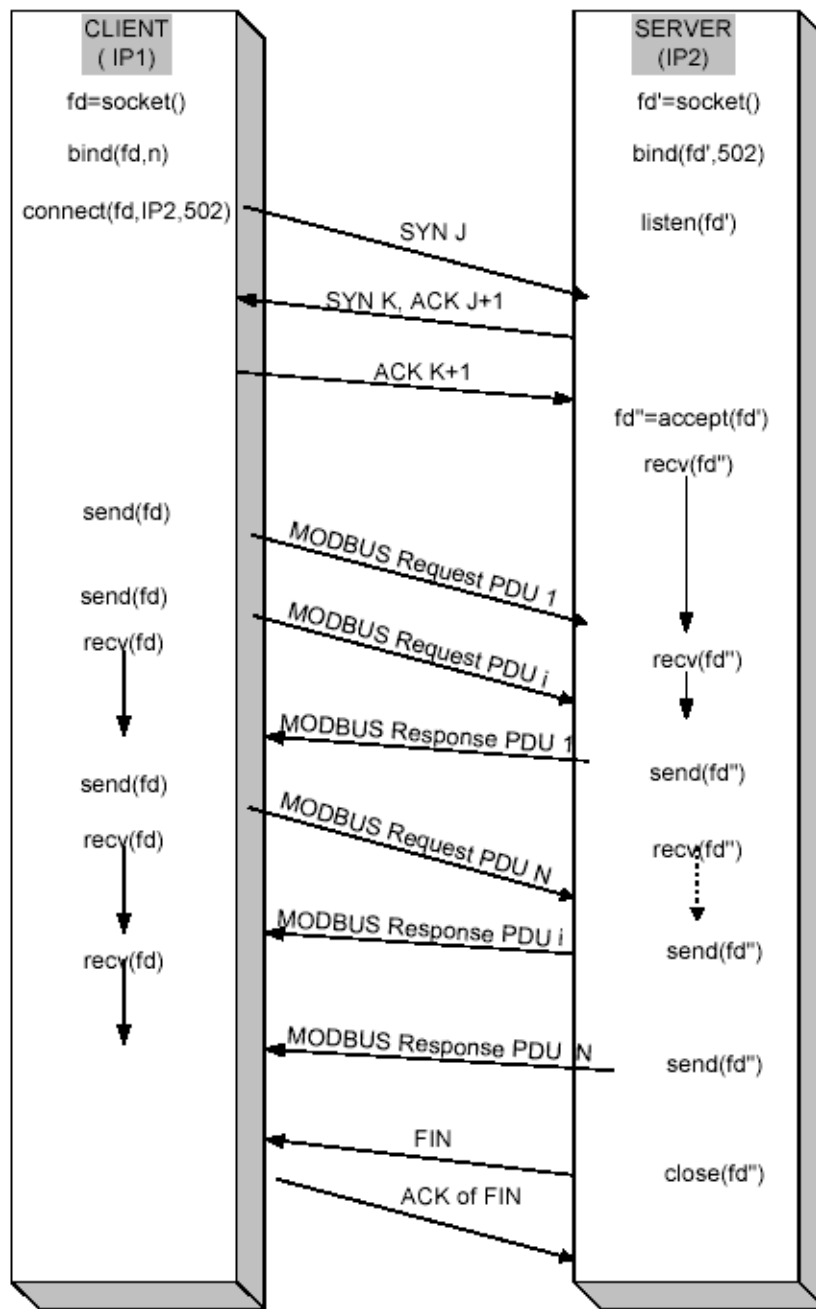


Figura 3.20 Intercambio MODBUS

A pesar de que se describe el funcionamiento del stack TCP/IP BSD, no se ha utilizado ninguna librería para el control TCP en el desarrollo de la tarjeta ETHERNET-RS232. Sin embargo se ha utilizado para el desarrollo de los protocolos TCP/IP en ensamblador sobre el PIC16F877A.

3.6.2.9 Capa de Aplicación de Comunicación

3.6.2.9.1 Cliente Modbus

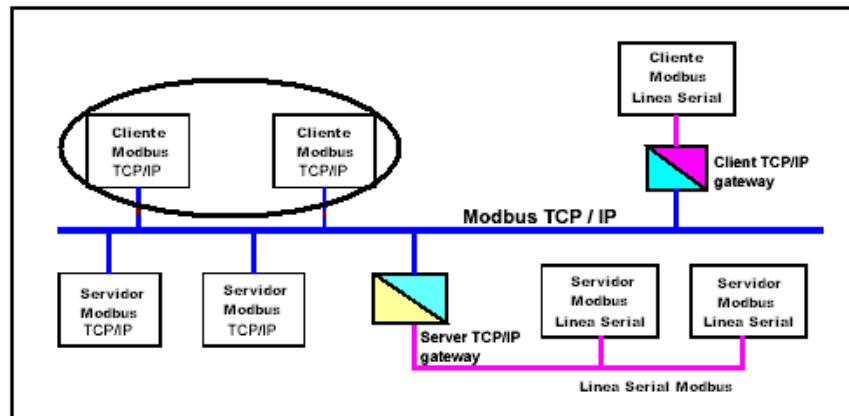


Figura 3.21 Unidad cliente MODBUS

Diseño del cliente MODBUS

La definición del protocolo MODBUS/TCP permite un simple diseño de un cliente. El siguiente diagrama de actividades describe los tratamientos principales que son procesados por un cliente para enviar una petición MODBUS y tratar una respuesta MODBUS.

Un cliente MODBUS puede recibir tres eventos:

Una nueva demanda desde la aplicación usuario para enviar una petición, en este caso una petición MODBUS será encodificada y enviada sobre la red usando el servicio componente administrador TCP. La capa inferior (modulo administrador TCP) puede retornar un error debido a un error en la conexión TCP, o algún otro error.

Una respuesta desde el administrador TCP, en este caso el cliente el cliente tiene que analizar el contenido de la respuesta, y enviar una confirmación a la aplicación de usuario.

La expiación de un Time-out debido a una falta de respuesta. Un nuevo intento puede ser enviado sobre la red o una confirmación negativa puede ser enviada a la Aplicación Usuario.

NOTA: Estos re-envíos son inicializados por el cliente MODBUS, algunos otros re-envíos pueden también ser hechos por la capa TCP en caso de ausencia de acknowledgement TCP.

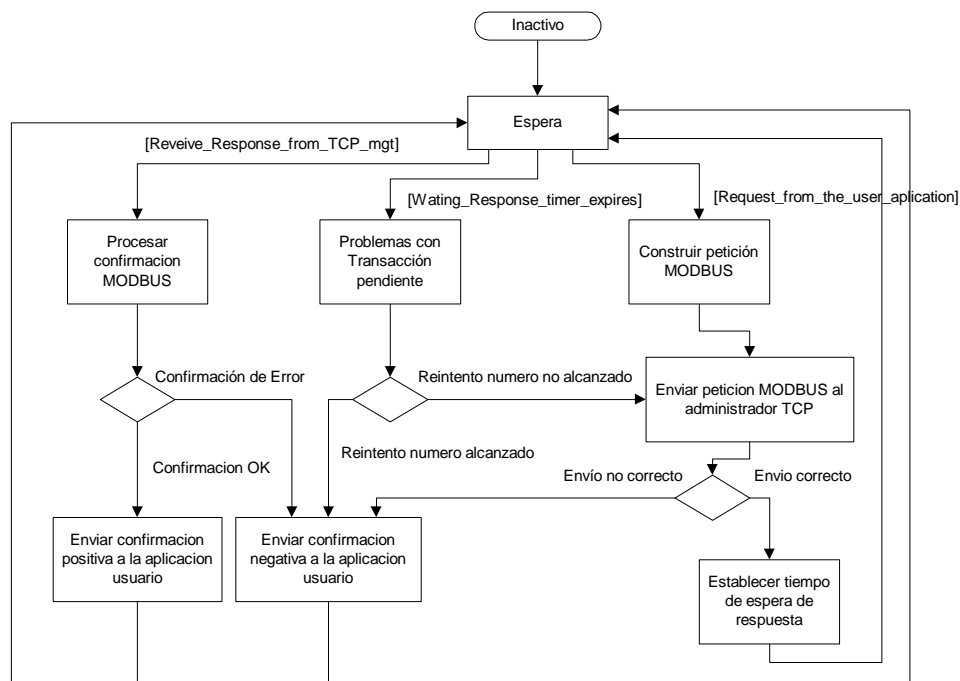


Figura 3.22 Diagrama de actividad del cliente MODBUS

Construcción de una petición MODBUS.

Seguido de la recepción de una demanda desde la aplicación usuario, el cliente tiene que construir una petición MODBUS y enviarla al administrador TCP.

Construir la petición MODBUS puede ser dividido en varias sub-tareas:

La creación de la instancia de una transacción MODBUS que le permita al cliente memorizar toda la información requerida para luego asociar la respuesta a la petición y enviar la confirmación a la aplicación usuario.

El codificado de la petición MODBUS (PDU+cabecera MPAB). La aplicación usuario que inicializa la demanda tiene que proveer toda la información requerida que permita al cliente codificar la petición. El PDU MODBUS es codificado de acuerdo a el “MODBUS Application Protocol Specification [1]”. (Código de función MODBUS, parámetros asociados y datos de aplicación). Todos los campos de la cabecera MBAP son llenados. Entonces el ADU de la petición MODBUS es construido prefijando el PDU con la cabecera MBAP.

Los siguientes diagramas de actividades describen más profundamente la fase de construcción de la petición MODBUS.

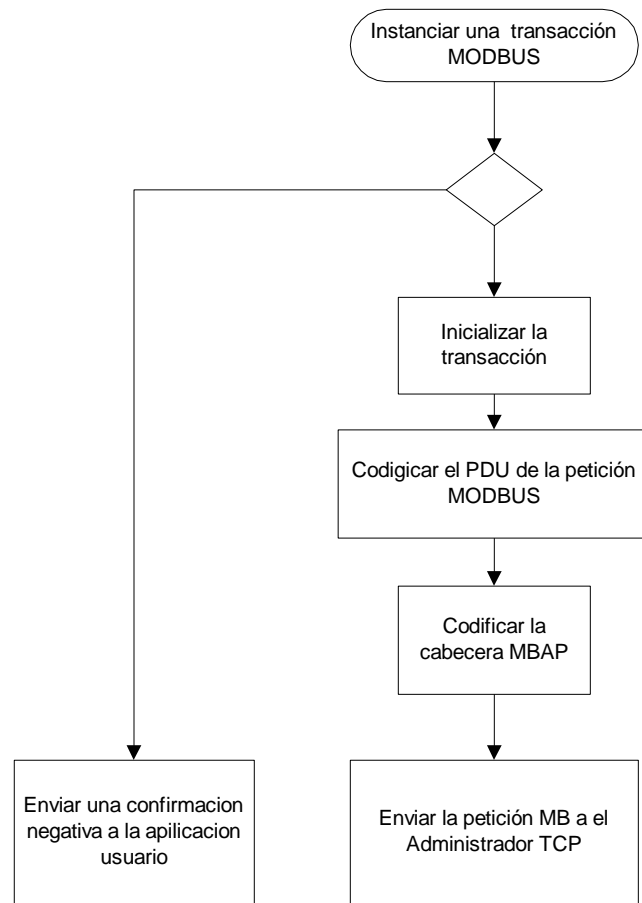


Figura 3.23 Diagrama de actividad para la construcción de una Petición

El siguiente ejemplo describe la codificación del ADU en la petición MODBUS para leer el registro #5 en un servidor remoto:

	DESCRIPCION	TAMAÑO	EJEMPLO
Cabecera MBAP	Identificador de transacción Hi	1	0x15
	Identificador de transacción Lo	1	0x01
	Identificador de protocolo	2	0x0000
	Longitud	2	0x0006
	Identificador de unidad	1	0xFF
Petición MODBUS	Código de función	1	0x03
	Dirección de inicio	2	0x0004
	Cantidad de registros	2	0x0001

Tabla 3.11 Codificación del ADU en la petición MODBUS

Identificador de transacción:

El identificador de transacción es usado para asociar la respuesta futura con la petición. Por lo cual, a un tiempo, sobre una conexión TCP, este identificador debe ser único. Existen diferentes maneras de usar el identificador de transacción:

Por ejemplo, este puede ser usado como un simple “numero de secuencia TCP” con un contador que es incrementado por cada petición.

Este puede también ser juiciosamente usado como un índice elegante o puntero para identificar un contexto de transacción con el objeto de memorizar el servidor remoto actual la petición MODBUS pendiente.

Normalmente, un cliente MODBUS sobre una línea serial debe enviar una petición a la vez. Esto significa que el cliente debe esperara por la respuesta a la primera petición antes de enviar una segunda petición. Sobre TCP/MODBUS, muchas peticiones pueden ser enviadas sin esperar por una confirmación al mismo servidor. El gateway MODBUS/TCP a MODBUS línea serial es el encargado de asegurar la compatibilidad entre estos dos comportamientos.

El número de peticiones aceptadas por un servidor depende sobre su capacidad en término de número de recursos y tamaño de la ventana TCP. En el mismo sentido el número de transacciones inicializadas simultáneamente por un cliente depende también de su capacidad de recursos. Este parámetro de implementación es llamado “NumberMaxOfClientTransaction” y debe ser descrito como una de las características del cliente. Dependiendo del tipo de dispositivo este parámetro puede tomar un valor de 1 a 16.

Identificador de unidad

Este campo es usado para propósitos de ruteo cuando se direcciona un dispositivo sobre una subred MODBUS o línea serial MODBUS+. En este caso, el “identificador de unidad” porta la dirección del esclavo MODBUS del dispositivo remoto:

Si el servidor MODBUS es conectado a una subred MODBUS+ o línea serial MODBUS y es diseccionado a través de un bridge o gateway, el identificador de unidad MODBUS es necesario para identificar el dispositivo esclavo conectado sobre la subred atrás del bridge o gateway. La dirección de IP destino identifica al bridge adecuado, quien a su vez usa el identificador de unidad MODBUS para enviar la petición a el dispositivo esclavo correcto.

La dirección del dispositivo esclavo MODBUS sobre línea serial son asignados de 1 a 247 (decimal). Dirección 0 es usada como dirección broadcast.

Sobre TCP/IP, el servidor MODBUS es diseccionado usando su dirección IP; por lo cual, el identificador de unidad MODBUS no es usado. El valor 0xFF debe ser usado.

Cuando se direcciona un servidor MODBUS conectado directamente a una red TCP/IP. Es recomendable no usar una dirección de esclavo MODBUS significativa en el campo “identificador de unidad”. En el evento de una

relocalización de la dirección IP dentro de un sistema automático y si una dirección IP previamente asignada a un servidor MODBUS es entonces asignado a un gateway, usando una dirección de esclavo significativa puede causar problemas debido a un mal ruteo por el gateway.

Usando una dirección de esclavo no significativa, el gateway simplemente descartará el PDU MODBUS sin problemas. 0xFF es recomendado para el "identificador de unidad" con un valor no significante.

NOTA: El valor 0 es también aceptado para comunicación directa a un dispositivo MODBUS/TCP.

Confirmación de procesos MODBUS

Cuando una trama de respuesta es recibida sobre una conexión TCP, el portador del identificador de transacción en la cabecera MBAP es usada para asociar la respuesta con la petición original previamente enviada sobre la conexión TCP.

Si el identificador de transacción no se refiere a ninguna transacción pendiente MODBUS, la respuesta debe ser descartada.

Si el identificador de transacción se refiere a una transacción pendiente MODBUS, la respuesta debe ser analizada con el objeto de enviar una confirmación MODBUS a la aplicación usuario. (confirmación positiva o negativa)

Analizar la respuesta consiste en verificar la cabecera MBAP y el PDU de la respuesta MODBUS:

Cabecera MBAP

Después de la verificación del identificador de protocolo que debe ser 0x0000, la longitud proporciona el tamaño de la respuesta MODBUS.

Si la respuesta viene desde un dispositivo servidor MODBUS directamente conectado a la red TCP/IP, la identificación de conexión TCP es suficiente para identificar sin ambigüedad el servidor remoto. Por lo tanto, el portador del identificador de unidad en la cabecera MBAP no es significante (valor 0xFF) y debe ser descargado.

Si el servidor remoto es conectado a una subred de línea serial y la respuesta viene desde un bridge, un router o un gateway, entonces el identificador de unidad (!=0xFF) identifica el servidor remoto MODBUS que ha originalmente enviado la respuesta.

PDU de respuesta MODBUS

El código de función debe ser verificado y el formato de respuesta MODBUS analizado de acuerdo al protocolo de aplicación MODBUS:

Si el código de función es el mismo que el usado en la petición, y si el formato de respuesta es el correcto, entonces la respuesta MODBUS es proporcionada a la aplicación usuario como una **confirmación positiva**.

Si el código de función es un código de excepción MODBUS (Código de función +80H), la respuesta de excepción MODBUS es dada a la aplicación de usuario como una **confirmación positiva**.

Si el código función es diferente de el usado en la petición (=código función no esperado), o si el formato de la respuesta es incorrecta, entonces un error es señalizado a la aplicación usuario usando una **confirmación negativa**.

El diagrama de actividad de la figura 3.24 describe, más profundamente el proceso de la fase de confirmación.

Administrador del time-out

Deliberadamente no existen especificaciones del tiempo de respuesta requerido para una transacción sobre MODBUS/TCP.

Esto es debido a que MODBUS/TCP se espera que sea usado en una amplia variedad posible de situaciones de comunicación, desde escaneos I/O sujeto a tiempo en milisegundos hasta largas distancias de enlaces de radio con retardos de muchos segundos.

Desde una perspectiva de cliente, el time-out debe tomar en cuenta el retardo esperado en el transporte a través de la red, para determinar un tiempo de respuesta “razonable”. Tal retardo de transporte debe ser en milisegundos para una red ruteada Ethernet o cientos de milisegundos para una conexión de red WAN.

Hay que tener en mente que todo tiempo “time-out” usado en un cliente para inicializar un re-envió en la aplicación debe ser mayor que el tiempo de respuesta “razonable” máximo esperado. Si esto no es seguido, será un causa potencial para congestión potencial sobre el dispositivo objetivo o sobre la red, que puede por lo cual causar muchos errores. Esto es una situación que siempre debe ser evitada.

Por lo cual en la práctica, el time-out del cliente usado en aplicaciones de alto desempeño son siempre dependientes de la topología de la red y el desempeño esperado del cliente. Aplicaciones que no son críticas en tiempo pueden a menudo permitir valores de time-out por defecto en TCP, que reportaran falla de comunicación después de varios segundos sobre varias plataformas.

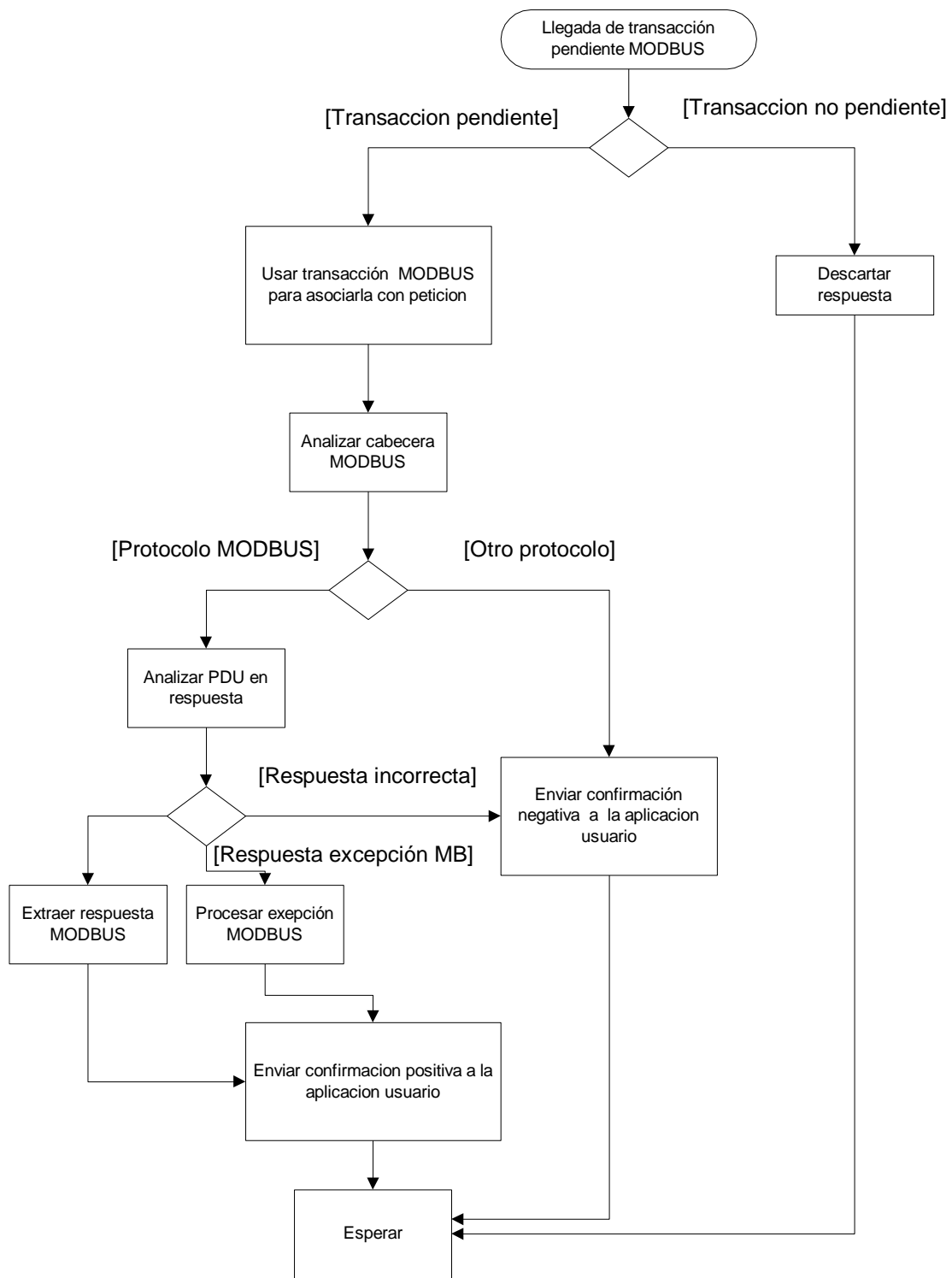


Figura 3.24 Análisis del PDU

3.6.2.9.2 Servidor Modbus

El rol de un servidor MODBUS es proveer acceso al objeto aplicación y servicios al cliente remoto MODBUS.

Diferentes tipos de acceso pueden ser proveídos dependiendo de la aplicación de usuario:

Acceso simple para obtener y establecer atributos de objetos aplicación.

Acceso avanzado con el objeto disparar servicios específicos de aplicación.

El servidor MODBUS tiene:

Trazar objetos aplicación hacia objetos MODBUS que se puedan leer y escribir, con el propósito de obtener o establecer atributos de los objetos aplicación.

Proveer un camino para servicios “trigger” sobre objetos aplicación.

En tiempo de corrido el servidor MODBUS tiene que analizar una petición MODBUS, para procesar la acción requerida, y enviar de regreso una respuesta MODBUS.

Diseño del servidor MODBUS

El diseño del servidor MODBUS depende de dos factores:

El tipo de acceso a el objeto aplicación (acceso simple a atributos o acceso avanzado a los servicios)

El tipo de interacción entre el servidor MODBUS y la aplicación usuario (síncrona o asíncrona).

El siguiente diagrama de actividad describe el tratamiento principal que es procesado por el servidor para obtener una petición MODBUS desde el administrador TCP, entonces analizar la petición, para procesar la acción requerida, y enviar de regreso una respuesta MODBUS.

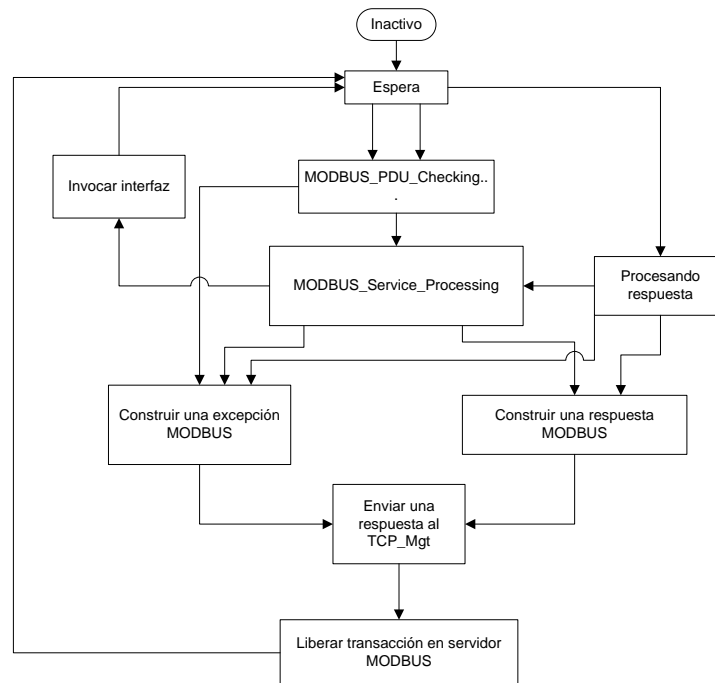


Figura 3.25 Lógica en servidor

Como se muestra en el diagrama de actividad previo:

Algunos servicios pueden ser procesados inmediatamente por el propio servidor MODBUS, sin iteración directa con la aplicación de usuario.

Algunos servicios pueden requerir la iteración explícita con la aplicación usuario a ser procesada.

Algunos otros servicios avanzados requieren invocar una interfase específica llamada servicio MODBUS Back End. Por ejemplo, un servicio de aplicación usuario puede ser activado usando una secuencia de varias transacciones de petición/respuesta de acuerdo al nivel de protocolo de la aplicación usuario. El servicio Back End es responsable por el correcto procesamiento de todas las transacciones individuales MODBUS con el objeto de ejecutar el servicio global de aplicación de usuario.

El servidor MODBUS puede aceptar servir simultáneamente varias peticiones MODBUS. El número máximo de peticiones simultáneas MODBUS que el servidor puede aceptar es una de las principales características del servidor MODBUS. Este numero del diseño del servidor y su capacidad de procesamiento y memoria. Este paramento de implementación es llamado "NumberMaxOfServerTransaction" y debe ser descrita como una de las características del servidor MODBUS.

El comportamiento y el desempeño del servidor MODBUS son significativamente afectados por el parámetro "NumberMaxOfTransaction". Particularmente, es importante notar que el manejo del número de transacciones concurrentes

MODBUS puede afectar el tiempo de respuesta de una petición MODBUS por el servidor.

Chequeo del PDU MODBUS.

El siguiente diagrama describe la actividad de chequeo del PDU MODBUS:

La función de chequeo del PDU MODBUS consiste primero en pasar la cabecera MBAP. El campo identificador de protocolo procede a ser chequeado:

Si este es diferente del tipo de protocolo MODBUS, la indicación es simplemente descartada.

Si este es correcto (= tipo de protocolo MODBUS; valor 0x00), una transacción MODBUS es instanciada.

El número máximo de transacciones MODBUS que el servidor puede instanciar es definido por el parámetro "NumberMaxOfTransaction".

En caso de no tener más transacciones disponibles, el servidor construye una respuesta de excepción MODBUS (código de excepción 6: Servidor trabajando)

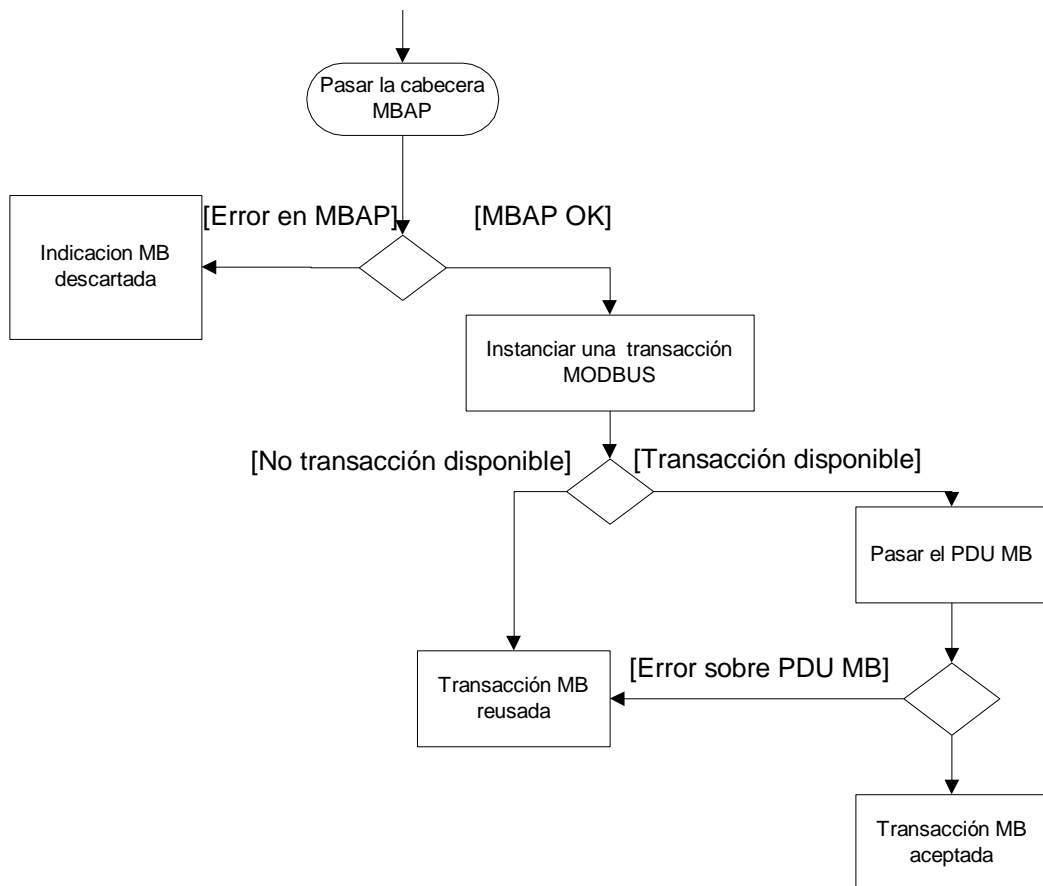


Figura 3.26 Diagrama de actividad para el chequeo del PDU MODBUS

Si una transacción MODBUS esta disponible, esta es inicializada con el objeto de almacenar la siguiente información:

El identificador de conexión TCP usado para enviar la indicación (dada por el administrador TCP)

El ID de transacción MODBUS

El identificador de unidad MODBUS (obtenido en la cabecera MBAP)

Entonces el PDU MODBUS es pasado. El código de función es controlado primero:

En caso de invalidación, una respuesta de excepción MODBUS es construida (Código de excepción 1: Función Invalida)

Si el código de función es aceptado, el servidor inicializa la actividad “Servicio de procesado MODBUS”.

Servicio de procesado MODBUS

El procesamiento del servicio MODBUS requerido puede ser hecho en diferentes caminos dependiendo de la arquitectura del software y hardware como se describe en los siguientes ejemplos:

Dentro de un dispositivo compacto o una arquitectura “mono-thread” donde el servidor MODBUS puede acceder directamente a los datos de la aplicación usuario, el servicio requerido puede ser procesado “localmente” por el servidor sin invocar el servicio Backend. El procesamiento es hecho de acuerdo a la especificación de protocolo aplicación MODBUS. En caso de un error, una respuesta de excepción MODBUS es construida.

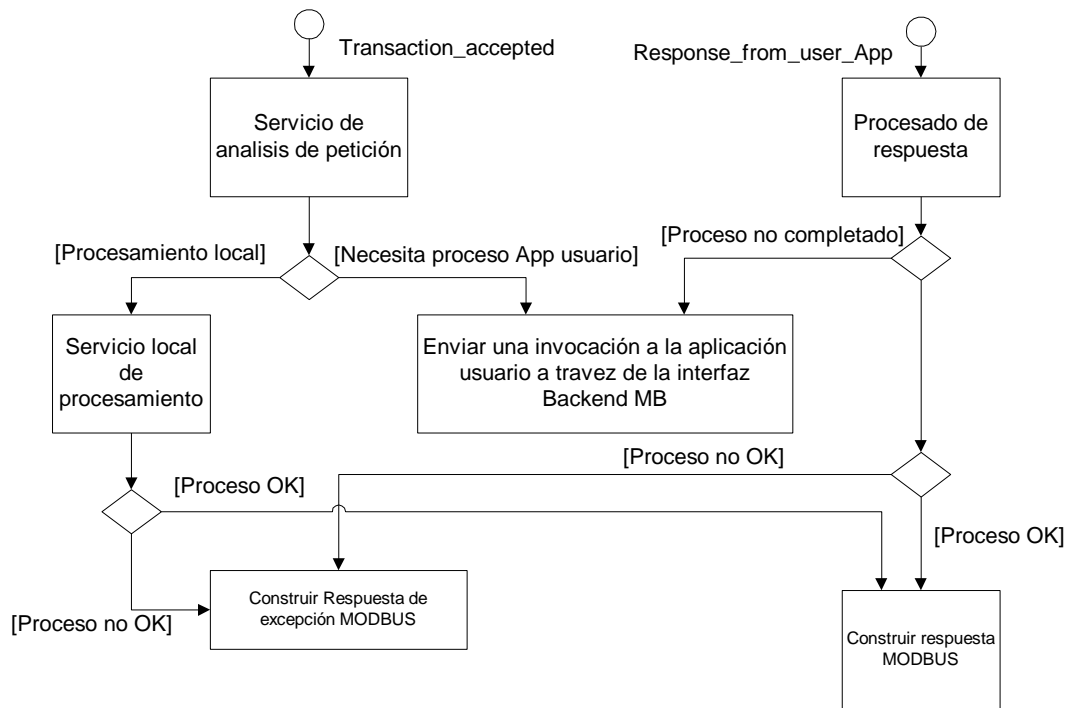


Figura 3.27 Diagrama de actividad de los servicios de procesamiento MODBUS

Dentro de un dispositivo modular multiprocesador o con una arquitectura multi-thread donde las “capas de comunicación” y las “capas de aplicación usuario” son dos entidades separadas, algunos servicios triviales pueden ser procesados completamente por la entidad de Comunicación mientras que algunos otros pueden requerir una cooperación con la entidad aplicación de usuario usando el servicio de Back End.

Para interactuar con la Aplicación Usuario, el servicio Back End de MODBUS debe implementar todos los mecanismos apropiados con el objeto de manejar las transacciones de la Aplicación Usuario y manejar correctamente las invocaciones a la aplicación Usuario y respuestas asociadas.

Interfaz de la Aplicación de Usuario (Interfaz Backend)

Muchas estrategias pueden ser implementadas en el servicio Backend de MODBUS para lograr su trabajo su trabajo sin embargo estas no son equivalente en términos del rendimiento de procesamiento del usuario de red, ancho de banda usado por la interfaz, tiempo de respuesta, o aún carga de trabajo de diseño.

El servicio Backend MODBUS usara la interfaz apropiada a la Aplicación Usuario:

Cualquiera, ya sea una interfaz física basada sobre un enlace serial, o un esquema de un “dual-port RAM”, o una simple línea I/O, o una interfaz lógica basada sobre un servicio de mensajería proveída por un sistema de operación.

La interfaz a la Aplicación de Usuario puede ser sincronía o asíncrona.

El servicio Backend MODBUS también usa el patrón de diseño apropiado para obtener y establecer (“get/set”) atributos de los objetos o para accionar servicios (“trigger services”). En algunos casos, un simple “patrón gateway” será adecuado. En algunos otros casos el diseño tendrá que implementar un “patrón proxy” con su correspondiente estrategia de cacheo, desde una simple tabla de intercambio hasta mas sofisticados mecanismos de replicación.

El servicio MODBUS Backend tiene la responsabilidad de implementar la transcripción MODBUS con el objeto de interactuar con la Aplicación Usuario. Por lo cual, este puede tener que implementar mecanismos para el empaquetamiento fragmentación/reconstrucción, garantía de consistencia de datos, y sincronización es lo requerido.

Construcción de respuesta MODBUS

Una vez la petición ha sido procesada, el servidor MODBUS tiene que construir la respuesta usando el adecuado servidor de transacciones MODBUS y tiene que enviar ésta al componente administrador TCP.

Dependiendo de los resultados del procesamiento, dos tipos de respuesta pueden ser construidas:

Una respuesta positiva MODBUS:

El código de función de la respuesta = el código función de la petición.

Una respuesta de excepción MODBUS:

El objetivo es proveer al cliente información relevante concerniente a la detección de errores durante el procesamiento.

El código de función de la respuesta = código de función de la petición + 0x80;

El código de función es proveído o indica la razón del error.

Código de excepción	Nombre MODBUS	Comentarios
01	Código de Función ilegal	El código función es desconocido por el servidor
02	Dirección de datos ilegal	Dependiendo de la petición
03	Valor de dato ilegal	Dependiendo de la petición
04	Fallo servidor	El servidor fallo durante la excepción
05	Acknowledge	El servidor acepta la invocación de servicios pero el servicio requiere un tiempo relativamente largo tiempo ejecutarse. El servidor por lo tanto únicamente retorna una acknowledgement de la recepción de la invocación del servicio.
06	Servidor trabajando	El servidor es incapaz de aceptar la el PDU de la petición MODBUS. La aplicación cliente tiene la responsabilidad de decidir si y cuando reenviar la petición.
0A	Problema con Gateway	La dirección del gateway no esta disponible
0B	Problema con Gateway	El dispositivo objetivo fallo en la respuesta. El gateway genera esta excepción.

Tabla 3.12 Excepciones MODBUS

El PDU de la respuesta MODBUS debe ser prefijado con la cabecera MBAP que es construida usando memoria de datos en el contexto de la transacción.

- Identificador de unidad

El identificador de unidad es copiado como éste fue dado dentro de la petición MODBUS recibida y memorizada en el contexto de la transacción.

- Longitud

El servidor calcula el tamaño del PDU MODBUS más el byte del identificador de unidad. Este valor es establecido en el campo "longitud".

- Identificador de protocolo

El campo del identificador de protocolo es establecido a 0x0000 (protocolo MODBUS), como este fue dado dentro de la petición recibida MODBUS.

- Identificado de transacción

Este campo es establecido al valor del “Identificador de transacción” que fue asociado con la petición original y memorizada en el contexto de la transacción.

Entonces la respuesta MODBUS debe ser retornada al cliente MODBUS correcto usando la conexión TCP memorizada en el contexto de la transacción. Cuando la respuesta es enviada, el contexto de la transacción debe ser liberado.

3.7 MODBUS sobre línea serial

El estándar MODBUS define un protocolo de mensajería en la capa de aplicación, posicionado en la capa 4 del modelo TCP/IP (capa 7 del modelo OSI) que provee una comunicación cliente-servidor entre dispositivos conectados en diferentes tipos de buses en la red. Estandariza también un protocolo específico en línea serial para intercambiar peticiones entre un maestro y uno o varios esclavos.

3.7.1 Descripción de Protocolo

En esta sección describiremos el protocolo MODBUS sobre línea serial. El protocolo MODBUS serial es un protocolo de Maestro-Eslavo. Este protocolo toma su lugar en la capa 1 y 7 del modelo OSI.

Un sistema de tipo maestro-esclavo tiene un nodo (el nodo maestro) que emite comandos explícitos a uno de los nodos del “esclavo” y procesa la respuesta. Un nodo esclavo típicamente no transmite datos sin una petición del nodo maestro, y no se comunica con otros esclavos.

A nivel físico, los sistemas MODBUS sobre línea serial pueden usar diferentes interfaces físicas (RS485 EIA/ TIA -485 Standard, RS232 EIA/ TIA -232 Standard).

Layer	ISO/OSI Model	
7	Application	MODBUS Application Protocol
6	Presentation	Empty
5	Session	Empty
4	Transport	Empty
3	Network	Empty
2	Data Link	MODBUS Serial Line Protocol
1	Physical	EIA/TIA-485 (or EIA/TIA-232)

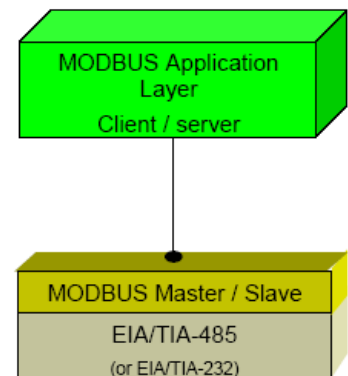


Figura 3.28 Protocolo Modbus y el Modelo OSI

El protocolo de mensajería MODBUS de la capa de aplicación, posicionado en la capa 4 del modelo TCP/IP (capa 7 del OSI), provee una comunicación cliente-servidor entre dispositivos conectados a buses en la red. En MODBUS serial el rol del “cliente” es proporcionado por el “Maestro” del bus serial y nodo “esclavo” actúa como “servidor”.

3.7.2 Capa de enlace de datos MODBUS

3.7.2.1 Principio del Protocolo MODBUS maestro/esclavo

El protocolo en línea serial MODBUS es un protocolo Maestro-Eslavos. Solo un maestro (al mismo tiempo) es conectado al bus, y uno o varios (247 número máximo) nodos esclavos son también conectados al mismo bus serial. Una comunicación MODBUS es siempre iniciada por el maestro. Los nodos esclavos nunca transmitirán datos sin recibir una petición del nodo maestro. Los nodos esclavos nunca se comunicarán uno con otro. El nodo maestro inicia solo una transacción al mismo tiempo.

El nodo maestro emite una petición MODBUS a los nodos esclavos de dos formas:

- En modo unicast, el maestro direcciona un esclavo individual. Después de recibir y procesar la petición, el esclavo retorna un mensaje (una “replica”) al maestro.

En este modo, una transacción MODBUS consiste de dos mensajes: una petición desde el maestro, y una replica desde el esclavo.

Cada esclavo debe tener una única dirección (desde 1 hasta 247) y que puede ser direccionado independientemente de otros nodos.

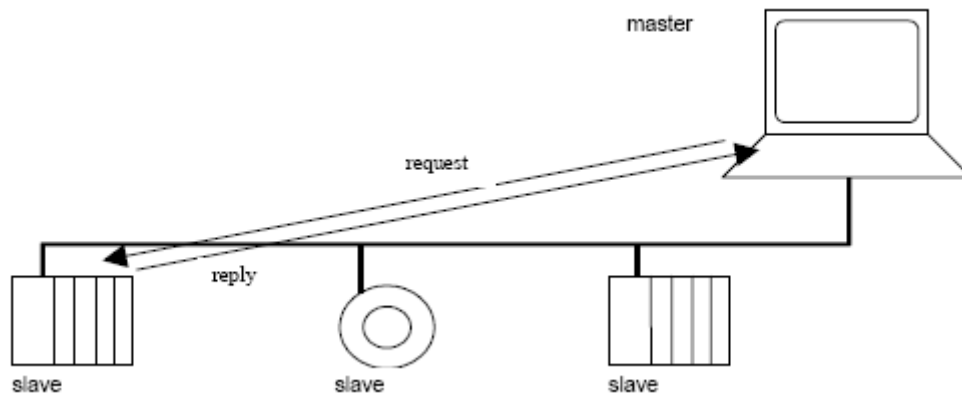


Figura 3.29 Petición MODBUS modo unicast

- En modo broadcast, el maestro puede enviar una petición a todos los esclavos. (esta modalidad no fue implementada)

Ninguna respuesta es retornada a la petición broadcast enviada por el maestro. Las peticiones broadcast están necesariamente escribiendo comandos. Todos los dispositivos deben aceptar los broadcast para función de escritura. La dirección 0 es reservada para identificar un cambio broadcast.

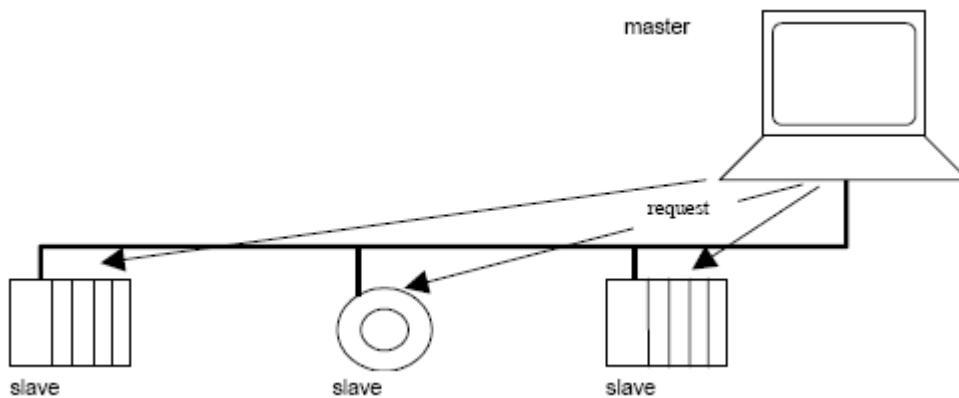


Figura 3.30 Petición MODBUS modo broadcast

3.7.2.2 Reglas de direccionamiento MODBUS

El espacio de direccionamiento MODBUS comprende 256 direcciones diferentes.

0	De 1 a 247	De 248 a 255
Dirección Broadcast	Direcciones individuales de los esclavos	Reservado

Tabla 3.13 Campos de direcciones MODBUS serial

La dirección 0 es reservada como la dirección broadcast. Todos los nodos esclavos deben reconocer la dirección broadcast.

El nodo Maestro MODBUS no tiene una dirección específica, solo los nodos esclavos deben tener una dirección. Esta dirección debe ser única el bus serial MODBUS.

3.7.2.3 Descripción de la trama MODBUS

Las especificaciones del Protocolo de Aplicación MODBUS (MODBUS Application Protocol Specification V1.1a [1]), define una simple Unidad de Dato de Protocolo (Protocol Data Unit PDU) independiente de las capas de comunicación subyacentes.

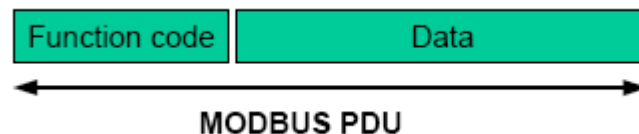


Figura 3.31 Unidad de Dato de Protocolo MODBUS

El mapeo del protocolo MODBUS en un bus específico de la red introduce algunos campos adicionales en la Unidad de Dato de Protocolo PDU. El cliente que inicia una transacción MODBUS construye el PDU MODBUS y agrega campos en orden para construir la comunicación apropiada del PDU.

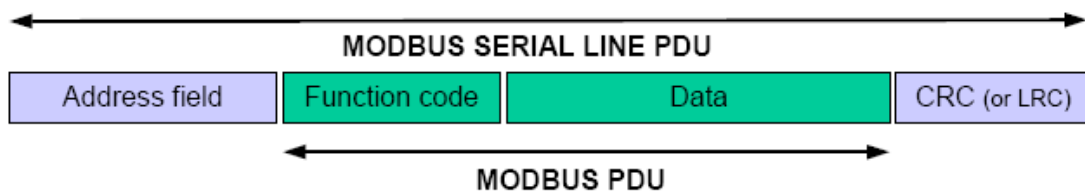


Figura 3.32 Trama MODBUS sobre línea serial

En MODBUS línea serial, el campo de direcciones solo contiene la dirección del esclavo.

Como se describió previamente las direcciones de los nodos esclavos que son válidos están en el rango de 0 – 247 en decimal. El esclavo individual de un dispositivo están asignadas direcciones en el rango de 1 – 247. Un maestro direcciona a un esclavo poniendo la dirección del esclavo en el campo de dirección del mensaje. Cuando el esclavo retorna su respuesta coloca su dirección en el campo de dirección de la respuesta para que el master conozca cual esclavo esta respondiendo.

El código de función indica al servidor que tipo de acción va a realizar. El código de función puede ser seguido por un campo de dato que contienen parámetros de peticiones y repuestas.

El campo de chequeo de error es el resultado de un cálculo de “Redundancy Checking” que es realizado en los contenidos del mensaje. Dos tipos de métodos de cálculos son usados dependiendo del modo de transmisión que esta siendo usado (modo RTU o ASCII).

3.7.2.4 Diagramas de estado Maestro / Esclavos

La capa de enlace de datos MODBUS comprende dos sub capas separadas:

- El protocolo Maestro / esclavo
- El modo de transmisión (el modo RTU vrs ASCII)

Las siguientes secciones describen los diagramas de estado de un maestro y de un esclavo que son independientes del modo de transmisión usada.

Los modos de transmisión RTU y ASCII son especificados más adelante, usando dos diagramas de estado. La recepción y envío de una trama son descritos.

3.7.2.4.1 Diagrama de estado del maestro

En la figura 3.33 se explica el comportamiento del maestro

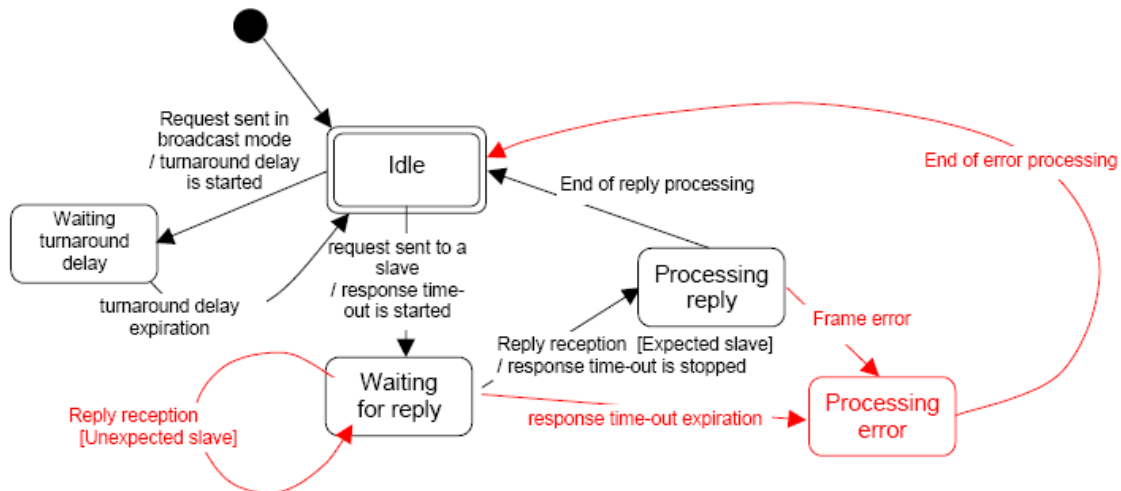


Figura 3.33 Diagrama de estado del maestro

Algunas explicaciones del diagrama de estado anterior:

- El estado "Idle" (ocioso) = ninguna petición pendiente. Este es el estado inicial después de encendido. Una petición solamente puede ser enviada en estado "ocioso". Después de enviar una petición, el maestro deja el estado ocioso y no puede enviar una segunda petición al mismo tiempo.
- Cuando una petición unicast es enviada a un esclavo, el maestro pasa al estado "Esperando por replica" y un "Tiempo de repuesta" es iniciado. Se previene que el maestro permanezca indefinidamente en el estado "Esperando por replica". El valor de tiempo de respuesta es una aplicación dependiente.
- Cuando una replica es recibida, el Maestro verifica la replica antes de iniciar el procesamiento de datos. La verificación de la replica podría resultar en un error, por ejemplo una replica de un esclavo inesperado, o un error en la recepción de la trama. En el caso de una replica recibida de un esclavo inesperado, el tiempo de repuesta se mantiene mientras corre. En el caso de un error detectado en la trama, una retransmisión podría ser realizada.
- Si la replica no es recibida, el tiempo de repuesta expira, y un error es generado. Entonces el maestro vuelve al estado "ocioso", habilitando una retransmisión de la petición. El número de retransmisiones depende de la configuración del maestro.

- Cuando una petición broadcast es enviada en el bus serial, no se retorna ninguna respuesta de parte de los esclavos. Sin embargo un retardo es respetado por el Maestro para permitir que algún esclavo procese la petición actual antes de enviar una nueva. Este retardo es llamado “retardo de repunte” (Turnaround delay). Por lo tanto el maestro pasa al estado “Esperando un retardo de repunte” antes de volver al estado “ocioso” y antes de estar disponible para enviar otra petición.
- En unicast el tiempo de respuesta debe ser bastante grande para que cualquier esclavo procese la petición y retorne la respuesta, en broadcast el “retardo de repunte” debe ser lo bastante grande para que cualquier esclavo procese solamente la petición y este disponible para recibir una nueva. Por lo tanto el “retardo de repunte” debería ser mas corto que el tiempo de respuesta. Típicamente el tiempo de respuesta es de 1s a varios segundos a 9600 bps, y el retardo de repunte es de 100ms a 200ms

3.7.2.4.2 Diagrama de estado del esclavo

En la figura 3.34 se explica el comportamiento del esclavo:

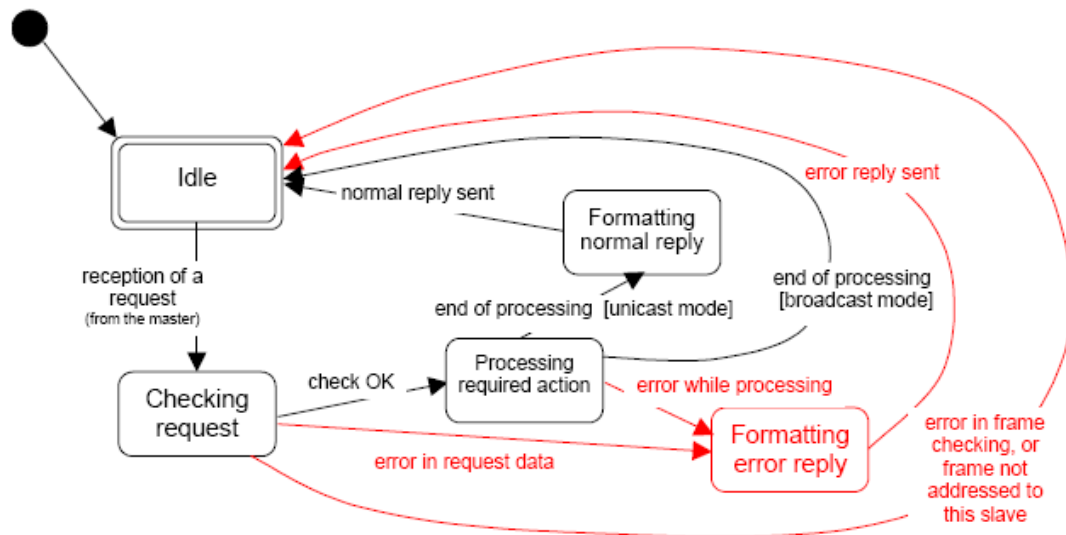


Figura 3.34 Diagrama de estado del esclavo

Algunas explicaciones del diagrama de estado anterior:

- El estado “Idle” (ocioso) = ninguna petición pendiente. Este es el estado inicial después de encendido.
- Cuando una petición es recibida, el esclavo verifica el paquete antes de realizar la acción requerida en el paquete. Diferentes errores podrían ocurrir: errores de formato en la petición, acción inválida,... En Caso de error, una replica debe ser enviada al maestro.
- Una vez la acción requerida ha sido completada, un mensaje unicast requiere que una replica deber ser hecha y ser enviada al maestro.
- Si un esclavo detecta un error en la trama recibida, no se regresa una respuesta al maestro.

3.7.2.5 Los dos modos de transmisión serial

Dos modos diferentes de transmisión serial son definidos: El modo RTU y el modo ASCII.

Define el bit contenido de campos de mensajes transmitidos serialmente en la línea. Determina como la información es empaquetada en los campos de mensaje y como es decodificada.

El modo de transmisión (y parámetros del puerto serial) deben ser los mismos para todos los dispositivos en una línea serial MODBUS.

Aunque el modo ASCII es requerido en algunas aplicaciones específicas, la interoperabilidad entre dispositivos MODBUS puede ser alcanzada solo si cada dispositivo tiene el mismo modo de transmisión: Todos los dispositivos deben implementar el modo RTU. El modo de transmisión ASCII es opcional.

Los dispositivos deben de ser configurados para que el usuario decida el modo de transmisión, RTU o ASCII. El modo por defecto debe ser el modo RTU

3.7.2.6 Modo de Transmisión RTU

Cuando los dispositivos se comunican en una línea serial MODBUS usando el modo RTU (Remote Terminal Unit), cada 8-bit (byte) en un mensaje contiene dos caracteres hexadecimales (dos de 4-bit). La principal ventaja de este modo es que su gran densidad de caracteres, que permite una mejor tasa de transferencia de los datos que el modo ASCII para la misma tasa de baudios. Cada mensaje debe ser transmitido en un flujo continuo de caracteres.

El formato para cada byte (11 bits) en modo RTU es:

Sistema de codificación: 8-bits binarios
Bits por Byte: 1 bit de inicio
8 bits de datos, el bit menos significativo se envía primero
1 bit de complemento de paridad
1 de alto

La paridad par es requerida, otros modos (paridad impar, no paridad) podrían ser usados también. Para asegurar una máxima compatibilidad con otros productos, es recomendado que soporte también el modo de no paridad. El modo de paridad por defecto debe ser paridad par. El uso de no paridad requiere dos bits de alto.

Como los caracteres son transmitidos serialmente:

Cada carácter o byte es enviado en este orden (de izquierda a derecha):

Bit menos significativo (LSB)..... Bit más significativo (MSB)

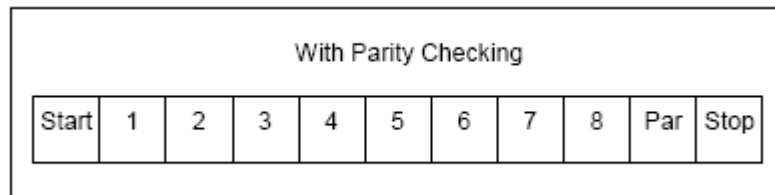


Figura 3.35 Secuencia de bit en modo RTU

Los dispositivos podrían aceptar configuración de verificación de paridad par, impar o no paridad. Si es implementada la no paridad, un bit adicional de alto es transmitido para llenar la trama del carácter, para llenar los 11-bits del carácter asíncrono.

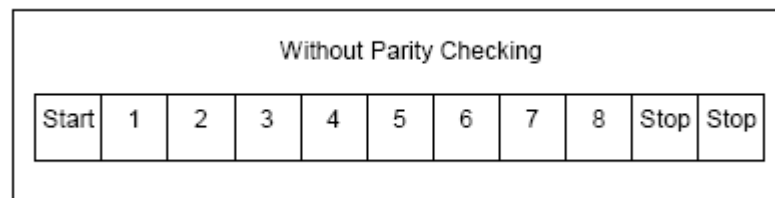


Figura 3.36 Secuencia de bit en modo RTU (caso específico de no paridad)

Campo de verificación de trama: verificación de redundancia cíclica (CRC)

Descripción de la trama:

Slave Address	Function Code	Data	CRC
1 byte	1 byte	0 up to 252 byte(s)	2 bytes CRC Low CRC Hi

Figura 3.37 Trama de mensaje RTU

El tamaño máximo de una trama MODBUS RTU es 256 bytes

3.7.2.7 Entramado de un mensaje MODBUS RTU

Un mensaje MODBUS es colocado por el dispositivo transmisor en una trama que tiene inicio conocido y un punto de finalización. Esto permite al dispositivo que reciba una nueva trama a comenzar en el inicio del mensaje, y conocer cuando el mensaje es completado. Mensajes parciales deben ser detectados y los errores deben ser puestos como un resultado.

En modo RTU, las tramas de los mensajes están separados por un intervalo de silencio de menos de 3.5 tiempos de carácter. Este intervalo de tiempo es llamado $t_{3,5}$.

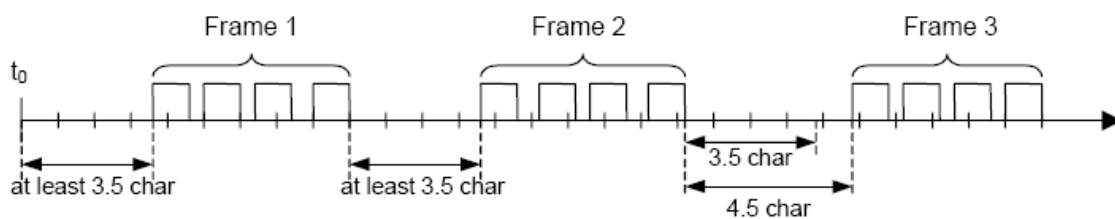


Figura 3.38 Entramado de mensaje RTU

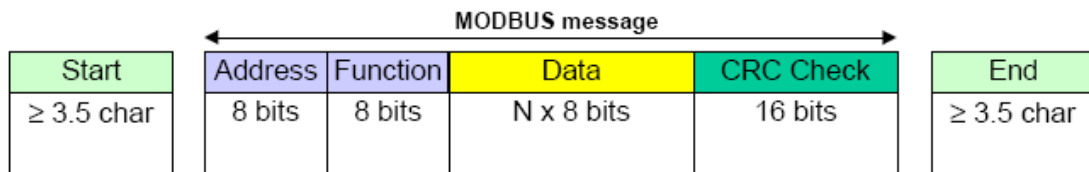


Figura 3.39 Trama de mensaje RTU

La trama del mensaje completo debe ser transmitida como un flujo continuo de caracteres.

Si un intervalo de silencio de mas de 1.5 tiempos de caracter ocurren entre dos caracteres, la trama del mensaje es declarada incompleta debería ser descartada por el receptor.

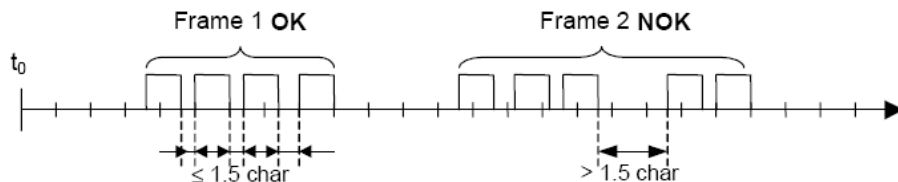


Figura 3.40 Entramado de mensaje RTU con un tiempo entre caracteres de más de 1.5.

La siguiente figura provee una descripción del diagrama de estado del modo de transmisión RTU. Ambos puntos de vista “maestro” y esclavo” están expresados en la misma figura.

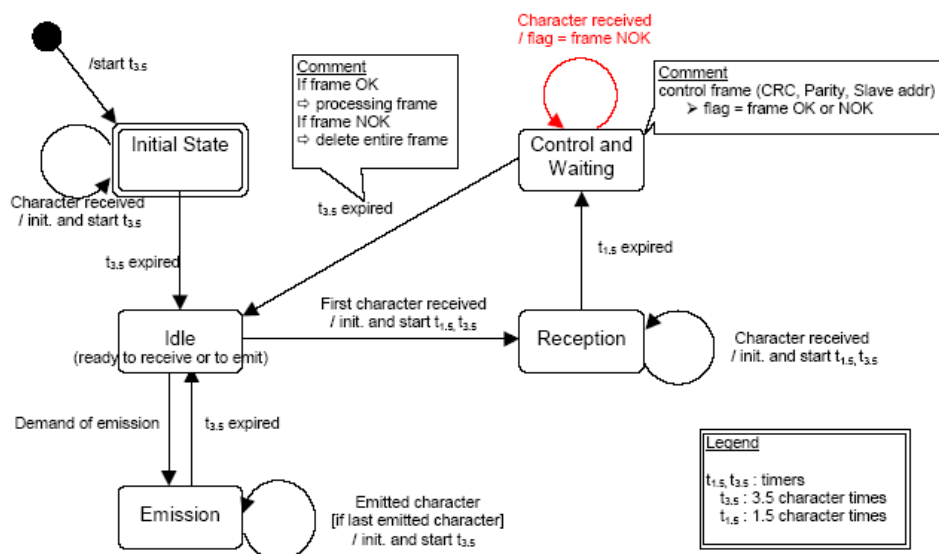


Figura 3.41 Diagrama de estado del modo de transmisión RTU

Algunas explicaciones del diagrama de estado:

- La transmisión de un “estado inicial” a uno “ocioso” necesita $t_{3,5}$ tiempo de expiración: que asegura el retardo entre las tramas.
- El estado “ocioso” es el estado normal cuando ni la emisión ni la recepción es activada.
- En el modo RTU, el enlace de la comunicación es declarado en modo “ocioso” cuando no hay actividad de transmisión después de un intervalo de tiempo igual o menor que 3,5 caracteres.
- Cuando el enlace está en estado “ocioso”, cada carácter transmitido y detectado en el enlace es identificado como el inicio de la trama. El enlace pasa a estado “activo”. Entonces, el final de la trama es identificado cuando no hay mas caracteres transmitidos en el enlace, después de un intervalo de tiempo $t_{3,5}$.
- Después de detectar el fin de la trama, el cálculo y verificación del CRC es completado. Después del campo de dirección es analizado para determinar si la trama es para el dispositivo. Si no la trama es descartada. Para reducir el tiempo del proceso de recepción, el campo de dirección es analizado tan pronto como es recibido sin esperar el final de la trama. En este caso el CRC es calculado y verificado solo si la trama es direccionada al esclavo (incluida la trama broadcast).

3.7.2.8 Verificación de CRC

El modo RTU incluye un campo de verificación de error que es basado en un método de verificación de redundancia cíclica (CRC) ejecutado en el contenido del mensaje.

El campo CRC verifica el contenido del mensaje completo. Es aplicado indiferentemente de cualquier método de verificación de paridad usado para los caracteres individuales del mensaje.

El campo CRC contiene un valor de 16-bits implementado como dos de 8-bits (bytes)

El campo CRC es añadido al mensaje como el último campo en el mensaje. Cuando este es completado, el byte de menor orden en el campo es añadido primero, seguido por el byte de mayor orden. El byte de mayor orden en el CRC es el último byte enviado en el mensaje.

El valor del CRC es calculado por el dispositivo que envía, el cual agrega el CRC al mensaje. El dispositivo receptor recalcula un CRC durante la recepción del mensaje, y compara el valor calculado al valor actual recibido en el campo del CRC. Si los dos valores no son iguales, da como resultado un error.

CAPÍTULO IV

COMPONENTES ELECTRÓNICOS

Introducción

En esta sección se describirán los componentes electrónicos a utilizar en la etapa de hardware a desarrollar. El hardware consiste de una tarjeta que le permitirá al medidor de energía conectarse a la red Ethernet, estableciendo una comunicación cliente/servidor para el monitoreo remoto de los parámetros eléctricos.

4.0 RTL8019AS

En esta sección se dará una descripción general de un Controlador de Interfase de Red NIC (Network Interface Controller). El énfasis estará colocado en su operación y en su uso.

La NIC posee todas las funciones de la capa de control de acceso al medio MAC requerida para la transmisión y recepción de paquetes de acuerdo con el estándar IEEE 802.3 CSMA/CD. El controlador actúa como un periférico avanzado y sirve como una interfase completa entre el sistema y la red. La FIFO y los canales DMA trabajan juntos para formar un esquema de la administración de paquetes.

El RTL8019AS es fabricado por *RealTek* y contiene todo lo necesario para transmitir y recibir paquetes Ethernet. Es un integrado potente para integrar en dispositivos de red, proporcionando comunicación Full-Duplex lo cual permite transmisión y recepción al mismo tiempo, duplicando el ancho de banda.

4.0.1 Características principales

- 100 pines PQFP
- Compatible a Ethernet II e IEEE 802.3 10Base5, 10Base2, 10BaseT
- Soporta función Full Duplex Ethernet para duplicar el ancho de banda del canal

- Soporta tres niveles de *power down*:
- Sleep
- Power down con reloj interno corriendo
- Power down con reloj interno detenido
- Soporta UTP, auto detección de AUI & BNC,
- Soporta corrección de autopolaridad 10BaseT
- Soporta 8 líneas IRQ
- Soporta opciones de direccionamiento basados en 16 I/O
- Soporta 16K, 32K, 64K y modo de acceso a 16K-pagina en BROM (Hasta 256 paginas con 16Kbytes/pagina)
- Soporta lectura/escritura de memoria Flash
- SRAM de 16kbytes
- Soporta 4 pines de LED de diagnostico con salidas programables

4.0.2 Diagrama de pines

El diagrama del RTL8019AS se muestra en la figura 4.2, donde se puede observar la dificultad para soldar los pines, por el tipo de empaquetamiento.

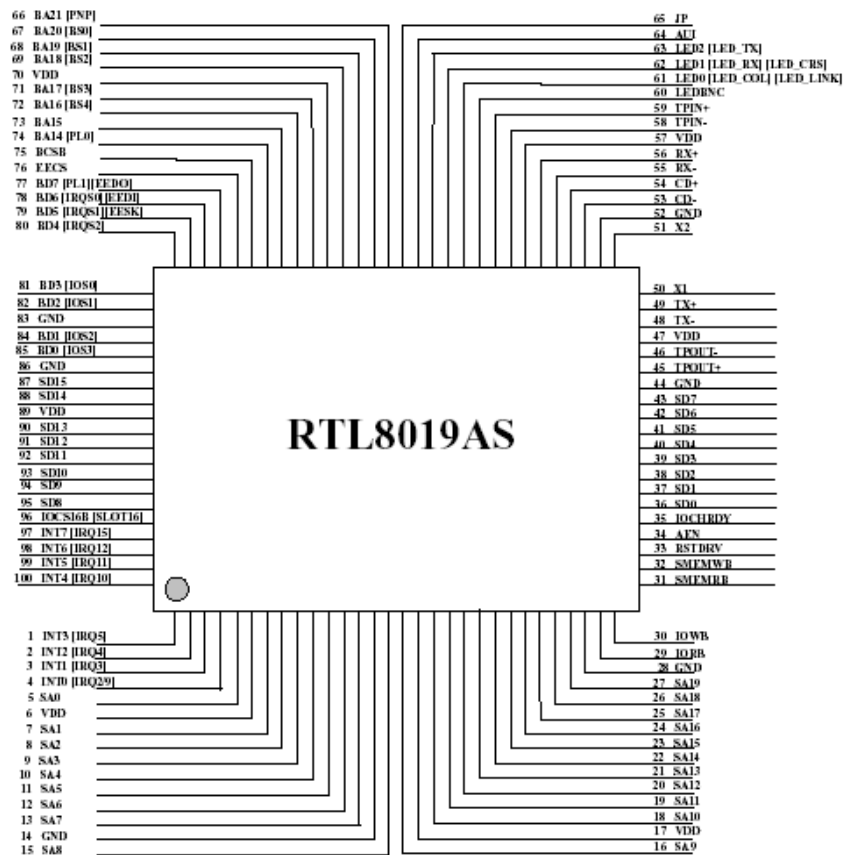


Figura 4.1 Diagrama de pines para el RTL8019AS

4.0.3 Descripción de pines

Pines de alimentación de potencia:

No	Nombre	Tipo	Descripción
6, 17, 47, 57, 70, 89	VDD	P	Alimentación + 5V DC
14, 28, 44, 52, 83, 86	GND	P	Ground

Tabla 4.1 Pines de Alimentación de Potencia

Pines de interfaz ISA BUS

No	Nombre	Tipo	Descripción
34	AEN	I	Habilitación de dirección. Esta señal ISA debe ser baja para un comando valido de I/O
97-100,1-4	INT7-0	O	Líneas de petición de interrupción que son mapeadas a IRQ15, IRQ12, IRQ11, IRQ10, IRQ5, IRQ4, IRQ3, IRQ2/9 respectivamente.
35	IOCHRDY	O	La señal ISA es llevada abajo para insertar un ciclo de espera al comando de escritura/lectura del computador actual.
96	IOCS16B [SLOT16]	O	Sobre una señal de reestablecimiento de energía.
29	IORB	I	Comando de lectura I/O en host
30	IOWB	I	Comando de escritura I/O en host
33	RSTDRV	I	Señal de reset activo alto del harwarw del bus ISA. Pulsos con nivel alto menor que 800ns son ignorados
27-18, 16-15, 13-7, 5	SA19-0	I	Dirección del bus del host. SA10 es agregado para implementar la decodificación completa de los puertos PnP, dirección 279h y A79h. In RTL8019, SA10 no es decodificada. In RTL8019AS, SA10 debería ser 0 para un acceso válido a los puertos PnP
87-88, 43-36	90-95, SD15-0	I/O	Bus de datos del host
31	SMEMRB	I	Comando de lectura de memoria del host
32	SMEMWB	I	Comando de escritura de memoria del host. Este pin es agregado para decodificar el comando de escritura de una memoria flash

Tabla 4.2 Pines de interfaz ISA BUS

Pines de la Interfase de Memoria (incluyendo BROM, EEPROM)

No	Nombre	Tipo	Descripción
75	BCSB	O	Selección de chip BROM. Señal activa baja, afirma cuando BROM es leída. RTL8019AS maneja este pin bajo cuando SA19-14 igualan a la dirección base de memoria BROM seleccionada y también de las 2 condiciones mostradas abajo: (1) SMEMRB es baja (2) SMEMRB es baja y la función de lectura de la memoria flash del RTL8019AS esta habilitada.
76	EECS	O	Selección de chip 9346. Señal activa alta, afirma cuando 9346 es lectura/escritura
66-69, 71-74 77-82, 84-85	BA21-14 BD7-0	O I/O	Dirección BROM.* Bus de datos BROM
[79]	[EESK]	O	Reloj de datos serial 9346
[78]	[EEDI]	O	Entrada de datos serial 9346
[77]	[EEDO]	I	Salida de datos serial 9346
[66]	[PNP]	I	Los siguientes pines son definidos para opciones de jumper. Sus estados son cambiados al caer al borde de RSTDRV, entonces ellos son cambiados para servir como el bus SRAM. Cada uno de ellos es internamente bajado por una resistencia de 100KW. Por lo tanto, la entrada será baja cuando deja abierto y alto cuando sube externamente por una resistencia de 10K. Cuando es alto en el modo jumperless (i.e. JP=bajo), el RTL8019AS es forzado en el modo Plug and Play indiferente del contenido de 9346.
[72-71, 69-67]	[BS4-0]	I	Los siguientes pines no son atendidos en el modo jumperless (JP=bajo) Selección del tamaño y direcciones base de la BROM
[85-84, 82-81]	[IOS3-0]	I	Selección de direcciones base de I/O
[77, 74]	[PL1-0]	I	Selección del tipo de medio de la red
[80-78]	[IRQS2-0]	I	Selección de una línea de interrupción entre INT7-0
65	JP	I	Cuando es alto, este pin selecciona el modo jumper. Cuando es bajo, selecciona el modo jumperless (incluyendo RT jumperless y Plug and Play).

Tabla 4.3 Pines de la Interfaz de Memoria (incluyendo BROM, EEPROM)

Pines de la Interfaz del Medio

No	Nombre	Tipo	Descripción
64	AUI	I	Esta entrada es usada para detectar el uso de una MAU externa en la interfaz AUI. La entrada debería ser manejada baja para BNC embebida y alta para MAU externa. Cuando la entrada es alta, RTL8019AS fija al bit (bit5) del AUI en CONFIG0 y maneja al LEDBNC bajo inhabilitando al BNC. Si este pin no es usado, debería ser conectado a GND tal que el RTL8019AS actúe como el RTL8019.
54, 53	CD+, CD-	I	Este par de entradas de colisión AUI porta la señal de entrada del diferencial de colisión desde el MAU.
56, 55	RX+, RX-	I	Este par de entradas de recepción AUI porta la señal de entrada del diferencial de recepción desde el MAU.
49, 48	TX+, TX-	O	Este par de salidas de transmisión contiene el manejo de líneas diferenciales que envían datos codificados Manchester al MAU. Estas salidas son seguidores de fuente y requiere resistencias de 270 ohm para conexión a tierra.
59, 58	TPIN+, TPIN-	I	Este par de entradas TP recibe los 10 Mbits/s diferenciales de datos codificados Manchester desde el cable de par trenzado.
45, 46	TPOUT+, TPOUT-	O	Este par porta el diferencial de salida transmitida TP. La señal de salida codificada Manchester será pre-deformada para prevenir sobrecarga sobre el par-trenzado y esto reduce el efecto de fluctuaciones.
50	X1	I	Cristal de 20Mhz o entrada de oscilador externa.
51	X2	O	Salida de realimentación de cristal. Esta salida es usada únicamente en conexiones del cristal. Esta debe de estar abierta cuando X1 es manejada con un oscilador externo.

Tabla 4.4 Pines de la Interfaz del Medio

Pines de salida del LED

No	Nombre	Tipo	Descripción
60	LEDBNC	O	Este pin va a nivel alto cuando el tipo de medio del RTL8019AS es establecido al modo 10Base2 o el modo de auto detección con la prueba de enlace fallida. De otra forma, este pin es bajo. Este pin puede ser usado para controlar la alimentación del convertidor DC para CX MAU y conectada a un LED para indicar el uso del tipo de medio.
61	LED0	O	Cuando el bit LEDS0 (en registro CONFIG3 de la página 3 del RTL8019AS) es 0, este pin actúa como LED_COL. Cuando LEDS0=1, este actúa como LED_LINK.
62, 63	LED1, LED2	O	Cuando el bit LEDS1 (en registro CONFIG3 de la página 3 del RTL8019AS) es 0, estos dos pines actúan como LED_RX y LED_TX respectivamente. Cuando LEDS1=1, estos pines actúan como LED_CRIS y MCSB.

Tabla 4.5 Pines de salida del LED

4.0.4 Descripción de funcionamiento

4.0.4.1 Modo de operación

La NIC es usada como un dispositivo periférico estándar y es controlado por medio de un arreglo de registros dentro del mismo. Estos registros son usados durante la inicialización, la transmisión y recepción de paquetes, las operaciones DMA remotas. Durante la inicialización, los filtros de la dirección física y la dirección multicast son configuradas, la recepción, transmisión, y rutas de datos son configuradas, los canales DMA son preparados, y las interrupciones apropiadas son enmascaradas. El registro de Comandos CR (Command Register) es usado para iniciar las operaciones de transmisión y del DMA remoto.

Sobre la recepción de paquetes, finalización de transmisión de paquetes, conclusión del DMA remoto, o condiciones de errores, una interrupción es generada para indicar que una acción debe ser tomada. La rutina que maneja las interrupciones lee el Registro de Estado de Interrupciones ISR (Interrupt Status Register) para determinar que tipo de interrupción ha ocurrido, y realizar la acción apropiada.

4.0.4.2 Recepción de paquetes

El canal de recepción del DMA local usa una estructura de buffer de anillo que comprende una serie de buffers de longitudes fijas continuas de 256 bytes (128 palabras) para almacenar los paquetes recibidos.

La localización de un buffer de anillo receptor es programada en dos registros, un registro de inicio de página y un registro de finalización de página, los paquetes Ethernet consisten de una distribución de paquetes control de enlace cortos y paquetes de datos largos, la longitud del buffer de 256 bytes proporciona un buen compromiso entre paquetes cortos y paquetes largos para un uso eficiente de la memoria. Además estos buffers proveen recursos de memoria para el almacenamiento de paquetes back-to-back en redes cargadas.

La asignación de buffers para el almacenamiento de paquetes es controlado por el administrador lógico del buffer en la NIC. El administrador lógico del buffer proporciona tres funciones básicas: enlaces de los buffers de recepción para paquetes largos, recuperación de buffers cuando un paquete es rechazado, y recirculación de páginas del buffer que han sido leídas por el host.

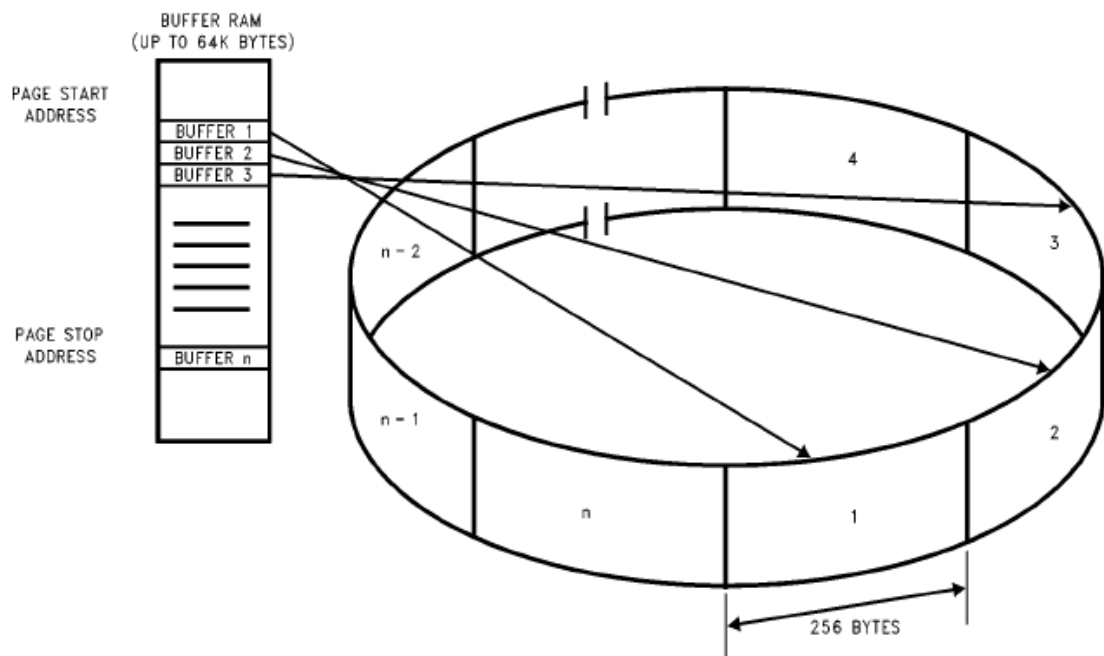


Figura 4.2 Buffer de anillo receptor de la NIC.

Al iniciar, una porción de 64 kbyte (o 32k palabras) espacios de dirección es reservado para el buffer de anillo de recepción. Dos registros, el registro de dirección de inicio de página (PSTART) y el registro de dirección de alto de

página (PSTOP) definen los límites físicos de donde se encontrará el buffer. La NIC trata la lista de buffers como un anillo lógico; siempre que el DMA alcanza la dirección de alto de página, el DMA es restaurado a la dirección de inicio de página.

Inicialización del buffer de anillo

Dos registros estáticos y dos registros de trabajo controlan la operación del buffer de anillo. Estos son el registro de inicio de página, y el registro de alto de página (ambos descritos previamente), el registro de página actual (Current) y el registro de puntero de límite (Boundary).

El registro de página actual apunta al primer buffer usado para almacenar un paquete y es usado para reestablecer el DMA para el estado de escritura al buffer de anillo o para reestablecer las direcciones del DMA en el evento de un paquete "Runt" (muy pequeño), un CRC, o un error de alineación de trama. El registro límite (Boundary) apunta al primer paquete en el anillo no leído todavía por el host, si la dirección del DMA local siempre alcanza al "Boundary", la recepción es abortada. El puntero "Boundary" también es usado para inicializar el DMA remoto para remover un paquete y es adelantado cuando un paquete es removido. Una analogía simple para recordar la función de estos registros es que el registro de página actual (current) actúa como un puntero de escritura y el puntero límite (boundary) actúa como un puntero de lectura.

Se tiene que tener en cuenta que al momento de la inicialización el valor del registro de inicio de página debe ser cargado en ambos el registro de página actual (Current) y el registro de puntero límite (Boundary). También que el registro de inicio de página no debe ser inicializada en la dirección 00H.

4.0.4.3 Transmisión de paquetes

El DMA local es también usado durante la transmisión de un paquete. Tres registros controlan la transferencia DMA durante la transmisión, un registro de dirección de inicio de página de transmisión TPSR (Transmit Page Start Address Register) y los registros de contador de byte de transmisión TBCR0,1 (Transmit Byte Count Register). Cuando la NIC recibe el comando para transmitir un paquete apuntado por estos registros, el dato en memoria del buffer será movido a la FIFO como requerido durante la transmisión. La NIC generará y agregará el preámbulo, los campos synch y CRC.

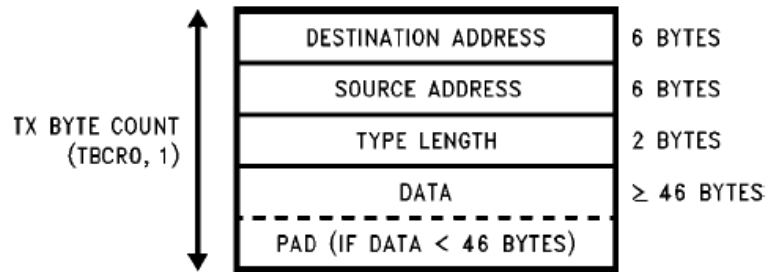


Figura 4.3 Formato de paquete a transmitir

Transmisión y ensamblaje de paquete

La NIC requiere un paquete ensamblado con el formato mostrado. El contador de bytes transmitidos incluye, la dirección de destino, dirección fuente, campo de longitud y dato. No se incluye un preámbulo ni un CRC. Cuando se transmite un dato más pequeño que 46 bytes, el paquete tiene que ser rellenado a un tamaño mínimo de 64 bytes.

Antes de la transmisión, el registro de inicio de página transmitida TPSR (Transmit Page Start Register) y el TBCR0, TBCR1 (Transmit Byte Count Register) deben ser inicializados. Para iniciar la transmisión del paquete el TXP del registro de comando CR es puesto a 1. El registro de estado de transmisión (TSR) es limpiado. La NIC comienza a transmitir los datos de la memoria (a menos que la NIC esté actualmente recibiendo datos).

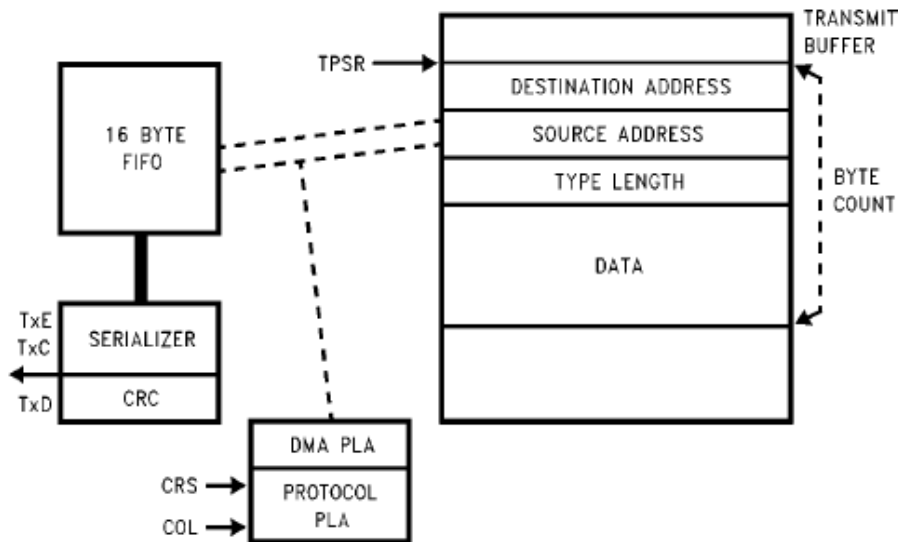


Figura 4.4 Transmisión de paquete

4.0.4.4 DMA remoto

El canal DMA remoto es usado para ambos, ensamblar el paquete para la transmisión y remover paquetes recibidos del buffer de anillo receptor. Puede también ser usado como un canal DMA esclavo de propósitos generales para mover bloques de datos o comandos entre la memoria del host y la memoria del buffer local. Hay tres modos de operación, escritura remota, lectura remota, o enviar paquete.

Dos pares de registros son usados para controlar al DMA remoto, un par de registros de dirección de inicio remoto RSAR0, RSAR1 (Remote Start Address Register) y otro de Contador de bytes remoto RBCR0, RBCR1 (Remote Byte Count Register). El par de registros de dirección de inicio apunta al inicio de un bloque a ser movido mientras el par de registros de contador de bytes se usa para indicar el número de bytes a ser transferidos.

Escritura Remota

La transferencia de escritura remota es usada para mover un bloque de datos del host a la memoria del buffer local. El remoto DMA leerá datos del puerto I/O y secuencialmente escribe en la memoria del buffer local comenzando en la dirección de inicio remoto (RSAR). La dirección del DMA será incrementada y el contador de bytes será decrementado después de cada transferencia, El DMA es finalizado cuando el registro contador de bytes remoto alcanza el valor de cero.

Lectura Remota

La transferencia de lectura remota es usada para mover un bloque de datos de la memoria del buffer local al host. El DMA remoto secuencialmente leerá datos de la memoria de buffer local comenzando en la dirección de inicio remoto y escribe los datos en el puerto I/O). La dirección del DMA será incrementada y el contador de bytes será decrementado después de cada transferencia, El DMA es finalizado cuando el registro contador de bytes remoto alcanza el valor de cero.

Comando de enviar paquete

El canal DMA remoto puede ser inicializado automáticamente para transferir un paquete sencillo del buffer de anillo receptor. El CPU comienza la transferencia emitiendo un comando enviar paquete "Send Packet". El DMA será inicializado al valor del registro del puntero de límite (Boundary) y al registro de contador de byte remoto (RBCR0, RBCR1) será inicializado al valor de los campos del contador de byte recibidos encontrado en la cabecera del buffer de cada paquete. Después el dato es transferido, el puntero "Boundary" es adelantado para permitir a los buffers ser usados para nuevos paquetes recibidos. La lectura remota terminará cuando el contador de byte sea igual a cero. El DMA remoto

está entonces preparado para leer el próximo paquete recibido del buffer de anillo. Si el puntero DMA cruza el registro de alto de página, se formatea a la dirección de inicio de página. Esto permite al DMA remoto remover paquetes que tienen cubierto el contorno de la superficie del buffer del anillo.

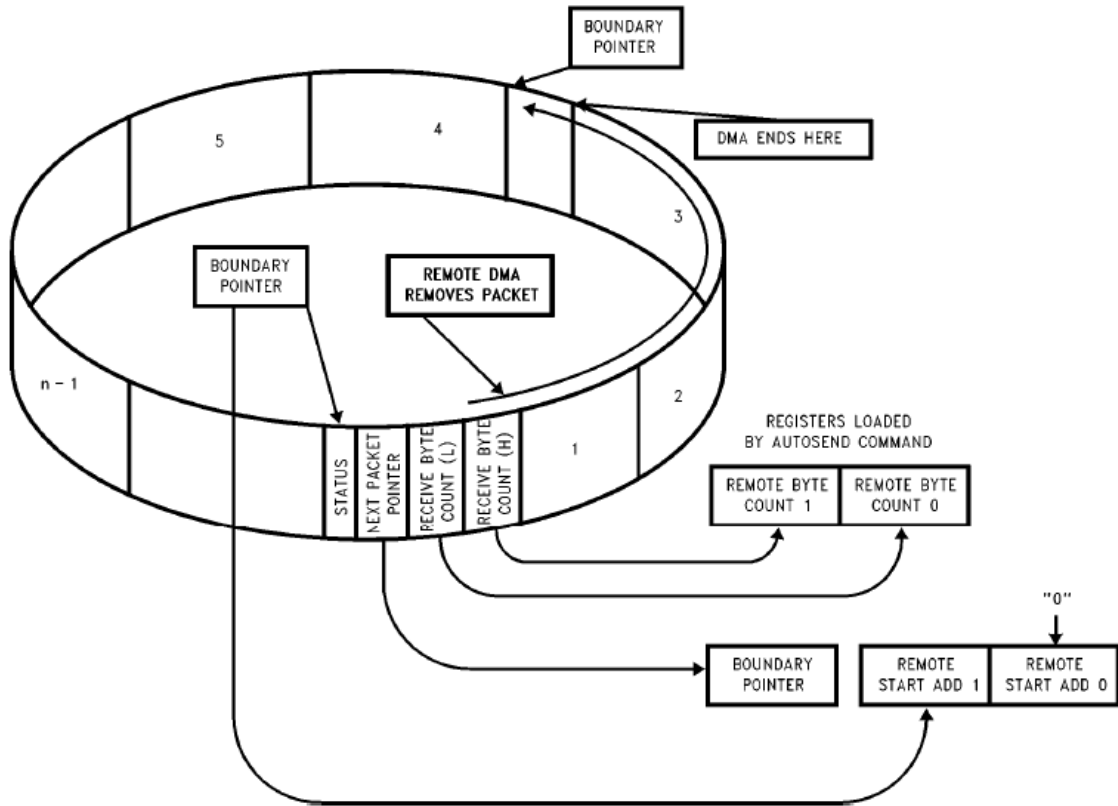


Figura 4.5 Auto inicialización del DMA remoto del buffer de anillo

4.0.5 Descripción de registros

Los registros en el RTL8019AS pueden ser bruscamente divididos en dos grupos por sus direcciones y funciones, uno para NE2000, y el otro para Plug and Play (PnP).

Grupo 1: Registros NE2000

Este grupo incluye cuatro páginas de registros las cuales son seleccionadas por el bit PS0 y PS1 en el registro CR. Cada página contiene 16 registros. Además esos registros son compatibles con NE2000, el RTL8019AS define algunos para configuración de software y la mejora de las características.

Tabla de Registro

No (Hex)	Página 0		Página 1	Página 2	Página 3	
	[R]	[W]	[R/W]	[R]	[R]	[W]
00	CR	CR	CR	CR	CR	CR
01	CLDA0	PSTART	PAR0	PSTART	9346CR	9346CR
02	CLDA1	PSTOP	PAR1	PSTOP	BPAGE	BPAGE
03	BNRY	BNRY	PAR2	-	CONFIG0	-
04	TSR	TPSR	PAR3	TPSR	CONFIG1	CONFIG1
05	NCR	TBCR0	PAR4	-	CONFIG2	CONFIG2
06	FIFO	TBCR1	PAR5	-	CONFIG3	CONFIG3
07	ISR	ISR	CURR	-	-	TEST
08	CRDA0	RSAR0	MAR0	-	CSNSAV	-
09	CRDA1	RSAR1	MAR1	-	-	HLTCLK
0A	8019ID0	RBCR0	MAR2	-	-	-
0B	8019ID1	RBCR1	MAR3	-	INTR	-
0C	RSR	RCR	MAR4	RCR	-	FMWP
0D	CNTR0	TCR	MAR5	TCR	CONFIG4	-
0E	CNTR1	DCR	MAR6	DCR	-	-
0F	CNTR2	IMR	MAR7	IMR	-	-
10-17	Puerto remoto DMA					
18-1F	Puerto Reset					

Tabla 4.6 Tabla de registros del RTL8019AS

Página 0 (PS1=0, PS0=0)

No	Nombre	Tipo	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
00H	CR	R/W	PS1	PS0	RD2	RD1	RD0	TXP	STA	STP
01H	CLDA0	R	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0
	PSTART	W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
02H	CLDA1	R	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
	PSTOP	W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
03H	BNRY	R/W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
04H	TSR	R	OWC	CDH	0	CRS	ABT	COL	-	PTX
	TPSR	W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
05H	NCR	R	0	0	0	0	NC3	NC2	NC1	NC0
	TBCR0	W	TBC7	TBC6	TBC5	TBC4	TBC3	TBC2	TBC1	TBC0
06H	FIFO	R	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
	TBCR1	W	TBC15	TBC14	TBC13	TBC12	TBC11	TBC10	TBC9	TBC8
07H	ISR	R/W	RST	RDC	CNT	OVW	TXE	RXE	PTX	PRX
08H	CRDA0	R	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0
	RSAR0	W	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0
09H	CRDA1	R	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
	RSAR1	W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
0AH	8019ID0	R	0	1	0	1	0	0	0	0
	RBCR0	W	RBC7	RBC6	RBC5	RBC4	RBC3	RBC2	RBC1	RBC0
0BH	8019ID1	R	0	1	1	1	0	0	0	0
	RBCR1	W	RBC15	RBC14	RBC13	RBC12	RBC11	RBC10	RBC9	RBC8
0CH	RSR	R	DFR	DIS	PHY	MPA	0	FAE	CRC	PRX
	RCR	W	-	-	MON	PRO	AM	AB	AR	SEP
0DH	CNTR0	R	CNT7	CNT6	CNT5	CNT4	CNT3	CNT2	CNT1	CNT0
	TCR	W	-	-	-	OFST	ATD	LB1	LB0	CRC
0EH	CNTR1	R	CNT7	CNT6	CNT5	CNT4	CNT3	CNT2	CNT1	CNT0
	DCR	W	-	FT1	FT0	ARM	LS	LAS	BOS	WTS
0FH	CNTR2	R	CNT7	CNT6	CNT5	CNT4	CNT3	CNT2	CNT1	CNT0
	IMR	W	-	RDCE	CNTE	OVWE	TXEE	RXEE	PTXE	PRXE

Tabla 4.7 Página de registro 0 del RTL8019AS

Página 1 (PS1=0, PS0=1)

No	Nombre	Tipo	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
00H	CR	R/W	PS1	PS0	RD2	RD1	RD0	TXP	STA	STP
01H	PAR0	R/W	DA7	DA6	DA5	DA4	DA3	DA2	DA1	DA0
02H	PAR1	R/W	DA15	DA14	DA13	DA12	DA11	DA10	DA9	DA8
03H	PAR2	R/W	DA23	DA22	DA21	DA20	DA19	DA18	DA17	DA16
04H	PAR3	R/W	DA31	DA30	DA29	DA28	DA27	DA26	DA25	DA24
05H	PAR4	R/W	DA39	DA38	DA37	DA36	DA35	DA34	DA33	DA32
06H	PAR5	R/W	DA47	DA46	DA45	DA44	DA43	DA42	DA41	DA40
07H	CURR	R/W	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
08H	MAR0	R/W	FB7	FB6	FB5	FB4	FB3	FB2	FB1	FB0
09H	MAR1	R/W	FB15	FB14	FB13	FB12	FB11	FB10	FB9	FB8
0AH	MAR2	R/W	FB23	FB22	FB21	FB20	FB19	FB18	FB17	FB16
0BH	MAR3	R/W	FB31	FB30	FB29	FB28	FB27	FB26	FB25	FB24
0CH	MAR4	R/W	FB39	FB38	FB37	FB36	FB35	FB34	FB33	FB32
0DH	MAR5	R/W	FB47	FB46	FB45	FB44	FB43	FB42	FB41	FB40
0EH	MAR6	R/W	FB55	FB54	FB53	FB52	FB51	FB50	FB49	FB48
0FH	MAR7	R/W	FB63	FB62	FB61	FB60	FB59	FB58	FB57	FB56

Tabla 4.8 Página de registro 1 del RTL8019AS

Página 2 (PS1=1, PS0=0)

No	Nombre	Tipo	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
00H	CR	R/W	PS1	PS0	RD2	RD1	RD0	TXP	STA	STP
01H	PSTART	R	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
02H	PSTOP	R	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
03H	-									
04H	TPSR	R	A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8
05H	-									
0BH										
0CH	RCR	R	-	-	MON	PRO	AM	AB	AR	SEP
0DH	TCR	R	-	-	-	OFST	ATD	LB1	LB0	CRC
0EH	DCR	R	-	FT1	FT0	ARM	LS	LAS	BOS	WTS
0FH	IMR	R	-	RDCE	CNTE	OVWE	TXEE	TXEE	PTXE	PRXE

Tabla 4.9 Página de registro 2 del RTL8019AS

Página 3 (PS1=1, PS0=1)

No	Nombre	Tipo	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
00H	CR	R/W	PS1	PS0	RD2	RD1	RD0	TXP	STA	STP
01H	9346CR	R	EEM1	EEM0	-	-	EECS	EESK	EEDI	EEDO
		W	EEM1	EEM0	-	-	EECS	EESK	EEDI	-
02H	BPAGE	R/W	BP7	BP6	BP5	BP4	BP3	BP2	BP1	BP0
03H	CONFIG0	R/W	VerID1	VerID0	AUI	PNPJP	JP	BNC	0	0
04H	CONFIG1	R	IRQEN	IRQS2	IRQS1	IRQS0	IOS3	IOS2	IOS1	IOS0
		W	IRQEN	-	-	-	-	-	-	-
05H	CONFIG2	R	PL1	PL0	BSELB	BS4	BS3	BS2	BS1	BS0

		W	PL1	PL0	BESLB	-	-	-	-	-
06H	CONFIG3	R	PNP	FUDU P	LEDS1	LEDS0	-	SLEE P	PWRD N	ACTIV EB
		W	-	-	-	-	-	SLEE P	PWRD N	-
07H	TEST	R/W	Reservado, no escribir							
08H	CSNSAV	R	CSN7	CSN6	CSN5	CSN4	CSN3	CSN2	CSN1	CSN0
09H	HLTCLK	W	HLT7	HLT6	HLT5	HLT4	HLT3	HLT2	HLT1	HLT0
0AH	-	-	Reservado							
0BH	INTR	R	INT7	INT6	INT5	INT4	INT3	INT2	INT1	INT0
0CH	FMWP	W*	Protector de escritura de la memoria flash							
0DH	CONFIG4	R	-	-	-	-	-	-	-	IOMS
0EH	-	-	Reservado							
0FH	-	-	Reservado							

Tabla 4.10 Página de registro 3 del RTL8019AS

4.0.6 Funciones de Registros

Registro de Comandos

CR: Command Register (00H; Type=R/W)

Este registro es usado para seleccionar las páginas de registros, habilitar o deshabilitar las operaciones del DMA remoto y la emisión de comandos.

Registro de estado de interrupción

ISR: Interrupt Status Register (07H; Type=R/W in Page0)

Este registro refleja el estado de la NIC. El host lo lee para determinar la causa de la interrupción. Los bits individuales son limpiados escribiendo un "1" en el bit correspondiente. Este registro debe ser limpiado después del encendido.

Registro de Mascara de Interrupción

IMR: Interrupt Mask Register (0FH; Type=W in Page0, Type=R in Page2)

Todos los bits corresponden a los bits del registro ISR. En encendido todos se configuran a cero. Configurando los bits individuales habilitando las correspondientes interrupciones.

Registro de Configuración de Datos

DCR: Data Configuration Register (0EH; Type=W in Page0, Type=R in Page2)

Registro de Configuración de Transmisión

TCR: Transmit Configuration Register (0DH; Type=W in Page0, Type=R in Page2)

Registro de Estado de Transmisión

TSR: Transmit Status Register (04H; Type=R in Page0)

Este registro indica el estado de la transmisión de un paquete

Registro de Configuración de Recepción

RCR: Receive Configuration Register (0CH; Type=W in Page0, Type=R in Page2)

Registro de Estado de Recepción

RSR: Receive Status Register (0CH; Type=R in Page0)

Registros del DMA local actual

CLDA0, 1: Current Local DMA Registers (01H & 02H; Type=R in Page0)

Estos dos registros pueden ser leídos para obtener la dirección actual del DMA local.

Registro de Inicio de Página

PSTART: Page Start Register (01H; Type=W in Page0, Type=R in Page 2)

El registro de inicio de página configura la dirección de la página de inicio del buffer de anillo receptor.

Registro de alto de página

PSTOP: Page Stop Register (02H; Type=W in Page0, Type=R in Page2)

El registro de alto de página configura la dirección de alto de página del buffer de anillo receptor. En modo de 8 bits el registro PSTOP no debería exceder a 0x60, en modo de 16 bits el registro PSTOP no debería exceder a 0x80.

Registro límite

BNRY: Boundary Register (03H; Type=R/W in Page0)

Este registro es usado para prevenir la sobre escritura de el buffer de anillo. Es usado típicamente como un puntero que indica la última página del buffer recibida que el host ha leído.

Registro de Inicio de Página Transmitida

TPSR: Transmit Page Start Register (04H; Type=W in Page0)

Este registro configura la dirección de la página de inicio del paquete a ser transmitido

Registros de Contador de Byte Transmitido

TBCR0, 1: Transmit Byte Count Registers (05H & 06H; Type=W in Page0)

Estos dos registros configuran el contador de byte del paquete a ser transmitido

Registros de Dirección de Inicio Remoto

RSAR0, 1: Remote Start Address Registers (08H & 09H; Type=W in Page0)

Estos dos registros configuran la dirección de inicio del DMA remoto.

Registros de Contador de Bytes Remotos

RBCR0,1: Remote Byte Count Registers (0AH & 0BH; Type=W in Page0)

Estos dos registros configuran los contadores de bytes remotos del DMA remoto.

Registros de Dirección Física

PAR0-5: Physical Address Registers (01H - 06H; Type=R/W in Page1)

Estos registros contienen mi dirección del nodo Ethernet y son usados para comparar la dirección destino de un paquete entrante para aceptarlo o rechazarlo.

Registro de Página Actual

CURR: Current Page Register (07H; Type=R/W in Page1)

Este registro apunta a la dirección de la primera página del buffer recibida a ser usado para la recepción de un paquete.

Registro de Dirección Multicast

MAR0-7: Multicast Address Register (08H - 0FH; Type=R/W in Page1)

Estos registros proporcionan filtrado de direcciones multicast.

4.1 Microcontrolador PIC16F877

El microcontrolador le permite a un dispositivo independencia en su funcionamiento, una vez programado es el cerebro del sistema y si pierde la alimentación de energía no se borra su programación. Este IC es fabricado por Microchip, siendo uno de los PIC con mayor documentación en la Internet.

La ventaja del microcontrolador radica en que posee periféricos embebidos dentro del mismo IC, a diferencia de un microprocesador en el cual se tiene que desarrollar la lógica exterior para cada periférico requerido.

4.1.1 Características de Funcionamiento

- El microcontrolador PIC16F877 es un circuito integrado de 40 pines fabricado con tecnología CMOS, existen en diferentes tipos de encapsulado como por ejemplo DIP, SOIC y PLCC.
- La memoria programable es de 8Kx 14 palabras tipo FLASH, la memoria de datos (RAM) es de 368x 8 bytes y la memoria de datos no volátil (EEPROM) es de 256x 8 bytes.
- Capacidad de atender interrupciones por hardware y software
- Rango de voltaje de operación de 2.0 a 5.5 V y 25mA.
- La velocidad de operación máxima de reloj es de 20MHz, cada instrucción se ejecuta en dos ciclos de reloj por tanto, cada instrucción se ejecuta en 200ns.
- Posee Comunicación Síncrona SPI (Serial Peripheral Interfase) y Comunicación Asíncrona SCI (Serial Communication Interfase).

4.1.2 Diagrama de pines

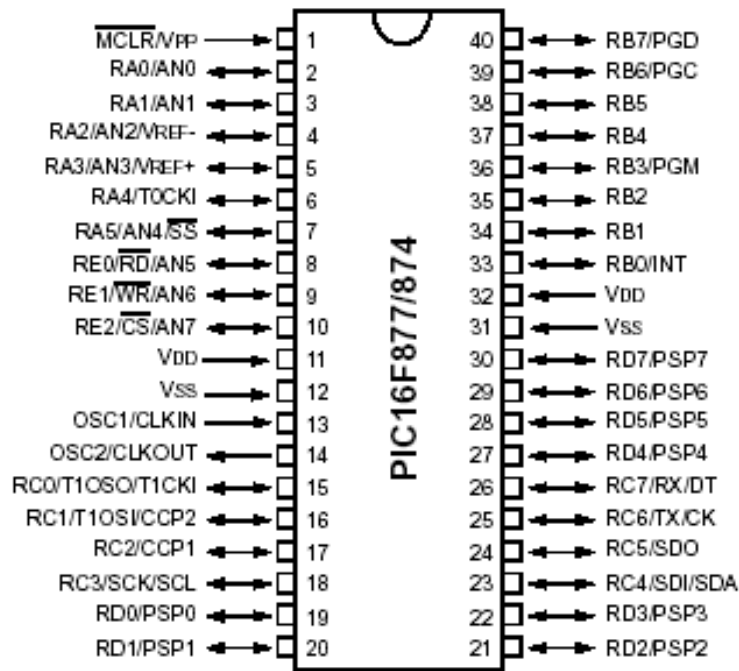


Figura 4.6 Diagrama de pines para el PIC16F877

4.1.3 Descripción de pines

Pin	Nemónico	Descripción
25, 26	RX, TX	Interfase de comunicación serial asíncrona SCI
23, 24, 18	SDI, SDO, SCK	Interfase de comunicación serial síncrona SPI
19-22, 27-30, 8-10	PSP0-PSP7, /RD, /WR, /CS	Interfase de comunicación paralela
1, 39, 40	/MCLR, PGD, PGC	Interfase de programación
1-5, 7-10	AN0 – AN7	Convertidor Analógico Digital
2-7	RA0 – RA5	Puerto A de datos bidireccional
33-40	RB0 – RB7	Puerto B de datos bidireccional
15-18, 23-26	RC0 – RC7	Puerto C de datos bidireccional
19-22, 27-30	RD0 – RD7	Puerto D de datos bidireccional
8-10	RE0 – RE2	Puerto E de datos bidireccional
33	INT	Petición de interrupción
13, 14	CLKIN, CLKOUT	Entrada y salida de reloj respectivamente
11	VDD	Alimentación 5 V
12	VSS	Tierra digital.

Tabla 4.11 Descripción de pines del PIC16F877

4.1.4 Comunicación Asíncrona SCI

El SCI (Serial Communications Interfase) esta formado por una unidad de transmisión y una unidad de recepción que son totalmente independientes, lo que permite que las comunicaciones sean bidireccionales, es decir, se permite la comunicación Full-duplex.

La unidad de información a transmitir está formada por un registro de un byte; al introducir un valor en este registro, comienza a desplazarse hacia la derecha el contenido del registro, enviando los bits por la línea de transmisión, a una velocidad que es configurada por el usuario. De la misma manera la unidad de recepción dispone de otro registro, que recibe los bits en serie y los va desplazando hasta obtener un dato en paralelo que puede ser leído.

Tanto el registro de transmisión como el de recepción están mapeados en la misma dirección de memoria, al escribir en esa dirección de memoria, el dato se cargara en el registro de transmisión. Al efectuar una lectura el dato se leerá del registro de recepción. Ambos registros comparten la misma dirección física de la memoria pero se trata de dos registros diferentes.

La interfase SCI reduce el número de líneas usadas para establecer una comunicación de datos, comparado con el uso del puerto paralelo. Solamente utiliza tres pines: el Transmisor de datos (TXD), el receptor de datos (RXD) y una línea de referencia denominada DGND (Tierra Digital).

4.1.5 Comunicación Síncrona SPI

La comunicación SPI (Serial Peripheral Interfase) es un sistema de comunicación serie síncrona de alta velocidad. El SPI puede ser utilizado para comunicar varios dispositivos entre sí, ya sean simples periféricos o varios microcontroladores.

Para realizar la comunicación, el Microcontrolador permite seleccionar entre dos modos de funcionamiento: **el modo maestro** y **el modo esclavo**. Cuando se realizan redes de comunicación (entre dos o más dispositivos) solamente esta permitido la existencia de un solo maestro, mientras que la de esclavos esta indefinida. Realmente su número viene dado por las necesidades del sistema en desarrollo.

La potencia de la interfase SCI llega al límite al permitir transmisiones full duplex (en ambos sentidos simultáneamente) entre un maestro y un esclavo. A partir de aquí, es posible realizar desde una simple comunicación unidireccional entre un microcontrolador y un periférico, hasta construir enlaces jerárquicos complejos entre un microcontrolador y/o periféricos.

Protocolo

Cuando el maestro tiene que mandar un mensaje a uno o varios esclavos deben proceder a realizar una selección de los mismos, trabajando al igual que si se tratara de un chip-enable. De esta forma, al ser activado el esclavo, recibe el dato manteniendo el sincronismo gracias a una señal de reloj conjunta. Es posible que cuando un esclavo sea activado con el fin de recibir un dato, este desee enviar una trama de respuesta al maestro, esto será posible mientras su línea de activación la mantenga el maestro, de modo que si es necesario la transmisión se efectuara simultáneamente en los dos sentidos.

Existen cuatro líneas asociados a la SPI mediante las cuales es posible montar los diferentes enlaces:

SDO (Serial Data Out): esta es la línea por donde circulan los datos que el maestro quiere enviar a los esclavos, por lo tanto será la señal de salida de datos de la unidad que funciona como maestro y la señal de entrada de datos para los esclavos.

SDI (Serial Data In): por esta línea viajarán los datos que sean enviados desde algún esclavo hacia el maestro, de esta forma será una señal de entrada para el maestro y las respectivas salidas para los esclavos.

SCK (Serial Clock): representa la señal de reloj con la que se producen las comunicaciones, si bien es posible que cada unidad configure mediante software la velocidad deseada, es previsible pensar que en una comunicación solo podrá prevalecer una, siendo esta la del maestro. Por lo tanto, para los esclavos representará una señal de entrada mientras que para el maestro será una salida.

/SS (Slave Select): esta línea tiene una funcionalidad muy concreta en las unidades esclavas ya que representa sus respectivas entradas de habilitación. Es notable el ahorro de líneas de conexión que se genera en comparación con el puerto paralelo, donde es necesario como mínimo el cableado del bus de datos.

4.2 MAX232

4.2.1 Descripción

La familia de MAX220 a MAX249 de la línea de controladores / receptores está pensada para todas las interfases de comunicación EIA/TIA-232E and V.28/V.24. El MAX232 dispone de cuatro conversores de niveles TTL al bus estándar RS232 y viceversa, para comunicación serie. Lo interesante es que sólo necesita una alimentación de 5V, ya que genera internamente algunas tensiones que son necesarias para el estándar RS232. Otros integrados que manejan las líneas RS232 requieren dos voltajes, +12V y -12V.

El circuito integrado lleva internamente dos convertidores de niveles TTL a RS232 y otros dos de RS232 a TTL, con lo que en total podemos manejar cuatro señales del puerto serie de la computadora, por lo general las más usadas son: TX, RX, RTS y CTS.

Para que el MAX232 funcione correctamente debemos colocar unos condensadores externos, esto lo podemos ver en la siguiente figura 4.8 en las que solo se han cableado las líneas TX y RX que son las que se usan más frecuentemente para casi cualquier aplicación.

Este integrado es usado para comunicar un microcontrolador (PIC16F877A) o sistema digital con la computadora o sistema basado en el bus serie RS232.

4.2.2 Diagrama de pines

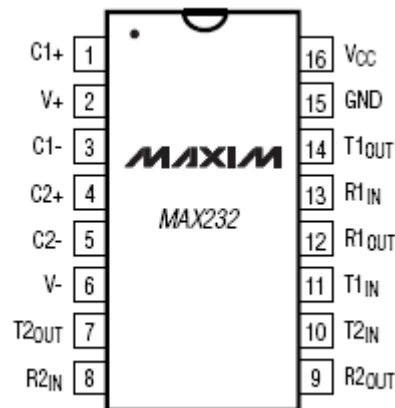


Figura 4.7 Diagrama de pines del MAX232

4.2.3 Descripción de pines

Pin	Nemónico	Descripción
1, 3, 4, 5	C1+, C1-, C2+, C2-	Capacitores
16	VCC	Alimentación 5V
15	GND	Tierra
13, 8	R1 _{IN} , R2 _{IN}	Entradas RS232
14, 7	T1 _{OUT} , T2 _{OUT}	Salidas RS232
12, 9	R1 _{OUT} , R2 _{OUT}	Salidas TTL / CMOS
11, 10	T1 _{IN} , T2 _{IN}	Entradas TTL / CMOS
2, 6	V+, V-	Alimentación

Tabla 4.12 Descripción de pines del MAX232

4.2.4 Circuito de operación típica

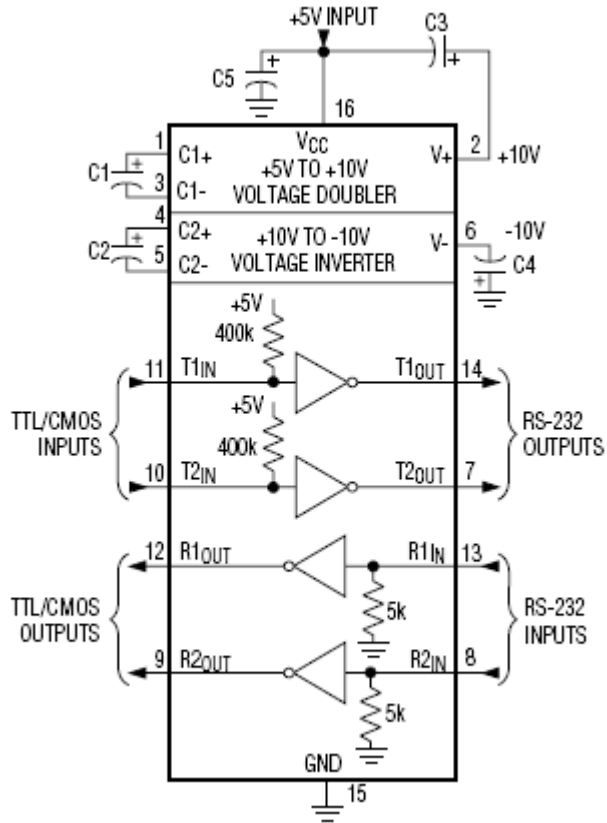


Figura 4.8 Circuito de operación típica del MAX232

Capacitor	Valor
C1	1.0 μ F
C2	1.0 μ F
C3	1.0 μ F
C4	1.0 μ F
C5	1.0 μ F

Tabla 4.13 Valores de C para una operación típica del MAX232

CAPÍTULO V

HARDWARE Y SOFTWARE

Introducción

El objetivo final del mismo es diseñar e implementar una tarjeta de comunicación que permita monitorear remotamente los parámetros del medidor de energía creado en la escuela de Ingeniería Eléctrica.

Para la creación de la tarjeta se realizó una selección de los IC a utilizar en el mismo, que fueron descritos en el capítulo cuatro. Como se mencionó, el RTL8019AS presenta dificultades para soldarse por el tipo de empaquetamiento, debido a esta razón se compró un RTL8019AS embebido en una tarjeta que además de brindar un pin-out más amigable, posee la polarización del RTL y un jack RJ45.

Dicha tarjeta que posee embebido el RTL8019AS es distribuida por EDTP Electronics y es llamada *Packet Whacker*. Este dispositivo se acoplará al hardware creado (tarjeta), para facilitar su implementación.

El software principal desarrollado comprende el programa descargado en el PIC16F877 para el manejo de los protocolos involucrados en la comunicación sobre Ethernet y sobre el medio serial. En segundo plano está el software para el monitoreo de los parámetros eléctricos del medidor, desarrollado en el cliente, que se creó en Labview.

5.0 Packet Whacker

El Packet Whacker es el dispositivo más básico distribuido por EDTP Electronics. Este dispositivo es diseñado para trabajar con líneas de I/O de un microcontrolador externo. El microcontrolador corre un programa que inicializa el RTL8019AS y controla el flujo hacia y desde Ethernet.

Una de las razones principales por las que se optó por adquirir esta tarjeta es por el tipo de empaquetamiento que presenta el RTL8019AS, para lo cual es recomendable comprar una tarjeta como la *Packet Whacker* que posea embebido el RTL y además brinde un pin-out más amigable.

El packet Whacker incluye:

- Ethernet IC RTL8019AS
- Cristal de 20MHz
- Magnetos aislados con jack RJ45
- 12 capacitores y resistores necesarios para polarización.

Las características principales son:

- Bajo Precio
- Ampliamente usado con microcontroladores
- RJ-45 integrado y magnetos
- Pin-out de 0.1 pulgadas
- Operación 10BaseT
- LED's de estado

El Packet Whacker se muestra en la figura 5.1.



Figura 5.1. RTL8019AS embebido en PACKET WHACKER

5.0 Diagrama de bloques

Los IC principales en el diagrama de bloques son el PIC16F877 y el PACKET WHACKET, los cuales son la base para la comunicación. Alrededor de ellos existirán otros elementos como memoria, puertos RS232, etc. El diagrama de bloques se muestra en la figura 5.2.

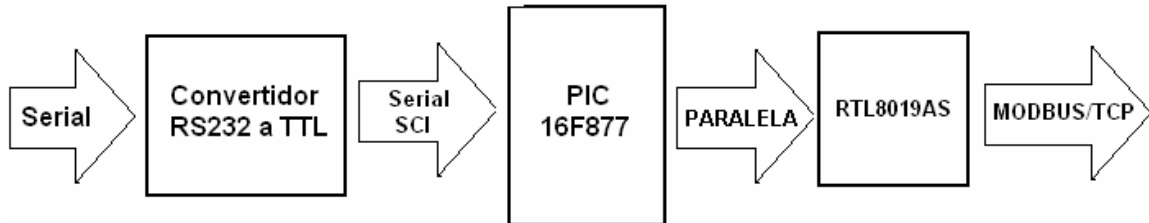


Figura 5.2 Diagrama de bloques para la tarjeta a desarrollar

En la figura anterior el RTL8019AS representa el Packet Whacket. Al final la tarjeta a desarrollar formara parte de un sistema como se muestra en la figura 5.3, creando el puente de enlace entre la comunicación serial RS232 y Ethernet.

Este sistema involucra manejar tanto comunicación TCP/IP a través de Ethernet como serial por el puerto RS232.

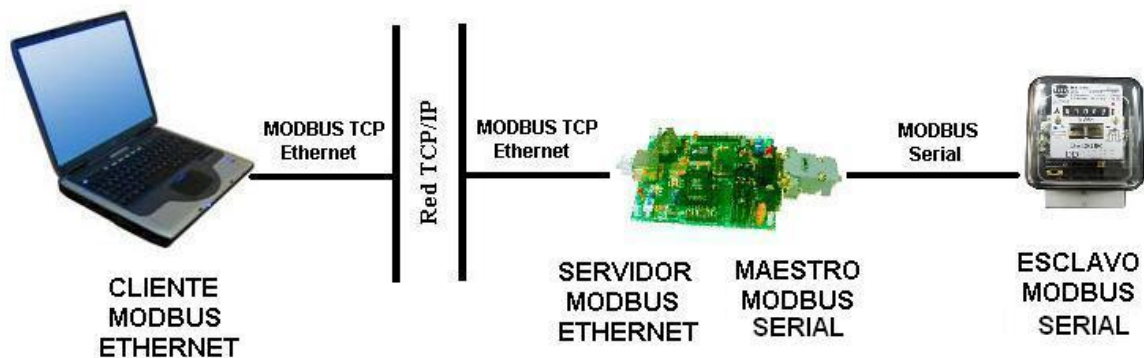


Figura 5.3 Sistema completo de monitoreo de parámetros del medidor de energía

5.1 Diagrama de conexión

El diagrama de conexión final de la tarjeta, se muestra en la figura 5.4

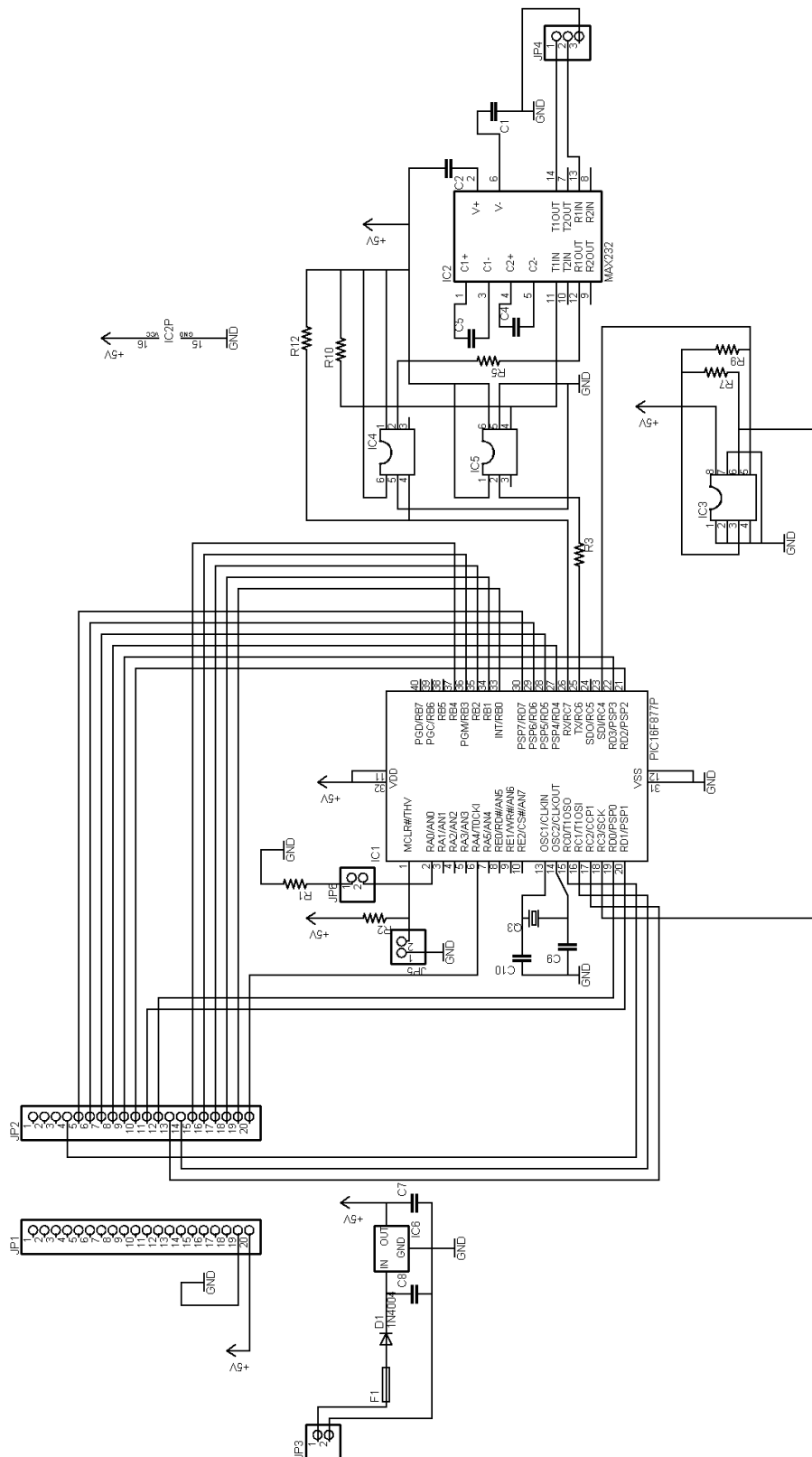


Figura 5.4 Diagrama final de conexión del sistema de monitoreo de parámetros del medidor de energía

5.2 Software del sistema de comunicación del medidor

5.2.1 Software en la tarjeta (PIC16F877)

Se basa en el desarrollo de un programa en lenguaje ensamblador que implementa la lógica de la pila de protocolos que trabajan sobre una red Ethernet y sobre la línea serial.

El programa maneja el flujo de datos desde el medidor hasta la computadora por medio de la tarjeta, el medidor envía los datos por medio del puerto RS232, pasando por la tarjeta y está lo envía hasta la red Ethernet hasta llegar a la PC.

Para llevar esto a cabo se ha implementado MODBUS sobre el medio serial y sobre TCP/IP. Dentro de estos protocolos se ha implementado el Servidor MODBUS TCP/IP y el Maestro MODBUS serial. El programa además controlara el funcionamiento del RTL8019AS por medio de la configuración de sus registros, los cuales ayudaran a implementar la lógica TCP/IP sobre Ethernet.

5.2.2 Software en la computadora (Interfase Gráfica LabVIEW)

El software en el cliente se encarga de la recepción y presentación de los datos adquiridos desde el medidor de energía. Debido a que se esta utilizando un protocolo de comunicación estándar (MODBUS TCP) y que es ampliamente usado a nivel mundial, se ha desarrollado un software utilizando librerías proporcionadas por una institución ampliamente reconocida en el ámbito industrial y de distribución a nivel internacional. Esto confirmaría la correcta implementación del protocolo MODBUS, y garantizaría su correcto funcionamiento. Este software se ha desarrollado en el programa LabVIEW, utilizando librerías MODBUS desarrolladas por National Instruments.

5.2.3 Software en el medidor (PIC16F877)

El software del medidor es prácticamente la modificación del programa en lenguaje ensamblador de la tesis previa “Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754” que implementa todas las funciones del medidor. Este programa se ha modificado ya que el protocolo de comunicación que estaba implementado en el medidor era un protocolo propietario de los que desarrollaron el medidor, y ya que estamos utilizando

protocolos estándar, se ha sustituido el protocolo propietario y en su lugar se ha implementado MODBUS sobre línea serial, específicamente un esclavo MODBUS serial.

5.3 Interfase Gráfica

5.3.1 El lenguaje de programación LabVIEW

LabVIEW es un lenguaje de programación gráfico altamente productivo para construir sistemas de adquisición de datos e instrumentación. Con este programa es posible crear interfases gráficas para instrumentos. Ver figura 5.5.

Una de las ventajas más grandes de LabVIEW es la ganancia de productividad que ofrece; porque se tiene la posibilidad de cambiar de manera fácil el código en un tiempo corto. LabVIEW ha llegado a ser una herramienta estándar en la industria para: pruebas y medición, control de procesos, automatización de fábricas, monitoreo de máquina, investigaciones y análisis.



Figura 5.5 Lenguaje de Programación Gráfica LabVIEW

Los Instrumentos Virtuales (VI) de LabVIEW son modulares en su diseño, así cualquier VI puede ejecutarse individualmente o ser usado como parte de otro VI. Es posible crear iconos para los VI's propios.

5.3.2 Flujoograma de la interfase gráfica del usuario

5.3.2.1 Programa Principal

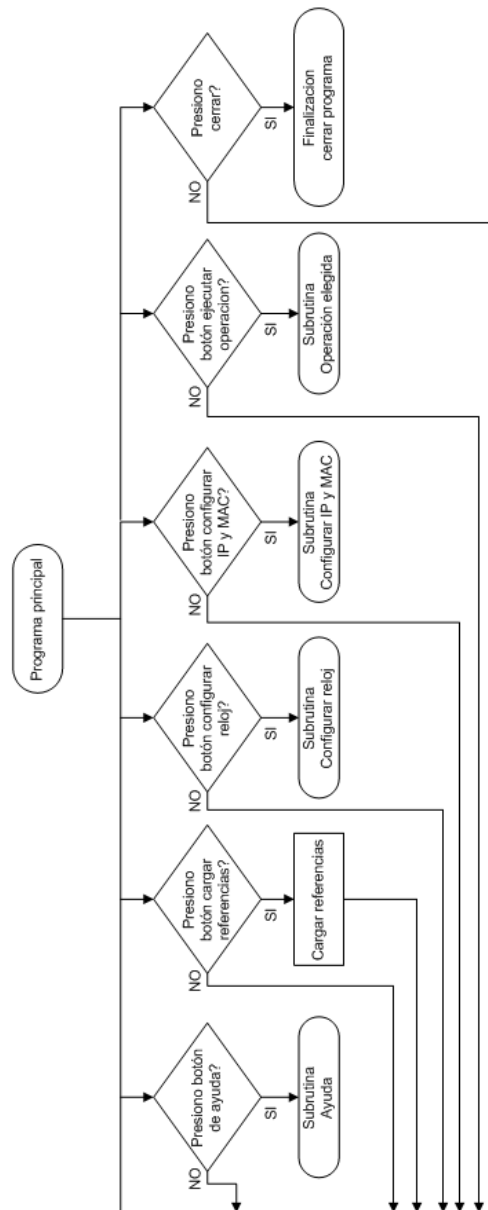


Figura 5.6 Flujoograma del programa principal

5.3.2.2 Subrutina para leer datos actuales del medidor

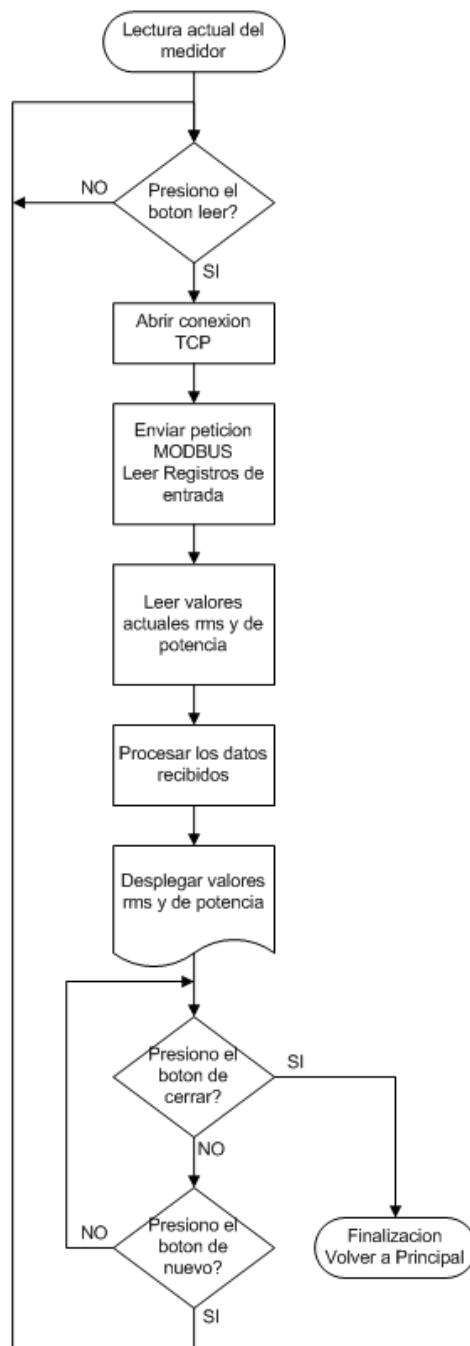


Figura 5.7 Flujograma de subrutina de lectura de datos actuales del medidor

5.3.2.3 Subrutina de descarga del medidor de valores rms y de potencia

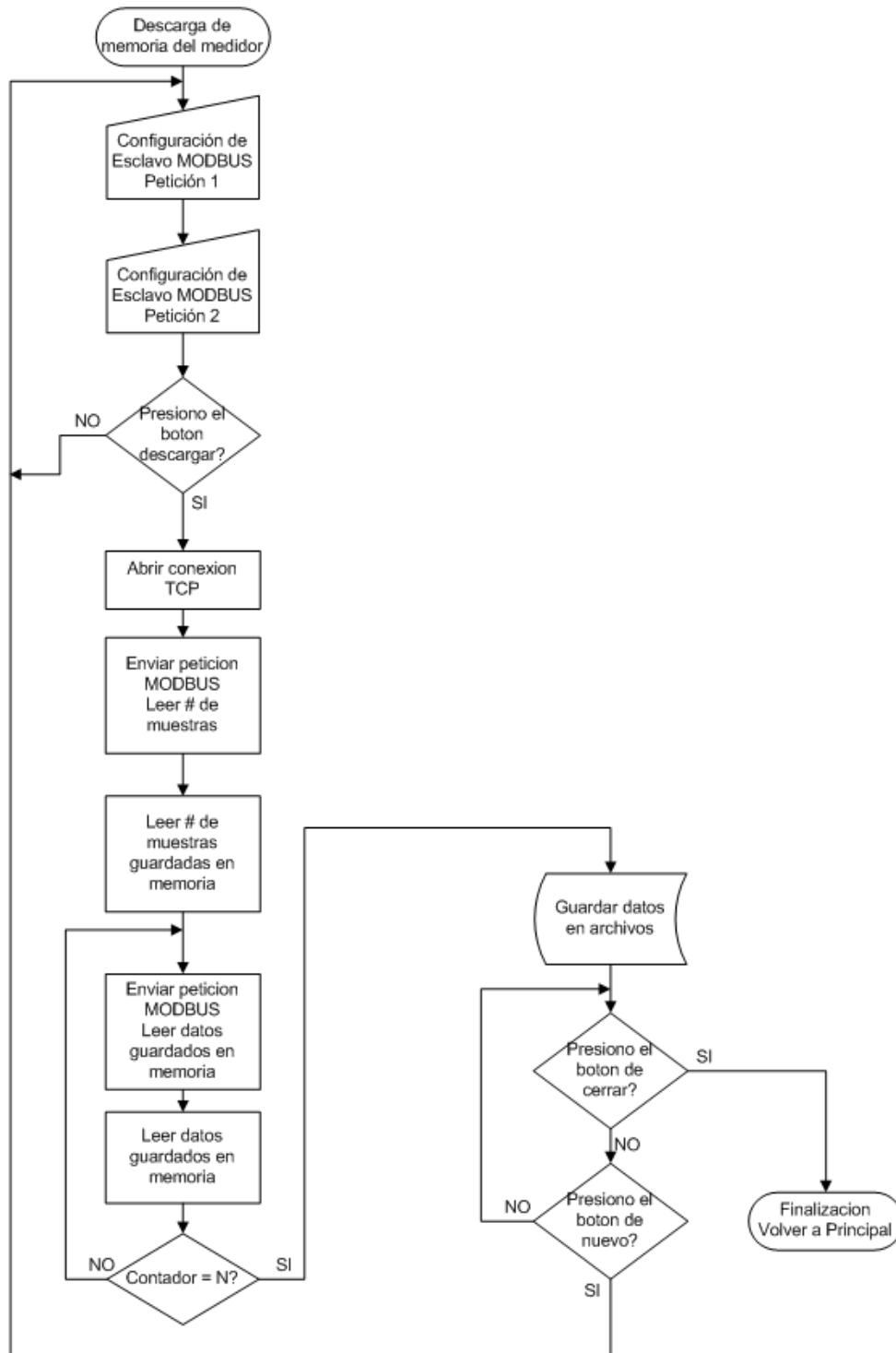


Figura 5.8 Flujograma de subrutina de descarga de memoria del medidor de valores rms y de potencia

5.3.2.4 Subrutina de generación de repote HTML



Figura 5.9 Flujograma de subrutina de generación de reporte HTML

5.3.3 Interfase gráfica del usuario

La Interfase gráfica del usuario (GAU) es desarrollada bajo el lenguaje de programación de alto nivel LabVIEW.

Un VI consta de dos partes principales: un panel frontal y un diagrama de bloques. El panel frontal sirve como la interfase para el usuario, aquí se colocan los controles y las plantillas de salida de datos del sistema. El diagrama de bloques es la estructura del programa. Para construir el VI se seleccionan los objetos y se utilizan los conectores para unirlos entre si; en un lenguaje de programación convencional se escriben muchas líneas de código, en LabVIEW cada icono representa una función.

Los VI's que conforman la interfase son:

- Programa Principal
- Programa de calibración

Pero en este documento solo se abordará el programa principal

5.3.3.1 VI Principal

En este se puede escoger la operación a realizar, introducir la relación de los transformadores de corriente (TI) y de los transformadores de tensión (TT), ajustar el reloj del medidor, configurar la IP y MAC de la tarjeta, configurar el puerto remoto (puerto 502 MODBUS), acceder a la ayuda o cerrar la interfase gráfica.

Entre las operaciones a realizar están las siguientes:

- Lectura actual del medidor de valores rms y de potencia
- Descarga del medidor de valores rms y de potencia
- Generación de gráficas de energía.
- Generación de reporte HTML

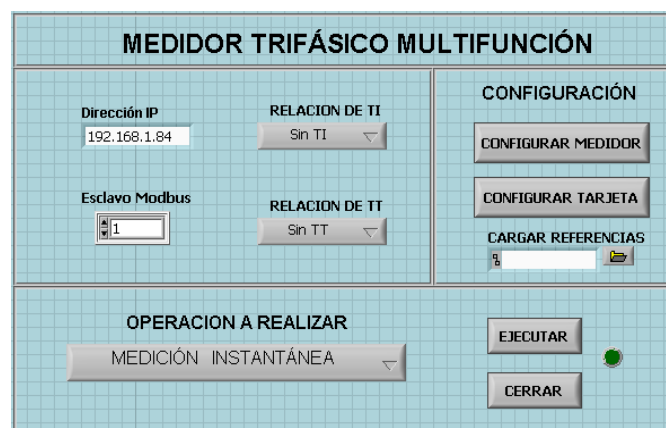


Figura 5.10 VI Principal

5.3.3.2 VI de lectura actual del medidor de valores rms y de potencia

Con este VI es posible obtener los valores actuales de cada uno de los seis canales analógicos, los tres de voltaje y los tres de corriente; además de los valores actuales de potencia activa, aparente y reactiva del medidor. Se puede elegir la IP del Instrumento a monitorear, como el puerto remoto, el esclavo y el Timeout.

The screenshot displays a software interface titled "MEDICIONES INSTANTÁNEAS" (Instantaneous Measurements). At the top, there are two buttons: "LEER" (Read) and "CERRAR" (Close). Below these buttons, the interface shows a date and time field labeled "Fecha y Hora [Día/Mes/Año/Hora:Minuto:Segundo/AM (o PM)]". The main area contains several measurement fields arranged in a grid:

Potencia Activa P	Potencia Aparente S	Potencia Reactiva Q
Voltaje rms fase A	Voltaje rms fase B	Voltaje rms fase C
Corriente rms fase A	Corriente rms fase B	Corriente rms fase C
F.P. 3F		

Each measurement label is followed by an empty text input field for the numerical value.

Figura 5.14 VI Lectura actual del medidor de valores rms y de potencia

5.3.4 VI de descarga del medidor de valores rms y de potencia

Con este VI es posible descargar el contenido de la memoria utilizada, de 128Kx8 bits disponibles, en un archivo de texto. Posee una pantalla de salida que muestra el %Terminado.

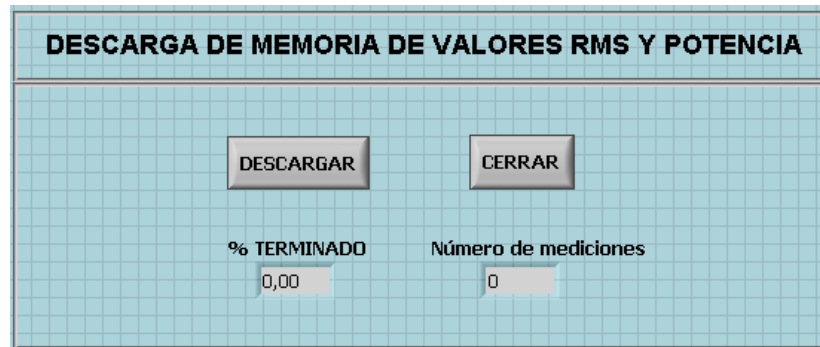


Figura 5.17 VI Descarga de valores rms y de potencia

5.3.5 VI de generación de reporte HTML

Con este VI es posible crear archivos de reporte HTML, a partir de un archivo de texto previamente descargado de memoria.

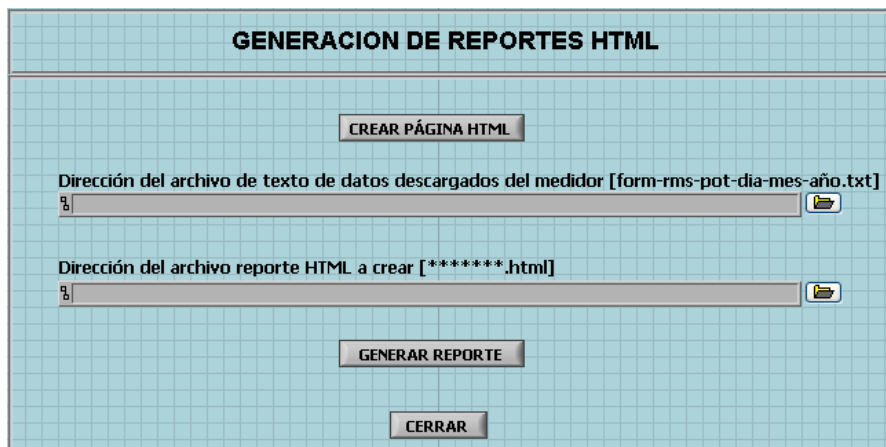


Figura 5.18 VI Generación de reportes HTML

5.3.6 VI de generación de Gráficas de Energía

Este VI se utiliza para desplegar las distintas gráficas de energía tanto activa, reactiva, como aparente estas gráficas, así como los valores máximos y mínimos de los parámetros del medidor y todo esto se obtiene a partir de los datos descargados de la memoria.

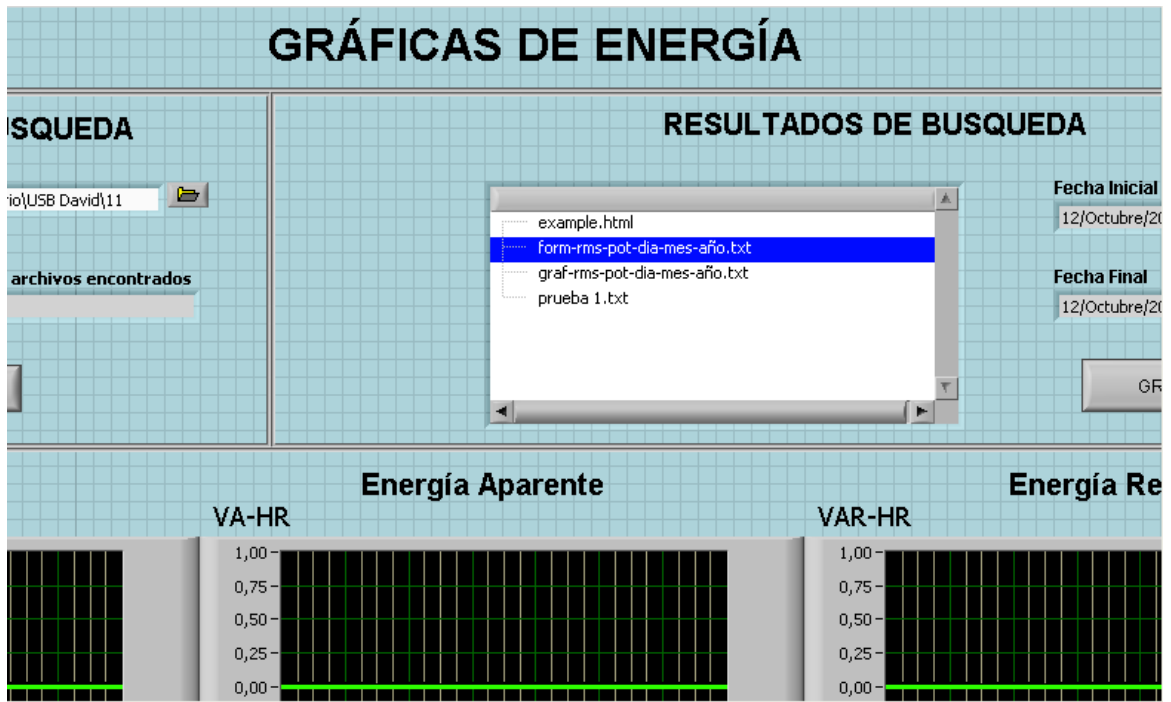


Figura 5.19 VI Gráfica de energía

RECOMENDACIONES

- ☑ Es importante hacer énfasis en la necesidad de utilización de protocolos de comunicación estándar en los trabajos y proyectos de la Escuela de Ingeniería Eléctrica, para que estos no queden aislados de los instrumentos y software comerciales.
- ☑ Para mejorar la tarjeta se puede implementar un servidor web embebido, para que tenga acceso directo al dispositivo a través de un navegador de Internet, tal como Microsoft Internet Explorer o Netscape Navigator.
- ☑ Utilizar el IC ENC28J60 en sustitución del RTL8019AS, debido a bajo costo y reducción en las líneas de comunicación.
- ☑ Utilizar la familia de PIC18F en sustitución del PIC16F, debido a los requerimientos de memoria de programa y memoria de datos necesarios para la implementación de los protocolos TCP/IP. Además de la posibilidad de incrementar la velocidad del cristal arriba de los 20 MHz límites del PIC16F877A.

CONCLUSIONES

- ☑ La utilización de protocolos estándar fomentará la fácil interconexión de distintos dispositivos o instrumentos, que se desarrollen en la Escuela de Ingeniería Eléctrica, y con equipos y software de otras partes del mundo que hablen este mismo protocolo (Modbus/TCP, Modbus Serial).
- ☑ Debido a que Modbus tanto TCP como serial, son protocolos de distribución gratuita, y que su aceptación esta creciendo grandemente en distintos entornos especialmente en redes Ethernet, son los protocolos ideales para ser implementados en futuros trabajo o proyectos, y es el que se implementó en este trabajo.
- ☑ El desarrollo del stack TCP/IP sobre el PIC16F877A teniendo como interfaz el RTL8019AS brinda una velocidad de procesamiento de paquetes aceptable, pero que puede ser mejorada emigrando a la familia de microcontroladores PIC18F.
- ☑ Para demostrar que la tarjeta “habla” un protocolo estándar, en este caso el protocolo Modbus/TCP, se implementó una interfase en un programa que interprete dichos protocolos como lo es LabVIEW de Nacional Instrument, garantizando así un correcto funcionamiento.
- ☑ Para aumentar la velocidad de transferencia de datos desde el dispositivo remoto se debe implementar comunicación TCP/IP directamente sin pasar por el medio serial, ya que éste ultimo limita la velocidad y la cantidad de datos soportados en una sola transferencia.

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

- [1] Arévalo Navas, Fernando Alberto; Cortez Franco, Daniel Antonio; López Hernández, Douglas Alberto. **“Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754”**. Tesis para optar al grado de: Ingeniero Electricista, Biblioteca de las Ingenierías, Universidad de El Salvador, 2005.

- [2] IEEE Std 802.3™-2002 (Revision of IEEE Std 802.3, 2000 Edition). “Carrier sense multiple access with collision detection (CSMA/CD) access method and physical layer specifications”

- [3] “MODBUS Application Protocol Specification V1.1a”; <http://www.modbus.org/>

- [4] “MODBUS Messaging on TCP/IP Implementation Guide V1.0a”; <http://www.modbus.org/>

- [5] “MODBUS over Serial Line Specification & Implementation guide V1.0”; <http://www.modbus.org/>

- [6] Postel, J. (ed.), “Transmission Control Protocol - DARPA Internet Program Protocol Specification “, RFC 793, USC/Information Sciences Institute, Septiembre 1981.

- [7] Postel, J. (ed.), "Internet Protocol - DARPA Internet Program Protocol Specification", RFC 791, USC/Information Sciences Institute, Septiembre 1981. (N.T. Versión en castellano por P.J. Ponce de León: "Protocolo Internet", Mayo 1999)

- [8] Postel, J., "Internet Control Message Protocol - DARPA Internet Program Protocol Specification", RFC 792, USC/Information Sciences Institute, Septiembre 1981.

ANEXOS

A.1 Mapeo de Registros para el Protocolo MODBUS/TCP

Lectura actual del medidor de valores rms y de potencia

Registros 0x0000 – 0x0015

Registros	Bits																
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
0000	—————								Potencia Activa P								MSB
0001	Potencia Activa P								Potencia Activa P								LSB
0002	—————								Potencia Aparente S								MSB
0003	Potencia Aparente S								Potencia Aparente S								LSB
0004	—————								Potencia Reactiva Q								MSB
0005	Potencia Reactiva Q								Potencia Reactiva Q								LSB
0006	—————								Voltaje rms fase A								MSB
0007	Voltaje rms fase A								Voltaje rms fase A								LSB
0008	—————								Voltaje rms fase B								MSB
0009	Voltaje rms fase B								Voltaje rms fase B								LSB
000A	—————								Voltaje rms fase C								MSB
000B	Voltaje rms fase C								Voltaje rms fase C								LSB
000C	—————								Corriente rms fase A								MSB
000D	Corriente rms fase A								Corriente rms fase A								LSB
000E	—————								Corriente rms fase B								MSB
000F	Corriente rms fase B								Corriente rms fase B								LSB
0010	—————								Corriente rms fase C								MSB
0011	Corriente rms fase C								Corriente rms fase C								LSB
0012	Fecha y Hora								Fecha y Hora								MSB
0013	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
0014	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
0015	Fecha y Hora								Fecha y Hora								LSB

Tabla A.1.1 Mapeo de registros de lectura actual

Contador

Registros 0x0016 – 0x0017

Registros	Bits																
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
0016	Contador 3								Contador 2								MSB
0017	Contador 1								Contador 0								LSB

Tabla A.1.2 Mapeo de registros del contador

No de esclavo Serial

Registro 0x0018

Registros	Bits															
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
0018	Esclavo serial								Esclavo serial							

Tabla A.1.3 Mapeo de registros del número de esclavo serial MODBUS

Calibración

Registros 0x0019 – 0x004C

Registros	Bits															
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
0019	Bandera								Bandera							
001A	AWG1_MSB								AWG1_LSB							
001B	AWG0_MSB								AWG0_LSB							
001C	BWG1_MSB								BWG1_LSB							
001D	BWG0_MSB								BWG0_LSB							
001E	CWG1_MSB								CWG1_LSB							
001F	CWG0_MSB								CWG0_LSB							
0020	AVAG1_MSB								AVAG1_LSB							
0021	AVAG0_MSB								AVAG0_LSB							
0022	BVAG1_MSB								BVAG1_LSB							
0023	BVAG0_MSB								BVAG0_LSB							
0024	CVAG1_MSB								CVAG1_LSB							
0025	CVAG0_MSB								CVAG0_LSB							
0026	APHCAL0_MSB								APHCAL0_LSB							
0027	BPHCAL0_MSB								BPHCAL0_LSB							
0028	CPHCAL0_MSB								CPHCAL0_LSB							
0029	AAPOS1_MSB								AAPOS1_LSB							

002A	AAPOS0_MSB	AAPOS0_LSB
002B	BAPOS1_MSB	BAPOS1_LSB
002C	BAPOS0_MSB	BAPOS0_LSB
002D	CAPOS1_MSB	CAPOS1_LSB
002E	CAPOS0_MSB	CAPOS0_LSB
002F	LINCYC1_MSB	LINCYC1_LSB
0030	LINCYC0_MSB	LINCYC0_LSB
0031	CFNUM1_MSB	CFNUM1_LSB
0032	CFNUM0_MSB	CFNUM0_LSB
0033	CFDEN1_MSB	CFDEN1_LSB
0034	CFDEN0_MSB	CFDEN0_LSB
0035	AIRMSOS_1_MSB	AIRMSOS_1_LSB
0036	AIRMSOS_0_MSB	AIRMSOS_0_LSB
0037	BIRMSOS_1_MSB	BIRMSOS_1_LSB
0038	BIRMSOS_0_MSB	BIRMSOS_0_LSB
0039	CIRMSOS_1_MSB	CIRMSOS_1_LSB
003A	CIRMSOS_0_MSB	CIRMSOS_0_LSB
003B	AVRMSOS_1_MSB	AVRMSOS_1_LSB
003C	AVRMSOS_0_MSB	AVRMSOS_0_LSB
003D	BVRMSOS_1_MSB	BVRMSOS_1_LSB
003D	BVRMSOS_0_MSB	BVRMSOS_0_LSB
003F	CVRMSOS_1_MSB	CVRMSOS_1_LSB
0040	CVRMSOS_0_MSB	CVRMSOS_0_LSB
0041	AAPGAIN1_MSB	AAPGAIN1_LSB
0042	AAPGAIN0_MSB	AAPGAIN0_LSB
0043	BAPGAIN1_MSB	BAPGAIN1_LSB
0044	BAPGAIN0_MSB	BAPGAIN0_LSB
0045	CAPGAIN1_MSB	CAPGAIN1_LSB
0046	CAPGAIN0_MSB	CAPGAIN0_LSB
0047	AVGAIN1_MSB	AVGAIN1_LSB
0048	AVGAIN0_MSB	AVGAIN0_LSB
0049	BVGAIN1_MSB	BVGAIN1_LSB
004A	BVGAIN0_MSB	BVGAIN0_LSB
004B	CVGAIN1_MSB	CVGAIN1_LSB
004C	CVGAIN0_MSB	CVGAIN0_LSB

Tabla A.1.4 Mapeo de registros de Calibración

Descarga de memoria del medidor

Registros 0x004D – 0xFFFF3

Bloque n. Registros (0x004D + 0x0016*n) – (0x0062 + 0x0016*n)

Donde $0 \leq n \leq 0XB9D$ (2973 en decimal)

Registros	Bits																
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
004D+16*n	—————								Potencia Activa P								MSB
004E+16*n	Potencia Activa P								Potencia Activa P								LSB
004F+16*n	—————								Potencia Aparente S								MSB
0050+16*n	Potencia Aparente S								Potencia Aparente S								LSB
0051+16*n	—————								Potencia Reactiva Q								MSB
0052+16*n	Potencia Reactiva Q								Potencia Reactiva Q								LSB
0053+16*n	—————								Voltaje rms fase A								MSB
0054+16*n	Voltaje rms fase A								Voltaje rms fase A								LSB
0055+16*n	—————								Voltaje rms fase B								MSB
0056+16*n	Voltaje rms fase B								Voltaje rms fase B								LSB
0057+16*n	—————								Voltaje rms fase C								MSB
0058+16*n	Voltaje rms fase C								Voltaje rms fase C								LSB
0059+16*n	—————								Corriente rms fase A								MSB
005A+16*n	Corriente rms fase A								Corriente rms fase A								LSB
005B+16*n	—————								Corriente rms fase B								MSB
005C+16*n	Corriente rms fase B								Corriente rms fase B								LSB
005D+16*n	—————								Corriente rms fase C								MSB
005E+16*n	Corriente rms fase C								Corriente rms fase C								LSB
005F+16*n	Fecha y Hora								Fecha y Hora								MSB
0060+16*n	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
0061+16*n	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
0062+16*n	Fecha y Hora								Fecha y Hora								LSB

Tabla A.1.5 Mapeo de registros de descarga de datos del medidor

Bloque n = 0x0. Registros 0x004D – 0x0062

Registros	Bits																
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
004D	—————								Potencia Activa P								MSB
004E	Potencia Activa P								Potencia Activa P								LSB
004F	—————								Potencia Aparente S								MSB
0050	Potencia Aparente S								Potencia Aparente S								LSB
0051	—————								Potencia Reactiva Q								MSB
0052	Potencia Reactiva Q								Potencia Reactiva Q								LSB
0053	—————								Voltaje rms fase A								MSB
0054	Voltaje rms fase A								Voltaje rms fase A								LSB
0055	—————								Voltaje rms fase B								MSB
0056	Voltaje rms fase B								Voltaje rms fase B								LSB
0057	—————								Voltaje rms fase C								MSB

0058	Voltaje rms fase C	Voltaje rms fase C	LSB
0059	—————	Corriente rms fase A	MSB
005A	Corriente rms fase A	Corriente rms fase A	LSB
005B	—————	Corriente rms fase B	MSB
005C	Corriente rms fase B	Corriente rms fase B	LSB
005D	—————	Corriente rms fase C	MSB
005E	Corriente rms fase C	Corriente rms fase C	LSB
005F	Fecha y Hora	Fecha y Hora	MSB
0060	Fecha y Hora	Fecha y Hora	-
0061	Fecha y Hora	Fecha y Hora	-
0062	Fecha y Hora	Fecha y Hora	LSB

Tabla A.1.6 Mapeo de registros de descarga de datos del medidor con n=0x0

Bloque n = 0xB9E. Registros 0xFFE1 – 0xFFF6

Registros	Bits																
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
FFE1	—————								Potencia Activa P								MSB
FFE2	Potencia Activa P								Potencia Activa P								LSB
FFE3	—————								Potencia Aparente S								MSB
FFE4	Potencia Aparente S								Potencia Aparente S								LSB
FFE5	—————								Potencia Reactiva Q								MSB
FFE6	Potencia Reactiva Q								Potencia Reactiva Q								LSB
FFE7	—————								Voltaje rms fase A								MSB
FFE8	Voltaje rms fase A								Voltaje rms fase A								LSB
FFE9	—————								Voltaje rms fase B								MSB
FFEA	Voltaje rms fase B								Voltaje rms fase B								LSB
FFEB	—————								Voltaje rms fase C								MSB
FFEC	Voltaje rms fase C								Voltaje rms fase C								LSB
FFED	—————								Corriente rms fase A								MSB
FFEE	Corriente rms fase A								Corriente rms fase A								LSB
FFEF	—————								Corriente rms fase B								MSB
FFF0	Corriente rms fase B								Corriente rms fase B								LSB
FFF1	—————								Corriente rms fase C								MSB
FFF2	Corriente rms fase C								Corriente rms fase C								LSB
FFF3	Fecha y Hora								Fecha y Hora								MSB
FFF4	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
FFF5	Fecha y Hora								Fecha y Hora								-
FFF6	Fecha y Hora								Fecha y Hora								LSB

Tabla A.1.7 Mapeo de registros de descarga de datos del medidor con n=0xB9E

Registros reservados

Registros 0XFFF7 – 0xFFFF

Registros	Bits															
	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
FFF7	RESERVADO PARA USO FUTURO															
FFF8																
FFF9																
FFFA																
FFFB																
FFFC																
FFFD																
FFFE																
FFFF																

Tabla A.1.8 Mapeo de registros de registros reservados para uso futuro

A.2 Manual de usuario

MANUAL DE USUARIO DEL SOFTWARE DEL MEDIDOR

Para facilitar al usuario la utilización del software del medidor, se ha elaborado este manual del usuario, aunque el software provee una ayuda en cada uno de los VI's que puede ser usado para manejar la interfase gráfica sin necesidad de ver este manual de usuario, aunque, este manual provee una explicación más amplia del uso de la interfase.

El software del medidor fue hecho en el lenguaje de programación de alto nivel LabVIEW. Las aplicaciones desarrolladas son dos: el VI de Calibración y el VI Principal.

VI DE CALIBRACIÓN

Con esta aplicación es posible ajustar el valor del pulso de frecuencia de salida CF, mediante la configuración de los registros del ADE7754.

Como se puede apreciar en la figura A1.1, este VI contiene entradas, salidas y botones. Las salidas de texto son los cuadros de fondo gris que tienen números en su interior; así como las entradas de texto se pueden distinguir por tener un fondo blanco. Como se puede observar en el VI, existen dos columnas para cada registro de calibración, de izquierda a derecha, la primera columna proporciona los valores de los registros configurados o los datos guardados de los registros en la EEPROM por default, la segunda columna es para escribir los nuevos valores para los registros que luego aparecerán en la primera columna, cuando se vuelva a leer los valores actuales.

REGISTROS DE CALIBRACION					
	VALORES ACTUALES	VALORES A CALIBRAR		VALORES ACTUALES	VALORES A CALIBRAR
CORRIENTE RMS	AWG 0.00	AWG 0.00	OFFSET DE CORRIENTE RMS	AIRMSOS 0.00	AIRMSOS 0.00
	BWG 0.00	BWG 0.00		BIRMSOS 0.00	BIRMSOS 0.00
	CWG 0.00	CWG 0.00		CIRMSOS 0.00	CIRMSOS 0.00
VOLTAJE RMS	AVAG 0.00	AVAG 0.00	OFFSET DE VOLTAJE RMS	AVRMSOS 0.00	AVRMSOS 0.00
	BVAG 0.00	BVAG 0.00		BVRMSOS 0.00	BVRMSOS 0.00
	CVAG 0.00	CVAG 0.00		CVRMSOS 0.00	CVRMSOS 0.00

Figura A.2.1 VI de calibración del medidor

Para una mejor comprensión, se muestran secciones de este VI para poder apreciar más claramente los detalles. La barra de herramientas proporciona varias opciones, de las cuales nos interesa el botón RUN, que sirve para ejecutar el VI, este botón es una flecha que apunta a la derecha.

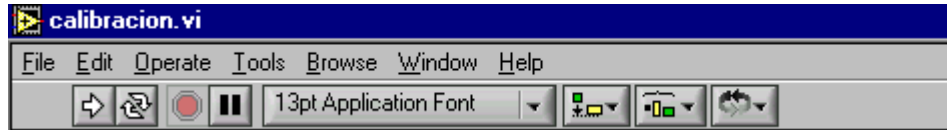


Figura A.2.2 Barra de ejecución de LabVIEW

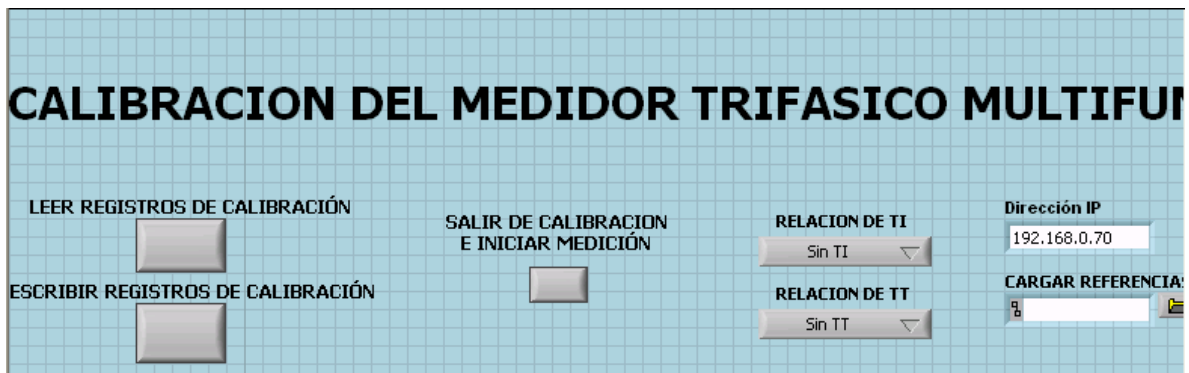


Figura A.2.3 VI de calibración sección 1

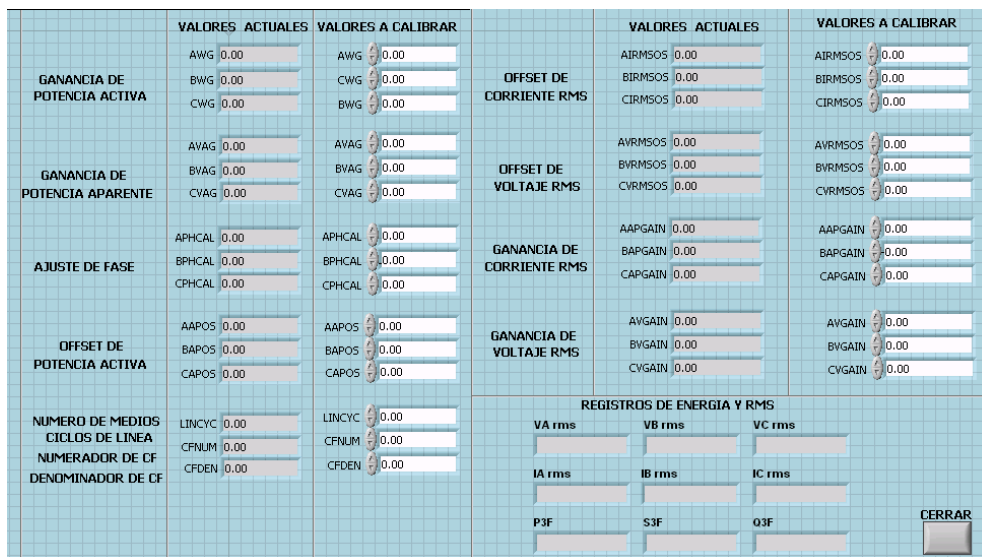


Figura A.2.4 VI de calibración sección 2

PROCEDIMIENTO DE CALIBRACION

1. Para activar este VI se presiona el botón con la flecha en la barra de ejecución de LabVIEW. Si se desea detener antes de terminar el proceso de calibración presione el botón con el círculo rojo. Ver figura A.2.2. Para calibrar el medidor es necesario que el medidor este en modo calibración.
2. Se digita la dirección IP de la tarjeta, en el espacio de Dirección IP como se muestra en la figura A.2.3. La dirección IP por defecto es la 192.168.0.70
3. Se selecciona la relación de transformación de los TI, así como la relación de transformación de los TT, en la figura A.2.3. Esto se hace de la siguiente manera:

600/5 significa que cuando se tenga una lectura de 600 A en el primario se tendrá una lectura de 5 A en el secundario, del transformador de corriente.
4. Se presiona el botón de cargar referencias de la figura A.2.3. Cuando se presiona el botón aparece un menú emergente, ver figura A.2.5, el cual solicita la ubicación del archivo de referencias. Al cargar las referencias, se recomienda utilizar las referencias dadas con el software de aplicación.

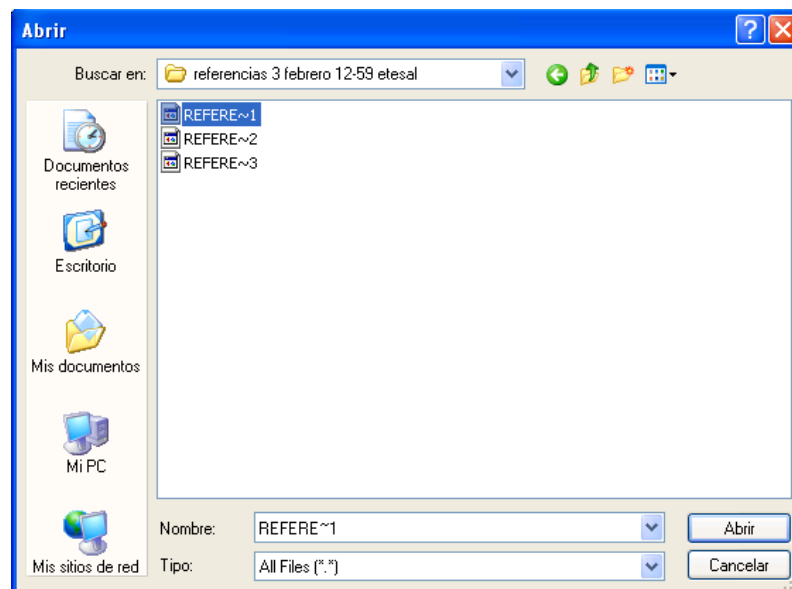


Figura A.2.5 Menú emergente para abrir un archivo

5. Se presiona el botón LEER REGISTROS DE CALIBRACIÓN correspondiente de la figura A.2.3; el medidor mostrará los valores de los registros de calibración que se encuentran en la memoria EEPROM, o los valores que se escribieron en la última calibración, así como los registros de potencia y de valores rms actuales.
6. Se observarán las salidas numéricas de la primera columna correspondiente a los últimos registros guardados de calibración.

Los registros de calibración:

Registros de ganancia de potencia activa
Registros de ganancia de potencia aparente
Registros de ganancia de fase
Registros de offset de potencia activa
Números de medios ciclos de línea
Multiplicador o numerador de CF
Divisor o denominador de CF

Registros de offset de corriente rms
Registros de offset de voltaje rms
Registros de ganancia de corriente rms
Registros de ganancia de voltaje rms

Los registros de potencia, de voltaje y de corriente:

Registros de potencia activa
Registros de potencia aparente
Registros de potencia reactiva
Registros de voltaje rms
Registros de corriente rms
Registros de potencia trifásica

7. Para ajustar el pulso de salida de frecuencia, se tiene acceso a los registros del ADE7754. Los registros de ganancia y de offset son por fase. Cabe destacar que los valores para los registros de ganancia deben estar en el rango de -2047 a 2047 . Los registros de ajuste de fase entre -15 a 15 , el registro de CFNUM entre 0 a 4095 , el registro de CFDEN entre 1 a 4095 , y el número de ciclos de línea entre 20 a 2000 .
8. Se escribe en los campos de entrada de texto correspondientes a cada uno de los registros de configuración, los valores deseados para calibrar el medidor, ver figura A.2.4
9. Se presiona el botón ESCRIBIR VALORES DE CALIBRACIÓN de la figura A.2.3

10. Si se desea modificar los valores de calibración nuevamente, se presiona el botón ESCRIBIR VALORES DE CALIBRACIÓN de la figura A.2.3, pero sino desea modificarlos, se debe presionar el botón SALIR DE CALIBRACIÓN E INICIAR MEDICIÓN de la figura A.2.3, en este modo el medidor se queda con los valores calibrados escritos, y el pulso de salida de frecuencia trifásico se activa; este pulso es de una gran utilidad, debido a que con este se logra determinar el % de error en la exactitud del medidor. Cuando no se utiliza más el modo de calibración, se puede presionar el botón CERRAR ver figura A.2.3, y se cierra la aplicación, y el medidor inicia en modo medición.

VI PRINCIPAL

El VI principal es que permite comunicarnos con el medidor para realizar las siguientes funciones:

- Ajustar el reloj de tiempo real
- Hacer lecturas de valores instantáneas
- Hacer descargas de datos de la memoria del medidor
- Graficas de potencia

Estas son las operaciones básicas que puede realizar el medidor para el tratamiento de los datos.

Pero como se muestra en la figura A.2.6 tiene opciones de configuración, tanto del medidor como de la tarjeta.

MEDIDOR TRIFÁSICO MULTIFUNCIÓN

Dirección IP
192.168.0.70

Esclavo Modbus
1

RELACION DE TI
Sin TI

RELACION DE TT
Sin TT

CONFIGURACIÓN

CONFIGURAR MEDIDOR

CONFIGURAR TARJETA

CARGAR REFERENCIAS

OPERACION A REALIZAR
MEDICIÓN INSTANTÁNEA

EJECUTAR

CERRAR

Figura A.2.6 VI principal de la interfase gráfica

Cuando se selecciona una operación aparece el VI emergente correspondiente, que al cerrarlo, retorna a esta aplicación. Este VI emergente tiene su respectiva ayuda que puede ser de mucha ayuda para el usuario.

Hay funciones que necesitan que el medidor esté en funcionamiento, como la lectura de valores instantáneos, la descarga de los valores guardados en memoria y la configuración de la fecha y hora del medidor.

PROCEDIMIENTO PARA UTILIZAR EL PROGRAMA PRINCIPAL

1. Digitar la dirección IP de la tarjeta. Ver figura A.2.6. La IP por defecto que posee es la 192.168.0.70 y aparece en la parte lateral de la tarjeta del medidor.
2. Seleccionar el número de esclavo MODBUS del medidor, el esclavo que posee este medidor es el número 1, pero puede ser modificado.
3. Se debe conocer la relación de transformación de los TI y de los TT, y para ello se tienen los botones relación de TT y TI de la figura A.2.6.
4. El medidor posee opciones de configuración y una de ella es la configuración del reloj del medidor. Siempre que se encienda el medidor se tiene que cambiar el reloj, ya que el medidor no guarda los valores que se le han configurado al reloj cada vez que se apaga.



Figura A.2.7 VI de configuración del medidor

Para ello se presiona el botón CONFIGURAR RELOJ de la figura A.2.7, y aparecerá un VI emergente de LECTURA Y MODIFICACIÓN DE HORA Y FECHA DEL MEDIDOR, ver figura A.2.8.

The image shows a software dialog box titled "LECTURA Y MODIFICACIÓN DE FECHA Y HORA DEL MEDIDOR". It has a light blue background and a title bar. On the left side, there are two buttons: "LEER RELOJ" and "MODIFICAR RELOJ". In the center, there is a text box labeled "FECHA Y HORA ACTUAL". Below this, there are several input fields: "Día" with the value "1", "Mes" with a dropdown menu showing "Enero", "Año" with the value "2005", "Hora" with the value "1", "Minuto" with the value "0", "Segundo" with the value "0", and a dropdown menu for "AM". At the bottom center, there is a "CERRAR" button, and at the bottom right, there is an "AYUDA" button.

Figura A.2.8 VI de modificar fecha y hora del medidor.

Se presiona el botón LEER RELOJ figura A.2.8, y aparece la hora y la fecha actual en el campo de salida, si se desea modificar el reloj, hay que seleccionar la fecha y hora, luego de tener la fecha y hora a cambiar se debe presionar el botón MODIFICAR RELOJ figura A.2.8; en caso contrario, se presiona el botón CERRAR de la misma figura.

Si se desea modificar nuevamente el reloj se realiza el mismo procedimiento descrito. Al introducir la fecha, se hace en el siguiente formato:

Día/Mes/Año/Hora/Minuto/Segundo/AM (o PM)

5. La segunda opción de configuración es cambiar el número de esclavo MODBUS del medidor. Ver figura A.2.7. Se debe presionar el botón CAMBIAR No ESCLAVO y aparecerá el VI emergente de configuración del esclavo MODBUS.

The image shows a software dialog box titled "CONFIGURACIÓN DEL ESCLAVO MODBUS". It has a light blue background and a title bar. At the top, there are two buttons: "CAMBIAR" and "CERRAR". Below them, there is a text box labeled "Nuevo Número de Esclavo" with the value "0". At the bottom right, there is an "AYUDA" button.

Figura A.2.9 VI Configurar Esclavo MODBUS.

6. Digitar el nuevo número de esclavo, se debe asignar un número de esclavo que no esté asignado y debe de ir desde 1 hasta 247. Presionar CAMBIAR y luego CERRAR para salir de este VI.
7. La tercera opción de configuración es la de borrar la memoria del medidor. Ver figura A.2.7. Cuando se presione el botón BORRAR MEMORIA, aparecerá el VI emergente BORRAR DATOS EN MEMORIA. Si se está completamente seguro de borrar la memoria, presionar el botón BORRAR DATOS y luego CERRAR para salir de este VI.



Figura A.2.10 VI Borrar datos en memoria.

8. Presionar CONFIGURAR TARJETA, de la figura A.2.6 para cambiar la dirección IP de la tarjeta, aparecerá el VI emergente CONFIGURACIÓN DE LA TARJETA. Digitar la nueva IP y presionar el botón modificar IP para cambiar la dirección IP.

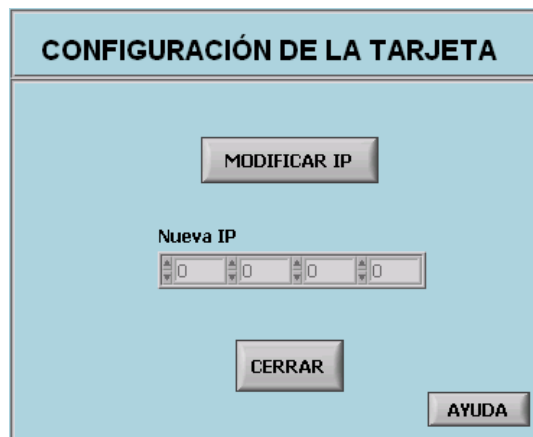


Figura A.2.11 VI Configuración de la tarjeta.

9. Volviendo al VI principal, se deben cargar las referencias de calibración presionando el botón CARGAR REFERENCIAS figura A.2.6, y aparecerá un menú emergente solicitando el archivo de

referencias como en la figura A.2.5, como se realizó en el VI de calibración.

10. Se escoge la función que se desea, presionando el botón OPERACIÓN A REALIZAR figura A.2.6, con el cual se observarán cuatro opciones al presionarlo. Ver figura A.2.6

Estas opciones son:

- Ajustar el reloj de tiempo real
 - Hacer lecturas de valores instantáneas
 - Hacer descargas de datos de la memoria del medidor
 - Graficas de potencia
11. Se presiona el botón EJECUTAR, aparecerá un VI emergente correspondiente a la operación que se eligió. Cuando el VI emergente se cierra, inmediatamente regresa al VI principal.
 12. Después de que el VI emergente regresa al VI principal, se tienen dos opciones se realiza otra operación, repitiendo todos los pasos anteriores, se presiona el botón CERRAR figura A.2.7, y se cierra la aplicación.

VI DE LECTURA ACTUAL DE POTENCIA Y DE VALORES RMS

Cuando se selecciona la operación de lectura actual de potencia y de valores rms, y se presiona el botón EJECUTAR del programa principal; aparece el VI emergente que se muestra en la figura A.2.12.

PROCEDIMIENTO DE LECTURA DE VALORES INSTANTÁNEOS

Se presiona el botón LEER figura A.2.12, luego aparecen los valores medidos por el medidor en ese momento, en los cuadros de salida:

Hora y fecha
Potencia activa trifásica
Potencia aparente trifásica
Potencia reactiva trifásica
Factor de potencia trifásica
Voltaje rms de la fase A
Voltaje rms de la fase B
Voltaje rms de la fase C
Corriente rms de la fase A
Corriente rms de la fase B
Corriente rms de la fase C

Si se desea leer otra vez, se presiona nuevamente el botón LEER figura A.2.12; de lo contrario se puede presionar el botón CERRAR.

MEDICIONES INSTANTÁNEAS

LEER CERRAR

Fecha y Hora

P kW S kVA Q kvar

Voltaje A V Voltaje B V Voltaje C V

Corriente A A Corriente B A Corriente C A

FP 3F

AYUDA

Figura A.2.12 VI de mediciones instantáneas

VI DE DESCARGA DE MEMORIA

Este VI descarga el contenido de la memoria en un archivo de texto.

DESCARGA DE MEMORIA DE VALORES RMS Y POTENCIA

DESCARGAR CERRAR

% TERMINADO 0.00 Número de mediciones 0

AYUDA

Figura A.2.10 VI descarga de valores almacenados en memoria

PROCEDIMIENTO DE DESCARGA DE MEMORIA

1. Se presiona el botón DESCARGAR figura A.2.10, y aparecen un menú emergente, este solicita donde se desea guardar el archivo con formato de fecha y aparece el nombre "form-rms-pot-día-mes-año.txt".

P, es la potencia activa trifásica
S, es la potencia aparente trifásica
Q, es la potencia reactiva trifásica
VA, es el voltaje rms de la fase A

VB, es el voltaje rms de la fase B
VC, es el voltaje rms de la fase C
IA, es la corriente rms de la fase A
IB, es la corriente rms de la fase B
IC, es la corriente rms de la fase C

2. Se puede observar el indicador que muestra el progreso de la descarga mediante la salida % TERMINADO literal 3 figura A.1.30.
3. Se presiona el botón CERRAR literal 2 figura A.1.30.

VI DE GRÁFICAS DE POTENCIA

1. Este VI genera gráficas de potencia de los archivos descargados del medidor; posee opciones de búsqueda de archivos.
2. Seleccionar la carpeta donde se han guardado los archivos *.txt.
3. Al presionar el botón para buscar archivos los resultados obtenidos se muestran en RESULTADOS DE BUSQUEDA.
4. Seleccionar un archivo y presionar el botón GRAFICAR y se generarán las gráficas de potencia, la fecha inicial y Final de las mediciones que se encuentran en el archivo seleccionado y los valores máximos y mínimos de voltaje, corriente y potencia.
5. Seleccionar otro archivo y se graficarán los datos de otra descarga.
6. Presionar CERRAR para salir de este VI.

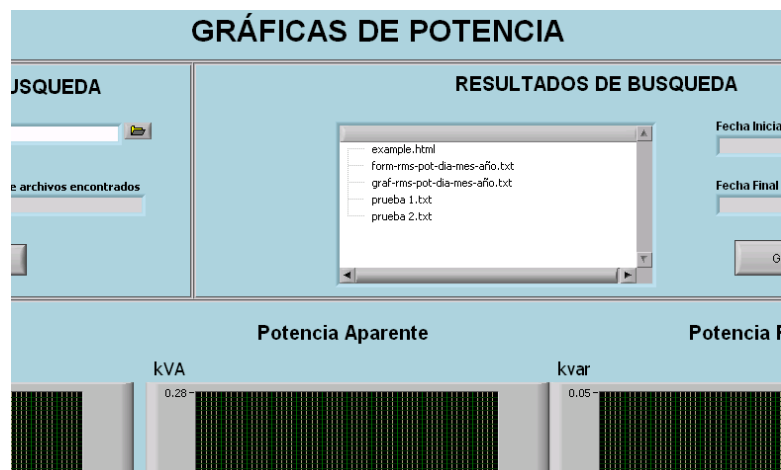


Figura A.2.11 VI Graficas de potencia

VI DE GENERACIÓN DE REPORTES HTML

Este VI crea archivos HTML a partir de archivos de texto descargados de la memoria del medidor previamente.

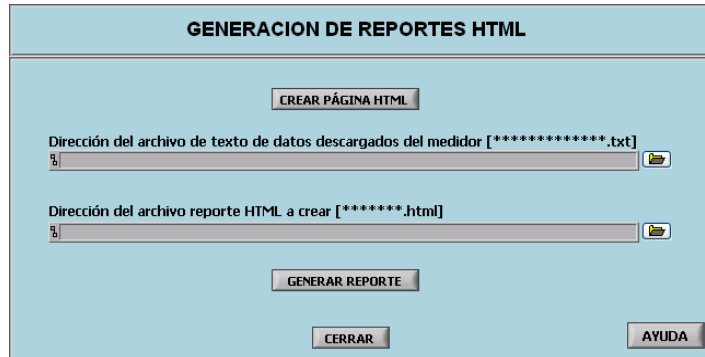


Figura A.2.12 VI generación de reporte HTML

PROCEDIMIENTO DE GENERACIÓN DE REPORTES HTML

1. Presione el botón CREAR PAGINA figura A.2.12, y aparecerá un menú emergente solicitando el nombre y la dirección del archivo HTML en blanco a crear.
2. Digitar el nombre y la ubicación e del archivo de texto con los datos de interés en el campo de texto de entrada figura A.2.12, o presionar el botón figura A.2.12 para cargar el archivo.
3. Digitar el nombre y la ubicación del archivo HTML que se creó en el paso 1 en el campo de texto de entrada figura A.2.12, o presionar el botón para cargar el archivo.
4. Presionar el botón GENERAR REPORTE figura A.2.12, luego aparecerá un menú emergente con dos botones ver figura A.2.13. Se presiona el botón Replazar de la figura A.2.13.

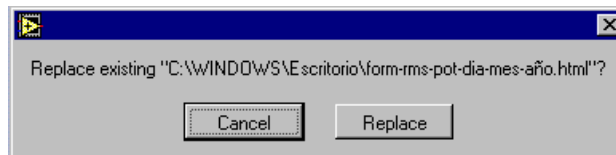


Figura A.2.12 Menú emergente para reemplazar archivo.

5. Se presiona el botón CERRAR figura A.2.12.

MANUAL DE USUARIO DEL HARDWARE DEL MEDIDOR

ELEMENTOS DEL INSTRUMENTO

1 - MEDIDOR DE PARAMETROS ELECTRICOS

El medidor se encarga de obtener los parámetros eléctricos de voltaje, corriente y potencia del sistema a monitorear. En la figura A.2.13 se muestra la vista frontal del medidor en donde se identifica cada una de sus partes.



Figura A.2.13 Vista frontal del Medidor

IRQ: Este LED permanece constantemente encendido y se apaga durante la recepción de una interrupción por parte del ADE7754. Al finalizar el tratamiento a la interrupción el led IRQ enciende de nuevo.

RELOJ: Este led intermitente cambia cada segundo e indica la correcta operación del reloj interno del medidor.

PULSO DE FRECUENCIA: Este led sirve para propósitos de calibración realizando para ello una conversión de potencia a frecuencia.

CONECTOR RS232: Sirve para interconectar el medidor con la tarjeta.

ETHERNET-SERIAL diseñada ésta tesis. El cable debe ser serial recto.

INTERRUPTOR DE ENCENDIDO: Una vez conectada la carga y el medidor, el interruptor energiza todos los elementos del medidor para iniciar con las operaciones.

SELECTOR CAL/MEDICION: Este interruptor indica en que modo iniciara el medidor. Al iniciar el medidor verifica el estado de este interruptor y dependiendo de ello podrá responder a peticiones de calibración o de medición.

Si se inicia en modo calibración, desde el software se debe volver al modo medición. No se puede entrar en modo medición simplemente cambiando el interruptor al estado de medición mientras el equipo esta encendido.

RESET: Sirve para reiniciar las operaciones de todo el medidor. Nuevamente el medidor revisa el estado del interruptor CAL/MED para iniciar en el modo indicado.

ENTER: Cuando se inicia en modo medición (colocando en interruptor.

CAL/MED en la posición de medición), se debe esperar aproximadamente 3 segundos y luego mantener presionado el botón ENTER hasta que el led IRQ encienda, esto indica el inicio de las mediciones de potencia por parte del medidor.

Cuando se inicia en modo calibración se debe esperar aproximadamente 5 segundos y luego mantener presionado el botón ENTER hasta que el led IRQ encienda. Luego de esto el medidor ha entrado en modo calibración y aceptara peticiones para ser calibrado hasta recibir la instrucción por medio de software para entrar en modo medición.

En la parte trasera del medidor se encuentran las entradas para el voltaje y corriente de la carga a monitorear, en la figura A.2.14 se identifican estos conectores.



Figura A.2.14 Vista trasera del Medidor

ENTRADAS DE CORRIENTE: Son las entradas para la medición de la corriente de la carga y las conexiones soportadas se pueden conocer en el documento de tesis "Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754".

ENTRADAS DEL VOLTAJE: Son las entradas para la medición del voltaje de la carga y las conexiones soportadas se pueden conocer en el documento "Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754"

FUSIBLE: Es un fusible de protección por sobre-corrientes en la alimentación del medidor.

ENTRADA DE PODER: Es la alimentación para el medidor.

Además el medidor incluye un cable de potencia para su alimentación a 110V y un cable RS232 para comunicarse con la tarjeta ETHERNET-SERIAL.

2 - PROTECCIONES PARA EL EQUIPO DE MEDICIÓN

Este instrumento protege al medidor de sobre-voltajes o sobre-corrientes en el lado de la carga, esta diseñado para operar hasta 220 V línea a línea y con una corriente máxima de 5A. En la figura A.2.15 y A.2.16 se muestra el instrumento en cuestión.



Figura A.2.15 Vista frontal de las protecciones



Figura A.2.16 Vista trasera de las protecciones

En la figura A.2.17 se muestra el diagrama eléctrico de las protecciones.

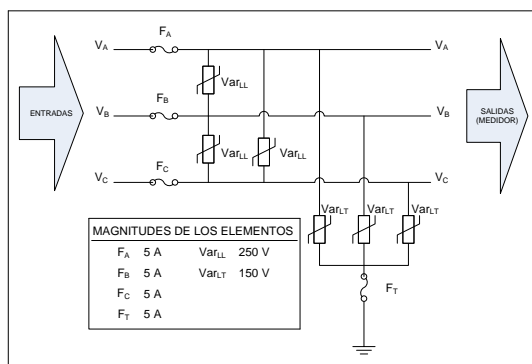


Figura A.2.17 Diagrama eléctrico de la protección

3 - MODULO ETHERNET-SERIAL

Este dispositivo se encarga de cambiar del medio SERIAL a ETHERNET, y utiliza el protocolo MODBUS (capa de aplicación) para la comunicación en ambos medios.

En el medio Ethernet opera como un SERVIDOR MODBUS – TCP y únicamente responde a las peticiones hechas por un CLIENTE MODBUS – TCP que debe estar dentro de la misma red local (LAN).

En el medio Serial el modulo opera como un MAESTRO MODBUS SERIAL quien interroga a los dispositivos ESCLAVOS (en este caso el Medidor) para la obtención de datos o configuración de los mismos. En el medio serial debe existir un solo MAESTRO y hasta 255 esclavos que únicamente transmitirán cuando el MAESTRO se los indique.

La vista frontal del modulo se puede observar en la figura A.2.18, indicando sus partes.



Figura A.2.18 Vista frontal del modulo ETHERNET-SERIAL

CONECTOR ETHERNET: Permita la conexión a la red LAN a través de un conector RJ45.

En la figura A.2.19 se muestra la parte trasera del modulo, indicando los elementos que contiene.



Figura A.2.19 Vista trasera del modulo ETHERNET-SERIAL

CONECTOR RS232: Permite la conexión de un cable serial RS-232 recto para comunicar el medidor con la tarjeta ETHERNET-SERIAL.

VOLTAJE DE ENTRADA: Es la alimentación de la tarjeta ETHERNET-SERIAL y esta en el rango de 12-30 VDC.

En la figura A.2.20 se muestra la cara lateral del modulo.



Figura A.2.20 Vista lateral del modulo ETHERNET-SERIAL

RESET: Sirve para re-iniciar la tarjeta ETHERNET-SERIAL completa.

RESET IP: Esta opción hace que la tarjeta vuelva a la IP 192.168.0.70 y no la perderá al ser apagada.

PASOS PARA REALIZAR MEDICIÓN DE PARAMETROS ELECTRICOS

A continuación se describen los pasos a seguir para conectar el medidor junto a sus componentes de forma adecuada e inicializar el monitoreo de los parámetros eléctricos de un sistema trifásico.

- 1- Se configura el medidor según el tipo de conexión al cual se conectará. Esto se logra moviendo los jumpers JP32 y JP33. En la tabla A.2.1 y la A.2.2, se muestran los tipos de conexiones soportadas por el medidor.

Numero de hilos	Tipo de conexión	Tipo de base	Número de elementos	Fórmula
3 hilos	Delta	5S/13S	3 elementos	$P = VA * IA + VB * IB + VC * IC$
4 hilos	Estrella	6S/14S	2 ½ elementos	$P = VA*(IA-IB) + VC*(IC-IB)$
4 hilos	Delta	8S/15S	2 ½ elementos	$P = VA*(IA-IB) + VC * IC$
4 hilos	Estrella	9S/16S	3 elementos	$P = VA * IA + VB * IB + VC * IC$

Tabla A.2.1 Conexiones soportadas por el medidor para potencia activa

Numero de hilos	Tipo de conexión	Tipo de base	Número de elementos	Fórmula
3 hilos	Delta	5S/13S	3 elementos	$S = VArms * IArms + VBrms * IBrms + VCrms * Icrms$
4 hilos	Estrella	6S/14S	2 ½ elementos	$S = VArms * IArms + (Varms+VCrms)/2 * IBrms + VCrms * Icrms$
4 hilos	Delta	8S/15S	2 ½ elementos	$S = VArms * IArms + VBrms * IBrms + VCrms * Icrms$
4 hilos	Estrella	9S/16S	3 elementos	$S = VArms * IArms + VBrms * IBrms + VCrms * Icrms$

Tabla A.2.2 Conexiones soportadas por el medidor para potencia aparente

- 2- Se verifica que el switch de CALIBRACION/MEDICION (ver vista frontal del medidor) este ubicado en MEDICIÓN, de lo contrario esperara los comandos para calibración o salir de calibración.
- 3- Se alimenta con el cable de potencia al medidor de energía, éste debe ser conectado a 120 V AC.
- 4- Se realizar las conexiones desde las líneas trifásicas hacia las protecciones y posteriormente al medidor según se indica en las siguientes figuras.

ESQUEMA DE CONEXION PARA UN SERVICIO
ESTRELLA 4 HILOS/ 9S SEGUN LA DISPOSICION
DE LAS BORNERAS DEL MEDIDOR

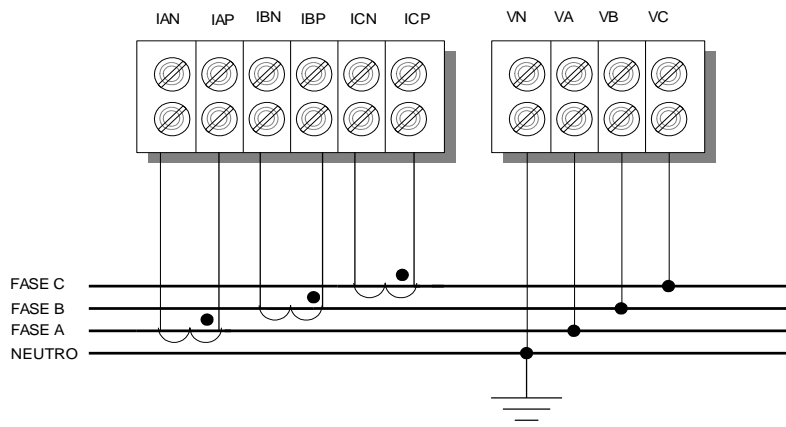


Figura A.2.21 Conexión para un sistema

- 5- Se realizan la conexión desde las protecciones hasta el medidor según el tipo de conexión al cual se conectara. Para mayor información refiérase a la tesis “Diseño e implementación de un medidor trifásico multifunción utilizando el IC ADE7754”
- 6- Luego de finalizar las conexiones del lado de la carga ser procede a encender el medidor por medio del interruptor de encendido.
- 7- Ahora se espera aproximadamente 3 segundos y ser mantiene presionado el botón ENTER hasta que el led IRQ encienda.
- 8- Ahora el medidor ha iniciado con la medición de potencia y acepta peticiones desde el medio serial. Para ello se conecta el cable serial RS232 recto entre el medidor y la tarjeta ETHERNE-SERIAL.
- 9- Se conecta la tarjeta ETHERNET-SERIAL a la red LAN.
- 10-Se energiza la tarjeta ETHERNET-SERIAL.
- 11-Ahora el sistema esta listo para ser interrogado desde el software en la PC usando la red LAN.

A.3 Lista de Componentes y Precios

Lista de precios de los componentes de la tarjeta.				
Parte	Descripción	P. Unitario	cantidad	totales (\$)
C1, C2 C4, C5	Capacitor electrolítico de 1uF/160v	0.30	4	1.20
C7	Capacitor electrolítico de 0.1uF/50v	0.30	1	0.30
C8	Capacitor electrolítico de 10uF/50v	0.30	1	0.30
C9, C10	Capacitor de pastilla de 33 pF	0.12	2	0.24
R1	Resistencia de precisión 10K ohm/1/4 W 0.1%	0.12	1	0.12
R2	Resistencia de 2.2K ohm 2%	0.12	1	0.12
R3, R5	Resistencia de 650 ohm	0.12	2	0.24
R7, R9	Resistencia de 10.5K ohm 5%	0.12	2	0.24
R10, R12	Resistencia de 1.2K ohm 5%	0.12	2	0.24
IC1	Microcontrolador PIC16F877/P	5.00	1	5.00
IC2	Convertidor TTL-RS232 MAX232	3.00	1	3.00
IC3	Memoria 24LC1025 (Uso futuro)	—	1	—
IC4, IC5	DIP-6 SCMITT TRIGG optoacoplador H11L1M	6.00	2	12.00
IC6	Regulador de voltaje de 5V 7805	0.75	1	0.75
IC7	Packet Whacker	35.00	1	35.00
D1	Diodo zener 1N4082	0.12	1	0.12
F1	Fusible de 1 A	0.15	1	0.15
Q3	Cristal de 20 MHz	0.75	1	0.15
JP3 – JP6	Jumper de una posición	0.10	4	0.40
	Tarjeta impresa	8.00	1	8.00
			P. Total tarjeta	67.57

Tabla A.3.1 Lista de componentes y precios de la tarjeta

A.4 Circuito Impreso de la Tarjeta

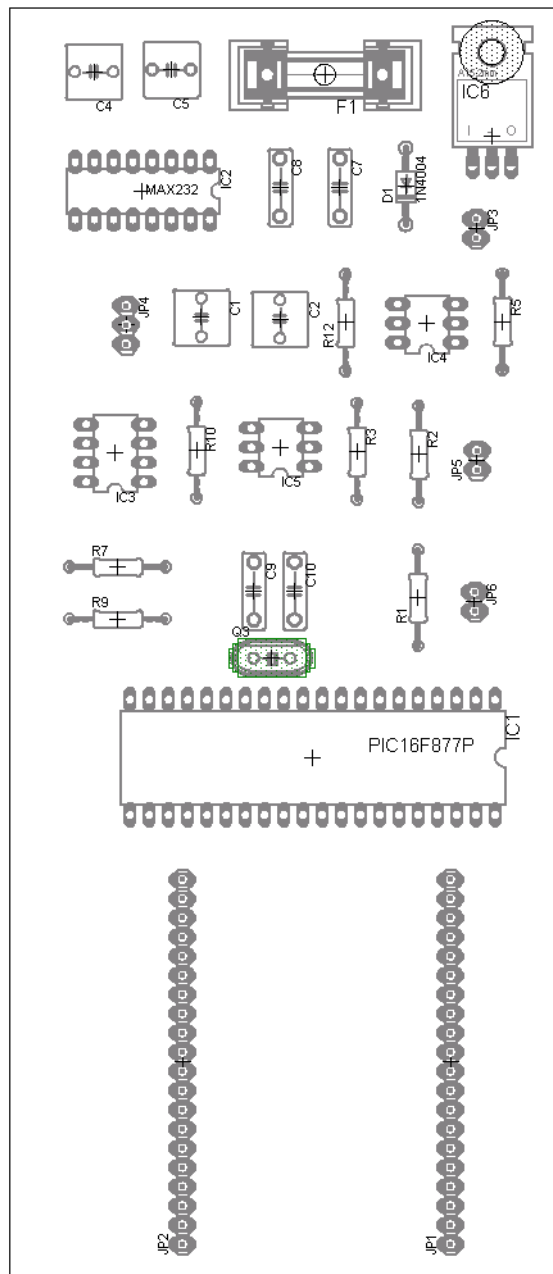


Figura A.4.1 Componentes utilizados en la tarjeta impresa

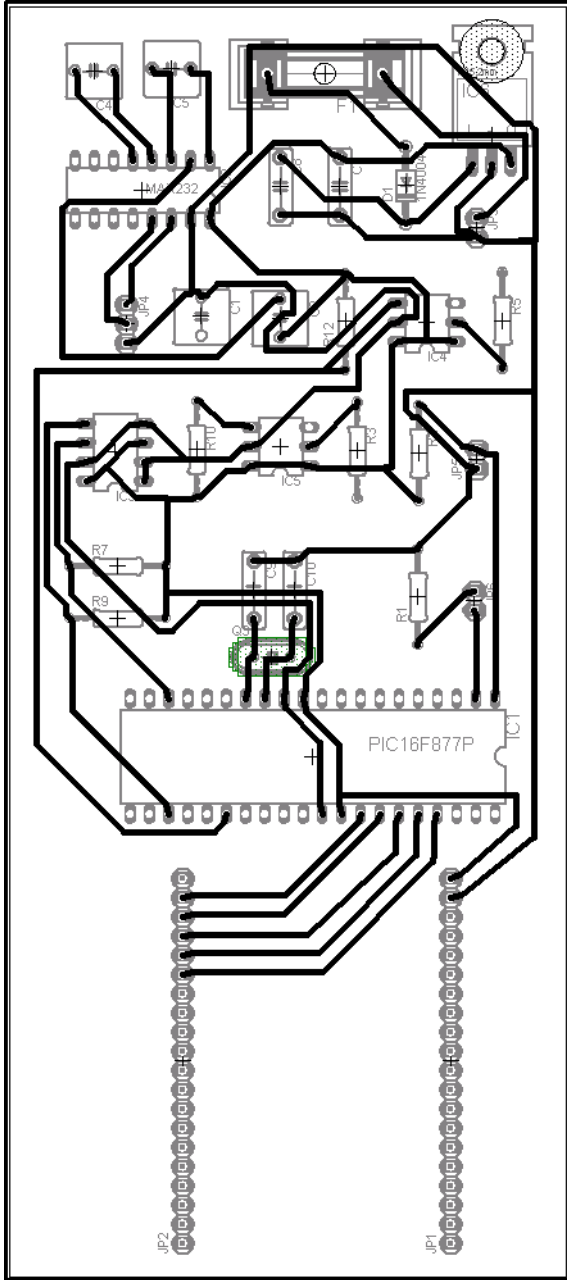


Figura A.2.2 Tarjeta impresa parte inferior

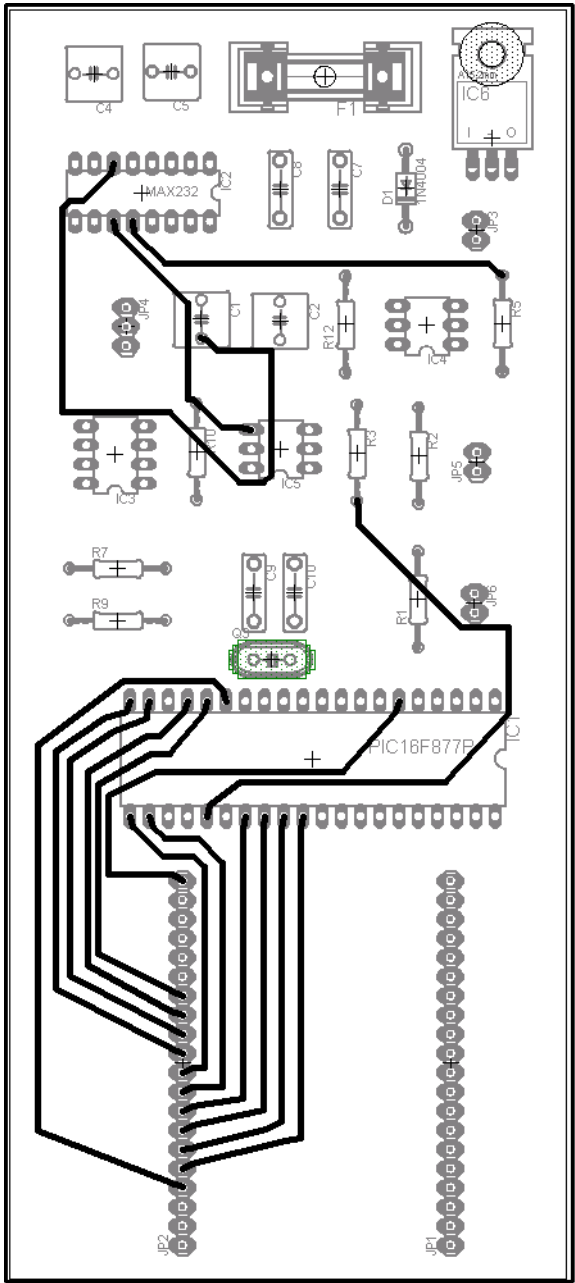


Figura A.4.3 Tarjeta impresa parte superior

A.5 Flujogramas del Programa del Microcontrolador

Flujogramas de la CAPA 1, IEEE Std 802.3

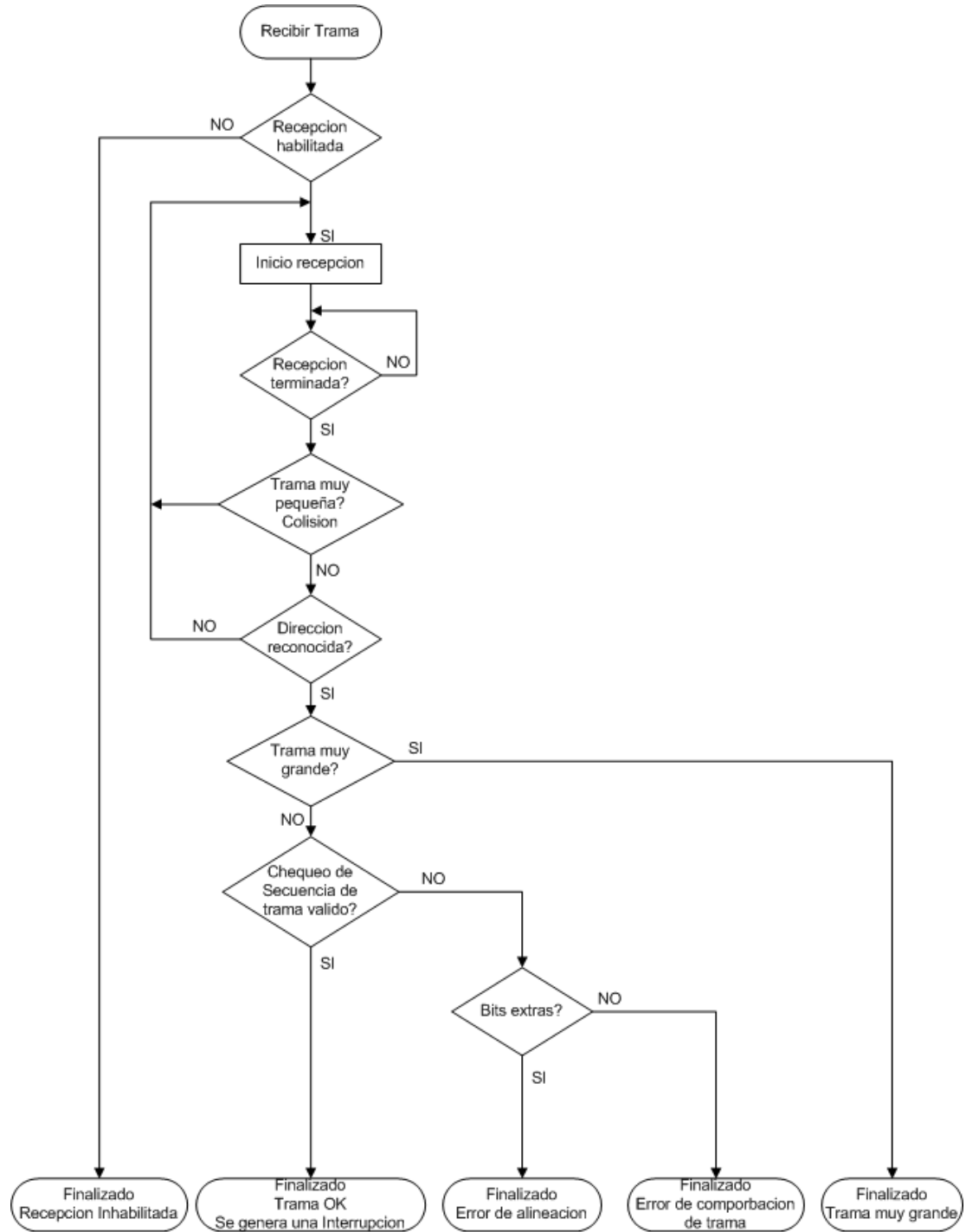


Figura A.5.1 Flujograma de recepción y verificación de trama por el RTL8019AS para generar una interrupción

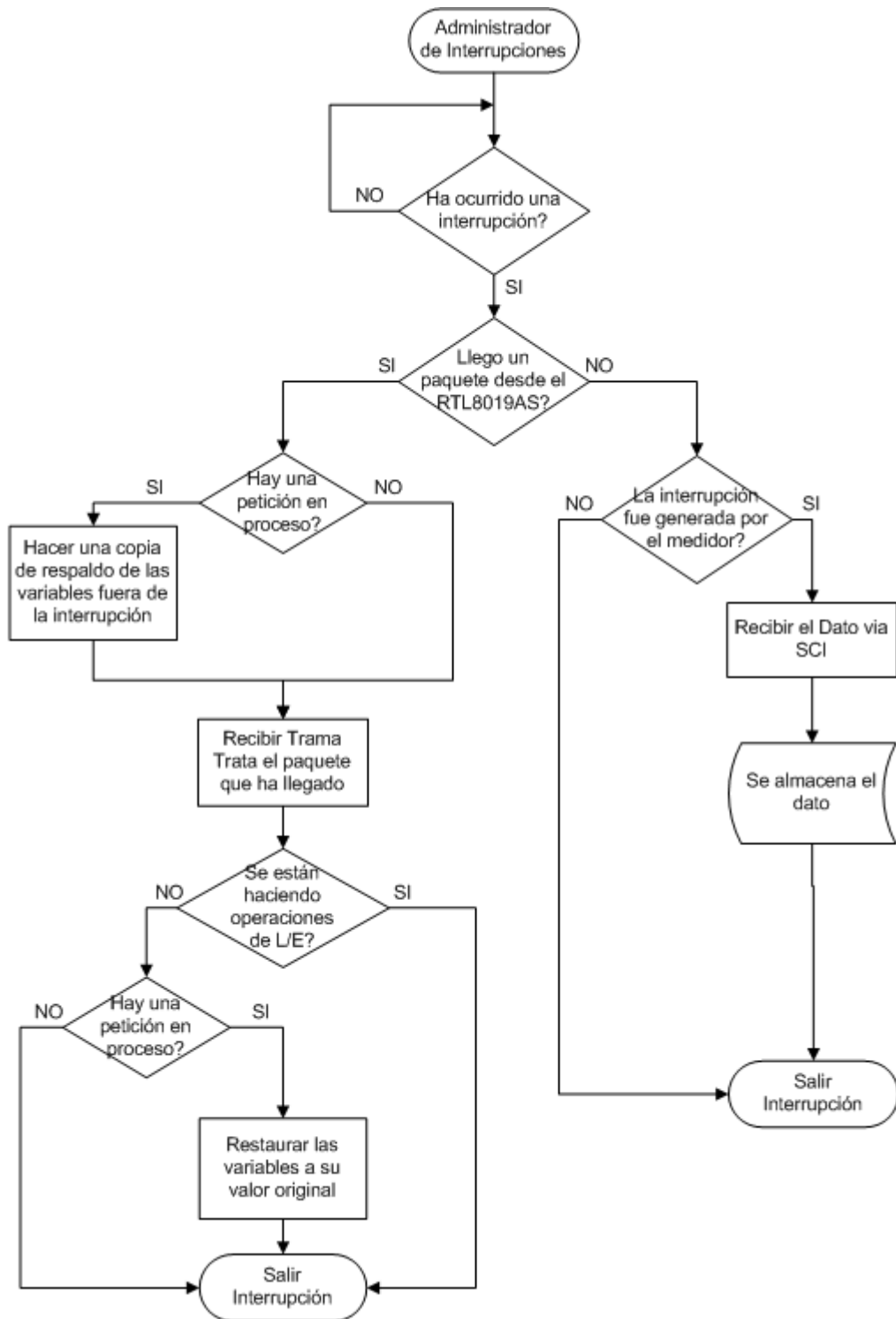


Figura A.5.2 Flujograma del Administrador de Interrupciones

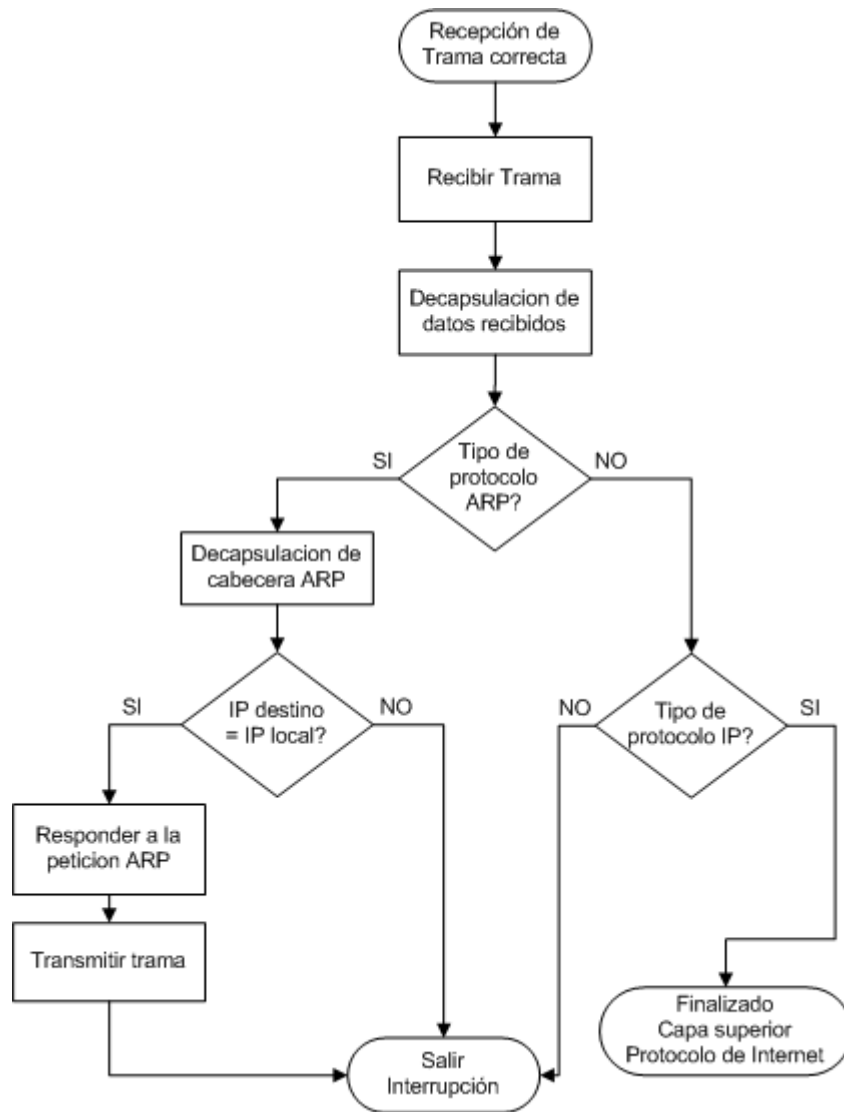


Figura A.5.3 Flujograma de recepción de trama de acuerdo al IEEE802.3

Flujogramas de la CAPA 2, Protocolo de Internet

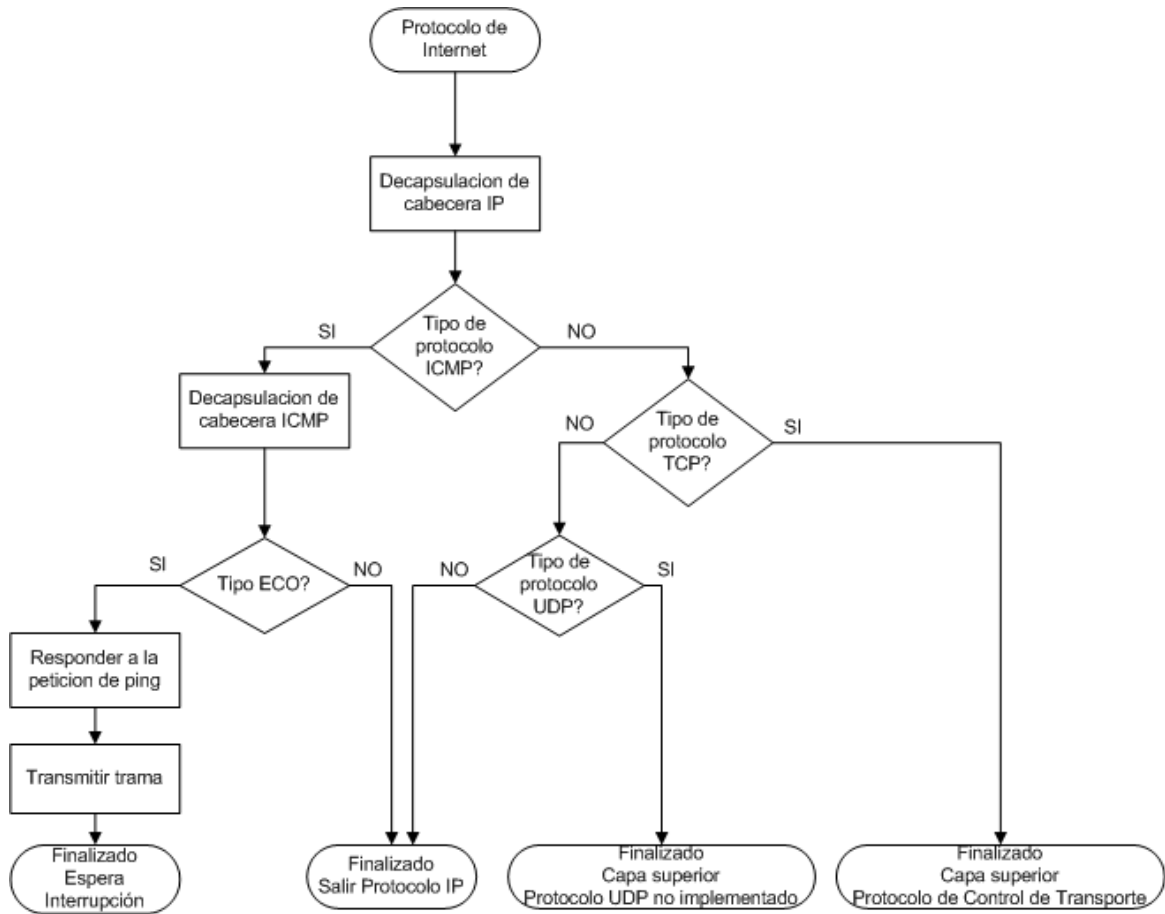


Figura A.5.4 Flujograma del Protocolo de Internet (IPv4)

Flujogramas de la CAPA 3, Protocolo de Control de Transporte

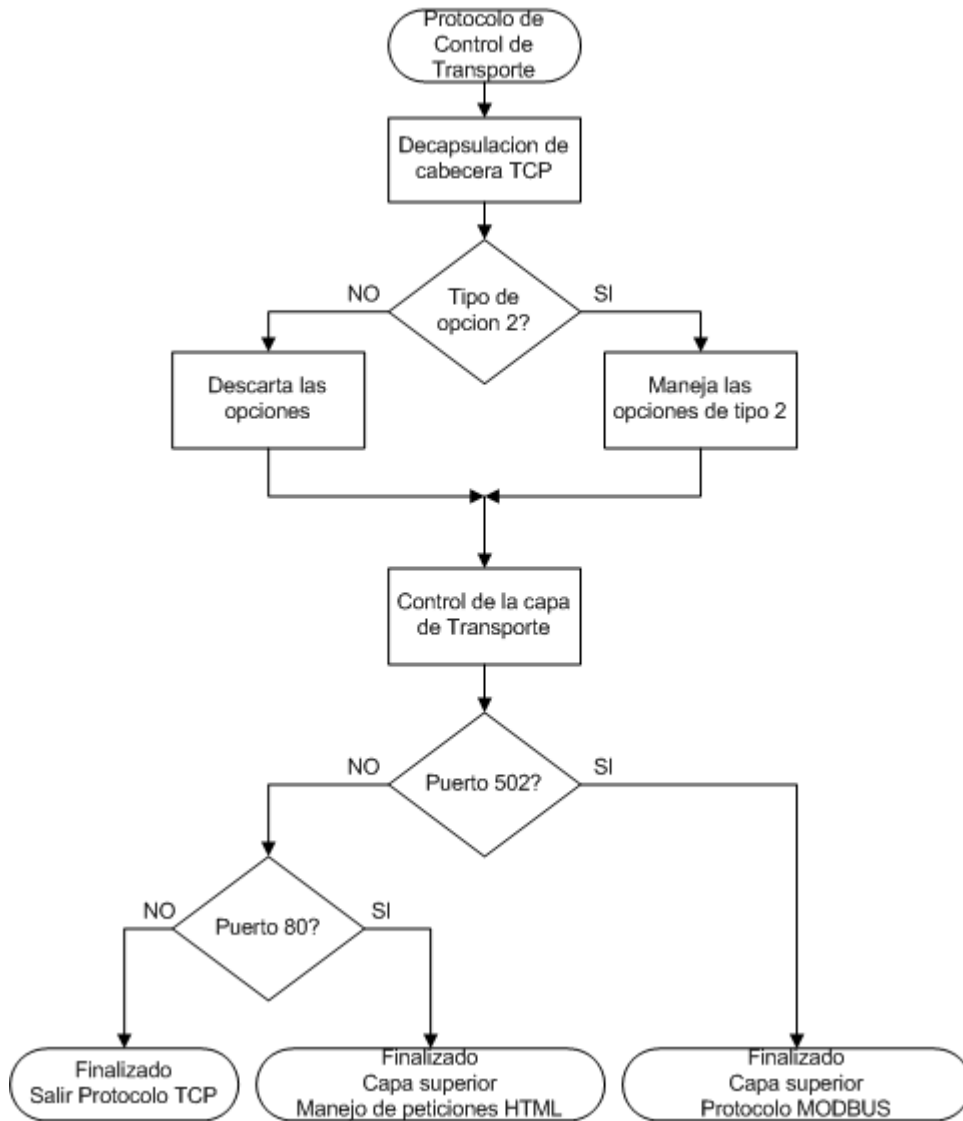


Figura A.5.5 Flujograma del Protocolo de Control de Transporte

Flujogramas de la CAPA 4, Protocolo MODBUS/TCP

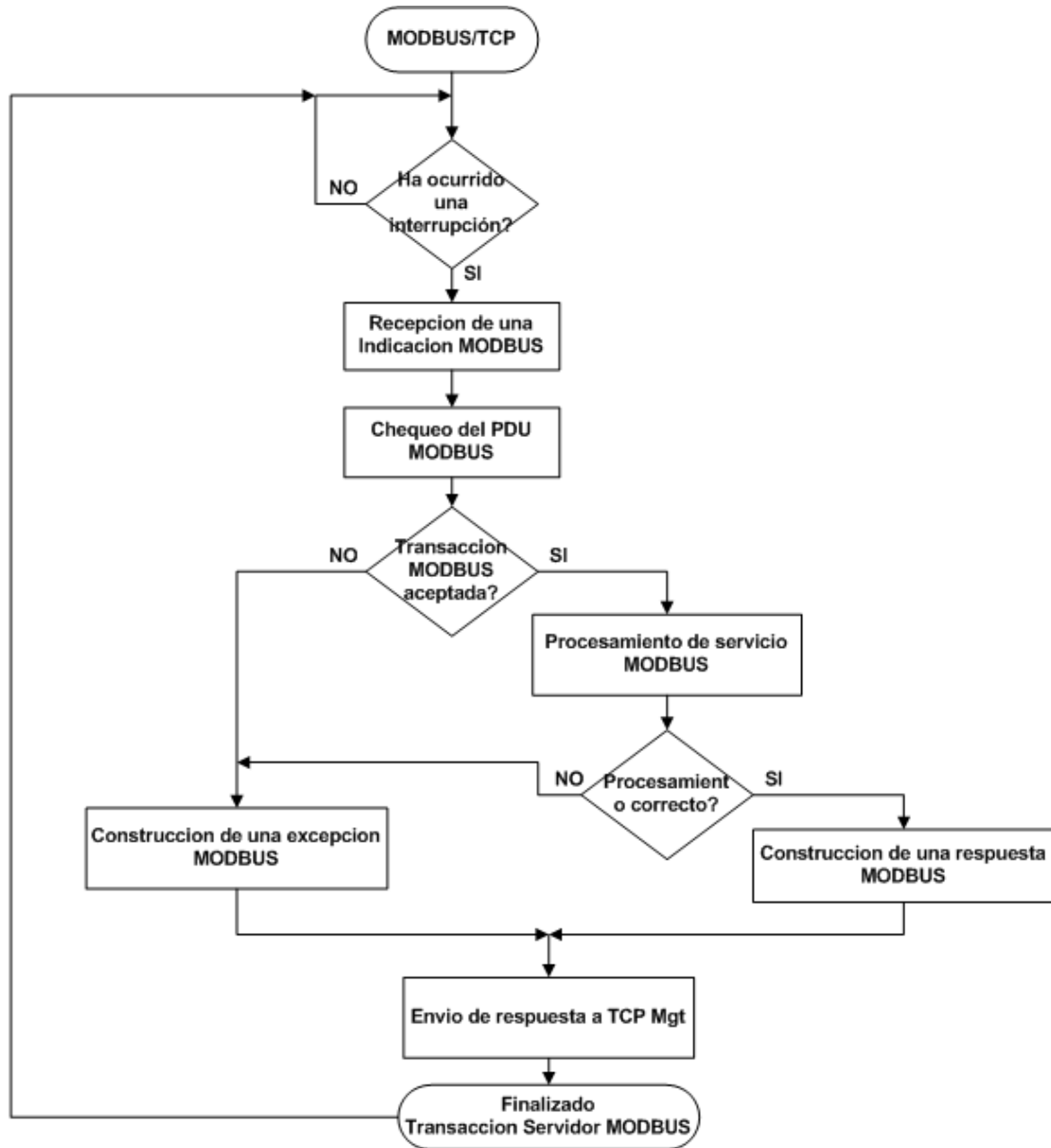


Figura A.5.6 Flujograma del Protocolo de Aplicación MODBUS/TCP

A.6 Código del Programa

El código del programa del Medidor Trifásico Multifunción se encuentra en el disco compacto de este Trabajo de graduación, la razón por la cual no se agrego al documento es porque es muy grande. Este código ha sido modificado, y es para usar esta tarjeta tiene que utilizarse es código que se proporciona en el disco de este Trabajo de Graduación.

Los nombres de los códigos son:

- ✓ **Código PIC maestro MEDIDOR.asm**
- ✓ **Código PIC RELOJ MEDIDOR.asm**
- ✓ **Código PIC MEMORIA MEDIDOR.asm**

Solamente se agrego el código de la Tarjeta Serial-Ethernet MODBUS.

Código Tarjeta Serial-Ethernet.asm

```
.....
;* INICIALIZACIÓN Y LECTURA DE PAQUETES
.....

include "P16F877A.INC"
include "C:\Prog_Pic2\macros.mac"
include "C:\Prog_Pic2\constantes_eeprom.inc"
__config H'3f72'
__idlocs H'7777'

;Asigno los puertos B, C y D a los buses de dirección, control
;y datos respectivamente
INT_BUS equ 0x05 ;Puerto A [RA5-RA0]
ADDR_BUS equ 0x06 ;Puerto B [RB7-RB0]
CTRL_BUS equ 0x07 ;Puerto C [RC7-RC0]
DATA_BUS equ 0x08 ;Puerto D [RD7-RD0]

;Establezco las conexiones de los pines de reset, lectura y
;rescritura del RTL8019AS
RESET equ 0x00 ;Bit 0 del puerto C
IORB equ 0x01 ;Bit 1 del puerto C
IOWB equ 0x02 ;Bit 2 del puerto C
INT equ 0x04 ;Bit 4 del puerto A

;Definición de los registros del NIC RTL8019AS
;Registros de la PAGINA 0 (Registros de lectura)
CR equ 0x00 ; Registro de Comando
CLDA0 equ 0x01 ; Registro local del DMA actual 0
CLDA1 equ 0x02 ; Registro local del DMA actual 0
BNDRY equ 0x03 ; Registro de borde
TSR equ 0x04 ; Registro de estados de transmisión
NCR equ 0x05 ; Registro de numero de colisiones
FIFO equ 0x06 ; Registro primero en entrar, primero en salir
ISR equ 0x07 ; Registro de estados de interrupción
CRDA0 equ 0x08 ; Registro de la dirección del canal remoto DMA actual
CRDA1 equ 0x09 ; Registro de la dirección del canal remoto DMA actual
RES1 equ 0x0A ; Reservado
RES2 equ 0x0B ; Reservado
RSR equ 0x0C ; Registro de estados de recepción
CNTR0 equ 0x0D ; Registro del contador de error de alineación de trama
CNTR1 equ 0x0E ; Registro del contador de error de CRC
CNTR2 equ 0x0F ; Registro del contador de paquetes perdidos
```

```

;Registros de la PAGINA 0 (Registros de escritura)
PSTART equ 0x01 ; Registro de comienzo de pagina
PSTOP equ 0x02 ; Registro de final de pagina
TPSR equ 0x04 ; Dirección de inicio de pagina a transmitir
TBCR0 equ 0x05 ; Registro del contador de bytes transmitidos 0
TBCR1 equ 0x06 ; Registro del contador de bytes transmitidos 0
RSAR0 equ 0x08 ; Registro de de direccion de inicio remito 0
RSAR1 equ 0x09 ; Registro de de direccion de inicio remito 0
RBCR0 equ 0x0A ; Registro del contador de bytes remoto 0
RBCR1 equ 0x0B ; Registro del contador de bytes remoto 1
RCR equ 0x0C ; Registro de configuracion de recepción
TCR equ 0x0D ; Registro de configuracion de transmisión
DCR equ 0x0E ; Registro de configuración de datos
IMR equ 0x0F ; Registro de mascararas de interrupción

```

```

;Registros de la PAGINA 1
PAR0 equ 0x01 ; Registro de dirección física 0
PAR1 equ 0x02 ; Registro de dirección física 1
PAR2 equ 0x03 ; Registro de dirección física 2
PAR3 equ 0x04 ; Registro de dirección física 3
PAR4 equ 0x05 ; Registro de dirección física 4
PAR5 equ 0x06 ; Registro de dirección física 5
CURR equ 0x07 ; Registro de pagina actual
MAR0 equ 0x08 ; Registro de dirección multicast 0
MAR1 equ 0x09 ; Registro de dirección multicast 1
MAR2 equ 0x0A ; Registro de dirección multicast 2
MAR3 equ 0x0B ; Registro de dirección multicast 3
MAR4 equ 0x0C ; Registro de dirección multicast 4
MAR5 equ 0x0D ; Registro de dirección multicast 5
MAR6 equ 0x0E ; Registro de dirección multicast 6
MAR7 equ 0x0F ; Registro de dirección multicast 7

```

```

;Registro de datos canal DMA y reset del RTL8019AS
NIC_DATA equ 0x10 ; Puerto remoto DMA
NIC_RESET equ 0x18 ; Puerto de reinicio

```

```

;Definición del inicio de los buffers de recepción de paquetes y transmisión de los mismos
RCV_BUF_START equ 0x40 ; Espacio para la recepción de 3 paquetes completos
XMT_BUF_START equ 0x54 ; Espacio libre para la transmisión de 2 paquetes completos

```

```

;Definición de los Protocolos Implementados en la tarjeta
;Protocolo ARP (Address Resolution Protocol) -> 0x0806
ARP0 equ 0x06
ARP1 equ 0x08

```

```

;Protocolo IP (Internet Protocol) -> 0x0800
IP0 equ 0x00
IP1 equ 0x08

```

```

;Protocolo ICMP (Internet Control Message Protocol) -> 0x01
ICMP equ 0x01

```

```

;Protocolo TCP (Transport Control Protocol) -> 0x06
TCP equ 0x06

```

```

;Protocolo UDP (User Datagram Protocol) -> 0x17
;(NO IMPLEMENTADO)
UDP equ 0x17

```

```

;Para configurar la lectura o escritura remota del canal DMA
READ equ 0x00
WRITE equ 0x01

```

```

;----- Constantes de la capa 2 - INTERNET -----
HOST_IP0 equ 0XC0 ;192
HOST_IP1 equ 0XA8 ;168
HOST_IP2 equ 0X02 ;2
HOST_IP3 equ 0X45 ;69

```

```

;----- Constantes de la capa 3 - TRANSPORTE -----
;Banderas en la cabecera del protocolo TCP
TCP_FIN equ 0x01
TCP_SYN equ 0x02
TCP_RST equ 0x04
TCP_PSH equ 0x08
TCP_ACK equ 0x10
ECHO equ 0x08
REPLY equ 0x00

```

```

;Estados del protocolo TCP
LISTEN equ 0x00
SYN_RCVD equ 0x01
ESTAB equ 0x02
FIN equ 0x03

```

```

;----- Constantes para manejar los TIMERS -----
;Se establece el numero de rebasamientos del timer1

```

```

;con el proposito de esperara la respuestas del esclavo MODBUS (medidor)
MAX_OVERFLOW_TIMER1_1 equ 0xFF
MAX_OVERFLOW_TIMER1_2 equ 0x03

;Definen los tiempo para el reloj de 3.5 caracteres serial
TIMER3.5_Hequ 0XA4
TIMER3.5_L equ 0XF7

;Definen los tiempo para el reloj de 1.5 caracteres serial
TIMER1.5_Hequ 0XCD
TIMER1.5_L equ 0X23

;----- Constantes para la capa 4 - APLICACIÓN -----
;Excepciones MODBUS para el manejo de errores
EXCEPTION_01 equ 0x01 ;Falla por codigo de función ilegal
EXCEPTION_02 equ 0x02 ;Falla por dirección de inicio ilegal
EXCEPTION_03 equ 0x03 ;Falla por valor de datos ilegal
EXCEPTION_04 equ 0x04 ;Falla en el dispositivo esclavo

;Se definen constantes para los tipos de puertos aceptados
PORT_MODBUS equ 0x00 ;Modbus ocupa el puerto 502
PORT_HTML equ 0x01 ;Peticones HTML ocupan el puerto 80
PORT_CONFIG equ 0x02 ;Simboliza la utilización de un puerto no asignado
;utilizado para configurar la tarjeta.

;----- Reservación de memoria para variables a utilizar -----
;VARIABLES EN BANCO CERO (bank 0)
CBLOCK 0x20

;VARIABLES DE USO GENERAL
;Variables para generar retardo de 1ms
Mili_Second ;Almacena los milisegundos del retardo
Delay_Int ;Contador para retardo de 1 ms
Delay_Ext ;Counter para retardo de 1 ms
;Contador de bytes encapsulados en la trama a enviar
FrameCount ;Numero de bytes encapsulados en la trama a enviar
numero1_0 ;Para operaciones de suma y resta de 2 bytes
numero1_1
numero2_0
numero2_1
resultado0 ;Almacena el resultado de la suma o resta de 2 bytes
resultado1
Header_Eth_IP_TCP ;Cantidad de bytes en cabeceras Ethernet, IP y TCP( incluye MODBUS)
Counter ;Contador
CarryOut ;Para conocer si existio desbordamiento en la suma o resta

;VARIABLES PARA LA LECTURA/ESCIRTURA DE LOS PAQUETES EN EL RTL (CAPA 1)
;Variables para lectura y escritura desde el canal remoto DMA
Register_Address ;Direccion del Register_Address que se accedera
Register_Value ;Register_Value que se pondra en el Register_Address
;Variable para configurar la lectura remota por el canal DMA
Read_Write ;Selecciona Lectura o WRITE para el canal DMA
Addr0 ;Dirección de Register_Address DMA para lectura/WRITE remota LSB
Addr1 ;Dirección de Register_Address DMA para lectura/WRITE remota MSB
;Variables en la cabecera del paquete almacenado en el buffer de anillo del RTL
Next_Ptr_Pck ; Segundo byte de la cabecera del paquete en el anillo
; Apunta a al inicio del siguiente paquete recibido
Len_pack0 ;Longitud del paquete a ser enviado al medio fisico LSB
Len_pack1 ;Longitud del paquete a ser enviado al medio fisico MSB
Out_Word0 ; Primer byte de la palabra a cargar en el buffer de anillo
Out_Word1 ; Segundo byte de la palabra a cargar en el buffer de anillo
;Apuntadores al la memoria de anillo
In ; Puntero de entrada actual CURR
Out ; Puntero de salida actual BNDRY

;VARIABLES UTILIZADAS EN PROTOCOLO ETHERNET (CAPA 1)
Host_Addr0 ;Dirección MAC0 Local
Host_Addr1 ;Dirección MAC1 Local
Host_Addr2 ;Dirección MAC2 Local
Host_Addr3 ;Dirección MAC3 Local
Host_Addr4 ;Dirección MAC4 Local
Host_Addr5 ;Dirección MAC5 Local
sourceParam0 ;Dirección MAC0 del emisor
sourceParam1 ;Dirección MAC1 del emisor
sourceParam2 ;Dirección MAC2 del emisor
sourceParam3 ;Dirección MAC3 del emisor
sourceParam4 ;Dirección MAC4 del emisor
sourceParam5 ;Dirección MAC5 del emisor
lengthOrTypeParam0 ; La longitud o tipo de paquete Ethernet (LSB)
lengthOrTypeParam1 ; La longitud o tipo de paquete Ethernet (MSB)

;VARIABLES UTILIZADAS EN PROTOCOLO IP (CAPA 2)
Host_IP0 ;Dirección IP0 de este Host
Host_IP1 ;Dirección IP1 de este Host
Host_IP2 ;Dirección IP2 de este Host

```

```

Host_IP3           ;Dirección IP3 de este Host
Source_IP0        ; Dirección IP0 del paquete fuente
Source_IP1        ; Dirección IP1 del paquete fuente
Source_IP2        ; Dirección IP2 del paquete fuente
Source_IP3        ; Dirección IP3 del paquete fuente
Dest_IP0          ; Dirección IP0 destino
Dest_IP1          ; Dirección IP1 destino
Dest_IP2          ; Dirección IP2 destino
Dest_IP3          ; Dirección IP3 destino
Opt_Len           ;En cabecera IP - Longitud de las opciones
hdr_len           ;En cabecera IP - Longitud de la cabecera
IP_Length0        ;En cabecera IP - Longitud Total del paquete IP (LSB)
IP_Length1        ;En cabecera IP - Longitud Total del paquete IP (MSB)
Identification0    ;En cabecera IP - Valor de identificación asignado por el remitente
                  ;como ayuda en el emsamblaje de fragmentos de un datagrama LSB
Identification1    ;En cabecera IP - Valor de identificación asignado por el remitente
                  ;como ayuda en el emsamblaje de fragmentos de un datagrama MSB
Fragment0         ;En cabecera IP - Almacena las banderas del paquete IP LSB
Fragment1         ;En cabecera IP - Almacena las banderas del paquete IP MSB
IP_Protocol       ;En cabecera IP - Protocolo en cabecera IP
Chksum0           ;En cabecera IP - Suma de Control de Cabecera
Chksum1           ;En cabecera IP - Suma de Control de cabecera
IP_send_protocol  ;En cabecera IP - Define el protocolo del siguiente nivel
IP_packet_length0 ;En cabecera IP - Para el calculo de la longitud del paquete IP
IP_packet_length1
prev_Chksum0      ;En cabecera IP - De uso general para almacenar un valor anterior
prev_Chksum1      ;del Checksum y compararlo con otro

```

;VARIABLES UTILIZADAS EN PROTOCOLO ICMP (CAPA 2)

```

ICMP_Type         ;En cabecera ICMP - tipo de ICMP recibido
ICMP_Code         ;En cabecera ICMP - Codigo
ICMP_Chksum0      ;En cabecera ICMP - Suma de Control LSB
ICMP_Chksum1      ;En cabecera ICMP - Suma de Control MSB
ICMP_Identifier0  ;En cabecera ICMP - Identificador LSB
ICMP_Identifier1  ;En cabecera ICMP - Identificador MSB
ICMP_Sequence0    ;En cabecera ICMP - Numero de Secuencia LSB
ICMP_Sequence1    ;En cabecera ICMP - Numero de Secuencia MSB

```

ENDC

;VARIABLES EN TODOS LOS BANCO

CBLOCK 0X70

```

Request_MODBUS_present ;Controla las banderas cuando se esta tratando una petición MODBUS
                        ;bit 0 -> Indica que se esta tratando una petición MODBUS
                        ;                                0 = No hay transacciones
MODBUS en proceso      ;
proceso                ;                                1 = Existe una transacción en
                        ;                                proceso
desde el RS232        ;bit 1 -> Indica que se estan esperando datos desde el RS232
el RS232              ;                                0 = No se esperan datos
lectura/escritura     ;                                1 = Se esperan datos desde
                        ;                                el RS232
tanto no debe cerrarse ;bit 2 -> Indica que se estan haciendo operaciones de
operaciones de lectura/escritura ;                                en la trama actual y por lo
operaciones de lectura/escritura ;                                0 = No se haran mas
                        ;                                1 = Se continuaran con las
en la EEPROM          ;bit 3 -> Indica la recepción de una petición para cambio de IP
EEPROM                ;                                0 = No existe una nueva IP
W_copy                ;                                1 = Existe una nueva IP en la
STATUS_copy           ;Es una copia del registro W cuando atiende interrupciones
PCLATH_copy           ;Es una copia del registro STATUS cuando atiende interrupciones

```

ENDC

;VARIABLES EN BANCO UNO (bank 1)

CBLOCK 0XA0

;VARIABLES PARA EL MANEJO DE LA TRAMA MODBUS TCP(CAPA 7)

```

Receive_CRC_LSB      ;CRC recibido serialmente desde el esclavo MODBUS (LSB)
Receive_CRC_MSB      ;CRC recibido serialmente desde el esclavo MODBUS (MSB)
CRC_LSB              ;CRC para las tramas MODBUS enviadas y recibidas serialmente LSB
CRC_MSB              ;CRC para las tramas MODBUS enviadas y recibidas serialmente MSB
Data_Modbus_Serial   ;Variable que contiene el dato a calcular el CRC
MB_PDU_error         ;Bandera que indica la presencia de un error en el PDU MODBUS
MB_Header_error      ;Bandera que indica la presencia de un error en la cabecera
                        ;modbus (sin PDU)
Error_flag           ;Bandera que indica la presencia de un error
                        ;en el PDU o en la transacción en general
Error_Code            ;Codigo del error ocurrido en una transacción MODBUS
Exception_Code        ;Codigo que identifica que tipo de error ha ocurrido
TCP_bytes_data0      ;Cantidad de bytes enviados ante la petición de un cliente MODBUS LSB
TCP_bytes_data1      ;Cantidad de bytes enviados ante la petición de un cliente MODBUS MSB

```

```

length_data_modbus ;Cantidad de datos enviados en la trama MODBUS
;Variables para administrar las transacciones MODBUS
TCP_transaction_id0 ;identificador de transacción MODBUS LSB
TCP_transaction_id1 ;identificador de transacción MODBUS MSB
TCP_protocol_id0 ;identificador de protocolo LSB en cabecera MODBUS
TCP_protocol_id1 ;identificador de protocolo MSB en cabecera MODBUS
TCP_length_data0 ;longitud de los datos en el paquete MODOBUS LSB
TCP_length_data1 ;longitud de los datos en el paquete MODBUS MSB
TCP_Unit_identifier ;Identificador de unidad en el paquete MODBUS
TCP_function_code ;Codigo de funcion del PDU MODBUS
TCP_starting_address0 ;Direccion de inicio para la lectura de datos MODBUS LSB
TCP_starting_address1 ;Direccion de inicio para la lectura de datos MODBUS MSB
TCP_quantity_inputs0 ;Cantidad de lecturas a realizar LSB
TCP_quantity_inputs1 ;Cantidad de lecturas a realizar MSB
TCP_quantity_inputs0_ORG;Cantidad de lecturas a realizar LSB (copia de respaldo)
sci_data0 ;Para recibir datos via sci
sci_data1

```

```

;VARIABLES PARA LA LECTURA/ESCRITURA EN EL BUFFER DEL RTL
Register_Address1 ;Direccion del Register_Address que se accedera
Register_Value1 ;Register_Value que se pondra en el Register_Address
Counter1

```

```

;VARIABLES PARA EL MANEJO DEL PROTOCOLO TCP (CAPA 3)
tcp_source_port1 ; Puerto origen de la petición TCP (MSB)
tcp_source_port0 ; Puerto origen de la petición TCP (LSB)
tcp_dest_port1 ; Puerto destino de la petición TCP (MSB)
tcp_dest_port0 ; Puerto destino de la petición TCP (LSB)
seq0_0 ; Número de secuencia palabra 0 (LSB)
seq0_1 ; Número de secuencia palabra 0 (MSB)
seq1_0 ; Número de secuencia palabra 1 (LSB)
seq1_1 ; Número de secuencia palabra 1 (MSB)
ack0_0 ; Número de acuse de recibo palabra 0 (LSB)
ack0_1 ; Número de acuse de recibo palabra 0 (MSB)
ack1_0 ; Número de acuse de recibo palabra 1 (LSB)
ack1_1 ; Número de acuse de recibo palabra 1 (MSB)
tcp_options ; Cantidad de opciones de la cabecera TCP
flags ; Banderas de la cabecera TCP
max_seg0 ; Opciones en la cabecera TCP LSB
max_seg1 ; Opciones en la cabecera TCP MSB
window0 ; Valor de la ventana de la cabecera TCP byte 0 (LSB)
window1 ; Valor de la ventana de la cabecera TCP byte 1 (MSB)
kind ; Tipo de opciones
data_flags0 ; Banderas obtenidas en la cabecera TCP LSB
data_flags1 ; Banderas obtenidas en la cabecera TCP MSB
offset ; Offset obtenido en la cabecera TCP
tcp_data_Len0 ; cantidad de datos contenida en la trama TCP LSB
tcp_data_Len1 ; cantidad de datos contenida en la trama TCP MSB
tcp_Chksum0 ; Valor del Checksum para la cabecera TCP LSB
tcp_Chksum1 ; Valor del Checksum para la cabecera TCP MSB
tcp_length0 ; Longitud de cabecera LSB
tcp_length1 ; Longitud de cabecera MSB
;Variables de socket
html_socket ; Estados del protocolo TCP
port0 ; Establece el puerto del socket actualmente en uso LSB
port1 ; Establece el puerto del socket actualmente en uso MSB
ip0 ; Establece el numero de IP que establecio un socket
ip1 ; Establece el numero de IP que establecio un socket
ip2 ; Establece el numero de IP que establecio un socket
ip3 ; Establece el numero de IP que establecio un socket
xm_ack0_0 ; Almacena el numero de acuse a transmitir
xm_ack0_1 ; Almacena el numero de acuse a transmitir
xm_ack1_0 ; Almacena el numero de acuse a transmitir
xm_ack1_1 ; Almacena el numero de acuse a transmitir

xm_seq0_0 ; Almacena el numero de secuencia a transmitir
xm_seq0_1 ; Almacena el numero de secuencia a transmitir
xm_seq1_0 ; Almacena el numero de secuencia a transmitir
xm_seq1_1 ; Almacena el numero de secuencia a transmitir

```

ENDC

```

;VARIABLES EN BANCO DOS (bank 2)
CBLOCK 0X120

```

```

;VARIABLES PARA CREAR RESPALDO DE LAS CARACTERISITCAS DEL SOCKET
;CUANDO SE ATIENDE A UNA NUEVA PETICIÓN ( QUE NO SEA LA APERTURA
;DE UN NUEVO SOCKET)
Bck_Counter
Bck_Chksum0
Bck_Chksum1
Bck_sourceParam0
Bck_sourceParam1
Bck_sourceParam2
Bck_sourceParam3
Bck_sourceParam4
Bck_sourceParam5
Bck_Source_IP0
Bck_Source_IP1
Bck_Source_IP2

```

```

Bck_Source_IP3
Bck_tcp_dest_port0
Bck_tcp_dest_port1
Bck_tcp_source_port0
Bck_tcp_source_port1
Bck_xm_seq0_0
Bck_xm_seq0_1
Bck_xm_seq1_0
Bck_xm_seq1_1
Bck_xm_ack0_0
Bck_xm_ack0_1
Bck_xm_ack1_0
Bck_xm_ack1_1
Bck_data_flags0
Bck_data_flags1

```

```

;VARIABLES PARA EL MANEJO DE LA ESCRITURA DE REGISTROS MODBUS
TCP_count_bytes ;Contador de bytes para la escritura de registros MODBUS
TCP_quantity_register0 ;Cantidad de registros a escribir (LSB)
TCP_quantity_register1 ;Cantidad de registros a escribir (MSB)
TCP_Byte_to_Write ;Byte a escribir en la memoria MODBUS del esclavo
Data_SCI_Rcv ;Se almacena el dato recibido via SCI
Count_Data_SCI ;Se lleva en conteo de los datos recibidos via SCI
CounterExt ;Usada en los lazos para llevar en conteo
INSD2 ;4 bits mas significativos del hexa recibido
INSD1 ;4 bits menos significativos del hexa recibido

```

```

;VAIABLE QUE DEFINE EL PUERTO DEL QUE PROCEDE UNA PETICIÓN
Socket_Number ;Define el numero de puerto que desea establecer el socket

```

```

;VARIABLES PARA LA LECTURA/ESCRITURA A LA EEPROM DEL PIC16F877A
VALOR_EEPROM ;Valor a gravar en la EEPROM
ADDR_EEPROM ;Dirección en donde se almacenara el dato

```

ENDC

```

;*****
;*****
; DESCRIPCIÓN: Reset, llamado a la función Initialize
;*****
ORG 0X00;
;*****
GOTO Initialize

```

```

;*****
;*****
; DESCRIPCIÓN: Manejo de interrupciones
;*****
ORG 0X04;
;*****

```

```

;***** Se salva el contexto *****
movwf W_copy ;Se guarda una copia del registro W
swapf STATUS,W ;Se hace una copia de STATUS
clrf STATUS
movwf STATUS_copy
movf PCLATH,W ;Se hace una copia de PCLATH
movwf PCLATH_copy
clrf PCLATH

```

;Se manejan 2 tipos de interrupciones: La primera generada por el RTL8019AS y se debe a la recepción de un paquete sin errores. Y la segunda por la llegada de un paquete desde el puerto RS232 enviado por el medidor de energia.

```

;Prueba si la interrupción se debe a la llegada de un paquete desde el RTL8019AS
bitss INTCON,T0IF
goto OTHER_INT ;Si no es paquete, ir a interrupcion desde el puerto RS232
;*****
;* LA INTERRUPTCIÓN SE GENERO POR LA LLEGADA DE UN PAQUETE DESDE EL MEDIO ETHERNET *
;*****
; Se configura el TMR0 de nuevo y se limpia la bandera
bcf INTCON,T0IF
movlw 0XFF
movwf TMR0

;Se revisa si existen una petición en proceso
bitss Request_MODBUS_present,0
goto NO_BCK_VARS
;Se hace una copia de respaldo de las variables
bsf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call save_value_vars
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
NO_BCK_VARS

```



```

;Se llama a la función para obtención de la trama ETHERNET
call    ReceiveFrame

;Si se recibe una petición a tratar en este paquete no se
;restauran las variables
btfsc   Request_MODBUS_present,2
goto    REQUEST_IN_CURRENT_PCK
;Se revisa de nuevo si existe un petición en proceso
;Con el fin de restarurar la variables
btfss   Request_MODBUS_present,0
goto    NO_RESTORE_VARS
;Se devuelve el valor original a las variables
bsf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3
call    restore_value_vars
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3
NO_RESTORE_VARS
REQUEST_IN_CURRENT_PCK
goto    EXIT_INT

```

```

;PAGINA 3 DE PROGRAMA

```

```

;PAGINA 0 DE PROGRAMA

```

```

;Prueba si la interrupción fue generada por el medidor (entrada de datos via SCI)
OTHER_INT
btfss   PIR1,RCIF
goto    EXIT_INT
;***** Se retorna al cotexto original *****
;* LA INTERRUPCIÓN SE GENERO POR LA LLEGADA DE UN DATO VIA SCI (RS232) *
;*****
;La bandera RCIF es limpiada por hardware
;Se obtiene el dato y se almacena en Data_SCI_Rcv
call    RS232_Rx
BANK2
movwf   Data_SCI_Rcv
;Se incrementa la variable Count_Data_SCI
incf    Count_Data_SCI,F
EXIT_INT
BANK0
movf    PCLATH_copy,W
movwf   PCLATH
swaf    STATUS_copy,W
movwf   STATUS
swaf    W_copy,F
swaf    W_copy,W
retfie ; Fin de la función Int_Management

```

```

;*****
;*****
; NOMBRE:          Initialize
; DESCRIPCIÓN:    Asignamos la MAC y de la tarjeta
;                  Se inicializa el RTL8019AS y el PIC16F887
;                  El PIC queda en espera de una interrupción
;                  El RTL8019AS empieza la recepción de paquetes
;*****
Initialize;
;*****

```

```

;Basado en "IEEE 802.3 Part 3:Carrier sense multiple acces with collision Detection
;(CSMA/CD) access method and physical Layer specification", Ver 4.2.7.5

```

```

;Carga la MAC local desde la memoria EEPROM DEL PIC
bsf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3
call    LOAD_MAC_FROM_EEPROM
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3
;Carga la dirección IP local desde la memoria EEPROM DEL PIC
bsf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3
call    LOAD_IP_FROM_EEPROM
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3

```

```

;Asignacion del estado del socket TCP actual
movlw   LISTEN
BANK1
movwf   html_socket
clrf    Error_flag
clrf    Error_Code
clrf    MB_Header_error

```

```

clrf      MB_PDU_error
clrf      Exception_Code
clrf      Request_MODBUS_present
BANK0

;Inicializo el PIC16F877
call InitializePIC
;Inicializo el RTL8019AS
call InitializeRTL

;Saco al NIC de LOOP BACK y se configura en modo NORMAL
movlw    TCR
movwf    Register_Address
movlw    0x00
movwf    Register_Value
call     ouport

;//////////////////////////////////////
;SE IMPRIME EL VALOR DE LA IP
movf     Host_IP0,W
call     RS232_Tx

movf     Host_IP1,W
call     RS232_Tx

movf     Host_IP2,W
call     RS232_Tx

movf     Host_IP3,W
call     RS232_Tx

;//////////////////////////////////////

;El PIC16F877 se queda en espera de las interrupciones
;Interrupcion del RTL8019AS o desde el medidor de energia

MAIN_LOOP

;Se verifica si esta presionado el boton RESET IP
;Que indica el re-establecimiento de la IP
BANK0
btfsc   INT_BUS,0x00           ;Verifica el estado del boton RESET IP
goto    NOT_RESET_PRESENT     ;No se ha presionado el boton
;El boton de RESET IP se ha presionado
bsf     PCLATH,0x04
bsf     PCLATH,0x03           ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call    Reset_IP
bcf     PCLATH,0x04
bcf     PCLATH,0x03           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
NOT_RESET_PRESENT

;se comprueba la existencia de una petición MODBUS desde
;el medio ETHERNET
BANK1
btfss   Request_MODBUS_present,0
goto    EXIT_MAIN_LOOP

bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call    treatment_to_Request_MODBUS
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

EXIT_MAIN_LOOP

;Revisa constantemente la existencia de un OVERRUN en la recepción de datos
;via RS232/SCI
BANK0
btfss   RCSTA,OERR
goto    NO_OVERRUN_ACTIVE
;Existió un overrun y se debe limpiar la bandera
bcf     RCSTA,CREN
bsf     RCSTA,CREN
NO_OVERRUN_ACTIVE

goto MAIN_LOOP

;Retardo de 10ms
movlw   0x0A
movwf   Mili_Second
call    delay_ms

;Fin de la función Initialize

;*****
;***** *
;NOMBRE:      InitializePIC *
;DESCRIPCIÓN: Configura el PIC16F877 para empezar a operar *
;ENTRADAS:    ADDR_BUS Es el puerto asignado para manejar las *
;              direcciones a los registros del RTL *
;*****

```

```

;
;          DATA_BUS Es el puerto asignado para manejar los *          *
;          datos enviados y recibidos desde el RTL          *          *
;          CTRL_BUS Es el puerto asignado para manejar las *          *
;          líneas de lectura y escritura al RTL             *          *
;          INT_BUS   Es el puerto asignado para manejar la *          *
;          interrupción generada por el RTL                 *          *
;          RESET     Pin de control para el reseteo del RTL *          *
;          IOWB      Pin de control para escritura al RTL   *          *
;          IORB      Pin de control para lectura al RTL     *          *
;SALIDAS:          Ninguna
;
;-----
InitializePIC;
;-----
;
;          BANK1                                           ;Seleccióna banco 1
;
;Se configuran los puertos A y E como digitales (NO analogicos)
movlw    b'00000111'   ;Puerto A y E son digitales
movwf    ADCON1
;
;Se configuran los puertos como entradas ó salidas
clrf     ADDR_BUS     ;Bus de direcciones se establece como salidas (Puerto B)
movlw    0xFF
movwf    DATA_BUS   ;Bus de datos se establece como entrada (Puerto D)
movlw    b'11111101'
movwf    INT_BUS     ;Bus de interrupción se establece como entrada (Puerto A)
movlw    b'10000000' ;Se establecen los pines de reseteo, lectura y
;escritura como salidas
movwf    CTRL_BUS
;
;Configuración de USART en TX
movlw    b'00100100'
movwf    TXSTA       ;TX en On, modo asíncrono con 8 bits y alta velocidad
;
;Configuración de USART relación de BAUDIOS
movlw    .129        ;Cristal de 20MHz
movwf    SPBRG       ;9600 baudios con Fosc=20MHz
;
;Configuración de USART en RX
BANK0
movlw    b'10010000' ;Se configura el RX y USART en On
movwf    RCSTA
;
;Se configura el TMR1 como timer y se limpia la bandera
bcf      PIR1,TMR1IF
clrf     T1CON
;
;Se configura el TMR0 como contador
BANK1
movlw    b'00101000' ;Se configura el TMR0 para que incremente con reloj externo
movwf    OPTION_REG  ;Se configura para que reaccione a flancos de subida del reloj
BANK0
movlw    0xFF        ;Asigna FF al TMR0
movwf    TMR0        ;Al recibir un flanco de subida se activara la interrupción
;
;Se habilitan las interrupciones
BANK1
bsf      PIE1,RCIE   ;Se habilitan las interrupciones por la recepción de
;datos via SCI (rs232)
movlw    b'11100000'
movwf    INTCON      ;Habilita interrupción del TMR0 y
;las interrupciones GLOBALES
;
;Se establece como activas altas o activas bajas las señales de control
BANK0
bsf      INT_BUS,0x01 ;Activación de LED
bcf      CTRL_BUS,RESET ; Activa alta, se establece baja para completar el
; ciclo de reseteo
bsf      CTRL_BUS,IOWB ;Activa baja
bsf      CTRL_BUS,IORB ;Activa baja
clrf     ADDR_BUS     ;Establece una dirección por defecto de cero
;
return; Final de la función InitializePIC
;
;-----
;NOMBRE:          InitializeRTL
;
;DESCRIPCIÓN:     Configura el RTL8019AS para empezar a operar
;ENTRADAS:        HOST_MAC0-5 Dirección fisica (MAC, 6 bytes)
;                 RCV_BUF_START Comienzo del buffer de recepción
;                 XMT_BUF_START Comienzo del buffer de transmisión
;SALIDAS:         Ninguna
;
;-----
InitializeRTL;
;-----

```

```

BANK0                                     ;Selecciona el banco 0

movlw CR                                   ;Registro de Comando
movwf Register_Address
movlw 0x21                                 ;Pagina 0, Abortar DMA, Detener NIC
movwf Register_Value
call outport

movlw 0x19                                 ;Retardo de 25 ms
movwf Mili_Second
call delay_ms

movlw NIC_RESET                            ;Registro de Reseteo de la NIC
movwf Register_Address
movlw 0xFF                                 ;Se resetea al escribir 0xFF
movwf Register_Value
call outport

movlw 0x19                                 ;Retardo de 25 ms
movwf Mili_Second
call delay_ms

movlw DCR                                   ;Registro de configuración de datos
movwf Register_Address
movlw 0x48                                 ;Modo doble 16-bit, Operación Normal,
movwf Register_Value                       ;Envia comando de paquete no ejecutado
call outport                               ;8 bytes de "FIFO threshold"

movlw RBCR0                                 ;Registro de conteo de bytes remoto 0
movwf Register_Address
movlw 0x00                                 ;Se establece a cero
movwf Register_Value
call outport

movlw RBCR1                                 ;Registro de contador de bytes remoto 1
movwf Register_Address
movlw 0x00                                 ;Se establece a cero
movwf Register_Value
call outport

movlw RCR                                   ;Registro de configuración de recepción
movwf Register_Address
movlw 0x0C                                 ;Monitoreo deshabilitado, Promiscuo deshabilitado
movwf Register_Value                       ;No acepta multicast, Acepta broadcast
call outport                               ;No acepta paquetes menores a 64 bytes
                                           ;No acepta paquetes con errores

movlw TPSR                                 ;Registro de comienzo de pagina de transmisión
movwf Register_Address
movlw RCV_BUF_START                       ;Se le asigna un valor de 0x40
movwf Register_Value                       ;Establece la dirección de la pagina de inicio
call outport                               ;de el paquete a ser transmitido

movlw TCR                                   ;Registro de configuración de transmisión
movwf Register_Address
movlw 0x02                                 ;Abilita offset de colisión, operacion en lazo interno,
movwf Register_Value
call outport

movlw BNDRY                                 ;Registro de borde
movwf Register_Address
movlw RCV_BUF_START                       ;Se le asigna un valor de 0x40
movwf Register_Value
call outport                               ;Indica la dirección de la ultima pagina del buffer
                                           ;de recepcion leida por el host

movlw PSTART                               ;Registro de comienzo de pagina
movwf Register_Address
movlw RCV_BUF_START                       ;Se le asigna un valor de 0x40
movwf Register_Value
call outport                               ;Establece en la dirección de inicio de pagina
                                           ;de el buffer de anillo de recepción

movlw PSTOP                                ;Registro de final de pagina
movwf Register_Address
movlw XMT_BUF_START                       ;Se le asigna un valor de 0x54
movwf Register_Value                       ;
call outport                               ;Establece la dirección de fial de pagina
                                           ;de el buffer de anillo de recepción

movlw ISR                                   ;Regitro de estados de interrupciones
movwf Register_Address
movlw 0xFF                                 ;Limpia los registros de estado de interrupción
movwf Register_Value
call outport

movlw IMR                                   ;Registro de mascara de interrupciones
movwf Register_Address
movlw 0x01                                 ;Registro para configurar las mascaras de las interrupciones
movwf Register_Value
call outport

```

```

movlw CR ;Registro de comando
movwf Register_Address
movlw 0x61 ;Pagina 1, Abortar DMA, Detener RTL
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR0 ;Registro de dirección fisica 0
movwf Register_Address
movf Host_Addr0,W
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR1 ;Registro de dirección fisica 1
movwf Register_Address
movf Host_Addr1,W
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR2 ;Registro de dirección fisica 2
movwf Register_Address
movf Host_Addr2,W
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR3 ;Registro de dirección fisica 3
movwf Register_Address
movf Host_Addr3,W
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR4 ;Registro de dirección fisica 4
movwf Register_Address
movf Host_Addr4,W
movwf Register_Value
call outport

movlw PAR5 ;Registro de dirección fisica 5
movwf Register_Address
movf Host_Addr5,W
movwf Register_Value
call outport

movlw CURR ;Registro de pagina actual
movwf Register_Address ;Se le asigna 0x40
movlw RCV_BUF_START
movwf Register_Value
call outport ;Apunta a la dirección de la primera pagina
;del primer buffer de recepción a ser usada
;para una recepción de paquete

movlw CR ;Registro de comando
movwf Register_Address
movlw 0x22 ;Coloca el RTL en modo inicio
movwf Register_Value
call outport

```

return; Fin de la función InitializeRTL

```

; Trata el paquete que ha llegado
;*****
;*****
;NOMBRE: ReceiveFrame (Segun Modelo TCP/IP) * *
;CAPA: 1 -> ACCESO A RED *
;
;DESCRIPCIÓN: El RTL8019AS ha generado una interrupción por * *
; recepción un paquete sin errores * *
;ENTRADAS: Adquiere el paquete desde el buffer de anillo del * *
; RTL8019AS *
;
;SALIDAS: Ninguna *
;*****
ReceiveFrame
;Segun "IEEE 802.3 Part 3", 2002, Ver "4.2.9 Frame Reception"
;Se inicia comprobando si existe un paquete en buffer de anillo del RTL
TEST_PCK_IN_RING
BANK0
;Se cambia a la pagina 1 del NIC
movlw CR
movwf Register_Address
movlw 0x62
movwf Register_Value
call outport

;Se obtiene el valor de CURRENT
movlw CURR
movwf Register_Address
call inport
movf Register_Value,0
movwf In

```

```

;Se cambia a la pagina 0 del NIC
movlw    CR
movwf   Register_Address
movlw   0x22
movwf   Register_Value
call    outport

;Se limpia el registro de interrupciones
movlw   ISR
movwf   Register_Address
movlw   0xFF
movwf   Register_Value
call    outport

;Se obtiene el valor de BOUNDARY
movlw   BNDRY
movwf   Register_Address
call    inport
movf    Register_Value,0
movwf   Out

;Se Compara CURRENT con BOUNDARY
;De ser iguales indica que ya no existen paquetes a tratar
;en el buffer del RTL8019AS
movf    In,W
subwf   Out,W
btfsc   STATUS,Z
goto    EXIT_POLL ;Salir si son iguales

;//////////Desencapsulación de Datos Recividos//////////
;CAPA: 1 -> ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) /
;DESCRIPCIÓN: Se obtienen los diferetes campos del paquete que /
; / se guardo en el buffer de anillo del RTL /
; / los campos importantes se almacenan en variables /
;//////////
;Segun "IEEE 802.3 Part 3", 2002, Ver "4.2.9 Frame Reception"

;Cabecera de paquetes en buffer del RTL

;Hay datos presentes, por lo tanto se deben tratar
;Se configura la lectura remota DMA desde BOUNDARY (out).
;Se lee la cabecera del paquete asignada en el anillo( 4 bytes )
movlw   READ ;Se haran lecturas remotas
movwf   Read_Write ;Configuro para lectura
clrf    Addr0 ;Las lecturas se haran desde el registro
movf    Out,0 ;BOUNDARY ( out)
movwf   Addr1
call    remote_dma_setup;Se configura el canal remoto DMA

;Cabecera para cada paquete almacenado en el buffer de anillo del RTL
;Esta basado en DP8390 "Network Interface Controller: An Introductory Guide",
;National Semiconductor, Application Note 475, 1993
;+-----+
;| STATUS | NEXT PAGE | LENGTH L | LENGTH L |
;| (8 bytes) | (8 bytes) | (8 bytes) | (8 bytes) | ...
;+-----+
;Lectura desde puerto remoto DMA (Leemos STATUS)
movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Leemos NEXT PAGE)
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Next_Ptr_Pck

;Lectura desde puerto remoto DMA (Leemos LENGTH L)
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Leemos LENGTH H)
call    inport

;Cabecera Ethernet (Segun "IEEE Standars 802.3 Part 3",2002, ver 3.1.1 )
;+-----+
;| Preambulo | ;Previamente suprimido por el RTL
;| ( 7 Bytes ) |
;+-----+
;| | SFD | ;Previamente suprimido por el RTL
;| ( 1 Bytes ) |
;+-----+
;| Dirección Destino |
;| ( 6 Bytes ) |
;+-----+
;| Dirección Fuente |
;| ( 6 Bytes ) |
;+-----+
;| Longitud/Tipo |
;| ( 2 Bytes ) |
;+-----+
;| MAC Client Data | ;Incluye el PAD
;| ( N Bytes ) |

```

```

;+-----+
;|Chequeo de secuen- |
;|cia de trama (CRC) |           ;Previamente suprimido por el RTL
;| ( 4 Bytes )      |
;+-----+

;El campo de Preambulo y SFD han sido previamente suprimidos
;por el RTL8019AS y no estan almacenados en el buffer de anillo
;El campo Chequeo de secuencia de trama tambien ha sido suprimido
;y previamente analizado por el RTL8019AS

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 0)
;Lectura de destinationParam0
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 1)
;Lectura de destinationParam1
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 2)
;Lectura de destinationParam2
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 3)
;Lectura de destinationParam3
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 4)
;Lectura de destinationParam4
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Destino 5)
;Lectura de destinationParam5
call    inport

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 0)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam0

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 1)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam1

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 2)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam2

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 3)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam3

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 4)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam4

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de Dirección Fuente 5)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  sourceParam5

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de TYPE/LENGTH, MSB)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  lengthOrTypeParam1

;Lectura desde puerto remoto DMA (Lectura de TYPE/LENGTH, LSB)
call    inport
movf   Register_Value,W
movwf  lengthOrTypeParam0

;Lectura de los datos desde el puerto remoto DMA
;Los datos se leen directamente desde el buffer de anillo del RTL
;La subcapa de control MAC decide a que capa envia el control de los datos

;/////////////////////////////////Subcapa de control MAC ///////////////////////////////////
;CAPA:                1 -> ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) /
;DESCRIPCIÓN:        Decide a que capa va destinado el paquete /
;                    y envia el control de los datos a dicha capa /
;                    Existen 2 opciones:
;
;                    /
;                    ARP-> Dirigido a la capa 2 (ENLACE DE DATOS) /
;                    IP -> Dirigido a la capa 3 (RED) /
;/////////////////////////////////

;Ver "IEEE 802.3 Part 3", 2002, Ver "2.2.2 Model used for service spefication"
;Verificar si ha sido una petición ARP
movlw  ARPO
subwf  lengthOrTypeParam0,W

```

```

bitfs STATUS,Z
goto SWITCH_IP
movlw ARP1
subwf lengthOrTypeParam1,W
bitfs STATUS,Z
goto SWITCH_IP
;/////////Protocolo de resolución de direcciones(ARP)/////////
;/CAPA: 1 -> ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) /
;/DESCRIPCIÓN: Protocolo para la resolución de direcciones /
;/ Maneja las peticiones broadcas para la obtener /
;/ las MAC de las maquinas en la red /

;/ENTRADAS: NICA_DATA
;/
;/ Datos almacenados en el anillo del RTL /
;/SALIDAS: Responde a la petición ARP con TransmitFrameARP /
;//////////

;Formato de la trama ARP
;Segun RFC 826 "Protocolo de Resolución de direcciones", 1982

;+-----+
;| Espacio para dirección | Espacio para Dirección |
;| de Hardware | de protocolo |
;| (Ethernet = 1) | (IP = 0x0800) |
;| ( 16 bits ) | ( 16 bits ) |
;+-----+
;| Longitud de| Longitud de| Código de operacion |
;| dirección | dirección |(1:Petición 2:Respuesta)|
;| de Hardware|de protocolo |
;| (MAC=0x06) |(IPV4 =0X04)|
;| (8 bits) | (8 bits) | 16 bits |
;+-----+
;| Dirección MAC del emisor 32 bits |
;+-----+
;| Dirección IP del emisor 32 bits |
;+-----+
;| Dirección MAC del receptor 32 bits |
;+-----+
;| Dirección IP del receptor 32 bits |
;+-----+

;Se descarta el Espacio para dirección (2 bytes), Dirección
;de protocolo (2 bytes), Longitud de dirección de hardware (1 byte),
;longitud de dirección de protocolo (1 byte), Código de operación (2 bytes)
movlw NIC_DATA
movwf Register_Address ;Se direcciona al buffer de anillo del RTL
movlw 0x08 ;Se descartan 8 bytes del buffer
movwf Counter ;Se le asigna 8 al contador
LOOP_FOR1
call inport
decfsz Counter,F
goto LOOP_FOR1 ;Si no se ha descartado 8 bytes, regresa

;Se descarta la dirección del hardware fuente, puesto que ya
;se tiene (se obtuvo desde la cabecera Ethernet)
movlw 0x06
movwf Counter ;Se le asigna 6 al contador
LOOP_FOR2
call inport
decfsz Counter,F
goto LOOP_FOR2 ;Si no se ha descartado 6 bytes, regresa

;Obtenemos la dirección IP del emisor del paquete
call inport
movf Register_Value,W
movwf Source_IP0

call inport
movf Register_Value,W
movwf Source_IP1

call inport
movf Register_Value,W
movwf Source_IP2

call inport
movf Register_Value,W
movwf Source_IP3

;Se descarta la dirección del hardware destino
;El RTL la revisa previamente ( Acepta broadcast y direccionadas
;especificamente a esta tarjeta)
movlw 0x06
movwf Counter

LOOP_FOR3
call inport
decfsz Counter,F
goto LOOP_FOR3

;Se obtiene la dirección IP destino

```



```

;Es la IP local de la tarjeta
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP0

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP2

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP3

;Se compara la dirección IP destino del paquete con la IP local
;Para confirmar que la petición ARP está dirigida a esta tarjeta
movf    Dest_IP0,W
subwf   Host_IP0,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_ARP

movf    Dest_IP1,W
subwf   Host_IP1,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_ARP

movf    Dest_IP2,W
subwf   Host_IP2,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_ARP

movf    Dest_IP3,W
subwf   Host_IP3,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_ARP

;Se responde a la petición ARP
call    TransmitFrameARP

EXIT_ARP  ;Salir de ARP
goto    EXIT_SWITCH

;Verificar si ha sido una petición IP
SWITCH_IP
movlw   IP0
subwf   lengthOrTypeParam0,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH

movlw   IP1
subwf   lengthOrTypeParam1,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH

;/////////////////////////////////Protocolo Internet (IP)//////////////////////////////////
;CAPA:                2 -> INTERNET (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:         Protocolo de internet, maneja dos tipos de /
;                     peticiones: ICMP y TCP
;
;/////////////////////////////////
;Formato de la trama IP (Segun RFC 791 "Protocolo Internet", 1981)
; 0      1      2      3
; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; |Versión| IHL |Tipo Servicio| Longitud Total |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Identificación |Flags| Posición |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; |Tiempo de Vida| Protocolo | Suma de Control de Cabecera |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Dirección de Origen |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Dirección de Destino |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Opciones | Relleno |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

;/////////////////////////////////Desencapsulación de cabecera IP/////////////////////////////////
;CAPA:                2 -> INTERNET (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:         Obtienen los datos en cada campo de la cabecera /
;                     IP del paquete almacenado en el RTL8019AS
;
;/////////////////////////////////

;Versión (4 bits)
;Longitud de cabecera de Internet (IHL) (4 bits)
movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address

```

```

call    inport
movf    Register_Value,W

;Se obtiene la longitud de las opciones
andlw   0x0F
movwf   hdr_len
;Se obtiene la longitud de la cabecera total
bcf     STATUS,C
rlf     hdr_len,F ;Se rota para obtener la longitud en bytes
rlf     hdr_len,F
movf    hdr_len,W ;Se guarda la longitud de cabecera en Opt_Len
movwf   Opt_Len
movlw   0x14 ;Se guarda 20 (decimal) en W (tamaño mínimo cabecera)
subwf   Opt_Len,F ;Resta la cabecera base de la longitud total
;para obtener los bytes de opciones en la cabera

;Descartar el tipo de servicio (1 byte)
call    inport

;Longitud Total del paquete IP (2 bytes)
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   IP_Length1
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   IP_Length0

;Se obtiene la identificación
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Identification1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Identification0

;Fragmento (Banderas y posición)
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Fragment1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Fragment0

;Se descarta el tiempo de vida (Los paquetes estan aqui)
call    inport

;Protocolo IP
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   IP_Protocol

;Suma de Control de Cabecera
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Chksum1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Chksum0

;Dirección IP de paquete fuente
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Source_IP0

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Source_IP1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Source_IP2

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Source_IP3

;Dirección IP de destino
call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP0

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP1

call    inport
movf    Register_Value,W
movwf   Dest_IP2

```

```

call      inport
movf     Register_Value,W
movwf   Dest_IP3

;Se compara la dirección IP destino del paquete con la IP local
;Para confirmar que la petición ICMP está dirigida a esta tarjeta
movf     Dest_IP0,W
subwf   Host_IP0,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH_IP

movf     Dest_IP1,W
subwf   Host_IP1,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH_IP

movf     Dest_IP2,W
subwf   Host_IP2,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH_IP

movf     Dest_IP3,W
subwf   Host_IP3,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_SWITCH_IP

;Se descartan las opciones
movf     Opt_Len,W
andlw   0xFF
btfsc   STATUS,Z
goto    EXIT_OPT ;Salir si no existen opciones

movf     Opt_Len,W;Descartar opciones
movwf   Counter
LOOP_FOR4
call    inport
decfsz Counter,F
goto   LOOP_FOR4

EXIT_OPT

;////////// Control de la capa de red//////////
;/CAPA: 2-> INTERNET (Segun Modelo TCP/IP) /
;/DESCRIPCIÓN:  Direcciona el control a la capa correspondiente /
;/ segun el protocolo en la cabecera IP /
;//////////

;Verificar si el paquete es de tipo ICMP
;Petición de PING
moviw   ICMP
subwf   IP_Protocol,W
btfss   STATUS,Z
goto    SWITCH_TCP

;/////Protocolo de Internet de control de mensajería (ICMP)/////
;/CAPA: 2 -> INTERNET (Segun Modelo TCP/IP) /
;/DESCRIPCIÓN: Este protocolo maneja la respuesta al ping /
;/ ICMP de tipo ECHO /
;//////////

;Cabecera de protocolo ICMP (Internet Control Message Protocol)
;Basado en RFC 792 "Protocolo de Internet para el control de mensajes", 1981

; Mensaje de Eco o de Respuesta de Eco ("Echo or Echo Reply Message")
; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Tipo | Código | Suma de Control |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Identificador | Número de Secuencia |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Datos ...
; +-----+

;//////////Desencapsulación de cabecera ICMP//////////
;/CAPA: 2 -> INTERNET (Segun Modelo TCP/IP) /
;/DESCRIPCIÓN: Maneja la petición ICMP (responde a Eco - ping) /
;//////////

;Se obtiene el tipo
;8 para mensaje de eco (Echo Message)
;0 para mensaje de respuesta de eco (Echo Reply Message)
movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address
call    inport
movf     Register_Value,W
movwf   ICMP_Type

;Solo se responde al tipo ECO

```

```

;Se verifica si la petición es de tipo ECO
movlw    ECHO
subwf   ICMP_Type,W
btfs   STATUS,Z
goto    EXIT_ICMP ; Si no es Eco, salir

;Obtenemos el código
movlw   NIC_DATA
movwf  Register_Address
call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Code

; Obtenemos la suma de control de cabecera (checksum)
movlw   NIC_DATA
movwf  Register_Address
call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Chksum1

call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Chksum0

;Obtenemos el Identificador
movlw   NIC_DATA
movwf  Register_Address
call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Identifier1

call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Identifier0

;Recibir la secuencia
call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Sequence1

call   inport
movf   Register_Value,W
movwf  ICMP_Sequence0

;Responde a la petición de ping
call   TransmitFrameICMP
goto   EXIT_ICMP
EXIT_SWITCH_IP

;Verificar si el paquete es de tipo TCP
SWITCH_TCP
movlw   TCP
subwf   IP_Protocol,W
btfs   STATUS,Z
goto   SWITCH_UDP

```

```

;//////////Protocolo de control de transporte (TCP)//////////
;/CAPA: 3-> TRANSPORTE (Segun Modelo TCP/IP)
;/
;/DESCRIPCIÓN: Protocolo de control de transporte
;/ Establece una comunicación orientada a la
;/
;/ conexión (usa sockets para la comunicación)
;/

```

```

;//////////Formato de la cabecera de TCP//////////
; Segun RFC 793 "Protocolo de control de Transporte", 1981
;
;
; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Puerto de origen | Puerto de destino |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Número de secuencia |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Número de acuse de recibo |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Posic | |U|A|P|R|S|F| | |
; | de los| Reservado |R|C|S|S|Y|| | Ventana |
; | datos | |G|K|H|T|N|N| |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Suma de control | Puntero urgente |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Opciones | Relleno |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Datos |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

```

;//////////Desencapsulación de cabecera TCP//////////
;/CAPA: 3-> TRANSPORTE (Segun Modelo TCP/IP)
;/DESCRIPCIÓN: Obtiene los diferentes campos de la cabecera TCP/

```

```

;ENTRADAS:          NICA_DATA
/
/
;SALIDAS:          Ninguna
/
;////////////////////////////////////
BANK1
;Se obtiene el puerto origen de la petición TCP
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address1

call     inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   tcp_source_port1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   tcp_source_port0

;Se obtiene el puerto destino de la petición TCP
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   tcp_dest_port1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   tcp_dest_port0

;Se obtiene el número de secuencia
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   seq0_1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   seq0_0
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   seq1_1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   seq1_0

;Se obtiene el número de acuse de recibo
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   ack0_1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   ack0_0
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   ack1_1
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   ack1_0

;Se obtiene la posición de los datos
call    inport1
movf    Register_Value1,W
andlw   0xF0
movwf   offset
bcf     STATUS,C
rrf     offset,F
bcf     STATUS,C
rrf     offset,F
movf    offset,W
movwf   tcp_options
movlw   0x14
subwf   tcp_options,F

;Se filtra la posición de los datos
;Se almacena la posición en "offset"
;Se limpia el acarreo
;Se obtiene la posición en bytes
;Se almacena en W
;Se guarda en tcp_options
;20 en decimal (tamaño mínimo cabecera)
;Se resta el tamaño de cabecera mínima
; se obtiene la cantidad de
bytes de opcion

;Se obtienen las banderas
call    inport1
movf    Register_Value1,W
andlw   0x3F
movwf   flags
;Obtiene unicamente las banderas

;Si se ha recibido una petición de sincronización, limpiar max_seg
movlw   TCP_SYN
andwf   flags,W
btfs    STATUS,Z
goto    EXIT_SYN
clrf    max_seg0
clrf    max_seg1

EXIT_SYN

;Se obtiene la ventana
call    inport1
movf    Register_Value1,W
movwf   window1
call    inport1
movf    Register_Value1,W

```

```

movwf    window0

;Se descarta la suma de control de cabecera
call     inport1
call     inport1

;Se descarta el puntero urgente
call     inport1
call     inport1

;Se maneja las opciones si existen
movlw    0XFF
andwf    tcp_options,W
btfsc    STATUS,Z
goto     EXIT_OPTION

;Se limpia en contador de uso general
clrf     Counter1

;Se obtiene el tipo de opción
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address1
call     inport1
movf     Register_Value1,W
movwf    kind

;Se identifica el tipo de opción
movlw    0X02
subwf    kind,W
btfss    STATUS,Z
goto     OTHER_CASE

;Se maneja el tipo de opción 2
;+-----+-----+-----+
;|00000010|00000100| tam max seg |
;+-----+-----+-----+
; Tipo=2 Long=4

;Se descarta la longitud
call     inport1

;Si esta activada la bandera SYN captura max_seg
movlw    TCP_SYN
andwf    flags,W
btfsc    STATUS,Z
goto     ELSE_OPT
;Captura el valor de max_seg0 y max_seg1
call     inport1
movf     Register_Value1,W
movwf    max_seg1
call     inport1
movf     Register_Value1,W
movwf    max_seg0
goto     END_OPT
ELSE_OPT
;Se descarta max_seg
call     inport1
call     inport1
END_OPT

;Sumamos 3 al contador del lazo
movlw    0x03
addwf    Counter1,F

OTHER_CASE
;Se le suma 1 al contador de lazo
movlw    0x01
addwf    Counter1,F

;Verifica que todas las opciones hayan sido
;descartadas del paquete entrante
movf     Counter1,W
subwf    tcp_options,W
btfsc    STATUS,Z
goto     EXIT_OPTION
call     inport1
goto     OTHER_CASE
EXIT_OPTION

;////////// Control de la capa de transporte//////////
;CAPA: 3 -> TRANSPORTE (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN: Direcciona el control a la capa correspondiente /
; segun el protocolo en la cabecera IP

;//////////

;Se obtiene la longitud de los datos en la trama TCP
BANK1
movf     offset,W
BANK0
movwf    numero2_0

```

```

clrf      numero2_1
movf     hdr_len,W
movwf   numero1_0
clrf     numero1_1
call    sumar
movf     resultado0,W
movwf   numero2_0
movf     resultado1,W
movwf   numero2_1

movf     IP_Length0,W
movwf   numero1_0
movf     IP_Length1,W
movwf   numero1_1
call    restar
movf     resultado0,W
BANK1
movwf   tcp_data_Len0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf   tcp_data_Len1

;Puerto 502 en maestro (0X01F6)
;Se verifica si el puerto corresponde al puerto 502
movlw   0x01
subwf   tcp_dest_port1,W
btss   STATUS,Z
goto    RQ_PORT_HTML

movlw   0xF6                                     ;Puerto 502 en decimal
subwf   tcp_dest_port0,W
btss   STATUS,Z
goto    RQ_PORT_HTML

;Establece que se ha recibido una petición MODBUS
BANK2
movlw   PORT_MODBUS
movwf   Socket_Number

;Función para el tratamiento de los sockets
BANK1
call   Socket_Mgnt
goto  EXIT_PORT_MGNT

;Se identifica el puerto y se dirige el control del programa a la
;aplicación respectiva ( capa 7 del modelo OSI)
;MODBUS ocupa el puerto 503 ( en el servidor )
;HTML ocupa el puerto 80
RQ_PORT_HTML
movlw   0x00                                     ;Puerto 80 en decimal
subwf   tcp_dest_port1,W
btss   STATUS,Z
goto    RQ_PORT_CONFIG

movlw   0x50
subwf   tcp_dest_port0,W
btss   STATUS,Z
goto    RQ_PORT_CONFIG
;Por ahora no se manejan peticiones HTML
;Establece que se ha recibido una petición HTML
BANK2
movlw   PORT_HTML
movwf   Socket_Number

BANK1
call   Socket_Mgnt
goto  EXIT_PORT_MGNT

RQ_PORT_CONFIG
movlw   0x04                                     ;Puerto 1026 en decimal (no asignado a un
protocolo)
subwf   tcp_dest_port1,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_PORT_MGNT

movlw   0x02
subwf   tcp_dest_port0,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_PORT_MGNT

;Establece que se ha recibido una petición para CONFIGURACIÓN
BANK2
movlw   PORT_CONFIG
movwf   Socket_Number

BANK1
call   Socket_Mgnt
goto  EXIT_PORT_MGNT

EXIT_PORT_MGNT
BANK0

```

```

                goto      EXIT_SWITCH_IP
;Se verifica si la petición es de tipo UDP
SWITCH_UDP
movlw      UDP
subwf     IP_Protocol,W
btfss    STATUS,Z
goto      EXIT_SWITCH_IP
;Aqui se debe colocar el codigo para manejar el
;protocolo UDP
BANK0
EXIT_SWITCH_IP
EXIT_SWITCH

;Se revisa si se continuara con el tramamiento de una
;petición MODBUS fuera de la interrupción
BANK0
btfsc    Request_MODBUS_present,2
goto     EXIT_IF_MODBUS_REQUEST

;Se establece la pagina 0 del RTL
movlw    CR
movwf    Register_Address
movlw    0x22
movwf    Register_Value
call     outport

;Se establece la nueva dirección del paquete entrante
movlw    BNDRY
movwf    Register_Address
movf     Next_Ptr_Pck,W
movwf    Register_Value
call     outport

goto     TEST_PCK_IN_RING
EXIT_IF_MODBUS_REQUEST

```

```

EXIT_POLL
return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          RS232_Tx
;DESCRIPCIÓN:     Función para transmisión de datos por el puerto RS232
;
;ENTRADAS:        Ninguna
;SALIDAS:         W
;                  Contiene el byte a transmitir
;*****
RS232_Tx;
;*****
BANK0
movwf    TXREG
;Cambia al banco 0
;Almacena el byte a transmitir en TXREG
BANK1
TX_WAIT
;Cambia al banco 1
btfss    TXSTA,TRMT
goto     TX_WAIT
;Byte transmitido?
;No, esperar
BANK0
;Cambia al banco 0
return;Fin de la función RS232_Tx

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          RS232_Rx
;DESCRIPCIÓN:     Función para recepción de datos por el puerto RS232
;
;ENTRADAS:        Ninguna
;SALIDAS:         W
;                  Contiene el byte recibido
;*****
RS232_Rx;
;*****
movf     RCREG,W
return;Fin de la función RS232_Tx

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          outport
;

```



```

;CAPA: 1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) * *
;DESCRIPCIÓN: Coloca un byte de datos en la dirección especificada *
; Utiliza variables del banco 0
;
;ENTRADAS: Register_Address
;
; Register_Value
;
;SALIDAS: Ninguna
;
;*****
outport;
;*****
;
BANK0
movf Register_Address,W ;Se guarda la dirección a ser escrita en el registro W
movwf ADDR_BUS ;Se coloca la dirección en el bus de dirección (puerto B)
bcf CTRL_BUS,IOWB ;Activar la petición de escritura

BANK1
clrf DATA_BUS ;Se direcciona el puerto de datos como salida

BANK0
movf Register_Value,W ;Se guarda el dato a ser escrito en el registro W
movwf DATA_BUS ;Se coloca el dato en el bus de datos (puerto D)

bsf CTRL_BUS,IOWB ;Desactivar la petición de escritura

BANK1
movlw 0xFF ;Se direcciona el bus de datos como entrada (puerto D)
movwf DATA_BUS

BANK0
movlw 0x01 ;Incrementa en uno el contador de bytes encapsulados
addwf FrameCount,F

return; Fin de función outport

;*****
;*****
;NOMBRE: outport1
;
;CAPA: 1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) * *
;DESCRIPCIÓN: Coloca un byte de datos en la dirección especificada *
; Utiliza variables del banco 1
;
;ENTRADAS: Register_Address1
;
; Register_Value1
;
;SALIDAS: Ninguna
;
;*****
outport1;
;*****
;
BANK1
movf Register_Address1,W ;Se guarda la dirección a ser escrita en el registro W
BANK0
movwf ADDR_BUS ;Se coloca la dirección en el bus de dirección (puerto B)
bcf CTRL_BUS,IOWB ;Activar la petición de escritura

BANK1
clrf DATA_BUS ;Se direcciona el puerto de datos como salida

movf Register_Value1,W ;Se guarda el dato a ser escrito en el registro W
BANK0
movwf DATA_BUS ;Se coloca el dato en el bus de datos (puerto D)

bsf CTRL_BUS,IOWB ;Desactivar la petición de escritura

movlw 0x01 ;Incrementa en uno el contador de bytes encapsulados
addwf FrameCount,F

BANK1
movlw 0xFF ;Se direcciona el bus de datos como entrada (puerto D)
movwf DATA_BUS

return; Fin de función outport1

;*****
;*****
;NOMBRE: inport
;
;CAPA: 1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) * *
;DESCRIPCIÓN: Obtiene un byte de datos en la dirección *
; especificada por Register_Address *
;

```



```

..... *
;NOMBRE:          remote_dma_setup
;CAPA:            1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Configura la lectura/escritura remota al RTL8019AS *
;ENTRADAS:       Read_Write Indica la operación a realizar *
;                Addr0      Dirección remota de inicio LSB
;                Addr1      Dirección remota de inicio MSB
;SALIDAS:        Ninguna
..... *
remote_dma_setup;
.....
;Abortar/completar DMA Remoto
movlw    CR
movwf   Register_Address
movlw   0x22
movwf   Register_Value
call    outport

;Establecemos numero de bytes a leer/escribir LSB
movlw   RBCR0
movwf   Register_Address
movlw   0xFF
movwf   Register_Value
call    outport

;Establecemos numero de bytes a leer/escribir LSB
movlw   RBCR1
movwf   Register_Address
movlw   0xFF
movwf   Register_Value
call    outport

;Dirección remota de inicio de lectura/escritura LSB
movlw   RSAR0
movwf   Register_Address
movf    Addr0,0
movwf   Register_Value
call    outport

;Dirección remota de inicio de lectura/escritura LSB
movlw   RSAR1
movwf   Register_Address
movf    Addr1,0
movwf   Register_Value
call    outport

;Si la operación es escritura almacena 0x12 en CR
;Si la operación es lectura almacena 0x0A en CR
movf    Read_Write,W
andlw   WRITE
btfsc   STATUS,Z
goto    SKIP_READ

;Escritura
movlw   CR
movwf   Register_Address
movlw   0x12
movwf   Register_Value
call    outport

goto    EXIT_DMA

;Lectura
SKIP_READ
movlw   CR
movwf   Register_Address
movlw   0x0A
movwf   Register_Value
call    outport

EXIT_DMA

return
..... *
;NOMBRE:          TransmitFrameARP
;CAPA:            1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Encapsula la trama de respuesta al ARP
;                Envía su MAC a quien genero la petición ARP
;ENTRADAS:       sourceParam MAC del que emite la petición ARP
;                Source_IP   IP del que emite la petición ARP
;SALIDAS:        Envía el paquete respuesta usando TransmitLinkMgmt
..... *
TransmitFrameARP;
.....

```

```

;//////////Encapsulación de datos a transmitir//////////
;/CAPA: 1 -> ACCESO A RED /
;/DESCRIPCIÓN: Realiza la encapsulación de los datos en el /
;/ buffer de transmisión del RTL /
;Carga dirección MAC fuente y destino en cabecera ethernet
call load_ethernet_header

;Tipo de paquete ARP (0x0806)
;Forma parte de la cabecera ethernet
movlw NIC_DATA
movwf Register_Address

movlw ARP1
movwf Register_Value
call outport
movlw ARP0
movwf Register_Value
call outport

;Tipo de hardware (0x0001 = ethernet)
;Comienzo de cabecera ARP
movlw 0x00
movwf Register_Value
call outport
movlw 0x01
movwf Register_Value
call outport

;Tipo de protocolo (0x0800 = IP)
movlw 0x08
movwf Register_Value
call outport
movlw 0x00
movwf Register_Value
call outport

;Longitud de dirección de hardware (6 bytes)
movlw 0x06
movwf Register_Value
call outport

;Longitud de dirección de protocolo (4 bytes)
movlw 0x04
movwf Register_Value
call outport

;Opcode (ARP reply)
movlw 0x00
movwf Register_Value
call outport
movlw 0x02
movwf Register_Value
call outport

;Dirección fuente (Dirección MAC Local)
movf Host_Addr0,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_Addr1,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_Addr2,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_Addr3,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_Addr4,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_Addr5,W
movwf Register_Value
call outport

;Dirección IP local
movf Host_IP0,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_IP1,W
movwf Register_Value
call outport

movf Host_IP2,W
movwf Register_Value
call outport

```

```

movf      Host_IP3,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Dirección destino (origen de la petición ARP)
movf     sourceParam0,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     sourceParam1,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     sourceParam2,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     sourceParam3,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     sourceParam4,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     sourceParam5,W
movwf   Register_Value
call    outport

;Direccion IP destino (origen de la petición ARP)
movf     Source_IP0,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     Source_IP1,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     Source_IP2,W
movwf   Register_Value
call    outport

movf     Source_IP3,W
movwf   Register_Value
call    outport

;Se agrega un relleno de ceros si es necesario
call    ComputePad

;Paquete ensamblado y listo para ser enviado
movlw   0x00 ;Longitud del paquete a enviar
movwf   Len_pack1 ;Se asigna el valor minimo de 60
movf    FrameCount,W;60+4(CRC) = 64 (Tamaño minimo de paquete)
movwf   Len_pack0 ;Los 4 bytes de CRC son agregados por el RTL
call    TransmitLinkMgmt

return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          ComputePad
;CAPA:            1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Calcula el relleno para completar el tamaño minimo
;                del paquete a transmitir
;ENTRADAS:       FrameCount Numero de bytes encapsulados en la trama*
;SALIDAS:        Ninguna
;*****
ComputePad;
;*****
movlw   0x3C ;0x3C = 60 en decimal (tamaño mínimo de trama)
movwf   Counter
movf    FrameCount,W ;Contador de bytes en trama a transmitir
subwf   Counter,F ;Counter - FrameCount

btfss   STATUS,C ;Si C=1 -> Counter > FrameCount
goto    EXIT_PAD ;Si C=0 -> Counter < FrameCount

;Si Counter > FrameCount se agrega el relleno para completar el
;tamaño minimo de paquete
LOOP_FOR5
movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address
movlw   0x00
movwf   Register_Value
call    outport
decfsz Counter,F

```

```

goto        LOOP_FOR5

;Establesco a 60 los bytes a transmitir (tamaño minimo de paquete)
movlw      0x3C
movwf     FrameCount

EXIT_PAD
return

;*****
;*****
; NOMBRE:          load_ethernet_header
;CAPA:           1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
; DESCRIPCIÓN:    Se carga la cabecera ethernet, menos el campo
;                de Longitud/tipo
;*****
;ENTRADA: SourceParam Host_Addr Es la dirección MAC del emisor
;                Host_Addr Es la dirección MAC local
;SALIDA: Ninguna
;*****
load_ethernet_header;
;*****
;Configuro el canal remoto DMA para escritura
movlw     WRITE ;Escritura de datos
movwf    Read_Write
movlw     XMT_BUF_START ;Dirección de inicio del buffer de transmision
movwf    Addr1
movlw     0x00
movwf    Addr0
call     remote_dma_setup;Configura el RTL para escritura remota

;Se inicializa a cero el contador de bytes de la trama a transmitir
movlw     0x00
movwf    FrameCount

;Escribir las direccion destino (origen de la petición ARP)
;en la cabecera ethernet
movlw     NIC_DATA
movwf    Register_Address
movf     sourceParam0,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     sourceParam1,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     sourceParam2,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     sourceParam3,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     sourceParam4,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     sourceParam5,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Se escribe la dirección fuente (dirección MAC Local)
movf     Host_Addr0,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     Host_Addr1,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     Host_Addr2,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     Host_Addr3,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     Host_Addr4,W
movwf    Register_Value
call     outport

movf     Host_Addr5,W
movwf    Register_Value
call     outport

return; Fin de función load_ethernet_header

```

```

;*****
;*****
; NOMBRE: TransmitLinkMgmt *
;CAPA: 1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP) *
; DESCRIPCIÓN: Envía a la capa 1 el paquete previamente ensamblado en en buffer de transmisión del RTL *
; ENTRADAS: Len_pack0 Bytes a transmitir LSB *
; Len_pack1 Bytes a transmitir MSB *
; SALIDAS: Ninguna *
;*****
TransmitLinkMgmt;
;*****
;Registro de comando (escritura a los registros del RTL)
movlw CR
movwf Register_Address
movlw 0x22
movwf Register_Value
call outport

;Registro de contador de bytes a transmitir LSB
movlw TBCR0
movwf Register_Address
movf Len_pack0,W
movwf Register_Value
call outport

;Registro de contador de bytes a transmitir MSB
movlw TBCR1
movwf Register_Address
movf Len_pack1,W
movwf Register_Value
call outport

;Registro de inicio de pagina a transmitir
movlw TPSR
movwf Register_Address
movlw XMT_BUF_START
movwf Register_Value
call outport

;Registro de comando (habilita transmisión de paquete)
movlw CR
movwf Register_Address
movlw 0x26
movwf Register_Value
call outport

return;Fin de función TransmitLinkMgmt

;*****
; CASO UDP (NO IMPLEMENTADO) *
;*****
case_UDP
return

;*****
;*****
; NOMBRE: TransmitFrameICMP *
;CAPA: 2 ->INTERNET (Segun Modelo TCP/IP) *
; DESCRIPCIÓN: Encapsula la trama de respuesta al ICMP de Eco *
;*****
TransmitFrameICMP;
;*****
;//////////Encapsulacion de Datos a Transmitir//////////
;/CAPA: 3 -> INTERNET
/
;/DESCRIPCIÓN: Realiza la encapsulación de los datos en el /
;/ buffer de transmisión del RTL /
;//////////
;Carga dirección MAC fuente y destino en cabecera ethernet
call load_ethernet_header

;Tamaño de la cabecera IP
movlw 0x1C ;28 decimal
movwf IP_packet_length0
clrf IP_packet_length1

;Protocolo en la trama IP
movlw ICMP
movwf IP_send_protocol

;Se carga la cabecera IP
call load_IP_header

```

```

;Se inicializa el chksum a cero;
clrf      Chksum0
clrf      Chksum1

;Se carga la cabecera ICMP

;Se carga el tipo = 0 (replica de eco)
;0 para mensaje de respuesta de eco
;El checksum de estos valores no es necesario ya que es cero
movlw     0x00
movwf     Out_Word1

;Código ICMP
movf      ICMP_Code,W
movwf     Out_Word0
call      outportw_cksm

;Se empieza a calcular el checksum (se agrega el identificador)
movf      ICMP_Identif0,W
movwf     Out_Word0
movf      ICMP_Identif1,W
movwf     Out_Word1

call      checksum

;Se continua con el checksum (se agrega el numero de secuencia)
movf      ICMP_Sequence0,W
movwf     Out_Word0
movf      ICMP_Sequence1,W
movwf     Out_Word1

call      checksum

;Se obtiene el complemento de la variable Chksum
comf      Chksum0,F
comf      Chksum1,F
movlw     NIC_DATA
movwf     Register_Address

;Se carga el checksum en la cabecera ICMP
movf      Chksum1,W
movwf     Register_Value
call      outport

movf      Chksum0,W
movwf     Register_Value
call      outport

;Se carga el identificador en la cabecera ICMP
movf      ICMP_Identif1,W
movwf     Register_Value
call      outport

movf      ICMP_Identif0,W
movwf     Register_Value
call      outport

;Se carga el número de secuencia en la cabecera ICMP
movf      ICMP_Sequence1,W
movwf     Register_Value
call      outport

movf      ICMP_Sequence0,W
movwf     Register_Value
call      outport

;Se agrega un relleno de ceros si es necesario
call      ComputePad

;Se transmite la trama en el buffer del RTL
;Se transmite el tamaño mínimo de trama (60 bytes)
movlw     0x00
movwf     Len_pack1
movlw     0x3C          ; 60 en decimal
movwf     Len_pack0
call      TransmitLinkMgmt

return

```

```

*****
*****
;NOMBRE:      load_IP_header
;CAPA:        3 -> INTERNET
;DESCRIPCIÓN: Carga la cabecera IP del paquete a transmitir
load_IP_header;
*****

```



```

;           Formato de cabecera IP (Segun RFC 791 "Protocolo Internet", 1981)
;
;
; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; |Version| IHL |Type of Service| Total Length |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Identification |Flags| Fragment Offset |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Time to Live| Protocol | Header Checksum |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Source Address |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Destination Address |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
; | Options | Padding |
; +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

```

;Se carga el tipo de protocolo correspondiente a la cabecera Ethernet
;Este campo aún no forma parte de la cabecera IP

```

```

movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address

```

```

movlw   IP1
movwf   Register_Value
call    outport
movlw   IP0
movwf   Register_Value
call    outport

```

```

;Se limpia la suma de control de cabecera
clrf    Chksum0
clrf    Chksum1

```

```

;Se carga en la cabecera el tipo de servicio

```

```

movlw   0x00
movwf   Out_Word0

```

```

;Se carga en la cabecera la versión y el tamaño de cabecera

```

```

movlw   0x45
movwf   Out_Word1
call    outportw_cksm

```

```

;Se calcula la suma de control de cabecera de estos campos
call    checksum

```

```

;Se carga en la cabecera la longitud total del datagrama

```

```

;Incluye cabecera y datos
movf    IP_packet_length0,W
movwf   Out_Word0
movf    IP_packet_length1,W
movwf   Out_Word1

```

```

call    outportw_cksm
;Se calcula la suma de control de cabecera de estos campos
call    checksum

```

```

;Se carga el identificador (el mismo que la trama de petición)

```

```

movf    Identification0,W
movwf   Out_Word0
movf    Identification1,W
movwf   Out_Word1

```

```

call    outportw_cksm
;Se calcula la suma de control de cabecera de estos campos
call    checksum

```

```

;Se cargan las banderas y la posición

```

```

movlw   0x00
movwf   Out_Word0
movlw   0x40 ;No se acepta fragmentación
movwf   Out_Word1
call    outportw_cksm

```

```

;Se calcula la suma de control de cabecera de estos campos
call    checksum

```

```

;Se carga en la cabecera el protocolo del siguiente nivel

```

```

movf    IP_send_protocol,W
movwf   Out_Word0

```

```

;Se carga en la cabecera el tiempo de vida

```

```

movlw   0xFF
movwf   Out_Word1
call    outportw_cksm

```

```

;Se calcula la suma de control de cabecera de estos campos
call    checksum

```

```

;Se calcula la suman de control de cabecera para la IP local

```

```

;IP0 e IP1
movf    Host_IP1,W
movwf   Out_Word0
movf    Host_IP0,W
movwf   Out_Word1
call    checksum

```

```

;Se calcula la suman de control de cabecera para la IP local

```

```

;IP2 e IP3
movf    Host_IP3,W

```

```

movwf    Out_Word0
movf     Host_IP2,W
movwf    Out_Word1
call     checksum

;Se calcula la suman de control de cabecera para la IP origen
;IP0 e IP1
movf     Source_IP1,W
movwf    Out_Word0
movf     Source_IP0,W
movwf    Out_Word1
call     checksum

;Se calcula la suman de control de cabecera para la IP origen
;IP2 e IP3
movf     Source_IP3,W
movwf    Out_Word0
movf     Source_IP2,W
movwf    Out_Word1
call     checksum

;Se obtiene el complemento de la suma de todos 16 bits contenidos
;en la cabecera IP
comf     Chksum0,F
comf     Chksum1,F

;Se carga la suma de control en la cabecera IP
movf     Chksum1,W
movwf    Register_Value
call     outport
movf     Chksum0,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Se carga la IP local en la cabecera IP
;IP0 e IP1
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address
movf     Host_IP0,W
movwf    Register_Value
call     outport
movf     Host_IP1,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Se carga la IP local en la cabecera IP
;IP2 e IP3
movf     Host_IP2,W
movwf    Register_Value
call     outport
movf     Host_IP3,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Se carga la IP origen en la cabecera IP
;IP0 e IP1
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address
movf     Source_IP0,W
movwf    Register_Value
call     outport
movf     Source_IP1,W
movwf    Register_Value
call     outport

;Se carga la IP origen en la cabecera IP
;IP2 e IP3
movf     Source_IP2,W
movwf    Register_Value
call     outport
movf     Source_IP3,W
movwf    Register_Value
call     outport

return; Fin de la función load_IP_header

```

```

;*****
;***** *
;NOMBRE:      load_tcp_header *
;CAPA:        3 -> TRANSPORTE
;DESCRIPCIÓN: Carga la cabecera TCP en el buffer de anillo del *
;              RTL *
;***** *
load_tcp_header;
;*****

```

;Inicializo el checksum al valor inicial

```

BANK1
movf    tcp_Chksum1,W
BANK0
movwf   Chksum1
BANK1
movf    tcp_Chksum0,W
BANK0
movwf   Chksum0

;Se le suma la IP local al checksum
movf    Host_IP1,W
movwf   Out_Word0
movf    Host_IP0,W
movwf   Out_Word1
call    checksum

movf    Host_IP3,W
movwf   Out_Word0
movf    Host_IP2,W
movwf   Out_Word1
call    checksum

;Se le suma la IP destino al checksum
movf    Source_IP1,W
movwf   Out_Word0
movf    Source_IP0,W
movwf   Out_Word1
call    checksum

movf    Source_IP3,W
movwf   Out_Word0
movf    Source_IP2,W
movwf   Out_Word1
call    checksum

;Se le suma el protocolo al checksum
movlw   TCP
movwf   Out_Word0
movlw   0x00
movwf   Out_Word1
call    checksum

;Se le suma la longitud de cabecera al checksum
BANK1
movf    tcp_length0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    tcp_length1,W
BANK0
movwf   Out_Word1
call    checksum

;Se le suma el puerto origen al checksum
;Se carga el puerto destino al buffer del RTL
BANK1
movlw   NIC_DATA
movwf   Register_Address1
movf    tcp_dest_port0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    tcp_dest_port1,W
BANK0
movwf   Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

;Se le suma el puerto destino al checksum
;Se carga el puerto destino al buffer del RTL
movf    tcp_source_port0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    tcp_source_port1,W
BANK0
movwf   Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

;Se le suma el numero de secuencia al checksum
;Se carga el numero de secuencia al buffer del RTL
movf    xm_seq0_0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    xm_seq0_1,W
BANK0

```

```

movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

movf    xm_seq1_0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf    xm_seq1_1,W
BANK0
movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

;Se le suma el numero de acuse al checksum
;Se carga el numero de acuse al buffer del RTL
movf    xm_ack0_0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf    xm_ack0_1,W
BANK0
movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

movf    xm_ack1_0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1

movf    xm_ack1_1,W
BANK0
movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1
call    outportw_cksm1

;Se le suman la banderas del paquete TCP al checksum
;Se cargan las banderas en la cabecera TCP
movf    data_flags0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf    data_flags1,W
BANK0
movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1
call    outportw_cksm1

;Se le suma el tamaño de la ventana al checksum
;Se carga el tamaño de ventana a la cabecera TCP
movlw    0xB4
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movlw    0x05
BANK0
movwf    Out_Word1
call    checksum
BANK1

call    outportw_cksm1

;Se carga el checksum a la cabecera TCP
BANK0
;Se calcula el complemento
comf    Chksum0,F
comf    Chksum1,F
;Se carga el valor de la suma de control (checksum)
movf    Chksum0,W
movwf    Out_Word0
movf    Chksum1,W
movwf    Out_Word1
BANK1
call    outportw_cksm1

;Se carga el puntero urgente a la cabecera TCP
movlw    0x00
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movlw    0x00
BANK0
movwf    Out_Word1

```

```

BANK1
call    outportw_cksm1

return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:      Socket_Mgnt
;CAPA:        3 -> TRANSPORTE
;DESCRIPCIÓN: Establece, realiza transacciones y finaliza la
;              conexión del socket
;*****
Socket_Mgnt;
;*****

```

```

;Se verifica el estado del socket
BANK1
;El primer estado es LISTEN e indica que el socket no ha sido
;inicializado
movlw    LISTEN
subwf   html_socket,W
bfss    STATUS,Z
goto    CASE_SYNRCDV ; Si no esta en LISTEN verificar SYNRCDV

;El estado del socket es LISTEN, por lo cual se procede a verificar
;si es una petición para establecer el socket

;Si aun se esta procesando una petición anterior, no se puede iniciar
;una nueva transacción
bfsc    Request_MODBUS_present,0
goto    EXIT_SOCKET ;Aun se esta procesando la petición anterior

;Se verifica si la bandera TCP_SYN esta activada en el paquete entrante
movlw   TCP_SYN
andwf   flags,W
bfsc    STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET ;Si no esta activada, no es una petición para
;inicializar el socket

;Se verifica si la bandera TCP_ACK esta activada en el paquete entrante
;Si esta activada no debe aceptarse, ya que el socket no ha sido establecido
movlw   TCP_ACK
andwf   flags,W
bfss    STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET ;TCP_ACK activada y el paquete no debe ser tratado

;Se verifica si la bandera TCP_RST esta activada en el paquete entrante
;Si esta activada no debe aceptarse, ya que el socket no ha sido establecido
movlw   TCP_RST
andwf   flags,W
bfss    STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET ; TCP_RST activada y el paquete no debe ser tratado

;Se verifica si la bandera TCP_RST esta activada en el paquete entrante
;Si esta activada no debe aceptarse, ya que el socket no ha sido establecido
movlw   TCP_FIN
andwf   flags,W
bfss    STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET ;TCP_FIN activada y el paquete no debe ser tratado

;Se han verificado todas las banderas y el paquete es una petición para
;iniciar un socket, ser respondera a dicha petición con un [SYN,ACK]
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
call    tcp_listen
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

goto    EXIT_SOCKET

```

```

;Se verifica si el estado del socket es SYNRCDV ( En proceso de establecimiento )
CASE_SYNRCDV
movlw   SYN_RCVD
subwf   html_socket,W
bfss    STATUS,Z
goto    CASE_ESTAB ;Probar el otro estado del socket

;El estado del socket es SYNRCDV y espera una respuesta de tipo ACK para
;finalizar con el establecimiento del socket

;Verifica si el paquete proviene del mismo puerto
movf    port1,W
subwf   tcp_source_port1,W

```

```

btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

movf port0,W
subwf tcp_source_port0,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

;Verificar si el paquete venga desde la misma direccion IP
movf ip0,W
BANK0
subwf Source_IP0,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

BANK1
movf ip1,W
BANK0
subwf Source_IP1,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

BANK1
movf ip2,W
BANK0
subwf Source_IP2,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

BANK1
movf ip3,W
BANK0
subwf Source_IP3,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET
BANK1

;Se esta esperando un ACK sin un RST
;Si la bandera RST esta activada no se atiende este paquete
movf TCP_RST,W
subwf flags,W
btfsc STATUS,Z
goto STAR_RST

;Se espera que la bandera ACK este activada para continuar
;con el establecimiento del socket
movlw TCP_ACK
subwf flags,W
btfss STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

;Se esta esperando un ACK sin un SYN
;Si la bandera SYN esta activada no se atiende este paquete
movf TCP_SYN,W
subwf flags,W
btfsc STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

;Se esta esperando un ACK sin un FIN
;Si la bandera FIN esta activada no se atiende este paquete
movf TCP_FIN,W
subwf flags,W
btfsc STATUS,Z
goto EXIT_SOCKET

;Se ha verificado que este paquete es un ACK al SYN enviado
;y por lo tanto se configurara el establecimiento del socket

bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call tcp_syn_rcvd
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

goto EXIT_SOCKET

;Se verifica si el estado del socket es ESTAB ( Socket establecido )
CASE_ESTAB
movlw ESTAB
subwf html_socket,W
btfss STATUS,Z
goto CASE_FIN ;Verificar si el estado es FIN

;////////////////////////////////////Administrador TCP////////////////////////////////////
;CAPA: 3 -> TRANSPORTE
/
;DESCRIPCIÓN: Dentro del socket administra la aceptación de /
; / las peticiones y si es necesario envia a la /
; / capa superior el control del paquete /
;////////////////////////////////////

;Se verifica que el numero de secuencia del paquete

```

```

;entrante coincida con el ACK del ultimo paquete enviado
BANK1
movf    seq0_1,W
subwf   xm_ack0_1,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

movf    seq0_0,W
subwf   xm_ack0_0,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

movf    seq1_1,W
subwf   xm_ack1_1,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

movf    seq1_0,W
subwf   xm_ack1_0,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

;Se verifica que el socket se este conectando
;al mismo puerto
BANK1
movf    port1,W
subwf   tcp_source_port1,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

movf    port0,W
subwf   tcp_source_port0,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

;Se verifica que provenga de la misma dirección IP
BANK1
movf    ip0,W
BANK0
subwf   Source_IP0,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

BANK1
movf    ip1,W
BANK0
subwf   Source_IP1,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

BANK1
movf    ip2,W
BANK0
subwf   Source_IP2,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

BANK1
movf    ip3,W
BANK0
subwf   Source_IP3,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

;*****Se verifican las banderas del paquete *****

;Nos aseguramos que un RST no fue enviado
BANK1
movlw   TCP_RST
andwf   flags,W
bitfss  STATUS,Z
goto    STAR_RST

;Un FIN puede ser recibido, pero indica la finalización
;del socket actual
movlw   TCP_FIN
andwf   flags,W
bitfss  STATUS,Z
goto    STAR_FIN ;Proceder con la finalización del socket

;En ESTAB los datos vienen con esta bandera activada
movlw   TCP_ACK
andwf   flags,W
bitfsc  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET ; Si no esta activada, salir

;No se deben recibir paquetes con la bandera SYN (solo maneja
;un socket a la vez)
movlw   TCP_SYN
andwf   flags,W
bitfss  STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET

```

```

;Verifica que el paquete contega datos
;Si no tiene, es un ACK a un paquete enviado anteriormente
movlw      0xFF
andwf     tcp_data_Len0,W
bitfss    STATUS,Z
goto      GO_TCP_ESTAB

movlw     0xFF
andwf    tcp_data_Len1,W
bitfss   STATUS,Z
goto     GO_TCP_ESTAB

goto      EXIT_SOCKET ;El paquete es un ACK

GO_TCP_ESTAB
;Si existe una petición en proceso, no se debe aceptar
;esta nueva petición
BANK0
bitfsc    Request_MODBUS_present,0
goto      EXIT_SOCKET ;Aun se esta procesando la petición anterior

;Se verifica el tipo de petición entrante
BANK2
movlw     PORT_MODBUS
subwf     Socket_Number,W
bitfss   STATUS,Z
goto      TEST_REQUEST_HTML

;Se aceptan las peticiones MODBUS
BANK0
;El paquete posee datos y deben ser tratados
;Se activa la bandera por PETICIÓN MODBUS
;Se establece la existencia de una petición MODBUS
bsf       Request_MODBUS_present,0
;Se establece que en la corriente interrupción existio
;una petición MODBUS
bsf       Request_MODBUS_present,2

;***** SE DESABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
BANK1
bcf       INTCON,T0IE
;***** SE DESABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
bcf       PIE1,RCIE

goto      EXIT_SOCKET

;Se aceptan las peticiones HTML
TEST_REQUEST_HTML
movlw     PORT_HTML
subwf     Socket_Number,W
bitfss   STATUS,Z
goto      TEST_REQUEST_CONFIG

;Aqui se coloca el codigo para manejar las peticiones HTML

goto      EXIT_SOCKET

TEST_REQUEST_CONFIG
movlw     PORT_CONFIG
subwf     Socket_Number,W
bitfss   STATUS,Z
goto      EXIT_SOCKET

;Se verifica si se desea modificar la IP del dispositivo
BANK1
movf      tcp_data_Len1,W
sublw     0x00
bitfss   STATUS,Z
goto      EXIT_SOCKET

movf      tcp_data_Len0,W
sublw     0x0A
bitfss   STATUS,Z
goto      EXIT_SOCKET

;Se activa la bandera que indica la presencia de una nueva
;IP en la EEPROM del PIC
BANK0
bsf       Request_MODBUS_present,3

bsf       PCLATH,4
bsf       PCLATH,3 ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call      Change_IP_device
bcf       PCLATH,4
bcf       PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

goto      EXIT_SOCKET

;Se ha recibido una petición de cierre obligatorio del socket

```


;Esto es debido a un problema en las transacciones realizadas

```
STAR_RST
    BANK1
    movlw    LISTEN
    movwf   html_socket
    goto    EXIT_SOCKET
```

;Se ha recibido una petición para finalización del socket
;Se inicial el proceso para cerrarlo

STAR_FIN

;Se define un nuevo numero de indentificación

```
BANK0
movf    Identification0,W
movwf   numero1_0
movf    Identification1,W
movwf   numero1_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
```

```
call    sumar
```

```
movf    resultado0,W
movwf   Identification0
movf    resultado1,W
movwf   Identification1
```

;Se activan las banderas ACK y FIN como respuesta a la
;petición de finalizar el socket

```
BANK1
movlw   0x00
movwf   data_flags0
bsf     data_flags0,4      ;Se habilita la bandera TCP_ACK
bsf     data_flags0,0      ;Se habilita la bandera TCP_FIN
```

;Se envia un paquete de FIN, ACK para hacer constar al que
;origino la petición que nos lleo el paquete

```
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call    socket_control
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
```

;Se verifica si existe una petición en proceso

```
btss   Request_MODBUS_present,0
goto   NO_BCK_SOCKET
;Se deben reestablecer los valores adecuados para el socket
;ya que han sido cambiados por realizar una transacción
bsf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3          ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call    save_value_vars
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
```

NO_BCK_SOCKET

;Se cambia es estado del socket a FIN
;Se espera un paquete ACK para continuar con la finalización
;del socket

```
BANK1
movlw   FIN
movwf   html_socket
goto    EXIT_SOCKET
```

;Se ha inicializado el proceso para finalización del socket y se
;ha recibido un ACK. Se respondera con otro ACK para finalizar la comunicaión

CASE_FIN

```
movlw   FIN
subwf   html_socket,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET
```

;Se verifica que el numero de secuencia del paquete
;entrante coincida con el ACK del ultimo paquete enviado

```
movf    seq0_1,W
subwf   xm_ack0_1,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET
```

```
movf    seq0_0,W
subwf   xm_ack0_0,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET
```

```
movf    seq1_1,W
subwf   xm_ack1_1,W
btss   STATUS,Z
goto    EXIT_SOCKET
```

```

movf      seq1_0,W
subwf    xm_ack1_0,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

;Se verifica que el socket provenga del mismo puerto
movf     port1,W
subwf    tcp_source_port1,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

movf     port0,W
subwf    tcp_source_port0,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

;Se verifica que provenga de la misma IP
movf     ip0,W
BANK0
subwf    Source_IP0,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

BANK1
movf     ip1,W
BANK0
subwf    Source_IP1,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

BANK1
movf     ip2,W
BANK0
subwf    Source_IP2,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

BANK1
movf     ip3,W
BANK0
subwf    Source_IP3,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

;Nos aseguramos que un RST no fue enviado
BANK1
movlw    TCP_RST
andwf    flags,W
bitfss   STATUS,Z
goto     STAR_RST

;Se esta esperando por un ACK y terminar con el socket
movlw    TCP_ACK
andwf    flags,W
bitfsc   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET          ; Si no esta activada, salir

;No se deben recibir paquetes con la bandera SYN
;Solo se maneja un socket a la vez
movlw    TCP_SYN
andwf    flags,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

;Un FIN no puede ser recibido
movlw    TCP_FIN
andwf    flags,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET ;Proceder con la finalización del socket

;Verifica que el paquete contega datos
;Si no tiene, es un ACK
movlw    0xFF
andwf    tcp_data_Len0,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

movlw    0xFF
andwf    tcp_data_Len1,W
bitfss   STATUS,Z
goto     EXIT_SOCKET

;Se contesta con un ACK para finalizar el socket
movlw    0x00
movwf    data_flags0
bsf     data_flags0,4          ;TCP_ACK

bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call    socket_control
bcf     PCLATH,4

```

```

bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

movlw       LISTEN
movwf      html_socket

;Ahora se verifica si existio una petición para el cambio de IP o MAC

;Solo se aceptan cambios de IP cuando no existe una transacción
;MODBUS en proceso
btfs       Request_MODBUS_present,0
goto      EXIT_SOCKET

btfs       Request_MODBUS_present,2
goto      EXIT_SOCKET

;Verifica si ha existido una petición para cambio de IP
btfs       Request_MODBUS_present,3
goto      TEST_RQ_NEW_MAC

;Existe una nueva IP en la EEPROM del PIC y debe actualizarse
bsf        PCLATH,4
bsf        PCLATH,3          ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call       LOAD_IP_FROM_EEPROM
bcf        PCLATH,4
bcf        PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
;Se limpia la bandera por recepción de nueva IP
BANK0
bcf        Request_MODBUS_present,3

TEST_RQ_NEW_MAC
;Verifica si ha existido una petición para cambio de MAC
btfs       Request_MODBUS_present,4
goto      EXIT_SOCKET

;Existe una nueva MAC en la EEPROM del PIC y debe actualizarse
bsf        PCLATH,4
bsf        PCLATH,3          ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
call       LOAD_MAC_FROM_EEPROM
bcf        PCLATH,4
bcf        PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
;Se limpia la bandera por recepción de nueva MAC
BANK0
bcf        Request_MODBUS_present,4

```

EXIT_SOCKET

BANK1
return

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          sumar
;DESCRIPCIÓN:     Suma dos palabras
;ENTRADAS:        numero1_0, numero1_1, numero2_0, numero2_1
;SALIDAS:         resultado1, resultado2
;*****
sumar;
;*****
;Se inicializa variable para conocer si se ha desbordado la suma
clrf          CarryOut ;Un valor de uno indica un desbordamiento

movf         numero1_0,W
addwf        numero2_0,W
movwf        resultado0
btfs         STATUS,C
goto         continuarSumar
movlw        0x01
addwf        numero1_1,F
btfs         STATUS,C
goto         continuarSumar
movlw        0x01
movwf        CarryOut ;Se dio un desbordamiento

continuarSumar
movf         numero1_1,W
addwf        numero2_1,W
movwf        resultado1
btfs         STATUS,C
goto         exitsum
movlw        0x01
movwf        CarryOut ;Se dio un desbordamiento

exitsum
return

;*****
;*****

```

```

;NOMBRE:          outportw_cksm
;CAPA:           1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Carga una palabra en el buffer del RTL
;                Se utiliza en el banco cero
;ENTRADAS:       Out_Word0 y Out_Word1
;SALIDAS:        ninguna
;*****
outportw_cksm;
;*****
        movlw   NIC_DATA
        movwf  Register_Address
        movf   Out_Word1,w
        movwf  Register_Value
        call   outport

        movf   Out_Word0,w
        movwf  Register_Value
        call   outport

        return

;*****
;NOMBRE:          outportw_cksm1
;CAPA:           1 ->ACCESO A RED (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Carga una palabra en el buffer del RTL
;                Se utiliza en el banco 1
;ENTRADAS:       Out_Word0 y Out_Word1
;SALIDAS:        ninguna
;*****
outportw_cksm1;
;*****
        BANK1
        movlw   NIC_DATA
        movwf  Register_Address1

        BANK0
        movf   Out_Word1,W

        BANK1
        movwf  Register_Value1
        call   outport1

        BANK0
        movf   Out_Word0,W
        BANK1
        movwf  Register_Value1
        call   outport1

        return

;*****
;NOMBRE:          checksum
;CAPA:           1, 2 Y 3 (Segun Modelo TCP/IP)
;DESCRIPCIÓN:    Realiza la sumatoria de cada palabra del paquete*
;ENTRADAS:       Out_Word0 y Out_Word1
;SALIDAS:        Chksum0, Chksum1
;*****
checksum;
;*****
;Suma los datos con el checksum actual
BANK0
movf   Chksum0,W
movwf  numero1_0
movf   Chksum1,W
movwf  numero1_1
movf   Out_Word0,W
movwf  numero2_0
movf   Out_Word1,W
movwf  numero2_1

call   sumar

movf   resultado0,W
movwf  Chksum0
movf   resultado1,W
movwf  Chksum1

```

```

;Si el nuevo valor del checksum es menor que el checksum
;anterior, se incrementa el nuevo checksum en uno
movf      CarryOut,W
sublw    0x01
bfss     STATUS,Z
goto     EXIT_OUTPORTW

```

```

;Incrementa el checksum nuevo en uno
movf      Chksum0,W
movwf    numero1_0
movf      Chksum1,W
movwf    numero1_1
movlw    0x01
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero2_1

```

```
call      sumar
```

```
movf      resultado0,W
movwf    Chksum0
movf      resultado1,W
movwf    Chksum1

```

```
EXIT_OUTPORTW
return
```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          restar
;DESCRIPCIÓN:      Realiza la resta de dos palabras
;ENTRADAS:         numero1_0, numero1_1, numero2_0, numero2_1
;SALIDAS:         resultado0, resultado1
;*****
restar;
;*****

```

```

;Se inicializa variable para conocer si se ha desbordado la resta
BANK0
clrf     CarryOut ;Un valor de uno indica un desbordamiento

```

```

movf     numero2_0,W
subwf   numero1_0,W
movwf   resultado0
bfsc    STATUS,C           ;Si existe un desbordamiento se suma 1
goto    continuarRestar   ;al MSB del numero 2
movlw   0x01              ;Se le suma 1 al MSB del numero2
addwf   numero2_1,F
bfsc    STATUS,C
goto    continuarRestar
movlw   0x01
movwf   CarryOut          ;ha existido un desbordamiento

```

```

continuarRestar
movf     numero2_1,W
subwf   numero1_1,W
movwf   resultado1
bfsc    STATUS,C
goto    exitsub
movlw   0x01
movwf   CarryOut          ;ha existido un desbordamiento

exitsub
return

```

```

$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$
;$ CAMBIO A LA PAGINA 1 DEL PIC $$
$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$
ORG     0X800

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          tcp_syn_rcvd
;CAPA:           3 -> TRANSPORTE
;DESCRIPCIÓN:      Indica la recepción de un SYN, pero que aun
;                 necesita un ACK para finalizar el socket
;*****
tcp_syn_rcvd;
;*****

```

```

;Obtiene la longitud de los datos
BANK1
movf     offset,W
BANK0
movwf   numero2_0

```

```

clrf      numero2_1
movf     hdr_len,W
movwf   numero1_0
clrf      numero1_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3      ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
movwf   numero2_0
movf     resultado1,W
movwf   numero2_1

movf     IP_Length0,W
movwf   numero1_0
movf     IP_Length1,W
movwf   numero1_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     restar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3      ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
BANK1
movwf   tcp_data_Len0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf   tcp_data_Len1

;Actualiza el valor del numero de acuse sumandole
;los datos recibidos
movf     tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf   numero1_0
BANK1
movf     tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf     xm_ack1_0,W
BANK0
movwf   numero2_0
BANK1
movf     xm_ack1_1,W
BANK0
movwf   numero2_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3      ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
BANK1
movwf   xm_ack1_0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf   xm_ack1_1

;Se le suma uno a la segunda palabra del ACK si existio
;un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf     CarryOut,W
sublw   0x01
btfsz  STATUS,Z
goto    NOT_CARRY_OUT2      ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

;Existio un desborde, por lo cual se sumara a la palabra ACK MSB
BANK1
movf     xm_ack0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf     xm_ack0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

```

```

call    sumar
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3      ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_ack0_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_ack1_1

```

NOT_CARRY_OUT2

```

;El socket ya se establecio y se cambia es estado de la
;variable socket a ESTAB, estando ahora en espera de paquetes
;con datos
movlw   ESTAB
BANK1
movwf   html_socket

return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:      socket_control
;CAPA:        3 - TRANSPORTE
;DESCRIPCIÓN: Administra los mensajes para inicial mantener
;              y finalizar el socket
;*****
socket_control;
;*****

```

```

BANK1
;Se actualiza el numero de acuse sumandole los datos recibidos
movf    tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf   numero1_0
BANK1
movf    tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_ack1_0,W
BANK0
movwf   numero2_0
BANK1
movf    xm_ack1_1,W
BANK0
movwf   numero2_1

```

```

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3
call    sumar
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3

```

```

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_ack1_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_ack1_1

```

```

;Se le suma uno a la segunda palabra del ACK si existio
;un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf    CarryOut,W
sublw   0x01
btss   STATUS,Z
goto    NOT_CARRY_OUT3      ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

```

```

;Existio un desborde, por lo cual se sumara a la palabra ACK MSB
BANK1
movf    xm_ack0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_ack0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

```

```

        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3
        call        sumar
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3

        movf        resultado0,W
        BANK1
        movwf       xm_ack0_0
        BANK0
        movf        resultado1,W
        BANK1
        movwf       xm_ack1_1

NOT_CARRY_OUT3

;Si se recivio un FIN se le suma uno al ACK
BANK1
movlw    TCP_FIN
andwf   flags,W
btfsz   STATUS,Z
goto    EXIT_SUM_SYN

;Se le suma uno al numero de acuse de recivo
movf    xm_ack1_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_ack1_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3
        call        sumar
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3
        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

        movf        resultado0,W
        BANK1
        movwf       xm_ack1_0
        BANK0
        movf        resultado1,W
        BANK1
        movwf       xm_ack1_1
        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se le suma uno a la segunda palabra del ACK si existio
;un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf    CarryOut,W
sublw   0x01
btfsz   STATUS,Z
goto    NOT_CARRY_OUT4 ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

;Existio un desborde, por lo cual se sumara a la palabra ACK MSB
BANK1
movf    xm_ack0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_ack0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

        bcf          PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 0
        bcf          PCLATH,3
        call        sumar
        bcf          PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 1
        bsf          PCLATH,3

        movf        resultado0,W
        BANK1
        movwf       xm_ack0_0
        BANK0
        movf        resultado1,W
        BANK1
        movwf       xm_ack1_1
NOT_CARRY_OUT4
EXIT_SUM_SYN

;Se carga la cabecera Ethernet
BANK0

```



```

bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        load_ethernet_header
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se establece la longitud del paquete IP
;20 para la cabecera IP
;20 para la cabecera TCP
;8 para las opciones
clrf        IP_packet_length1
movlw      0X28
movwf      IP_packet_length0
movlw      TCP
movwf      IP_send_protocol

bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        load_IP_header
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se establece es tamaño de la cabecera TCP
;Las banderas han sido definidas antes del llamado
;a esta función
BANK1
movlw      0x50
movwf      data_flags1

;Se establece el valor del checksum inicial
movlw      0x00
movwf      tcp_Chksum1
movlw      0x00
movwf      tcp_Chksum0

;Se establece la longitud de la cabecera TCP
clrf        tcp_length1
movlw      0X14                ;20 en decimal
movwf      tcp_length0

;Se carga la cabecera TCP (en el banco 0)
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        load_tcp_header
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;FALTA LLAMADO AL PAD*****

;Se establecen los bytes a transmitir 60
BANK0
clrf        Len_pack1
movlw      0X3C
movwf      Len_pack0

;Se envian los datos almacenados en el buffer de anillo
;del RTL8019AS
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        TransmitLinkMgmt
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

BANK1
;Si se envio un FIN se le suma uno al numero de secuencia
movlw      TCP_FIN
andwf      data_flags0,W
btsc       STATUS,Z
goto       EXIT_ESTAB

movf       xm_seq1_1,W
BANK0
movwf      numero1_1
BANK1
movf       xm_seq1_0,W
BANK0
movwf      numero1_0

movlw      0x00
movwf      numero2_1
movlw      0x01
movwf      numero2_0

bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        sumar
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf       resultado0,W

```

```

        BANK1
        movwf   xm_seq1_0
        BANK0
        movf   resultado1,W
        BANK1
        movwf   xm_seq1_1

;Se le suma uno a la segunda palabra del numero de secuencia
;si existio un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf   CarryOut,W
sublw  0x01
btfss STATUS,Z
goto  NOT_CARRY_OUT5 ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

;Existio un desborde, por lo cual se sumara a la palabra ACK MSB
BANK1
movf   xm_seq0_1,W
BANK0
movwf  numero1_1
BANK1
movf   xm_seq0_0,W
BANK0
movwf  numero1_0
movlw  0x00
movwf  numero2_1
movlw  0x01
movwf  numero2_0

        bcf   PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 0
        bcf   PCLATH,3
        call  sumar
        bcf   PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 1
        bsf   PCLATH,3

        movf   resultado0,W
        BANK1
        movwf  xm_seq0_0
        BANK0
        movf   resultado1,W
        BANK1
        movwf  xm_seq1_1

NOT_CARRY_OUT5
EXIT_ESTAB

        BANK1
        return

;*****
;*****
;NOMBRE:      *      Generate_CRC      *
;CAPA:      *      *      4 - APLICACIÓN
;DESCRIPCIÓN:      *      Calcula el CRC      *      para el medio serial
;*****
Generate_CRC;
;*****
;*****
        BANK1
;Se aplica Xor con el primer byte de dato y el byte
;menos significativo del CRC, el resultado se almacena
;el CRC_LSB
        movf   Data_Modbus_Serial,W
        XorWF  CRC_LSB,F

;Se inicializa el condador de lazos
        movlw  0x00
        movwf  Counter1

START_SHIFT

        movf   Counter1,W
        sublw  0x08
        btfsc STATUS,Z
        goto  EXIT_SHIFT_BYTE

;Se incrementa el contador de desplazamientos hacia la derecha
        incf   Counter1,F

;Se establece el bit C de STATUS a cero (para el desplazamiento)
        bcf   STATUS,C

;Desplazamiento del byte mas significativo del CRC
        RRF   CRC_MSB,F

;El bit menos significativo de CRC_MSB ha quedado almacenado
;en el bit C del registro STATUS

```

```

;Desplazamiento del byte menos significativo del CRC
RRF          CRC_LSB,F

;Ahora el bit menos significativo de CRC_LSB ha quedado en
;el bit C del registro STATUS, este bit nos servira para
;el siguiente proceso

btfss       STATUS,C
goto        START_SHIFT

;Se hara un Xor con la palabra 0xA001
movlw       0x01
XorWF       CRC_LSB,F

movlw       0xA0
XorWF       CRC_MSB,F

goto        START_SHIFT

EXIT_SHIFT_BYTE
BANK1
return

;*****
;*****
;NOMBRE:      Request_treatment
;CAPA:        4 -> APLICACIÓN
;DESCRIPCIÓN: Trata el paquete MODBUS entrante
;*****
treatment_to_Request_MODBUS;
;*****

;////////////////////////////////////MODBUS_PDU_Checking////////////////////////////////////
;CAPA:        4 -> APLICACIÓN
/
;DESCRIPCIÓN: Revisa la trama MODBUS entrante
;////////////////////////////////////
;Revisión del la cabecera MODBUS (MBAP header)

;|-----|
;| Identificador de transacción | 2 bytes
;|-----|
;| Identificador de protocolo   | 2 bytes
;|-----|
;|                               | Longitud           | 2 bytes
;|-----|
;| Identificador de unidad      | 1 bytes
;|-----|

;Se obtiene el identificador de transacción
;Este valor se coloca nuevamente en la trama de respuesta para identificar
;la transacción
BANK1
movlw       NIC_DATA
movwf       Register_Address1
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        inport1
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
bsf         Register_Value1,W
movf        TCP_transaccion_id1 ;se almacena el identificador de transacción MSB

bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        inport1
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
bsf         Register_Value1,W
movf        TCP_transaccion_id0 ;se almacena el identificador de transacción LSB

;Se obtiene el identificador de protocolo
;Únicamente se aceptan paquetes MODBUS (identificador = 0)
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        inport1
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
bsf         Register_Value1,W
movf        TCP_protocol_id1 ;Se almacena el identificador de protocolo MSB

bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        inport1
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
bsf         Register_Value1,W
movf        TCP_protocol_id0 ;Se almacena el identificador de protocolo LSB

```

```

;Si el protocolo es diferente a MODBUS, se rechaza
;Se enviara un ACK de respuesta pero no se tratara la petición
movlw    0xFF
andwf    TCP_protocol_id0,W
bitfss   STATUS,Z
goto     ERROR_HEADER_MODBUS

movlw    0xFF
andwf    TCP_protocol_id1,W
bitfss   STATUS,Z
goto     ERROR_HEADER_MODBUS

;Se obtiene la longitud (la longitud partes desde el identificador de
;unidad e incluye todos los bytes restantes del paquete MODBUS)
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     inport1
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
movf     Register_Value1,W
movwf    TCP_length_data1 ;Se almacena la longitud del paquete MSB

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     inport1
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
movf     Register_Value1,W
movwf    TCP_length_data0 ;Se almacena la longitud del paquete LSB

;La maxima longitud aceptada es 254 bytes (0xFE)
;de ser mayor, existe un error en la trama
;MAX LONG = 256 - 2 (CRC) = 254 bytes
BANK0
movlw    0x00
movwf    numero1_1
movlw    0xFE
movwf    numero1_0
BANK1
movf     TCP_length_data1,W
movwf    numero2_1
BANK1
movf     TCP_length_data0,W
movwf    numero2_0

;Se resta numero1 - numero2,
;Si numero1 < numero2 entonces CarryOut=1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call     restar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se establece si hubo un acarreo(numero1<numero2)
movf     CarryOut,W
sublw    0x01
bitfss   STATUS,Z
goto     LENGTH_CORRECT   ;numero1>numero2 (no hay acarreo)
goto     ERROR_HEADER_MODBUS

LENGTH_CORRECT

BANK1
;Se obtiene el identificador de unidad
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     inport1
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
movf     Register_Value1,W
movwf    TCP_Unit_identifier

;El identificador de unidad maximo es 247 (0xF7)
movlw    0x00
BANK0
movwf    numero2_1
BANK1
movf     TCP_Unit_identifier,W
BANK0
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero1_1
movlw    0xF7
movwf    numero1_0

bcf      PCLATH,4

```

```

        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

        call        restar
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

        ;Se establece si hubo un acarreo(numero1<numero2)
        movf        CarryOut,W
        sublw       0x01
        btss       STATUS,Z
        goto        UNIT_IDENTIFIER_CORRECT ;numero1>numero2 (no hay acarreo)
        goto        ERROR_HEADER_MODBUS

UNIT_IDENTIFIER_CORRECT
goto        CONTINUE_PDU_ANALYSIS

;Si existio un error en la cabecera MODBUS solo se
;contesta con un ACK del paquete recibido
ERROR_HEADER_MODBUS
        BANK1
        movlw      0x01
        movwf      MB_Header_error ;bandera por error en cabecera
        goto        RESPONSE_WITH_ACK;responder con un ACK

CONTINUE_PDU_ANALYSIS
; Se analiza el MODBUS PDU
; Se maneja DOS codigos de función.
; - LECTURA DE REGISTROS DE ENTRADA (0x04)
; - ESCRITURA DE MULTIPLES REGISTROS (0x16)
;|-----|
;| Codigo de Función      | 1 bytes
;|-----|
;....(depende del codigo de función)

;Se obtiene el codigo de función
BANK1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        inport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

        movf        Register_Value1,W
        movwf      TCP_function_code

;Segun el codigo de función se envia al proceso respectivo

;--- PROCESO PARA ESCRITURA DE MULTIPLES REGISTROS (0x16) ---
        movf        TCP_function_code,W
        sublw       0x10
        btss       STATUS,Z
        goto        CONTINUE_FUNTION_CODE_TEST

        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
        goto        TREATMENT_WRITE_MULTIPLE_REGISTER
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

CONTINUE_FUNTION_CODE_TEST
;--- PROCESO PARA LECTURA DE REGISTROS DE ENTRADA ---
        movf        TCP_function_code,W
        sublw       0x04
        btss       STATUS,Z
        goto        FUNCTION_CODE_INVALID

        goto        TREATMENT_READ_INPUT_REGISTER

FUNCTION_CODE_INVALID

        ;Si no es ninguno de los codigos anteriores, se ha
        ;recivido un codigo de función no soportado

        ;Se activa la bandera por error en el PDU
        movlw      0x01
        movwf      MB_PDU_error

        ;Se establece el tipo de excepción ocurrido
        movlw      EXCEPTION_01 ;Error en el codigo de función
        movwf      Exception_Code

        ;Siempre se responde con un ACK, pero esta vez tambien se
        ;incluye un paquete por error en la cabecera MODBUS (PDU)
        goto        RESPONSE_WITH_ACK

;//////TRATAMIENTO PARA LECTURA DE REGISTROS DE ENTRADA//////////
;CAPA:          4 -> APLICACIÓN
/
;DESCRIPCIÓN:   Maneja las peticiones por lectura de registros /

```

```

;/
/ de entrada
:////////////////////
TREATMENT_READ_INPUT_REGISTER
;Datos recibidos en una lectura de registros de entrada
;|-----|
;| Dirección de inicio | 2 bytes
;|-----|
;| Cantidad de registros | 2 bytes
;|-----|

;Se obtiene la dirección de inicio
;No se restringe un rango debido a que ésta es tarea del esclavo serial
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call inport1
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf Register_Value1,W
movwf TCP_starting_address1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call inport1
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf Register_Value1,W
movwf TCP_starting_address0

;Se obtiene la cantidad de entradas
;La maxima cantidad de bytes permitidos serialmente en una trama
;es de 256 bytes (Se analiza el tamaño de la trama de respuesta)
;1 byte Dirección del esclavo
;1 byte Código de función
;1 byte Cantidad de bytes a transmitir
;251 bytes Datos transmitidos (125 registros/7D)
;2 bytes CRC
;TOTAL = 256 bytes
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call inport1
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf Register_Value1,W
movwf TCP_quantity_inputs1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call inport1
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf Register_Value1,W
movwf TCP_quantity_inputs0

;La cantidad de registros a leer no debe ser mayor a 125/7D
;Se resta numero1 - numero2
;Si numero1 < numero2 entonces CarryOut se activa
movf TCP_quantity_inputs1,W
BANK0
movwf numero2_1
BANK1
movf TCP_quantity_inputs0,W
BANK0
movwf numero2_0
BANK1
movlw 0x00
BANK0
movwf numero1_1
BANK1
movlw 0x7D
BANK0
movwf numero1_0

;Se resta numero1-numero2
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call restar
bcf PCLATH,4

```

```

        bsf                PCLATH,3                ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se establece si hubo un acarreo(numero1<numero2)
movf    CarryOut,W
sublw   0x01
bitfss STATUS,Z
goto    QUANTITY_INPUT_CORRECT    ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

        BANK1
;Se activa la bandera por error en el PDU
movlw   0x01
movwf   MB_PDU_error

;Se establece el tipo de excepción ocurrido
movlw   EXCEPTION_03    ;Error en la cantidad de datos
movwf   Exception_Code

goto    RESPONSE_WITH_ACK

QUANTITY_INPUT_CORRECT

;***** SE CONSTESTA CON UN ACK AL PAQUETE RECIVIDO *****
;Ha finalizado el tratamiento a la trama que genero la
;petición MODBUS
RESPONSE_WITH_ACK

;Se activan las banderas correspondientes a un ACK
BANK1
movlw   0x00
movwf   data_flags0
bsf     data_flags0,4    ;Se habilita la bandera TCP_ACK

;Se procede a enviar un ACK del paquete recibido
call    socket_control

;***** SE CIERRA EL PAQUETE EN TRATAMIENTO *****

;Petición MODBUS aceptada
;Ahora se procede a cerrar el tratamiento al paquete que
;genero esta petición
bcf     Request_MODBUS_present,2

;Se establece la pagina 0 en el RTL8019AS
BANK0
movlw   CR
movwf   Register_Address
movlw   0x22
movwf   Register_Value
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3                ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call    outport
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3                ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movlw   BNDRY
movwf   Register_Address
movf    Next_Ptr_Pck,W
movwf   Register_Value
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3                ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call    outport
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3                ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;***** SE INICIALIZAN LAS VARIABLES GENERALES *****
;Se inicializa a cero la variable para datos recibidos
BANK1
movlw   0x00
movwf   length_data_modbus

;Se define la cantidad de bytes que esperamos recibir del medidor
;Se define como 2 * (Cantidad de Palabras a Leer)
movf    TCP_quantity_inputs0,W
movwf   TCP_quantity_inputs0_ORG
addwf   TCP_quantity_inputs0,F

;Se inicializa el checksum a cero
BANK0
clrf    Chksum0
clrf    Chksum1

;*****MANEJO DE ERRORES EN CABECERAS *****
;Si existe un error en la cabecera MODBUS (sin tomar en cuenta el PDU),
;entonces no se envian mas paquetes
BANK1
movlw   0x01

```

```

andwf    MB_Header_error,W
btfss   STATUS,Z
goto    EXIT_TREATMENT_MODBUS ;Salir sin enviar mas paquetes

```

```

;Si existio un error en la recepción del PDU (a partir del codigo de función),
;se envia un mensaje de error
movlw   0x01
andwf   MB_PDU_error,W
btfss   STATUS,Z
goto    ERROR_IN_SLAVE           ;Enviar paquete de notificación de error

```

;La trama MODBUS esta bien formada y se procede al tratamiento de la petición

```

;////////////////////////////////////MODBUS_Service_Processing////////////////////////////////////
;CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;MEDIO:         Ethernet
;/DESCRIPCIÓN:   Revisa la trama MODBUS entrante
;////////////////////////////////////

```

```

;Servicio de analisis de petición
;Aqui se decide si la petición se envia a la aplicación de usuario
;o se hara tratamiento local, en este caso siempre se hara tratamiento
;local

```

```

;////////////////////////////////////Proceso del servicio Local////////////////////////////////////
;CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;MEDIO:         Ethernet
;/DESCRIPCIÓN:   La petición modbus se maneja localmente, lo /
;/              significa que no se hara el llamado a la /
;/              aplicación de usuario
;/
;////////////////////////////////////

```

;SE TRANSFIERE EL CONTROL AL MEDIO SERIAL PARA EN TRATAMIENTO DE LA PETICIÓN MODBUS

```

;////////////////////////////////////request_to_slaveMODBUS////////////////////////////////////
;CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;MEDIO:         Serial
;/DESCRIPCIÓN:   Envía una petición al esclavo MODBUS
;////////////////////////////////////

```

; Emisión petición hacia el esclavo MODBUS via serial (SCI)

```

;|-----|
;| Dirección de esclavo | 1 bytes
;|-----|
;| Código de función   | 1 bytes
;|-----|
;| Dirección de inicio | 2 bytes
;|-----|
;|          Cantidad   | 2 bytes
;|-----|
;|          CRC         | 2 bytes
;|-----|

```

;***** SE INICIA EL PROCESO DE TRANSMISIÓN DE LA TRAMA *****

;Se inicializa el CRC con 0xFFFF

```

BANK1
movlw   0XFF
movwf   CRC_LSB
movwf   CRC_MSB

```

;Se envía el IDENTIFICADOR DE UNIDAD (via serial SCI)

;tambien llamada dirección de esclavo

```

BANK1
movf    TCP_Unit_identifier,W
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;Pagina 0 del programa
BANK0
call    RS232_Tx

```

```

BANK1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;Pagina 1 del programa

```

;Se calcula el CRC del dato enviado

```

movf    TCP_Unit_identifier,W
movwf   Data_Modbus_Serial
call    Generate_CRC

```

;Se envía el CODIGO DE FUNCIÓN (via serial SCI)

```

movf    TCP_function_code,W
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call    RS232_Tx
BANK1

```



```

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_function_code,W
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se envia la DIRECCIÓN DE INICIO (via serial SCI) MSB
movf        TCP_starting_address1,W
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_starting_address1,W
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se envia la DIRECCIÓN DE INICIO (via serial SCI) LSB
movf        TCP_starting_address0,W
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_starting_address0,W
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se envia la CANTIDAD DE ENTRADAS (via serial SCI) MSB
movlw       0x00
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
;Se calcula el CRC del dato enviado
movlw       0x00
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se envia la CANTIDAD DE ENTRADAS (via serial SCI) LSB
movf        TCP_quantity_inputs0_ORG,W
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_quantity_inputs0_ORG,W
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se ha completado la transmisión de la trama basica y se
;procede a transmitir el CRC, primero el LSB y luego el MSB
movf        CRC_LSB,W
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf        CRC_MSB,W
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
BANK0
call        RS232_Tx
BANK1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

```

```

;Se ha completado la transmisión de datos hacia el esclavo MODBUS
;*****INICIALIZA TIMER A 3.5 CARACTERES *****
;Se inicializa un TIMER de 3.5 caracteres (tiempo entre paquetes SCI)
BANK0

```

```

bcf          PIR1,TMR1IF          ;limpia la bandera TMR1IF
movlw      TIMER3.5_L          ;Se carga el registro del TMR para 3.5 caracteres
movwf     TMR1L
movlw      TIMER3.5_H
movwf     TMR1H
bsf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en ON

;***** SE HABILITA LA INTERRUPTACION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPTACIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
BANK1
bsf          INTCON,T0IE
;***** SE HABILITAN LAS INTERRUPTACIONES VIA SCI *****
bsf          PIE1,RCIE

;**** ESPERA FINALIZACIÓN DE TIEMPO DE 3.5 CARACTERES *****
;Se espera a que finalice un tiempo de 3.5 caracteres
;Este tiempo es el minimo entre tramas
BANK0
WAIT_3.5
          btfss      PIR1,TMR1IF
          goto       WAIT_3.5

;Se apaga el timer1
bcf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en OFF

;***** SE DESABILITAN LAS INTERRUPTACIONES VIA SCI *****
BANK1
bcf          PIE1,RCIE

;//////////Espera por la contestación del esclavo MODBUS//////////

;/CAPA:          4 -> APLICACION
/
;/MEDIO:          Serial
/
;/DESCRIPCIÓN:    Espera a que el esclavo MODBUS responda a la petición
/
/                enviada. Inicia el reloj para el tiempo de espera
/
;//////////

;Se inicializa el CRC con 0xFFFF
;con el fin de calcular el CRC de la trama recibida serialmente
BANK1
movlw      0XFF
movwf     CRC_LSB
movwf     CRC_MSB

;Se activa el tiempo de espera para la respuesta del esclavo
;Esto es requerido para no esperara indefinidamente por la respuesta

;Se establece a cero el contador del lazo externo
BANK2
clrf      CounterExt

RESPONSE_TIME_OUT2
;Se inicializa a cero el contador de rebasos del TIMER1
BANK0
clrf      Counter

RESPONSE_TIME_OUT1
;Se inicializa el timer 1 (13.107ms por cada rebasamiento)
BANK0
bcf          PIR1,TMR1IF          ;limpia la bandera TMR1IF
movlw      0X00
movwf     TMR1L
movlw      0X00
movwf     TMR1H
bsf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en ON

;Se espera hasta que se de el rebaso del TIMER1 (de FFFF a 0000 )
;o se reciva el primer byte serial desde el medidor
BANK0
WAIT_OVERFLOW_TIMER1
          btfsc      PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
          goto       FIRST_BYTE_HEADER
          btfss      PIR1,TMR1IF  ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
          goto       WAIT_OVERFLOW_TIMER1

;Se apaga el timer1
bcf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en OFF

;Se ha producido un rebaso y por lo tanto se debe incrementar el contador
incf      Counter,F

;Se revisa si el numero de rebasos del timer 1 ha sido completado
movf      Counter,W
sublw     MAX_OVERFLOW_TIMER1_1
btfss     STATUS,Z
goto      RESPONSE_TIME_OUT1

;Se ha finalizado el contador de rebasos internos
;Ahora se procede al lazo externo
;Se incrementa el contador externo

```

```

BANK2
incf      CounterExt,F

;Se revisa si el numero de rebasos se ha superado
movf     CounterExt,W
sublw   MAX_OVERFLOW_TIMER1_2
btfsz   STATUS,Z
goto    RESPONSE_TIME_OUT2

;Se ha terminado la espera para la respuesta del esclavo
;Se establece el checksum de los datos a cero
BANK0
clrf     Chksum0
clrf     Chksum1

;Se establece el codigo de excepción
BANK1
movlw   EXCEPTION_04      ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf   Exception_Code

;Se inicializa a cero la variable para datos recibidos
movlw   0x00
movwf   length_data_modbus

goto    ERROR_IN_SLAVE      ;Se ha superado el tiempo de espera

;////////////////////////////////////Recepción de la contestación////////////////////////////////////
;/CAPA:                               4 -> APLICACION
;/MEDIO:                               Serial
;/DESCRIPCIÓN:                         Empieza la recepción de datos desde el dispositivo esclavo serial MODBUS
;/
;/
;////////////////////////////////////

;Ha llegado el primer byte serial, que forma parte de la cabecera MODBUS serial
;|-----|
;| Dirección del esclavo | 1 byte
;|-----|
;| Código de Función | 1 byte
;|-----|
;| Contador de bytes | 1 byte
;|-----|
;| DATOS | 0 hasta 251 bytes
;|-----|
;| CRC | 2 bytes
;|-----|

;Recepción de la cabecera MODBUS serial desde el esclavo (MEDIDOR DE ENERGIA)
FIRST_BYTE_HEADER

;***** SE DESABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
BANK1
bcf     INTCON,T0IE

;----- Se captura la dirección del esclavo -----
BANK0
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    RS232_Rx
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3      ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
BANK1
movwf   sci_data0      ;Se almacena el dato obtenido serialmente

;Si fue enviado por el esclavo esperado se acepta, de lo contrario
;se ignora y se continua con la espera (notar que el timer1 no ha sido detenido)
movf    TCP_Unit_identifier,W
subwf   sci_data0,W
btfsz   STATUS,Z
goto    SLAVE_CORRECT      ;Si no es del esclavo esperado se ignora

;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
bsf     INTCON,T0IE
BANK0
goto    WAIT_OVERFLOW_TIMER1      ;Si no es del esclavo esperado se ignora

SLAVE_CORRECT

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf     T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;***** SE RELLENAN LAS CABECERAS CON CEROS *****
;Configuramos para escritura remota por el canal DMA al buffer del RTL
;Configuro el canal remoto DMA para escritura
BANK0
movlw   WRITE      ;Escritura de datos
movwf   Read_Write

```

```

movlw    XMT_BUF_START    ;Dirección de inicio del buffer de transmision
movwf    Addr1
movlw    0x00
movwf    Addr0

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     remote_dma_setup;Configura el RTL para escritura remota
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se inicializa a cero el contador de bytes de la trama a transmitir
movlw    0x00
movwf    FrameCount

;Inicializo el contador de bytes a escribir a 63
;14 bytes para cabecera Ethernet
;20 bytes para cabecera Internet
;20 bytes para cabecera TCP
;7 bytes para cabecera MODBUS
;2 bytes PDU modbus (codigo de función y longitud de bytes)
; tambien puede significar codigo de error y tipo de error
movlw    0x3F            ;63 en decimal
movwf    Header_Eth_IP_TCP

;Se inicializa el contador de lazo a cero
movlw    0x00            ;54 en decimal
movwf    Counter

;Se crea un lazo para rellenar con ceros las cabeceras ETHERNET,
;IP y TCP(MODBUS)
LOOP_FILL_HEADER
    movlw    NIC_DATA
    movwf    Register_Address
    movlw    0x00
    movwf    Register_Value

    bcf      PCLATH,4
    bcf      PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
    call     outport
    bcf      PCLATH,4
    bsf      PCLATH,3        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

    incf    Counter,F
    movf    Counter,W
    subwf   Header_Eth_IP_TCP,W
    btfss   STATUS,Z
    goto    LOOP_FILL_HEADER

;Se calcula el CRC del dato recibido
BANK1
movf     sci_data0,W
movwf    Data_Modbus_Serial
call     Generate_CRC

;El dato recibido es del esclavo que se esperaba, por lo tanto se inicia
;el proceso para la recepción de la trama

;Se deben iniciar el timer1 a t1.5 (espera 1.5 caracteres antes de finalizar la
;recepción del paquete MODBUS del esclavo)
call     Timer1_To_1.5

;----- Ahora se espera recibir el codigo de función o de error -----
WAIT_RCV_FUNC_CODE
    btfsc   PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
    goto    FUNC_CODE_RCV
    btfss   PIR1,TMR1IF  ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
    goto    WAIT_RCV_FUNC_CODE

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw    EXCEPTION_04    ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf    Exception_Code
goto     ERROR_IN_SLAVE

;Se ha recibido el byte de codigo de función o el codigo de error
FUNC_CODE_RCV
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura el codigo de función o de error
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     RS232_Rx
bcf      PCLATH,4

```

```

    bsf                PCLATH,3            ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
    BANK1
    movwf             sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
    movwf            Data_Modbus_Serial
    call             Generate_CRC

;Se compara con el codigo de función esperado
    movf             TCP_function_code,W
    subwf            sci_data0,W
    btfsc            STATUS,Z
    goto             RCV_BYTE_COUNT

;Se compara con el codigo de error esperado
    movlw            0x84
    subwf            sci_data0,W
    btfsc            STATUS,Z
    goto             RCV_EXCEPTION_CODE

;Si no es ninguno de estos codigo, existe un error
    movlw            EXCEPTION_04          ;Error por codigo de función no esperado
    movwf            Exception_Code
    goto             ERROR_IN_SLAVE

;----- SE HA RECIVIDO UNA EXCEPCIÓN AL PAQUETE ENVIADO -----
;Se espera recibir el codigo de excepción
    RCV_EXCEPTION_CODE
;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
    call             Timer1_To_1.5

WAIT_RCV_EXCEPTION_CODE
    btfsc            PIR1,RCIF             ;Revisa si ha llegado un byte serial
    goto             EXEPTION_CODE_RCV
    btfsc            PIR1,TMR1IF           ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
    goto             WAIT_RCV_EXCEPTION_CODE

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
    BANK0
    bcf                T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

    BANK1
    movlw            EXCEPTION_04          ;Error por falla en el dispositivo esclavo
    movwf            Exception_Code
    goto             ERROR_IN_SLAVE

;Se ha recibido el byte de codigo de excepción
    EXEPTION_CODE_RCV
;Se apaga el timer1
    BANK0
    bcf                T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

;Se captura el codigo excepcion
    bcf                PCLATH,4
    bcf                PCLATH,3            ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
    call             RS232_Rx
    bcf                PCLATH,4
    bsf                PCLATH,3            ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
    BANK1
    movwf            Exception_Code

;----- Se captura el CRC -----
;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
    call             Timer1_To_1.5

WAIT_RCV_CRC_ERROR
    btfsc            PIR1,RCIF             ;Revisa si ha llegado un byte serial
    goto             RCV_CRC_ERROR1
    btfsc            PIR1,TMR1IF           ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
    goto             WAIT_RCV_CRC_ERROR

    goto             ERROR_IN_SLAVE

RCV_CRC_ERROR1
;Se apaga el timer1
    BANK0
    bcf                T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

;Se captura el CRC LSB
    bcf                PCLATH,4
    bcf                PCLATH,3            ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
    call             RS232_Rx
    bcf                PCLATH,4
    bsf                PCLATH,3            ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
    call             Timer1_To_1.5

WAIT_RCV_CRC_ERROR2

```

```

        btfsc    PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
        goto    RCV_CRC_ERROR2
        btfss    PIR1,TMR1IF    ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto    WAIT_RCV_CRC_ERROR2

        goto    ERROR_IN_SLAVE

RCV_CRC_ERROR2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf            T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura el CRC MSB
bcf            PCLATH,4
bcf            PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call          RS232_Rx
bcf            PCLATH,4
bsf            PCLATH,3        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

goto          ERROR_IN_SLAVE

;Ahora se espera recibir el contador de bytes
;Es la cantidad de bytes en los datos
RCV_BYTE_COUNT
call          Timer1_To_1.5

;----- Ahora se espera recibir el contador de bytes -----
WAIT_RCV_BYTE_COUNT
        btfsc    PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
        goto    COUNT_BYTE_RCV
        btfss    PIR1,TMR1IF    ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto    WAIT_RCV_BYTE_COUNT

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf            T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw         EXCEPTION_04    ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf         Exception_Code
goto          ERROR_IN_SLAVE

;Se ha recibido el byte de codigo de función
COUNT_BYTE_RCV
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf            T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura el contador de bytes
bcf            PCLATH,4
bcf            PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call          RS232_Rx
bcf            PCLATH,4
bsf            PCLATH,3        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
BANK1
movwf         sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf         Data_Modbus_Serial
call          Generate_CRC

;Se compara con la cantidad de datos esperada
movf          TCP_quantity_inputs0,W
subwf         sci_data0,W
btfsc        STATUS,Z
goto          CONT_WITH_DATA_RCV

        movlw    EXCEPTION_04    ;Error por codigo de función no esperado
        movwf    Exception_Code
        goto     ERROR_IN_SLAVE

;----- Ahora se procede a recibir los datos -----
;La cabecera MODBUS serial ha sido revisada y es correcta
;El primer dato que se recibe forma parte de una palabra con
;el contador de bytes de la cabecera MODBUS respuesta y para
;propositos de checksum se obtiene individualmente

;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
CONT_WITH_DATA_RCV

;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
call          Timer1_To_1.5

;Espera por la llegada del primer byte de datos
WAIT_FIST_DATA
        btfsc    PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
        goto    FIRST_DATA_RCV
        btfss    PIR1,TMR1IF    ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto    WAIT_FIST_DATA

```

```

;Se ha desbordado t1.5, lo cual se debe a un error en el esclavo
;MODBUS (medidor)
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw       EXCEPTION_04          ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf       Exception_Code
goto        ERROR_IN_SLAVE

FIRST_DATA_RCV
;Se apaga el timer1
bcf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en OFF

;Se captura el primer dato recibido
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Rx
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3              ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
BANK1
movwf       sci_data0              ;Se almacena el dato

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
call        Timer1_To_1.5

;Ahora se carga el primer byte recibido en el buffer de anillo del RTL
BANK1
movf        sci_data0,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        outport1
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3              ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se calcula el checksum de el primer byte en conjunto con la cantidad de
;bytes de respuesta (que es la cantidad de registros a leer por dos )
movf        sci_data0,W
BANK0
movwf       Out_Word0
BANK1
movf        TCP_quantity_inputs0,W
BANK0
movwf       Out_Word1

bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        checksum
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3              ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se incrementa el contador de datos recibidos
BANK1
incf        length_data_modbus,F

;La captura del primer dato serial desde el esclavo MODBUS
;se hace independiente con el proposito de calcular adecuadamente
;el checksum del paquete TCP

;Ahora empieza la descarga de los demas bytes de datos
LOAD_MODBUS_DATA
;Si llega un dato antes de t=1.5 caracteres se aceptan
;como parte de la trama, de lo contrario son parte de otra
;trama o ha existido un error
BANK0
Rx_Data1
          btfsc          PIR1,RCIF          ;Llego un nuevo dato SCI?
          goto           DATA_ARRIVE       ;Ha llegado un nuevo dato
          btfsc          PIR1,TMR1IF        ;Expiro el timer t1.5?
          goto           ERROR_INCOMPLETE_DATA;ha recibido una cantidad impar de datos
          goto           Rx_Data1           ;Ninguno de los anteriores

;Ha llegado un nuevo dato que forma parte de la misma trama
DATA_ARRIVE
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Rx              ;Se obtiene el dato
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3              ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
BANK1
movwf       sci_data1

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf       Data_Modbus_Serial
call        Generate_CRC

```

```

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
call        Timer1_To_1.5

;Ahora se cargan en el buffer de anillo del RTL
;Se carga el primer byte de la palabra MSB
BANK1
movf       sci_data1,W
movwf     Register_Value1
bcf       PCLATH,4
bcf       PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call      outport1
bcf       PCLATH,4
bsf       PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se incrementa el contador de datos recibidos
BANK1
incf      length_data_modbus,F

;Antes de verificar la llegada del siguiente byte se verifica si
;han llegado todos los bytes de datos esperados (despues esperaremos
;la llegada del CRC, pero estos no conforman parte de la trama MODBUS/TCP)
movf     TCP_quantity_inputs0,W
subwf   length_data_modbus,W
btsc    STATUS,Z
goto    FULL_DATA_RECEIVE

;Nuevamente se comprueba si ha llegado un segundo dato
;o si el tiempo de 1.5 caracteres (t1.5) ha expirado
BANK0
Rx_Data2
btsc    PIR1,RCIF      ;Llego un nuevo dato?
goto    DATA_ARRIVE2 ;Ha llegado un nuevo dato
btsc    PIR1,TMR1IF    ;Expiro el timer t1.5?
goto    ERROR_INCOMPLETE_DATA;Ha expirado t1.5 cuando aun no se han
                                ;recivido todos
                                los datos esperados
goto    Rx_Data2      ;Ninguno de los anteriores

DATA_ARRIVE2
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    RS232_Rx
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
BANK1
movwf   sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf   Data_Modbus_Serial
call    Generate_CRC

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
call        Timer1_To_1.5

;Ahora se cargan en el buffer de anillo del RTL
;Se carga la primer palabra MSB
BANK1
movf     sci_data0,W
movwf     Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se calcula el checksum de los datos enviados
movf     sci_data0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     sci_data1,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    checksum
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se incrementa el contador de datos recibidos
BANK1
incf      length_data_modbus,F

```



```

        goto        LOAD_MODBUS_DATA

;Ha ocurrido un error debido a la recepcion de una cantidad
;impar de datos MODBUS desde el esclavo
ERROR_INCOMPLETE_DATA

        ;Se apaga el timer1
        BANK0
        bcf        T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

        ;Se limpia la suma de control de los datos
        clrf      Chksum0
        clrf      Chksum1

        ;Se limpia la cantidad de bytes recibidos
        ;Se limpia el checksum de los datos antes recibidos
        BANK1
        clrf      length_data_modbus

        ;Se establece el codigo de excepcion
        movlw     EXCEPTION_04        ;Error por falla en el dispositivo esclavo
        movwf    Exception_Code
        goto     ERROR_IN_SLAVE

FULL_DATA_RECEIVE

        ;El TMR1 sigue corriendo con un tiempo de 1.5 caracteres
        ;Esperamos por la llegada del CRC (LSB)
        BANK0
        Rx_CRC_LSB
        btfsc     PIR1,RCIF           ;Llego un nuevo dato?
        goto     ARRIVE_CRC_LSB       ;Ha llegado un nuevo dato
        btfsc     PIR1,TMR1IF         ;Expiro el timer t1.5?
        goto     ERROR_INCOMPLETE_DATA ;Ha expirado t1.5 cuando aun no se
                                        ;ha completado el paquete MODBUS
        goto     Rx_CRC_LSB           ;Sigue esperando por la llegada

        ;Ha llegado el primer byte del CRC (LSB)
        ARRIVE_CRC_LSB
        bcf        PCLATH,4
        bcf        PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call      RS232_Rx
        bcf        PCLATH,4
        bsf        PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
        BANK1
        movwf     Receive_CRC_LSB     ;Almacena el byte menos significativo del CRC

        ;Se apaga el timer1
        BANK0
        bcf        T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

        ;Se deben iniciar el timer a t1.5 (esperar 1.5 caracteres)
        call      Timer1_To_1.5

        ;Esperamos por la llegada del CRC (MSB)
        Rx_CRC_MSB
        btfsc     PIR1,RCIF           ;Llego un nuevo dato?
        goto     ARRIVE_CRC_MSB       ;Ha llegado un nuevo dato
        btfsc     PIR1,TMR1IF         ;Expiro el timer t1.5?
        goto     ERROR_INCOMPLETE_DATA ;Ha expirado t1.5 cuando aun no se
                                        ;ha completado el paquete MODBUS
        goto     Rx_CRC_MSB           ;Se continua esperando

        ;Ha llegado el segundo byte del CRC (MSB)
        ARRIVE_CRC_MSB
        bcf        PCLATH,4
        bcf        PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call      RS232_Rx
        bcf        PCLATH,4
        bsf        PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
        BANK1
        movwf     Receive_CRC_MSB     ;Almacena el byte mas significativo del CRC

        ;Se apaga el timer1
        BANK0
        bcf        T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

        ;Se determina si el CRC es el correcto
        BANK1
        movf      CRC_LSB,W
        subwf    Receive_CRC_LSB,W
        btss    STATUS,Z
        goto     ERROR_INCOMPLETE_DATA

        movf      CRC_MSB,W
        subwf    Receive_CRC_MSB,W
        btss    STATUS,Z
        goto     ERROR_INCOMPLETE_DATA

;***** INCORPORACIÓN DEL PAD *****

;La cantidad de datos es la requerida

```

```

;Se hace un relleno de un byte (esto debido a que los datos
;modbus terminan en byte impar, por lo cual es
;requerido agregar un byte con ceros para propósitos
;del calculo del checksum)
BANK1
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address1
movlw    0x00
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se calcula el checksum de los datos enviados
movlw    0x00
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     sci_data1,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

goto     SEND_RESPONSE

;***** CONSTRUIR EXCEPCIÓN MODBUS DE RESPUESTA *****
;* CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;* DESCRIPCIÓN   Define el tipo de excepción generada en el esclavo
;*****
;Se define el tipo de error ocurrido y se envia una respuesta
ERROR_IN_SLAVE

;***** SE DESABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
BANK1
bcf      INTCON,T0IE

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

BANK1
;Se activa la bandera de error
movlw    0x01
movwf    Error_flag

;Se establece el tipo de error ocurrido
movlw    0x80
movwf    Error_Code
movf     TCP_function_code,W
addwf    Error_Code,F

;*****CONSTRUIR RESPUESTA MODBUS*****
;* CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;* DESCRIPCIÓN   Contruye el paquete de respuesta a la petición MODBUS
;*****
SEND_RESPONSE

;Luego de la recepción erronea o correcta de la trama, se debe esperar
;un tiempo de 3.5 caracteres antes de realizar una nueva petición por el medio

;Se inicializa el timer1 para 3.5 caracteres

;***** RETARDO DE 3.5 CARACTERES SERIAL *****
;Previo a la transmisión de paquete MODBUS via serial se genera un
;retardo de 3.5 caracteres
;Programación del TMR 1 con un tiempo de 3.5 caracteres
BANK0
bcf      PIR1,TMR1IF          ;limpia la bandera TMR1IF
movlw    TIMER3.5_L          ;Se carga el registro del TMR para 3.5 caracteres
movwf    TMR1L
movlw    TIMER3.5_H
movwf    TMR1H
bsf      T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en ON

;Ahora es importante conocer el estado del socket antes de responder
;Ya que existe la posibilidad de que ahiga sido cerrado mientras se esperaba por la
;respuesta del esclavo serial MODBUS
BANK1
movlw    ESTAB
subwf    html_socket,W
btfscc  STATUS,Z

```

```

goto      CONT_WITH_SEND_FRAME ;Verificar si el estado es FIN
goto      EXIT_AND_WAIT_T3.5

CONT_WITH_SEND_FRAME

;Se guarda el checksum de los datos
BANK0
movf      Chksum0,W
BANK1
movwf     tcp_Chksum0
BANK0
movf      Chksum1,W
BANK1
movwf     tcp_Chksum1

;Ahora que se han cargado los datos en el buffer del RTL, se
;empiezan a cargar las cabeceras Ethernet, IP, TCP y MOBUS

;Se carga la cabecera Ethernet en el buffer de anillo del RTL8019AS
BANK0
bcf              PCLATH,4
bcf              PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call            load_ethernet_header
bcf              PCLATH,4
bsf              PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga la cabecera IP en el buffer de anillo del RTL, primero se
;establece el tamaño mínimo requerido en las cabeceras:
;20 bytes para cabecera IP
;9 bytes para cabecera MODBUS (7 de cabecera básica)
;? bytes de datos ( luego se agregan )
BANK0
clrf      IP_packet_length1
movlw     0X31          ;49
movwf     IP_packet_length0

;Se le incrementa a la cantidad de datos almacenados
movf      IP_packet_length0,W
movwf     numero1_0
movf      IP_packet_length1,W
movwf     numero1_1
BANK1
movf      length_data_modbus,W
BANK0
movwf     numero2_0
movlw     0x00
movwf     numero2_1

bcf              PCLATH,4
bcf              PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call            sumar
bcf              PCLATH,4
bsf              PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf      resultado0,W
movwf     IP_packet_length0
movf      resultado1,W
movwf     IP_packet_length1

;Se define un nuevo número de identificación
movf      Identification0,W
movwf     numero1_0
movf      Identification1,W
movwf     numero1_1
movlw     0x01
movwf     numero2_0
movlw     0x00
movwf     numero2_1

bcf              PCLATH,4
bcf              PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call            sumar
bcf              PCLATH,4
bsf              PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf      resultado0,W
movwf     Identification0
movf      resultado1,W
movwf     Identification1

;Se establece el protocolo dentro de la trama IP
movlw     TCP
movwf     IP_send_protocol

;Se carga la cabecera IP
bcf              PCLATH,4
bcf              PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call            load_IP_header
bcf              PCLATH,4
bsf              PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

```

```

;Se carga la cabecera TCP en el buffer del anillo del RTL
;Se definen las banderas en la cabecera TCP
BANK1
movlw    0x50                ;Tamaño de la cabecera TCP (valor fijo)
movwf    data_flags1
movlw    0x00
movwf    data_flags0
bsf      data_flags0,4       ;Se habilita la bandera TCP_ACK
bsf      data_flags0,3       ;Se habilita la bandera TCP_PUSH

;Se almacena el tamaño de la cabecera TCP y MODBUS
;Primero se establece el tamaño mínimo para ambas cabeceras:
;20 bytes de cabecera TCP
;9 bytes de cabecera MODBUS
;? despues de agregan los bytes de datos
clrf     tcp_length1
movlw    0x1D                ;29 en decimal
movwf    tcp_length0

;Se le incrementa la cantidad de datos almacenados
movf     tcp_length0,W
BANK0
movwf    numero1_0
BANK1
movf     tcp_length1,W
BANK0
movwf    numero1_1
BANK1
movf     length_data_modbus,W
BANK0
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero2_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
BANK1
movwf    tcp_length0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf    tcp_length1

;Con el proposito de cargar el checksum en la cabecera TCP
;se calcula el checksum de la cabecera MODBUS sin cargarla
;en el buffer del RTL
movf     tcp_Chksum0,W
BANK0
movwf    Chksum0
BANK1
movf     tcp_Chksum1,W
BANK0
movwf    Chksum1

;Se agrega al checksum el numero de transacción
BANK1
movf     TCP_transaction_id0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     TCP_transaction_id1,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se agrega al checksum el identificador de protocolo
BANK1
movf     TCP_protocol_id0,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     TCP_protocol_id1,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

```

```

;Se agrega al checksum la longitud
;Se establece la longitud de cabecera (obligatoria)
; 1 byte para el identificador de unidad
; 1 byte para el código de función
; 1 byte para la cantidad de bytes
BANK1
movlw    0x03
movwf   TCP_bytes_data0
clrf    TCP_bytes_data1

;Se le suma la cantidad de datos MODBUS a enviar
movf    TCP_bytes_data0,W
BANK0
movwf   numero1_0
BANK1
movf    TCP_bytes_data1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    length_data_modbus,W
BANK0
movwf   numero2_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    sumar
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   TCP_bytes_data0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   TCP_bytes_data1

;Se le suma la cantidad de bytes de datos MODBUS
;al checksum
BANK1
movf    TCP_bytes_data0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_bytes_data1,W
BANK0
movwf   Out_Word1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    checksum
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw   0x01
andwf   Error_flag,W
btfss   STATUS,Z
goto    LOAD_ERROR_FRAME

;Se agrega al checksum el código de función e
;identificador
movf    TCP_function_code,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_Unit_identifier,W
BANK0
movwf   Out_Word1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    checksum
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
goto    EXIT_LOAD_ERROR_FRAME

LOAD_ERROR_FRAME
;Se agrega al checksum el código de error y el
;identificador
BANK1
movf    Error_Code,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_Unit_identifier,W
BANK0
movwf   Out_Word1

```

```

        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        checksum
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Tambien se agrega el codigo de excepci3n
;y un pad de cero
BANK1
movlw          0X00
BANK0
movwf         Out_Word0
BANK1
movf          Exception_Code,W
BANK0
movwf         Out_Word1

        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        checksum
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

EXIT_LOAD_ERROR_FRAME

;Se guarda el checksum de los datos
BANK0
movf          Chksum0,W
BANK1
movwf         tcp_Chksum0
BANK0
movf          Chksum1,W
BANK1
movwf         tcp_Chksum1

        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        load_tcp_header
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;----- Se empieza a cargar la cabecera MODBUS -----
;Se ensambla la cabera MODBUS
BANK1
movlw         NIC_DATA
movwf         Register_Address1

;Se carga el identificador de transacci3n MSB
movf          TCP_transaccion_id1,W
movwf         Register_Value1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        outport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el identificador de transacci3n LSB
movf          TCP_transaccion_id0,W
movwf         Register_Value1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        outport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el identificador de protocolo (MODBUS =0) MSB
movf          TCP_protocol_id1,W
movwf         Register_Value1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        outport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el identificador de protocolo (MODBUS =0) LSB
movf          TCP_protocol_id0,W
movwf         Register_Value1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        outport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga la longitud de los datos (MODBUS =0) MSB
movf          TCP_bytes_data1,W
movwf         Register_Value1
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        outport1
        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

```

```

;Se carga la longitud de los datos (MODBUS =0) LSB
movf    TCP_bytes_data0,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el identificador de unidad
movf    TCP_Unit_identifier,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
movlw   0x01
andwf   Error_flag,W
andwf   STATUS,Z
btfs    LOAD_ERROR_FRAME2
goto    ;Se carga el PDU MODBUS (de acuerdo a la petición realizada)
;Se carga el codigo de función
movf    TCP_function_code,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el contador de bytes
movf    TCP_quantity_inputs0,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
goto    EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2

LOAD_ERROR_FRAME2
;Se carga el codigo de error
movf    Error_Code,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga el codigo de excepción
movf    Exception_Code,W
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;Se carga un pad de cero
movlw   0x00
movwf   Register_Value1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    outport1
bcf     PCLATH,4
bsf     PCLATH,3           ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
goto    EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2

EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2

;Establezco el tamaño base de cabeceras = 63
;14 bytes para cabecera Ethernet
;20 bytes para cabecera IP
;20 bytes para cabecera TCP
;9 bytes para cabecera MODBUS
;1 byte de pad para compensar la cabecera impar MODBUS
BANK0
clrf    Len_pack1
movlw   0x40           ;64 en decimal
movwf   Len_pack0

;Se le suma la cantidad de datos MODBUS a enviar
movf    Len_pack0,W
movwf   numero1_0
movf    Len_pack1,W
movwf   numero1_1
BANK1

```

```

movf      length_data_modbus,W
BANK0
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero2_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
movwf    Len_pack0
movf     resultado1,W
movwf    Len_pack1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     TransmitLinkMgmt
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

;La cantidad de datos bytes enviados en esta trama
;9 bytes para cabecera TCP
BANK1
movlw    0x09                ;9 en decimal
movwf    tcp_data_Len0
clrf     tcp_data_Len1

;Se le suma la cantidad de datos MODBUS a enviar
movf     tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf    numero1_0
BANK1
movf     tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf    numero1_1
BANK1
movf     length_data_modbus,W
BANK0
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero2_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
BANK1
movwf    tcp_data_Len0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf    tcp_data_Len1

;se le suma la cantidad de datos enviados al numero
;de acuse de recibo
BANK1
movf     xm_seq1_1,W
BANK0
movwf    numero1_1
BANK1
movf     xm_seq1_0,W
BANK0
movwf    numero1_0

BANK1
movf     tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf    numero2_1
BANK1
movf     tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf    numero2_0

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
BANK1
movwf    xm_seq1_0
BANK0
movf     resultado1,W
BANK1
movwf    xm_seq1_1

```



```

;Se le suma uno a la segunda palabra del numero de secuencia
;si existio un desborde en la suma de la palabra LSB

```

```

BANK0
movf    CarryOut,W
sublw   0x01
btfss   STATUS,Z
goto    NOT_CARRY_OUT6

;Existio un desborde al sumar el primer byte
BANK1
movf    xm_seq0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_seq0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

bcf     PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 0
bcf     PCLATH,3
call    sumar
bcf     PCLATH,4 ;se cambia a la pagina 1
bcf     PCLATH,3

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_seq0_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_seq1_1
NOT_CARRY_OUT6

```

```
EXIT_AND_WAIT_T3.5
```

```

;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
BANK1
bsf     INTCON,T0IE
;***** SE HABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
bsf     PIE1,RCIE
;***** ESPERA A QUE FINALICE EL RETARDO DE 3.5 CARACTERES *****
;Segun estandar se debe esperar a que finalice un retardo de 3.5
;caracteres serial
BANK0
START_DELAY_t3.5
btfss   PIR1,TMR1IF
goto    START_DELAY_t3.5

```

```
EXIT_TREATMENT_MODBUS
```

```

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf     T1CON,TMR1ON ;TMR1IF en OFF

```

```
;Se re-establecen las variables de control de errores
```

```

BANK1
clrf    MB_Header_error
clrf    MB_PDU_error
clrf    Exception_Code
clrf    Error_flag
clrf    Error_Code

```

```
;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
```

```
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
```

```

BANK1
bsf     INTCON,T0IE
;***** SE HABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
bsf     PIE1,RCIE

```

```
;Se finaliza con el tratamiento a una petición MODBUS
```

```

BANK1
bcf     Request_MODBUS_present,0

```

```
return
```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:      Timer1_To_1.5
;CAPA:        4 -> APLICACION
;DESCRIPCIÓN: Crea un retardo de 2.5 caracteres serial
;              a 9600 baudios
;*****
Timer1_To_1.5

```

```

;*****
;
;
;*****
BANK0
bcf          PIR1,TMR1IF            ;limpia la bandera TMR1IF
movlw       TIMER1.5_L            ;Se carga el registro del TMR para 3.5 caracteres
movwf      TMR1L
movlw       TIMER1.5_H
movwf      TMR1H
bsf         T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en ON
return

```

```

;$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$
;$  CAMBIO A LA PAGINA 2 DEL PIC  $$$
;$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$
ORG         0X1000

```

```

;*****
;* INICIA EL TRATAMIENTO PARA ESCRITURA DE MULTIPLES REGISTROS *
;*****
TREATMENT_WRITE_MULTIPLE_REGISTER

```

```

BANK1
;Datos recibidos en una escritura de multiples registros
;| ..... el byte anterior fue el codigo de función
;|-----|
;| Dirección de inicio              | 2 bytes
;|-----|
;| Cantidad de registros           | 2 bytes (N registros -> 120 Max)
;|-----|
;| Contador de bytes              | 1 byte (2xN -> 240 Max)
;|-----|
;| Valor de los registros         | 2xN bytes
;|-----|

;Se obtiene la DIRECCION DE INICIO
;No se restringe un rango debido a que ésta es tarea del esclavo serial
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call         inport1
bsf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf        Register_Value1,W
movwf      TCP_starting_address1

bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call         inport1
bsf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf        Register_Value1,W
movwf      TCP_starting_address0

;Se obtiene la CANTIDAD DE REGISTROS
;La maxima cantidad de registros a escribir es 120 (decimal)
bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call         inport1
bsf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf        Register_Value1,W
BANK2
movwf      TCP_quantity_register1
BANK1

bcf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call         inport1
bsf         PCLATH,4
bcf         PCLATH,3              ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf        Register_Value1,W
BANK2
movwf      TCP_quantity_register0

;La cantidad de registros a leer no debe ser mayor a 120/78
;Se resta numero1 - numero2
;Si numero1 < numero2 entonces CarryOut se activa
movf        TCP_quantity_register1,W
BANK0

```

```

movwf    numero2_1
BANK2
movf    TCP_quantity_register0,W
BANK0
movwf    numero2_0
movlw   0x00
movwf   numero1_1
movlw   0x78
movwf   numero1_0

;Se resta numero1-numero2
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call    restar
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se establece si hubo un acarreo(numero1<numero2)

movf    CarryOut,W
sublw   0x01
bitss   STATUS,Z
goto    QUANTITY_INPUT_CORRECT#2;numero1>numero2 (no hay acarreo)

BANK1
;Se activa la bandera por error en el PDU
movlw   0x01
movwf   MB_PDU_error

;Se establece el tipo de excepción ocurrido
movlw   EXCEPTION_03           ;Error en la cantidad de datos
movwf   Exception_Code

goto    RESPONSE_WITH_ACK#2

QUANTITY_INPUT_CORRECT#2

;Se obtiene el CONTADOR DE BYTES
BANK1
bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call    inport1
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf    Register_Value1,W
BANK2
movwf   TCP_count_bytes

;Transacción MODBUS aceptada
;Las cabeceras MODBUS estan bien formadas y se procede a tratar
;la petición

;////////////////////////////////////MODBUS_Service_Processing////////////////////////////////////
;/CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;/MEDIO:         Ethernet
;/DESCRIPCIÓN:   Revisa la trama MODBUS entrante
;////////////////////////////////////

;Servicio de analisis de petición
;Aqui se decide si la petición se envia a la aplicación de usuario
;o se hara tratamiento local, en este caso siempre se hara tratamiento
;local

;////////////////////////////////////Proceso del servicio Local////////////////////////////////////
;/CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;/MEDIO:         Ethernet
;/DESCRIPCIÓN:   La petición modbus se maneja localmente, lo /
;/              significa que no se hara el llamado a la /
;/              aplicación de usuario
;////////////////////////////////////

;SE TRANSFIERE EL CONTROL AL MEDIO SERIAL PARA EN TRATAMIENTO DE LA
;PETICIÓN MODBUS

;////////////////////////////////////request_to_slaveMODBUS////////////////////////////////////
;/CAPA:          4 -> APLICACIÓN
;/
;/MEDIO:         Serial
;/DESCRIPCIÓN:   Envia una petición al esclavo MODBUS
;////////////////////////////////////

```

```

; Emisión petición hacia el esclavo MODBUS via serial (SCI)
;-----|
;| Dirección de esclavo | 1 bytes
;-----|
;| Código de función           | 1 bytes
;-----|
;| Dirección de inicio | 2 bytes
;-----|
;| Cantidad de registros | 2 bytes (N bytes)
;-----|
;| Contador de bytes | 1 byte (2xN bytes)
;-----|
;| Valor de los registros | 2xN bytes
;-----|
;| CRC | 2 bytes
;-----|

;***** SE INICIA EL PROCESO DE TRANSMISIÓN DE LA TRAMA *****

;Se inicializa el CRC con 0xFFFF
BANK1
movlw    0XFF
movwf   CRC_LSB
movwf   CRC_MSB

;Se envia el IDENTIFICADOR DE UNIDAD (via serial SCI)
;tambien llamada dirección de esclavo
movf    TCP_Unit_identifier,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;Pagina 0 del programa
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;Pagina 2 del programa
BANK1

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf    TCP_Unit_identifier,W
movwf   Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3           ;Pagina 1 del programa
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;Pagina 2 del programa

;Se envia el CODIGO DE FUNCIÓN (via serial SCI)
movf    TCP_function_code,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf    TCP_function_code,W
movwf   Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3           ;Pagina 1 del programa
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;Pagina 2 del programa

;Se envia la DIRECCIÓN DE INICIO (via serial SCI) MSB
movf    TCP_starting_address1,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf    TCP_starting_address1,W
movwf   Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3           ;Pagina 1 del programa
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;Pagina 2 del programa

;Se envia la DIRECCIÓN DE INICIO (via serial SCI) LSB
movf    TCP_starting_address0,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx

```

```

bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_starting_address0,W
movwf      Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;Pagina 1 del programa
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;Pagina 2 del programa

;Se envia la CANTIDAD DE REGISTROS (via serial SCI) MSB
BANK2
movf        TCP_quantity_register1,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK2

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_quantity_register1,W
BANK1
movwf      Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;Pagina 1 del programa
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;Pagina 2 del programa

;Se envia la CANTIDAD DE REGISTROS (via serial SCI) LSB
BANK2
movf        TCP_quantity_register0,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK2

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_quantity_register0,W
BANK1
movwf      Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se envia el CONTADOR DE BYTES
BANK2
movf        TCP_count_bytes,W
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Tx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK2

;Se calcula el CRC del dato enviado
movf        TCP_count_bytes,W
BANK1
movwf      Data_Modbus_Serial

bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call        Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Ahora se empieza con la transmisión de los datos
BANK2
clrf        CounterExt

TRANSMIT_REGISTER_TO_WRITE

;Se obtiene un byte desde el buffer de anillo del RTL
;y se envia serialmente, ademas se le calcula el CRC
BANK1
bcf          PCLATH,4

```

```

        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

        call        inport1
        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

        BANK2
        movwf      TCP_Byte_to_Write

        ;Se transmite el dato almacenado en W
        BANK0
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        RS232_Tx
        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

        ;Se calcula el CRC del dato enviado
        BANK2
        movf        TCP_Byte_to_Write,W
        BANK1
        movwf      Data_Modbus_Serial

        bcf          PCLATH,4
        bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
        call        Generate_CRC
        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

        ;Se verifica si se ha completado la transmisión de todos
        ;los registros a escribir
        BANK2
        incf        CounterExt,F
        movf        CounterExt,W
        subwf       TCP_count_bytes,W
        bitss       STATUS,Z
        goto        TRANSMIT_REGISTER_TO_WRITE

;Se ha completado la transmisión de la trama básica y se
;procede a transmitir el CRC, primero el LSB y luego el MSB
        BANK1
        movf        CRC_LSB,W
        BANK0
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        RS232_Tx
        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
        BANK1

        movf        CRC_MSB,W
        BANK0
        bcf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call        RS232_Tx
        bsf          PCLATH,4
        bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se ha completado la transmisión de datos hacia el esclavo MODBUS
;*****INICIALIZA TIMER A 3.5 CARACTERES *****
;Se inicializa un TIMER de 3.5 caracteres (tiempo entre paquetes SCI)
        BANK0
        bcf          PIR1,TMR1IF          ;limpia la bandera TMR1IF
        movlw       TIMER3.5_L          ;Se carga el registro del TMR para 3.5 caracteres
        movwf      TMR1L
        movlw       TIMER3.5_H
        movwf      TMR1H
        bsf          T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en ON

;Se ha completado la transmisión de datos hacia el esclavo MODBUS
;***** SE CONTESTA CON UN ACK AL PAQUETE RECIVIDO *****
;Ha finalizado el tratamiento a la trama que genero la
;petición MODBUS
        RESPONSE_WITH_ACK#2

;Se activan las banderas correspondientes a un ACK
        BANK1
        movlw       0x00
        movwf      data_flags0
        bsf          data_flags0,4          ;Se habilita la bandera TCP_ACK

;Se procede a enviar un ACK del paquete recibido
        bcf          PCLATH,4          ;se cambia a la pagina 1
        bsf          PCLATH,3
        call        socket_control
        bsf          PCLATH,4          ;se cambia a la pagina 2
        bcf          PCLATH,3

;***** SE CIERRA EL PAQUETE EN TRATAMIENTO *****
;Petición MODBUS aceptada
;Ahora se procede a cerrar el tratamiento al paquete que

```

```

;genero esta petición
bcf          Request_MODBUS_present,2

;Se establece la pagina 0 en el RTL8019AS
BANK0
movlw      CR
movwf     Register_Address
movlw     0x22
movwf     Register_Value
bcf       PCLATH,4
bcf       PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call      outport
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw     BNDRY
movwf     Register_Address
movf     Next_Ptr_Pck,W
movwf     Register_Value
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

call      outport
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;*****MANEJO DE ERRORES EN CABECERAS *****
;Si existio un error en la recepción del PDU (a partir del código de función),
;se envia un mensaje de error
BANK1
movlw     0x01
andwf    MB_PDU_error,W
btfss    STATUS,Z
goto     ERROR_IN_SLAVE#2          ;Enviar paquete de notificación de error

;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
BANK1
bsf      INTCON,T0IE
;***** SE HABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
bsf      PIE1,RCIE

;**** ESPERA FINALIZACIÓN DE TIEMPO DE 3.5 CARACTERES *****
;Se espera a que finalice un tiempo de 3.5 caracteres
;Este tiempo es el minimo entre tramas
BANK0
WAIT_t3.5#2
          btfss    PIR1,TMR1IF
          goto     WAIT_t3.5#2

;Se apaga el timer1
bcf      T1CON,TMR1ON          ;TMR1IF en OFF

;***** SE DESABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
BANK1
bcf      PIE1,RCIE

;//////////Espera por la contestación del esclavo MODBUS//////////
;/CAPA:          4 -> APLICACION
;/
;/MEDIO:        Serial
;/
;/DESCRIPCIÓN:  Espera a que el esclavo MODBUS responda a la petición /
;/
;/              enviada. Inicia el reloj para el tiempo de espera /
;//////////

;Se inicializa el CRC con 0xFFFF
;con el fin de calcular el CRC de la trama recibida serialmente
BANK1
movlw     0XFF
movwf     CRC_LSB
movwf     CRC_MSB

;Se activa el tiempo de espera para la respuesta del esclavo
;Esto es requerido para no esperara indefinidamente por la respuesta

;Se establece a cero el contador del lazo externo
BANK2
clrf     CounterExt

RESPONSE_TIME_OUT2#2
;Se inicializa a cero el contador de rebasos del TIMER1
BANK0
clrf     Counter

RESPONSE_TIME_OUT1#2
;Se inicializa el timer 1 (13.107ms por cada rebasamiento)
BANK0

```

```

bcf          PIR1,TMR1IF          ;limpia la bandera TMR1IF
movlw       0X00
movwf      TMR1L
movlw       0X00
movwf      TMR1H
bsf          T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en ON

;Se espera hasta que se de el rebaso del TIMER1 (de FFFF a 0000 )
;o se reciva el primer byte serial desde el medidor
BANK0
WAIT_OVERFLOW_TIMER1#2
        btsc   PIR1,RCIF        ;Revisa si ha llegado un byte serial
        goto   FIRST_BYTE_HEADER#2
        btss   PIR1,TMR1IF      ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto   WAIT_OVERFLOW_TIMER1#2

;Se apaga el timer1
bcf          T1CON,TMR1ON        ;TMR1IF en OFF

;Se ha producido un rebaso y por lo tanto se debe incrementar el contador
incf        Counter,F

;Se revisa si el numero de rebasos del timer 1 ha sido completado
movf        Counter,W
sublw      MAX_OVERFLOW_TIMER1_1
btss       STATUS,Z
goto       RESPONSE_TIME_OUT1#2

;Se ha finalizado el contador de rebasos internos
;Ahora se procede al lazo externo
;Se incrementa el contador externo
BANK2
incf        CounterExt,F

;Se revisa si el numero de rebasos se ha superado
movf        CounterExt,W
sublw      MAX_OVERFLOW_TIMER1_2
btss       STATUS,Z
goto       RESPONSE_TIME_OUT2#2

;Se establece el codigo de excepción
BANK1
movlw      EXCEPTION_04          ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf      Exception_Code

goto       ERROR_IN_SLAVE#2      ;Se ha superado el tiempo de espera

;////////////////////////////////////Recepción de la contestación////////////////////////////////////
;/CAPA:                               4 -> APLICACION
;/MEDIO:                               Serial
;/DESCRIPCIÓN:                         Empieza la recepción de datos desde el dispositivo esclavo serial MODBUS
;/
;////////////////////////////////////

;Ha llegado el primer byte serial, que forma parte de la cabecera MODBUS serial
;|-----|
;| Dirección del esclavo | 1 byte
;|-----|
;| Código de Función | 1 byte
;|-----|
;| Dirección de inicio | 1 byte
;|-----|
;| Cantidad de registros | 0 hasta 251 bytes
;|-----|
;| CRC | 2 bytes
;|-----|

;Recepción de la cabecera MODBUS serial desde el esclavo (MEDIDOR DE ENERGIA)
FIRST_BYTE_HEADER#2
;***** SE DESABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
BANK1
bcf          INTCON,T0IE

;----- Se captura la dirección del esclavo -----
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        RS232_Rx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf      sci_data0          ;Se almacena el dato obtenido serialmente

;Si fue enviado por el esclavo esperado se acepta, de lo contrario
;se ignora y se continua con la espera (notar que el timer1 no ha sido detenido)
movf        TCP_Unit_identifier,W
subwf      sci_data0,W

```



```

btfsc STATUS,Z
goto SLAVE_CORRECT#2 ;Si no es del esclavo esperado se ignora

;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
bsf INTCON,T0IE
BANK0
goto WAIT_OVERFLOW_TIMER1#2 ;Si no es del esclavo esperado se ignora

```

```

SLAVE_CORRECT#2
;El dato recibido es del esclavo que se esperaba, por lo tanto se inicia
;el proceso para la recepción de la trama

```

```

;Se calcula el CRC del dato recibido
BANK1
movf sci_data0,W
movwf Data_Modbus_Serial
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call Generate_CRC
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

```

```

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf T1CON,TMR1ON ;TMR1IF en OFF

```

```

;Se deben iniciar el timer1 a t1.5 (espera 1.5 caracteres antes de finalizar la
;recepción del paquete MODBUS del esclavo)
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call Timer1_To_1.5
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

```

```

;----- Ahora se espera recibir el codigo de función o de error -----
WAIT_RCV_FUNC_CODE#2
btfsc PIR1,RCIF ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto FUNC_CODE_RCV#2
btfss PIR1,TMR1IF ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto WAIT_RCV_FUNC_CODE#2

```

```

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

```

```

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf T1CON,TMR1ON ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw EXCEPTION_04 ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf Exception_Code
goto ERROR_IN_SLAVE#2

```

```

;Se ha recibido el byte de codigo de función o de error
FUNC_CODE_RCV#2

```

```

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf T1CON,TMR1ON ;TMR1IF en OFF

;Se captura el codigo de función
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call RS232_Rx
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf Data_Modbus_Serial
bcf PCLATH,4
bsf PCLATH,3 ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call Generate_CRC
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

```

```

;Se compara con el codigo de función esperado
movf TCP_function_code,W
subwf sci_data0,W
btfsc STATUS,Z
goto RCV_START_ADDR1#2

```

```

;Se compara con el codigo de error esperado
movlw 0x90
subwf sci_data0,W
btfsc STATUS,Z
goto RCV_EXCEPTION_CODE#2

```

```

;Si no es ninguno de estos codigo, existe un error

```

```

movlw    EXCEPTION_04    ;Error por codigo de función no esperado
movwf    Exception_Code
goto     ERROR_IN_SLAVE#2

;----- SE HA RECIVIDO UNA EXCEPCIÓN AL PAQUETE ENVIADO -----
;Se espera recibir el codigo de excepción
RCV_EXCEPTION_CODE#2
;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Timer1_To_1.5
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_EXCEPTION_CODE#2
bitfsc   PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto     EXEPTION_CODE_RCV#2
bitfss   PIR1,TMR1IF  ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto     WAIT_RCV_EXCEPTION_CODE#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw    EXCEPTION_04    ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf    Exception_Code
goto     ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el byte de codigo de excepción
EXEPTION_CODE_RCV#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura el codigo excepcion
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     RS232_Rx
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf    sci_data0

;Se almacena el codigo de excepción
movwf    sci_data0
movwf    Exception_Code

;----- Se captura el CRC -----
;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Timer1_To_1.5
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_CRC_ERROR#2
bitfsc   PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto     RCV_CRC_ERROR1#2
bitfss   PIR1,TMR1IF  ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto     WAIT_RCV_CRC_ERROR#2

goto     ERROR_IN_SLAVE#2

RCV_CRC_ERROR1#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura el CRC LSB
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     RS232_Rx
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se deben iniciar el timer1 a 1.5 caracteres
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Timer1_To_1.5
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_CRC_ERROR2#2
bitfsc   PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto     RCV_CRC_ERROR2#2
bitfss   PIR1,TMR1IF  ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto     WAIT_RCV_CRC_ERROR2#2

```

```

                goto      ERROR_IN_SLAVE#2

RCV_CRC_ERROR2#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf                T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se captura el CRC MSB
bcf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call              RS232_Rx
bsf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

goto      ERROR_IN_SLAVE#2

;----- RECEPCIÓN DE LA DIRECCIÓN DE INICIO -----
;Es la cantidad de bytes en los datos
RCV_START_ADDR1#2
bcf                PCLATH,4
bsf                PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call              Timer1_To_1.5
bsf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_START_ADDR1#2
bitsc              PIR1,RCIF ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto              START_ADDR_RCV1#2
bitss              PIR1,TMR1IF ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto              WAIT_RCV_START_ADDR1#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf                T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw              EXCEPTION_04      ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf              Exception_Code
goto              ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el byte de dirección de inicio MSB
START_ADDR_RCV1#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf                T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se captura la dirección de inicio MSB
bcf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call              RS232_Rx
bsf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf              sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf              Data_Modbus_Serial
bcf                PCLATH,4
bsf                PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call              Generate_CRC
bcf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se compara con la dirección de inicio esperada
movf              TCP_starting_address1,W
subwf              sci_data0,W
bitsc              STATUS,Z
goto              RCV_START_ADDR2#2

movlw              EXCEPTION_04      ;Error por código de función no esperado
movwf              Exception_Code
goto              ERROR_IN_SLAVE#2

;Ha llegado el segundo byte de la dirección (LSB)
RCV_START_ADDR2#2
;Se inicia el timer1 a 1.5 caracteres
bcf                PCLATH,4
bsf                PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call              Timer1_To_1.5
bsf                PCLATH,4
bcf                PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_START_ADDR2#2
bitsc              PIR1,RCIF ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto              START_ADDR_RCV2#2
bitss              PIR1,TMR1IF ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto              WAIT_RCV_START_ADDR2#2

```

```

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw       EXCEPTION_04      ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf       Exception_Code
goto        ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el segundo byte de dirección de inicio LSB
START_ADDR_RCV2#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se captura la dirección de inicio MSB
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call         RS232_Rx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf       sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf       Data_Modbus_Serial
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call         Generate_CRC
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se compara con la dirección de inicio esperada
movf        TCP_starting_address0,W
subwf       sci_data0,W
btfsz       STATUS,Z
goto        CONT_WITH_QUANTITY_REG1#2

movlw       EXCEPTION_04      ;Error por código de función no esperado
movwf       Exception_Code
goto        ERROR_IN_SLAVE#2

;Se prepara para recibir la cantidad de registros MSB
CONT_WITH_QUANTITY_REG1#2
;Se inicia el timer1 a 1.5 caracteres
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call         Timer1_To_1.5
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_QUANTITY_REG1#2
btfsz       PIR1,RCIF         ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto        START_QUANTITY_REG1#2
btfsz       PIR1,TMR1IF       ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto        WAIT_RCV_QUANTITY_REG1#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw       EXCEPTION_04      ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf       Exception_Code
goto        ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el byte de dirección de inicio MSB
START_QUANTITY_REG1#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

;Se captura la cantidad de registros MSB
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call         RS232_Rx
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf       sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf       Data_Modbus_Serial
bcf          PCLATH,4
bsf          PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA

```

```

call      Generate_CRC
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se compara con la cantidad de registros esperada MSB
BANK2
movf     TCP_quantity_register1,W
BANK1
subwf   sci_data0,W
btsc    STATUS,Z
goto    CONT_WITH_QUANTITY_REG2#2

movlw   EXCEPTION_04      ;Error por código de función no esperado
movwf   Exception_Code
goto    ERROR_IN_SLAVE#2

;Continua con la recepción de la cantidad de registros
CONT_WITH_QUANTITY_REG2#2
;Se inicia el timer1 a 1.5 caracteres
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Timer1_To_1.5
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_QUANTITY_REG2#2
btsc    PIR1,RCIF        ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto    START_QUANTITY_REG2#2
btss    PIR1,TMR1IF      ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
goto    WAIT_RCV_QUANTITY_REG2#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON     ;TMR1IF en OFF

BANK1
movlw   EXCEPTION_04      ;Error por falla en el dispositivo esclavo
movwf   Exception_Code
goto    ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el byte de dirección de inicio MSB
START_QUANTITY_REG2#2
;Se apaga el timer1
BANK0
bcf      T1CON,TMR1ON     ;TMR1IF en OFF

;Se captura la cantidad de registros MSB
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     RS232_Rx
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
movwf   sci_data0

;Se calcula el CRC del dato recibido
movwf   Data_Modbus_Serial
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Generate_CRC
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se compara con la cantidad de registros esperada MSB
BANK2
movf     TCP_quantity_register0,W
BANK1
subwf   sci_data0,W
btsc    STATUS,Z
goto    CONTINUE_RECEPTION_CRC1#2

movlw   EXCEPTION_04      ;Error por código de función no esperado
movwf   Exception_Code
goto    ERROR_IN_SLAVE#2

;----- RECEPCIÓN DEL CRC -----
CONTINUE_RECEPTION_CRC1#2

;Se inicia el timer1 a 1.5 caracteres
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     Timer1_To_1.5
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_CRC1#2
btsc    PIR1,RCIF        ;Revisa si ha llegado un byte serial
goto    START_CRC1#2

```

```

        btfs    PIR1,TMR1IF    ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto   WAIT_RCV_CRC1#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
        bcf    T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

BANK1
        movlw  EXCEPTION_04    ;Error por falla en el dispositivo esclavo
        movwf  Exception_Code
        goto   ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el primer byte del CRC (LSB)
START_CRC1#2
;Se apaga el timer1
BANK0
        bcf    T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura CRC LSB
        bcf    PCLATH,4
        bcf    PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call   RS232_Rx
        bsf    PCLATH,4
        bcf    PCLATH,3        ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
        movwf  sci_data0

;Se compara con la cantidad de registros esperada LSB
        movf   CRC_LSB,W
        subwf  sci_data0,W
        btfs   STATUS,Z
        goto   CONTINUE_RECEPTION_CRC2#2

        movlw  EXCEPTION_04    ;Error por codigo de función no esperado
        movwf  Exception_Code
        goto   ERROR_IN_SLAVE#2

;Se inicia la espera por el CRC
CONTINUE_RECEPTION_CRC2#2

;Se inicia el timer1 a 1.5 caracteres
        bcf    PCLATH,4
        bsf    PCLATH,3        ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
        call   Timer1_To_1.5
        bsf    PCLATH,4
        bcf    PCLATH,3        ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

WAIT_RCV_CRC2#2
        btfs   PIR1,RCIF    ;Revisa si ha llegado un byte serial
        goto   START_CRC2#2
        btfs   PIR1,TMR1IF    ;Revisa si el TIMER1 se ha desbordado
        goto   WAIT_RCV_CRC2#2

;El tiempo de 1.5 caracteres se ha superado
;Esto corresponde a un error con el dispositivo esclavo MODBUS (serial)

;Se apaga el timer1
BANK0
        bcf    T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

BANK1
        movlw  EXCEPTION_04    ;Error por falla en el dispositivo esclavo
        movwf  Exception_Code
        goto   ERROR_IN_SLAVE#2

;Se ha recibido el primer byte del CRC
START_CRC2#2
;Se apaga el timer1
BANK0
        bcf    T1CON,TMR1ON    ;TMR1IF en OFF

;Se captura CRC MSB
        bcf    PCLATH,4
        bcf    PCLATH,3        ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
        call   RS232_Rx
        bsf    PCLATH,4
        bcf    PCLATH,3        ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1
        movwf  sci_data0

;Se compara con la cantidad de registros esperada MSB
        movf   CRC_MSB,W
        subwf  sci_data0,W
        btfs   STATUS,Z
        goto   SEND_RESPONSE#2

        movlw  EXCEPTION_04    ;Error por codigo de función no esperado
        movwf  Exception_Code

```

```

                                goto      ERROR_IN_SLAVE#2

;***** CONSTRUIR EXCEPCIÓN MODBUS DE RESPUESTA *****
;* CAPA:                          4 -> APLICACIÓN
*
;* DESCRIPCIÓN                      Define el tipo de excepción generada en el esclavo
;*****
;Se define el tipo de error ocurrido y se envía una respuesta
ERROR_IN_SLAVE#2

;***** SE DESABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE EHTERNET
BANK1
bcf          INTCON,T0IE

;Se apaga el timer1
BANK0
bcf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en OFF

BANK1
;Se activa la bandera de error
movlw       0x01
movwf      Error_flag

;Se establece el tipo de error ocurrido
movlw       0x80
movwf      Error_Code
movf       TCP_function_code,W
addwf     Error_Code,F

;*****CONSTRUIR RESPUESTA MODBUS*****
;* CAPA:                          4 -> APLICACIÓN
*
;* DESCRIPCIÓN                      Contruye el paquete de respuesta a la petición MODBUS
;*****
SEND_RESPONSE#2

;***** RETARDO DE 3.5 CARACTERES SERIAL *****
;Previo a la transmisión de paquete MODBUS via serial se genera un
;retardo de 3.5 caracteres
;Programación del TMR1 con un tiempo de 3.5 caracteres
BANK0
bcf          PIR1,TMR1IF      ;limpia la bandera TMR1IF
movlw       TIMER3.5_L      ;Se carga el registro del TMR para 3.5 caracteres
movwf      TMR1L
movlw       TIMER3.5_H
movwf      TMR1H
bsf          T1CON,TMR1ON      ;TMR1IF en ON

;Ahora es importante conocer el estado del socket antes de responder
;Ya que existe la posibilidad de que ahiga sido cerrado mientras se esperaba por la
;repuesta del esclavo serial MODBUS
BANK1
movlw       ESTAB
subwf      html_socket,W
btsc       STATUS,Z
goto       CONT_WITH_SEND_FRAME#2 ;Verificar si el estado es FIN
goto       EXIT_AND_WAIT_T3.5#2

CONT_WITH_SEND_FRAME#2
;Se establece a cero el checksum para las cabeceras
BANK1
clrf       tcp_Chksum0
clrf       tcp_Chksum1
BANK0
clrf       Chksum0
clrf       Chksum1

;Se carga la CABECERA ETHERNET en el buffer de anillo del RTL8019AS
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call       load_ethernet_header
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3      ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la cabecera IP en el buffer de anillo del RTL, primero se
;establece el tamaño mínimo requerido en las cabeceras:
;20 bytes para cabecera IP
;20 bytes para cabecera TCP
;12 bytes para cabecera MODBUS (7 de cabecera básica)
;(En el caso de error, son 9 para cabecera MODBUS)

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw       0x01
andwf     Error_flag,W
btss      STATUS,Z
goto       ERROR_FRAME_IP#2
;Es una respuesta a una escritura sin problemas
BANK0
clrf       IP_packet_length1
movlw      0X34      ;52 (en decimal)

```

```

movwf IP_packet_length0
goto END_ERROR_FRAME_IP#2

ERROR_FRAME_IP#2
;Sera una respuesta a un error
BANK0
clrf IP_packet_length1
movlw 0X31 ;49 (en decimal)
movwf IP_packet_length0
END_ERROR_FRAME_IP#2

;Se establece el protocolo dentro de la trama IP
movlw TCP
movwf IP_send_protocol

;Se carga la cabecera IP
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call load_IP_header
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;----- Se carga la cabecera TCP -----
;Se definen las banderas en la cabecera TCP
BANK1
movlw 0x50 ;Tamaño de la cabecera TCP (valor fijo)
movwf data_flags1
movlw 0x00
movwf data_flags0
bsf data_flags0,4 ;Se habilita la bandera TCP_ACK
bsf data_flags0,3 ;Se habilita la bandera TCP_PUSH

;Se almacena el tamaño de la cabecera TCP y MODBUS
;Primero se establece el tamaño mínimo para ambas cabeceras:
;20 bytes de cabecera TCP
;12 bytes de cabecera MODBUS
;(En el caso de error la cabecera MODBUS se reduce a 9 bytes)

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw 0x01
andwf Error_flag,W
bitss STATUS,Z
goto ERROR_FRAME_TCP#2
;Sera una respuesta normal a una escritura
clrf tcp_length1
movlw 0X20 ;32 en decimal
movwf tcp_length0
goto END_ERROR_FRAME_TCP#2

ERROR_FRAME_TCP#2
;Sera una respuesta a un error
clrf tcp_length1
movlw 0X1D ;29 en decimal
movwf tcp_length0
END_ERROR_FRAME_TCP#2

;Con el proposito de cargar el checksum en la cabecera TCP
;se calcula el checksum de la cabecera MODBUS sin cargarla
;en el buffer del RTL
BANK0
clrf Chksum0
clrf Chksum1

;Se agrega al checksum el NUMERO DE TRANSACCIÓN
BANK1
movf TCP_transaction_id0,W
BANK0
movwf Out_Word0
BANK1
movf TCP_transaction_id1,W
BANK0
movwf Out_Word1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call checksum
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se agrega al checksum el IDENTIFICADOR DE PROTOCOLO
BANK1
movf TCP_protocol_id0,W
BANK0
movwf Out_Word0
BANK1
movf TCP_protocol_id1,W
BANK0
movwf Out_Word1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

```



```

call      checksum      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3      ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
bcf

;Se agrega al checksum la LONGITUD MODBUS
;Se establece la longitud de cabecera (obligatoria)
; 1 byte para el identificador de unidad
; 1 byte para el código de función
; 2 para la dirección de inicio
; 2 para la cantidad de registros
;(En el caso de un error solo son 3 bytes)

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw   0x01
andwf   Error_flag,W
bitfss  STATUS,Z
goto    ERROR_FRAME_TCP2#2
;Es una respuesta a una escritura sin problemas
movlw   0x06
movwf   TCP_bytes_data0
clrf    TCP_bytes_data1
goto    END_ERROR_FRAME_TCP2#2
ERROR_FRAME_TCP2#2
;Es una respuesta a un error
movlw   0x03
movwf   TCP_bytes_data0
clrf    TCP_bytes_data1
END_ERROR_FRAME_TCP2#2

;Se procede a sumar al checksum
BANK1
movf    TCP_bytes_data0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_bytes_data1,W
BANK0
movwf   Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw   0x01
andwf   Error_flag,W
bitfss  STATUS,Z
goto    LOAD_ERROR_FRAME#2

;Se agrega al checksum el código de función e
;identificador
movf    TCP_function_code,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_Unit_identifier,W
BANK0
movwf   Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se agrega al checksum la dirección de inicio
BANK1
movf    TCP_starting_address0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK1
movf    TCP_starting_address1,W
BANK0
movwf   Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3      ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se agrega al checksum la cantidad de registros
BANK2
movf    TCP_quantity_register0,W
BANK0
movwf   Out_Word0
BANK2

```

```

movf      TCP_quantity_register1,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
goto     EXIT_LOAD_ERROR_FRAME#2

LOAD_ERROR_FRAME#2
;Se agrega al checksum el codigo de error y el
;identificador
BANK1
movf     Error_Code,W
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     TCP_Unit_identifier,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Tambien se agrega el codigo de excepci3n
;y un pad de cero
BANK1
movlw    0X00
BANK0
movwf    Out_Word0
BANK1
movf     Exception_Code,W
BANK0
movwf    Out_Word1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     checksum
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

EXIT_LOAD_ERROR_FRAME#2

;Se guarda el checksum de los datos
BANK0
movf     Chksum0,W
BANK1
movwf    tcp_Chksum0
BANK0
movf     Chksum1,W
BANK1
movwf    tcp_Chksum1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     load_tcp_header
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;----- Se empieza a cargar la cabecera MODBUS -----
;Se ensambla la cabera MODBUS
BANK1
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address1

;Se carga el IDENTIFICADOR DE TRANSACCI3N MSB
movf     TCP_transaction_id1,W
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga el IDENTIFICADOR DE TRANSACCI3N LSB
movf     TCP_transaction_id0,W
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga el IDENTIFICADOR DE PROTOCOLO (MODBUS =0) MSB
movf     TCP_protocol_id1,W
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4

```

```

bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga el IDENTIFICADOR DE PROTOCOLO (MODBUS =0) LSB
movf        TCP_protocol_id0,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la LONGITUD DE LOS DATOS (MODBUS =0) MSB
movf        TCP_bytes_data1,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la LONGITUD DE LOS DATOS (MODBUS =0) LSB
movf        TCP_bytes_data0,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga el IDENTIFICADOR DE UNIDAD
movf        TCP_Unit_identifier,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
movlw       0x01
andwf       Error_flag,W
btss        STATUS,Z
goto        LOAD_ERROR_FRAME2#2
;Se carga el PDU MODBUS (de acuerdo a la petición realizada)
;Se carga el CODIGO DE FUNCIÓN
movf        TCP_funcion_code,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la DIRECCIÓN DE INICIO MSB
movf        TCP_starting_address1,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la DIRECCIÓN DE INICIO LSB
movf        TCP_starting_address0,W
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la CANTIDAD DE REGISTROS MSB
BANK2
movf        TCP_quantity_register1,W
BANK1
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        output1
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga la CANTIDAD DE REGISTROS LSB
BANK2
movf        TCP_quantity_register0,W
BANK1
movwf       Register_Value1
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA

```

```

call    output1
bsf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

goto    EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2#2

LOAD_ERROR_FRAME2#2
;Se carga el codigo de error
movf   Error_Code,W
movwf  Register_Value1
bcf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call   output1
bsf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga el codigo de excepci3n
movf   Exception_Code,W
movwf  Register_Value1
bcf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call   output1
bsf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se carga un pad de cero
movlw  0x00
movwf  Register_Value1
bcf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call   output1
bsf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
goto   EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2#2

EXIT_LOAD_ERROR_FRAME2#2

;Establezco el tama1o base de cabeceras = 63
;14 bytes para cabecera Ethernet
;20 bytes para cabecera IP
;20 bytes para cabecera TCP
;12 bytes para cabecera MODBUS
;(en el caso de error la cabecera MODBUS es de 9 bytes+1 de pad)

;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw  0x01
andwf  Error_flag,W
bitss  STATUS,Z
goto   ERROR_FRAME_ETHERNET#2
;Es una trama de respuesta a una escritura correcta
BANK0
clrf   Len_pack1
movlw  0x42    ;66 en decimal
movwf  Len_pack0
goto   END_ERROR_FRAME_ETHERNET#2
ERROR_FRAME_ETHERNET#2
;Ha existido un error en la escritura de los datos
BANK0
clrf   Len_pack1
movlw  0x40    ;64 en decimal
movwf  Len_pack0
END_ERROR_FRAME_ETHERNET#2

bcf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call   TransmitLinkMgmt
bsf    PCLATH,4
bcf    PCLATH,3    ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;La cantidad de datos bytes enviados en esta trama
;12 bytes para cabecera TCP
;Confirma si la respuesta sera debido a un error
BANK1
movlw  0x01
andwf  Error_flag,W
bitss  STATUS,Z
goto   ERROR_FRAME_ETH#2
;La escritura de datos fue correcta
movlw  0x0C    ;12 en decimal
movwf  tcp_data_Len0
clrf   tcp_data_Len1
goto   END_ERROR_FRAME_ETH#2
ERROR_FRAME_ETH#2
;La escritura de datos fue correcta
movlw  0x09    ;9 en decimal
movwf  tcp_data_Len0
clrf   tcp_data_Len1
goto   END_ERROR_FRAME_ETH#2
END_ERROR_FRAME_ETH#2

```

;se le suma la cantidad de datos enviados al numero

```

;de acuse de recivo
BANK1
movf    xm_seq1_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_seq1_0,W
BANK0
movwf   numero1_0

BANK1
movf    tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf   numero2_1
BANK1
movf    tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf   numero2_0

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    sumar
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3           ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_seq1_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_seq1_1

;Se le suma uno a la segunda palabra del numero de secuencia
;si existio un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf    CarryOut,W
sublw   0x01
bitfss STATUS,Z
goto    NOT_CARRY_OUT6#2

;Existio un desborde al sumar el primer byte
BANK1
movf    xm_seq0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_seq0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0

bcf     PCLATH,4           ;se cambia a la pagina 0
bcf     PCLATH,3
call    sumar
bsf     PCLATH,4           ;se cambia a la pagina 2
bcf     PCLATH,3

movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_seq0_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_seq1_1
NOT_CARRY_OUT6#2

EXIT_AND_WAIT_t3.5#2
;***** SE HABILITA LA INTERRUPCION DEL TMR0 *****
;EL TIMER0 CONTROLA LAS INTERRUPCIONES POR LLEGADA DE PAQUETE ETHERNET
BANK1
bsf     INTCON,T0IE
;***** SE HABILITAN LAS INTERRUPCIONES VIA SCI *****
bsf     PIE1,RCIE

;**** ESPERA A QUE FINALICE EL RETARDO DE 3.5 CARACTERES *****
;Segun estandar se debe esperar a que finalice un retardo de 3.5
;caracteres serial
BANK0
START_DELAY_t3.5#2
bitfss PIR1,TMR1IF
goto    START_DELAY_t3.5#2

bcf     PCLATH,4           ;se cambia a la pagina 1
bsf     PCLATH,3
goto    EXIT_TREATMENT_MODBUS

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:          tcp_listen
;CAPA:           4 -> TRANSPORTE
;DESCRIPCIÓN:    Inicia el establecimiento del socket, envia un SYN,ACK a al que envio la petición de iniciación*
;
;ENTRADAS:      Ninguna
;SALIDAS:       Envía un paquete SYN,ACK
;*****
tcp_listen;
;*****
BANK1
;Almacena el numero de secuencia de la trama llegante en el numero
;de acuse de la trama que se transmitira
movf    seq0_1,W
movwf   xm_ack0_1

movf    seq0_0,W
movwf   xm_ack0_0

movf    seq1_1,W
movwf   xm_ack1_1

movf    seq1_0,W
movwf   xm_ack1_0

;Almacena el puerto de la trama llegante para propositos
;de control del socket
movf    tcp_source_port1,W
movwf   port1
movf    tcp_source_port0,W
movwf   port0

;Almacena la IP del emisor de paquete para propositos
;de control del socket
BANK0
movf    Source_IP0,W
BANK1
movwf   ip0
BANK0
movf    Source_IP1,W
BANK1
movwf   ip1
BANK0
movf    Source_IP2,W
BANK1
movwf   ip2
BANK0
movf    Source_IP3,W
BANK1
movwf   ip3

;Calcula la longitud de los datos en la trama
;Para una petición SYN ordinaria debería ser cero
movf    offset,W
BANK0
movwf   numero2_0
clrf    numero2_1
movf    hdr_len,W
movwf   numero1_0
clrf    numero1_1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    sumar
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf    resultado0,W
movwf   numero2_0
movf    resultado1,W
movwf   numero2_1

movf    IP_Length0,W
movwf   numero1_0
movf    IP_Length1,W
movwf   numero1_1

bcf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call    restar
bsf     PCLATH,4
bcf     PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf    resultado0,W

```

```

BANK1
movwf tcp_data_Len0
BANK0
movf resultado1,W
BANK1
movwf tcp_data_Len1

;Se le suma el numero de datos al numero de acuse
;Ademas se le suma 1 debido a que se recivio un SYN
movlw 0x01
BANK0
movwf numero1_0
clrf numero1_1
BANK1
movf tcp_data_Len0,W
BANK0
movwf numero2_0
BANK1
movf tcp_data_Len1,W
BANK0
movwf numero2_1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call sumar
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf resultado0,W
movwf numero1_0
movf resultado1,W
movwf numero1_1
BANK1
movf xm_ack1_0,W
BANK0
movwf numero2_0
BANK1
movf xm_ack1_1,W
BANK0
movwf numero2_1

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call sumar
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf resultado0,W
BANK1
movwf xm_ack1_0
BANK0
movf resultado1,W
BANK1
movwf xm_ack1_1

;Se le suma uno a la segunda palabra del ACK si existio
;un desborde en la suma de la palabra LSB
BANK0
movf CarryOut,W
sublw 0x01
btss STATUS,Z
goto NOT_CARRY_OUT1 ;numero1>numero2 (no hay acarreo)

;Existio un desborde, por lo cual se sumara a la palabra ACK MSB
BANK1
movf xm_ack0_1,W
BANK0
movwf numero1_1
BANK1
movf xm_ack0_0,W
BANK0
movwf numero1_0
movlw 0x00
movwf numero2_1
movlw 0x01
movwf numero2_0

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call sumar
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf resultado0,W
BANK1
movwf xm_ack0_0
BANK0
movf resultado1,W
BANK1
movwf xm_ack1_1

```

NOT_CARRY_OUT1

;Se actualiza el numero de secuencia, sumandole 1 debido
;a que se enviara un SYN

```
BANK1
movf    xm_seq1_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_seq1_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0
```

```
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        sumar
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
```

```
movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_seq1_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_seq1_1
```

;Si el numero de secuencia LSB es cero, sumar 1 al MSB
;Esto indica un acarreo en la primera palabra LSB

```
movlw   0x00
subwf   xm_seq1_0,W
btss    STATUS,Z
goto    EXIT_IF1
movlw   0x00
subwf   xm_seq1_1,W
btss    STATUS,Z
goto    EXIT_IF1
movf    xm_seq0_1,W
BANK0
movwf   numero1_1
BANK1
movf    xm_seq0_0,W
BANK0
movwf   numero1_0
movlw   0x00
movwf   numero2_1
movlw   0x01
movwf   numero2_0
```

```
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        sumar
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
```

```
movf    resultado0,W
BANK1
movwf   xm_seq0_0
BANK0
movf    resultado1,W
BANK1
movwf   xm_seq0_1
```

;EXIT_IF1
;////////////////////////////////////????????????????????*****

;Se carga la cabecera Ethernet en el buffer de anillo del RTL

```
BANK0
bcf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call        load_ethernet_header
bsf          PCLATH,4
bcf          PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
```

;Se define la longitud IP del paquete a enviar
;20 para cabecera IP, 20 para cabecera TCP y 8 de opciones

```
clrf    IP_packet_length1
movlw   0x30          ;48 en decimal
movwf   IP_packet_length0
;Se define el protocolo en la cabecera IP
movlw   TCP
movwf   IP_send_protocol
```

;Se define un nuevo numero de indentificación

```
movf    Identification0,W
movwf   numero1_0
movf    Identification1,W
```



```

movwf    numero1_1
movlw    0x01
movwf    numero2_0
movlw    0x00
movwf    numero2_1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     sumar
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf     resultado0,W
movwf    Identification0
movf     resultado1,W
movwf    Identification1

;Se carga la cabecera IP
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     load_IP_header
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se establecen las banderas de la cabecera TCP
BANK1
movlw    0x70              ;Longitud de la cabecera TCP
movwf    data_flags1
movlw    0x00
movwf    data_flags0
bsf      data_flags0,1     ;Se habilita la bandera TCP_SYN
bsf      data_flags0,4     ;Se habilita la bandera TCP_ACK

;Se establece el valor del checksum de las opciones
movlw    0x07
movwf    tcp_Chksum1
movlw    0xB8
movwf    tcp_Chksum0

;Se establece la longitud de la cabecera TCP y datos
;20 para la cabecera y 8 para datos
clrf     tcp_length1
movlw    0x1C
movwf    tcp_length0

;Se carga la cabecera TCP y los datos en el buffer del RTL
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     load_tcp_header
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se cargan las opciones en el buffer de anillo del RTL
BANK1
movlw    NIC_DATA
movwf    Register_Address1

movlw    0x02
movwf    Register_Value1

bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw    0x04
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw    0x05
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw    0xB4
movwf    Register_Value1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     outport1
bsf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw    0x00

```

```

movwf Register_Value1
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call outport1
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw 0x00
movwf Register_Value1
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call outport1
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw 0x00
movwf Register_Value1
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call outport1
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movlw 0x00
movwf Register_Value1
bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call outport1
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

;Se envia el paquete previamente cargado en el buffer
;del RTL
BANK0
clrf Len_pack1
movlw 0X3E ;Se envian 62 bytes
movwf Len_pack0

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call TransmitLinkMgmt
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA
BANK1

;Actualiza el proximo numero de secuencia a enviar
;sumandole uno, debido a que se envia un SYN
movf xm_seq1_1,W
BANK0
movwf numero1_1
BANK1
movf xm_seq1_0,W
BANK0
movwf numero1_0
movlw 0x00
movwf numero2_1
movlw 0x01
movwf numero2_0

bcf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call sumar
bsf PCLATH,4
bcf PCLATH,3 ;PAGINA 2 DE PROGRAMA

movf resultado0,W
BANK1
movwf xm_seq1_0
BANK0
movf resultado1,W
BANK1
movwf xm_seq1_1

;Si el numero de secuencia LSB es cero, sumar uno
;al numero de secuencia MSB
movlw 0x00
subwf xm_seq1_0,W
btss STATUS,Z
goto EXIT_IF2
movlw 0x00
subwf xm_seq1_1,W
btss STATUS,Z
goto EXIT_IF2

movf xm_seq0_1,W
BANK0
movwf numero1_1
BANK1
movf xm_seq0_0,W
BANK0
movwf numero1_0
movlw 0x00

```



```
BANK0
movf    sourceParam5,W
BANK2
movwf   Bck_sourceParam5
```

```
;***** COPIA DE VARIABLES DE CABECERA INTERNET *****
```

```
BANK0
movf    Source_IP0,W
BANK2
movwf   Bck_Source_IP0
```

```
BANK0
movf    Source_IP1,W
BANK2
movwf   Bck_Source_IP1
```

```
BANK0
movf    Source_IP2,W
BANK2
movwf   Bck_Source_IP2
```

```
BANK0
movf    Source_IP3,W
BANK2
movwf   Bck_Source_IP3
```

```
;***** COPIA DE VARIABLES DE CABECERA TCP *****
```

```
BANK1
movf    tcp_dest_port0,W
BANK2
movwf   Bck_tcp_dest_port0
```

```
BANK1
movf    tcp_dest_port1,W
BANK2
movwf   Bck_tcp_dest_port1
```

```
BANK1
movf    tcp_source_port0,W
BANK2
movwf   Bck_tcp_source_port0
```

```
BANK1
movf    tcp_source_port1,W
BANK2
movwf   Bck_tcp_source_port1
```

```
BANK1
movf    xm_seq0_0,W
BANK2
movwf   Bck_xm_seq0_0
```

```
BANK1
movf    xm_seq0_1,W
BANK2
movwf   Bck_xm_seq0_1
```

```
BANK1
movf    xm_seq1_0,W
BANK2
movwf   Bck_xm_seq1_0
```

```
BANK1
movf    xm_seq1_1,W
BANK2
movwf   Bck_xm_seq1_1
```

```
BANK1
movf    xm_ack0_0,W
BANK2
movwf   Bck_xm_ack0_0
```

```
BANK1
movf    xm_ack0_1,W
BANK2
movwf   Bck_xm_ack0_1
```

```
BANK1
movf    xm_ack1_0,W
BANK2
movwf   Bck_xm_ack1_0
```

```
BANK1
movf    xm_ack1_1,W
BANK2
movwf   Bck_xm_ack1_1
```

```

BANK1
movf    data_flags0,W
BANK2
movwf   Bck_data_flags0

BANK1
movf    data_flags1,W
BANK2
movwf   Bck_data_flags1

BANK0
return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:      restore_value_vars      *
;CAPA:        3 - TRANSPORTE          *
;
;DESCRIPCIÓN: Se reestablecen los valores de las variables *
;              previo a la interrupción *
;*****
restore_value_vars
;*****

```

;***** COPIA DE VARIABLES DE USO GENERAL *****

```

BANK2
movf    Bck_Chksum0,W
BANK0
movwf   Chksum0

BANK2
movf    Bck_Chksum1,W
BANK0
movwf   Chksum1

BANK2
movf    Bck_Counter,W
BANK0
movwf   Counter

```

;***** COPIA DE VARIABLES DE CABECERA ETHERNET *****

```

BANK2
movf    Bck_sourceParam0,W
BANK0
movwf   sourceParam0

BANK2
movf    Bck_sourceParam1,W
BANK0
movwf   sourceParam1

BANK2
movf    Bck_sourceParam2,W
BANK0
movwf   sourceParam2

BANK2
movf    Bck_sourceParam3,W
BANK0
movwf   sourceParam3

BANK2
movf    Bck_sourceParam4,W
BANK0
movwf   sourceParam4

BANK2
movf    Bck_sourceParam5,W
BANK0
movwf   sourceParam5

```

;***** COPIA DE VARIABLES DE CABECERA INTERNET *****

```

BANK2
movf    Bck_Source_IP0,W
BANK0
movwf   Source_IP0

BANK2
movf    Bck_Source_IP1,W
BANK0
movwf   Source_IP1

BANK2
movf    Bck_Source_IP2,W
BANK0
movwf   Source_IP2

```

```

BANK2
movf      Bck_Source_IP3,W
BANK0
movwf    Source_IP3

;***** COPIA DE VARIABLES DE CABECERA TCP *****

BANK2
movf      Bck_tcp_dest_port0,W
BANK1
movwf    tcp_dest_port0

BANK2
movf      Bck_tcp_dest_port1,W
BANK1
movwf    tcp_dest_port1

BANK2
movf      Bck_tcp_source_port0,W
BANK1
movwf    tcp_source_port0

BANK2
movf      Bck_tcp_source_port1,W
BANK1
movwf    tcp_source_port1

BANK2
movf      Bck_xm_seq0_0,W
BANK1
movwf    xm_seq0_0

BANK2
movf      Bck_xm_seq0_1,W
BANK1
movwf    xm_seq0_1

BANK2
movf      Bck_xm_seq1_0,W
BANK1
movwf    xm_seq1_0

BANK2
movf      Bck_xm_seq1_1,W
BANK1
movwf    xm_seq1_1

BANK2
movf      Bck_xm_ack0_0,W
BANK1
movwf    xm_ack0_0

BANK2
movf      Bck_xm_ack0_1,W
BANK1
movwf    xm_ack0_1

BANK2
movf      Bck_xm_ack1_0,W
BANK1
movwf    xm_ack1_0

BANK2
movf      Bck_xm_ack1_1,W
BANK1
movwf    xm_ack1_1

BANK2
movf      Bck_data_flags0,W
BANK1
movwf    data_flags0

BANK2
movf      Bck_data_flags1,W
BANK1
movwf    data_flags1

BANK0
return

load_ascii_word
BANK1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3
call     inport1
bsf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3
movf    Register_Value1,W
BANK2
;PAGINA 0 DE PROGRAMA
;PAGINA 3 DE PROGRAMA

```

```

movwf    INSD2

;Se recibe la parte menos significativa de IP3
BANK1
bcf      PCLATH,4
bcf      PCLATH,3          ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
call     inport1
bsf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
movf     Register_Value1,W
BANK2
movwf    INSD1

return

;*****
;*****
;NOMBRE:      Change_IP_device
;CAPA:        2 - INTERNET
;DESCRIPCIÓN: Se almacena el nuevo valor de la IP en la EEPROM* *
;              del PIC, para actualizarse al finalizar el
;              socket establecido
;*****
Change_IP_device
;*****
;La IP se recibe en ascii y por lo tanto se debe convertir a exadecimal
;Se recibe la parte mas significativa de IP3
call     load_ascii_word
;Se convierte el ascii recibido a hexadecimal, el dato
;queda en W
call     Ascii_to_hex
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf    VALOR_EEPROM
movlw    0x00
movwf    ADDR_EEPROM
call     save_value_eeprom

;Se recibe la parte mas significativa de IP2
call     load_ascii_word
;Se convierte el ascii recibido a hexadecimal, el dato
;queda en W
call     Ascii_to_hex
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf    VALOR_EEPROM
movlw    0x01
movwf    ADDR_EEPROM
call     save_value_eeprom

;Se recibe la parte mas significativa de IP1
call     load_ascii_word
;Se convierte el ascii recibido a hexadecimal, el dato
;queda en W
call     Ascii_to_hex
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf    VALOR_EEPROM
movlw    0x02
movwf    ADDR_EEPROM
call     save_value_eeprom

;Se recibe la parte mas significativa de IP0
call     load_ascii_word
;Se convierte el ascii recibido a hexadecimal, el dato
;queda en W
call     Ascii_to_hex
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf    VALOR_EEPROM
movlw    0x03
movwf    ADDR_EEPROM
call     save_value_eeprom

;Se activan las banderas correspondientes a un ACK
BANK1
movlw    0x00
movwf    data_flags0
bsf      data_flags0,0x04    ;Se habilita la bandera TCP_ACK

;Se procede a enviar un ACK del paquete recibido
bcf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 1 DE PROGRAMA
call     socket_control
bsf      PCLATH,4
bsf      PCLATH,3          ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
BANK0

```

return

```
.....
*
;NOMBRE: save_value_eeprom *
;DESCRIPCIÓN: Almacena un byte en la EEPROM del PIC *
;ENTRADAS: ADDR_EEPROM: Direccion en la EEPROM del PIC *
; VALOR_EEPROM: Valor a almacenar *
;.....
save_value_eeprom
*
;.....
```

BYTE_SAVE

```
;Se almacena el dato en la EEPROM del PIC
BANK3
btfsc EECON1, WR ;esperemos si hay un proceso de escritura en progreso
goto $-1
bcf EECON1,WREN ;desactivamos la funcion de escritura.
BANK2
movf ADDR_EEPROM,W
movwf EEADR ;cargamos la direccion en la escribiremos
movf VALOR_EEPROM,W
movwf EEDATA
BANK3
bcf EECON1, EEPGD ;seleccionamos la memoria de datos
bsf EECON1, WREN ;activamos la funcio de escritura
movlw 0x55
movwf EECON2 ;escribimos 0x55 en EECON2
movlw 0xaa
movwf EECON2 ;escribimos 0xaa en EECON2
bsf EECON1,WREN ;iniciamos la operacion de escritura.
BANK3
btfsc EECON1, WR ;esperemos a que el proceso de escritura termine
goto $-1
bcf EECON1,WREN ;desactivamos la funcion de escritura.
BANK2
call LEER_DATO ;leemos el byte escrito en la EEPROM para verificar
subwf VALOR_EEPROM,W ;que se guardo correctamente
btfss STATUS,Z
goto BYTE_SAVE
```

return

```
.....
*
;NOMBRE: LEER_DATO *
;DESCRIPCIÓN: Leer un byte en la EEPROM del PIC *
;ENTRADAS: ADDR_EEPROM: Direccion en la EEPROM del PIC *
;SALIDAS: Almacena el dato en W *
;.....
LEER_DATO
*
;.....
```

```
BANK2
movf ADDR_EEPROM,W ;direccion a leer
movwf EEADR
BANK3
bcf EECON1,EEPGD ;seleccionamos la memoria de datos
bsf EECON1,RD ;iniciamos la lectura
btfsc EECON1, RD ;esperemos que la lectura termine
goto $-1
BANK2
movf EEDATA,W ;ponemos el dato leído en W
```

return

```
.....
*
;NOMBRE: Ascii_to_hex *
;DESCRIPCIÓN: Convierte un dato en ascii (2 bytes) a HEX *
;ENTRADAS: INSD1, INSD2 *
;SALIDAS: Almacena el dato en W *
;.....
Ascii_to_hex
*
;.....
```

```
BANK2
call ascii_to_bit_msb ;concatenar INSD2 y INSD1 en un solo byte
call ascii_to_bit_lsb
BANK2
movf INSD2,W
iorwf INSD1,W
```

return

.....


```

..... *
;NOMBRE:      ascii_to_bit_msb
;DESCRIPCIÓN: Converte de Ascii a HEX (4 bits MSB)
;ENTRADAS:    *
              *
;SALIDAS:     Almacena el dato en INSD2
..... *
ascii_to_bit_msb
.....

```

```

BANK2
movlw      0x30      ;es el dato ASCII un cero?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_0      ;si

movlw      0x31      ;es el dato ASCII un 1?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_1      ;si

movlw      0x32      ;es el dato ASCII un 2?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_2      ;si

movlw      0x33      ;es el dato ASCII un 3?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_3      ;si

movlw      0x34      ;es el dato ASCII un 4?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_4      ;si

movlw      0x35      ;es el dato ASCII un 5?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_5      ;si

movlw      0x36      ;es el dato ASCII un 6?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_6      ;si

movlw      0x37      ;es el dato ASCII un 7?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_7      ;si

movlw      0x38      ;es el dato ASCII un 8?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_8      ;si

movlw      0x39      ;es el dato ASCII un 9?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_9      ;si

movlw      0x41      ;es el dato ASCII un 0xa?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_a      ;si

movlw      0x42      ;es el dato ASCII un 0xb?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_b      ;si

movlw      0x43      ;es el dato ASCII un 0xc?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_c      ;si

movlw      0x44      ;es el dato ASCII un 0xd?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_d      ;si

movlw      0x45      ;es el dato ASCII un 0xe?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_e      ;si

movlw      0x46      ;es el dato ASCII un 0xf?
subwf     INSD2,W
btfsc    STATUS,Z
goto     es_f      ;si

```

```

movlw 0x61 ;es el dato ASCII un 0xa?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_a ;si

movlw 0x62 ;es el dato ASCII un 0xb?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_b ;si

movlw 0x63 ;es el dato ASCII un 0xc?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_c ;si

movlw 0x64 ;es el dato ASCII un 0xd?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_d ;si

movlw 0x65 ;es el dato ASCII un 0xe?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_e ;si

movlw 0x66 ;es el dato ASCII un 0xf?
subwf INSD2,W
btfsc STATUS,Z
goto es_f ;si

es_0 clrf INSD2
return
es_1 movlw 0x10 INSD2
movwf INSD2
return
es_2 movlw 0x20 INSD2
movwf INSD2
return
es_3 movlw 0x30 INSD2
movwf INSD2
return
es_4 movlw 0x40 INSD2
movwf INSD2
return
es_5 movlw 0x50 INSD2
movwf INSD2
return
es_6 movlw 0x60 INSD2
movwf INSD2
return
es_7 movlw 0x70 INSD2
movwf INSD2
return
es_8 movlw 0x80 INSD2
movwf INSD2
return
es_9 movlw 0x90 INSD2
movwf INSD2
return
es_a movlw 0xa0 INSD2
movwf INSD2
return
es_b movlw 0xb0 INSD2
movwf INSD2
return
es_c movlw 0xc0 INSD2
movwf INSD2
return
es_d movlw 0xd0 INSD2
movwf INSD2
return
es_e movlw 0xe0 INSD2
movwf INSD2
return
es_f movlw 0xf0 INSD2
movwf INSD2
return

```

```

;*****
;***** *
;NOMBRE:      ascii_to_bit_lsb *
;DESCRIPCIÓN: Converte de Ascii a HEX (4 bits LSB) *
;ENTRADAS:    INSD1 *
;SALIDAS:     Almacena el dato en INSD1 *
;*****
ascii_to_bit_lsb
;*****
BANK2

```

movlw	0x30	;es el dato ASCII un 0?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x0	;si
movlw	0x31	;es el dato ASCII un 1?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x1	;si
movlw	0x32	;es el dato ASCII un 2?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x2	;si
movlw	0x33	;es el dato ASCII un 3?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x3	;si
movlw	0x34	;es el dato ASCII un 4?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x4	;si
movlw	0x35	;es el dato ASCII un 5?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x5	;si
movlw	0x36	;es el dato ASCII un 6?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x6	;si
movlw	0x37	;es el dato ASCII un 7?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x7	;si
movlw	0x38	;es el dato ASCII un 8?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x8	;si
movlw	0x39	;es el dato ASCII un 9?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_x9	;si
movlw	0x41	;es el dato ASCII un 0xa?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xa	;si
movlw	0x42	;es el dato ASCII un 0xb?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xb	;si
movlw	0x43	;es el dato ASCII un 0xc?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xc	;si
movlw	0x44	;es el dato ASCII un 0xd?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xd	;si
movlw	0x45	;es el dato ASCII un 0xe?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xe	;si
movlw	0x46	;es el dato ASCII un 0xf?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xf	;si
movlw	0x61	;es el dato ASCII un 0xa?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xa	;si
movlw	0x62	;es el dato ASCII un 0xb?
subwf	INSD1,W	
btjsc	STATUS,Z	
goto	es_xb	;si
movlw	0x63	;es el dato ASCII un 0xc?
subwf	INSD1,W	

```

        btfsc STATUS,Z
        goto es_xc ;si

        movlw 0x64 ;es el dato ASCII un 0xd?
        subwf INSD1,W
        btfsc STATUS,Z
        goto es_xd ;si

        movlw 0x65 ;es el dato ASCII un 0xe?
        subwf INSD1,W
        btfsc STATUS,Z
        goto es_xe ;si

        movlw 0x66 ;es el dato ASCII un 0xf?
        subwf INSD1,W
        btfsc STATUS,Z
        goto es_xf ;si

es_x0    clrf    INSD1
es_x1    movlw  return
        0x01
es_x2    movlw  movwf INSD1
        return
        0x02
es_x3    movlw  movwf INSD1
        return
        0x03
es_x4    movlw  movwf INSD1
        return
        0x04
es_x5    movlw  movwf INSD1
        return
        0x05
es_x6    movlw  movwf INSD1
        return
        0x06
es_x7    movlw  movwf INSD1
        return
        0x07
es_x8    movlw  movwf INSD1
        return
        0x08
es_x9    movlw  0x09
        movwf INSD1
es_xa    movlw  0x0a
        movwf INSD1
es_xb    movlw  0x0b
        movwf INSD1
es_xc    movlw  0x0c
        movwf INSD1
es_xd    movlw  0x0d
        movwf INSD1
es_xe    movlw  0x0e
        movwf INSD1
es_xf    movlw  0x0f
        movwf INSD1

return

```

```

;*****
;*****
;NOMBRE:      LOAD_IP_FROM_EEPROM
;
;DESCRIPCIÓN: Actualiza el valor de la IP
;ENTRADAS:    Datos en EEPROM del PIC
;
;SALIDAS:     Ninguna
;
;*****

```

```

LOAD_IP_FROM_EEPROM
;*****
;Se asigna la dirección IP local
BANK2
movlw 0x00 ; Numero IP mas significativo
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_IP0

BANK2
movlw 0x01

```

```

movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_IP1

BANK2
movlw 0x02
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_IP2

BANK2
movlw 0x03 ;Numero de IP menos significativo
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_IP3

return

```

```

;*****
;***** *
;NOMBRE: LOAD_MAC_FROM_EEPROM *
;DESCRIPCIÓN: Actualiza el valor de la IP * * * *
;ENTRADAS: Datos en EEPROM del PIC *
;SALIDAS: Ninguna *
;*****

```

```
LOAD_MAC_FROM_EEPROM;
```

```

;*****
;Se asigna la MAC local
BANK2
movlw 0x04 ; MAC MSB
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr0

BANK2
movlw 0x05
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr1

BANK2
movlw 0x06
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr2

BANK2
movlw 0x07
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr3

BANK2
movlw 0x08
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr4

BANK2
movlw 0x09 ;MAC LSB
movwf ADDR_EEPROM
call LEER_DATO
BANK0
movwf Host_Addr5

return

```

```
Reset_IP
```

```

BANK0
;////////////////////
: movlw 0xAA
: bcf PCLATH,0x04
: bcf PCLATH,0x03 ;PAGINA 0 DE PROGRAMA
: call RS232_Tx
: bsf PCLATH,0x04
: bsf PCLATH,0x03 ;PAGINA 3 DE PROGRAMA
;////////////////////

```

```

movlw HOST_IP0
movwf Host_IP0
;Se almacena el dato capturado de la IP

```

```

        BANK2
        movwf VALOR_EEPROM
        movlw 0x00
        movwf ADDR_EEPROM
        call save_value_eeprom

BANK0
movlw HOST_IP1
movwf Host_IP1
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf VALOR_EEPROM
movlw 0x01
movwf ADDR_EEPROM
call save_value_eeprom

BANK0
movlw HOST_IP2
movwf Host_IP2
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf VALOR_EEPROM
movlw 0x02
movwf ADDR_EEPROM
call save_value_eeprom

BANK0
movlw HOST_IP3
movwf Host_IP3
;Se almacena el dato capturado de la IP
BANK2
movwf VALOR_EEPROM
movlw 0x03
movwf ADDR_EEPROM
call save_value_eeprom

BANK0
bsf Request_MODBUS_present,4

return

END

```

A.7 Glosario

ACK:

Un bit de control (del inglés 'acknowledge') que no ocupa posición del espacio de números de secuencias y que indica que el campo de acuse de recibo de este segmento especifica el próximo número de secuencia que el emisor de este segmento espera recibir, por lo que también realiza un acuse de recibo de todos los números de secuencia anteriores.

Cabecera:

Información de control al principio de un mensaje, segmento, datagrama, paquete o bloque de datos.

Conexión:

Un camino lógico de comunicación identificado por un par de conectores.

Datagrama:

Un mensaje que se envía en una red de comunicaciones de ordenadores por intercambio de paquetes.

Fragmento:

Una porción de una unidad lógica de datos, en particular, un fragmento de Internet es una porción de un datagrama de Internet.

Host:

Un computador. En particular, un origen o destino de los mensajes desde el punto de vista de la red de comunicaciones.

Octeto:

Un byte de ocho bits.

Paquete:

Un conjunto de datos con una cabecera que puede estar o no lógicamente completa. Más a menudo, se refiere a un empaquetamiento físico de datos que lógico.

Proceso:

Un programa en ejecución. Un origen o destino de datos desde el punto de vista de TCP o cualquier otro protocolo de 'host' a 'host'.

Protocolo de Comunicación:

Un protocolo de comunicaciones de datos es un conjunto de normas, o un acuerdo, que determina el formato y la transmisión de datos.

Valor de Relleno (Padding):

El campo Valor de Relleno de la cabecera Internet se utiliza para asegurar que el campo de datos comienza en una dirección múltiplo de 32 bits. El relleno es cero.