PONTIFICIA UNIVERSIDAD
CATOLICA
DE VALPARAISO

Diego Franco Arancibia Uribe

Implementación de sniffer en plataforma de código abierto

Informe Proyecto de Título de Ingeniero Civil Electrónico

Escuela de Ingeniería Eléctrica

PONTIFICIA UNIVERSIDAD
CATOLICA
DE VALPARAISO

Implementación de sniffer en plataforma de código abierto

Diego Franco Arancibia Uribe

Tesis para el grado de Ingeniero Civil Electrónico,
aprobada por la comisión de la
Escuela de Ingeniería Eléctrica de la
Pontificia Universidad Católica de Valparaíso
conformada por

Sr. David Alberto Velasco López
Profesor Guía

Sr. Francisco Javier Alonso Villalobos
Segundo Revisor

Sr. Sebastián Fingerhuth Massmann
Secretario Académico

Valparaíso, 01 de Agosto de 2017

Resumen

Partiendo por un repaso a la historia y fundamentos del estándar IEEE 802.3, este documento trata sobre el desarrollo e implementación de un analizador de paquetes en un entorno de redes Ethernet.

Partiendo de lo más básico, el documento explica el modelo de interconexión de sistemas abiertos (OSI por sus siglas en inglés) y sus siete capas, de las cuales la capa de datos y de red son el ambiente en el cual se desarrolla el estándar Ethernet. Luego de esto, se hace el estudio de dicho estándar, además de los protocolos TCP/IP, los cuales forman el conjunto de reglas y procedimientos mediante los cuales los datos serán transmitidos en una red. Se hace un breve repaso de los principales protocolos a reconocer por el analizador de paquetes, comentando sus funciones y características fundamentales.

Antes de desarrollar este sniffer, se hace una comparativa de dos analizadores de paquetes existentes en el mercado, con el fin de tener una perspectiva clara, de cómo deben ser las características fundamentales de éste.

Finalmente, se presenta la estructura del proyecto, los dispositivos a utilizar en su realización y el desarrollo mediante programación del analizador de paquetes, para luego mostrar su funcionamiento.

Palabras claves: sniffer, protocolos de comunicación, redes de computadores, sistema operativo, ethernet, MAC, IP

Abstract

Starting with a review of history and fundamentals about IEEE 802.3 standard. This document is about the development and implementation of a sniffer in an Ethernet network.

First, the document explains the OSI model and its seven layers, of which the data and network layers, are the environment in which the standard Ethernet works. After this, the study of that standard is developed, also the TCP/IP protocols, which performs the conjunct of rules and procedures to transmit the data in a network. Then, a review of principal protocols to analyze by the sniffer are made, remarking its functions and characteristics.

Before developing this sniffer, a comparative is made between two sniffers existing in the market, in order to have a clear view about how must be the principal characteristics of this.

Finally, the structure project, devices to use, and programming development are presented, to show later its operation.

Key words: sniffer, communication protocols, computer network, operating system, Ethernet, MAC, IP

Índice general

Introducción.....	1
1 Analizador de paquetes y estandar Ethernet	3
1.1 Modelo de referencia OSI.....	4
1.1.1 Capa de aplicación	5
1.1.2 Capa de presentación.....	5
1.1.3 Capa de sesión	5
1.1.4 Capa de transporte	5
1.1.5 Capa de red	5
1.1.6 Capa de enlace de datos.....	5
1.1.7 Capa física	6
1.2 Encapsulamiento	6
1.3 Estandar Ethernet	8
1.4 Protocolos TCP/IP.....	8
1.4.1 Protocolo IP.....	9
1.4.2 Protocolo UDP	10
1.4.3 Protocolo TCP	11
1.4.4 Protocolo ICMP	12
1.4.5 Protocolo ARP	13
1.4.6 Protocolo DNS	14
1.5 Análisis de sniffers existentes.....	15
1.5.1 Acrylic	15
1.5.2 "Sniffing" con Acrylic	15
1.5.3 Análisis de los datos obtenidos con Acrylic.....	17
1.6 Wireshark.....	18
1.6.1 Introducción al software	18
1.7 Análisis de Acrylic y Wireshark	18
1.8 Problemática y abordaje de la solución	19
1.9 Objetivos.....	20
1.10 Solución propuesta	20
2 Estructura del proyecto	21

2.1 Controlador RTL8169	21
2.1.1 Registros RTL8169	21
2.2 Entorno de trabajo	23
2.3 Estructura del analizador de paquetes en DANUX	23
2.4 Inicialización de la tarjeta de red	24
2.5 Asignación de direcciones DMA	25
2.6 Habilitación de recepción de tramas	25
3 Desarrollo del Sniffer	28
3.1 Producción principal	28
3.1.1 Reconocimiento de protocolos	31
3.2 Planteamiento	31
3.3 Programación final del sniffer	32
3.3.1 Programa principal	32
3.3.2 Producciones	32
3.4 Reconocimiento trama IPv4	34
3.5 Reconocimiento de tramas en la capa de transporte	35
3.6 Reconocimiento trama ICMP	36
3.7 Reconocimiento trama ARP	37
3.8 Reconocimiento trama DNS	37
3.9 Reconocimiento de tramas extra	38
Discusión y conclusiones	39
Bibliografía	40

Introducción

Las redes están compuestas por diversos dispositivos que se desempeñan en conjunto para lograr un sistema funcional. Estos dispositivos de red son fabricados por diversas compañías, lo que genera la necesidad de que exista comunicación y entendimiento entre los fabricantes, con respecto a cómo operan e interactúan los distintos dispositivos de una red. Es por esto que se han creado estándares que definen la forma de conectar los dispositivos y los protocolos necesarios cuando se establecen comunicaciones.

Originalmente diseñado en la década de los setenta, el estándar Ethernet ha evolucionado de una red half-duplex de 10 Mbps, a una tecnología de switch full-duplex de 1000 Mbps. El sistema de red Ethernet fue originalmente creado por Xerox, pero desarrollado conjuntamente como una norma por *Digital Equipment Corporation*, Intel y Xerox, esta norma se conoció como DIX Ethernet, haciendo referencia a los nombres de quienes lo habían desarrollado.

Estandarizado por el comité 802.3 del instituto de ingenieros eléctricos y electrónicos (IEEE), la palabra Ethernet no es mencionada en el estándar. Sin embargo, es comúnmente referenciado como Ethernet y puede ser encontrado en cualquier parte, incluso en sistemas de automatización. El instituto de ingenieros eléctricos y electrónicos, en los años setenta, puso en funcionamiento un proyecto llamado *comité 802*, esto con el fin de estandarizar una tecnología que permitiera incorporar los diferentes productos comerciales disponibles en redes locales hasta el momento. De este modo, se lograría establecer una libre competencia, bajar los precios y así beneficiar a los usuarios. Tiempo después de haberse dado a conocer este comité, DIX le informó que Ethernet ya estaba en su etapa final, y que cuando estuviera terminado lo propondría para estandarización. Finalmente, IEEE aceptó la propuesta y creó el subcomité 802.3 para Ethernet.

Ethernet sólo define las dos capas (física y de datos) más bajas del modelo OSI (Open Systems Interconnection), pero TCP/IP soporta las capas de transporte y red. Utiliza un método de acceso sensible a la señal portadora, mediante el cual las estaciones de trabajo comparten un cable de red, pero sólo una de ellas puede utilizarlo en un momento dado. El método de Acceso Múltiple con Detección de Portadora y Detección de colisiones (CSMA/CD, Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection), se utiliza para arbitrar el cable. CSMA/CD incorpora dos características fundamentales: no se transmite si hay otra estación *hablando*, y segundo, si mientras se está transmitiendo, detecta que otra estación transmite (se produce una colisión), la estación deja de transmitir.

El conjunto de protocolos TCP/IP se utilizan para establecer comunicación entre diferentes nodos en un entorno heterogéneo y definen los formatos y normas utilizados en la transmisión y recepción de información [1]. En el conjunto de protocolos TCP/IP, todos los paquetes se entregan mediante el servicio de entrega de datagramas IP. IP define el formato que los paquetes deben tener y el modo de utilizarlos durante el envío y la recepción.

Según IDC (International Data Corporation), a finales del año 1997, más del 85% de las conexiones de red instaladas en el mundo eran Ethernet. Así, la hegemonía de las redes locales Ethernet desde su comienzo solo ha ido en aumento.

Hoy en día Ethernet se ocupa tanto a nivel domiciliario, como a nivel industrial. Protocolos tales como Modbus TCP, EtherCAT, Ethernet/IP, PROFINET, hacen que el estándar sea de uso habitual en redes industriales. Esto implica la necesidad de una herramienta que sea capaz de analizar estos protocolos y que permita el análisis y mantenimiento de estas redes. En la actualidad dicha herramienta es conocida como analizador de paquetes o *sniffer* (olfatear) en inglés. Un sniffer es un programa que trabaja en conjunto con la tarjeta de interfaz de red, para obtener todo el tráfico que esté dentro de la red, y no sólo el tráfico dirigido a dicha tarjeta, sino a todas las direcciones presentes.

Este proyecto se basa en la creación de un dispositivo que sea capaz de analizar los principales protocolos de comunicación basados en el estándar Ethernet, sin ser detectado por otros dispositivos pertenecientes a la red. Si bien los analizadores de paquetes ya existen en el mercado, no existe alguno que sea indetectable a los demás usuarios pertenecientes a una red Ethernet. Debido a la infinidad de procesos de enviar y recibir datos, dados los sistemas operativos existentes, las tarjetas de red están constantemente enviando información, lo cual hace al computador automáticamente detectable en la red, además de ralentizar el proceso de obtención de paquetes.

El objetivo general del proyecto es lograr un sniffer indetectable, el cual solo recibirá paquetes, sin enviar información de vuelta, además de lograr una gran velocidad de captura de tramas, que impida la pérdida de información.

1 Analizador de paquetes y estandar Ethernet

Un sniffer o analizador de paquetes, es un programa o dispositivo que captura las tramas de una red de computadoras.

Es común que el medio de transmisión en una red, sea compartido por varias computadoras y dispositivos de red, lo que hace posible que un ordenador pueda capturar las tramas no destinadas a él. Este proceso se realiza mediante un sniffer, el cual le ordena a la computadora a que capture todo el tráfico de datos, incluyendo las tramas que no están destinadas al equipo, esto se conoce como poner en estado "promiscuo" a la tarjeta de red inalámbrica. Una vez que la tarjeta de red se encuentra en este estado, el programa comienza a hacer una lectura de toda la información entrante a la computadora, con esto el sniffer conseguirá obtener tanto la información enviada, como los datos correspondientes a los dispositivos emisor y receptor (Dirección MAC y dirección IP).

El uso que se le da a este tipo de aplicaciones es algo importante de señalar, ya que pueden ayudar a tener mayor seguridad en una red, hacer pruebas, diagnósticos, etc. Los principales usos que se le pueden dar a un sniffer son:

- Captura de nombres de usuario y contraseñas enviadas sin cifrar en una red.
- Análisis de fallos en la red, tales como ¿Por qué un ordenador no puede establecer comunicación con otro?
- Medición de tráfico, para identificar atascamiento de tramas.
- Desarrollo de aplicaciones y protocolos cliente-servidor. Permite analizar la información real que se transmite por la red.

Algunos de los sniffer más utilizados en la actualidad son:

- Wireshark: Utilizado para efectuar análisis y solucionar problemas en redes para desarrollo de software y protocolos, y como una herramienta didáctica para educación. Cuenta con todas las características estándar de un analizador de protocolos [2].
- Acrylic: Similar a Wireshark, pero con distintas versiones pagadas, las cuales varían en su precio, dependiendo de las prestaciones que tengan [3].

- Ettercap: Soporta direcciones activas y pasivas de varios protocolos. También hace posible la inyección de datos en una conexión establecida. Contiene varios modos de "sniffing", lo que convierte a este software en una herramienta completa de análisis [4].
- Kismet: Es un sniffer y además un sistema de detección de intrusiones para redes inalámbricas 802.11 [5].

1.1 Modelo de referencia OSI

El modelo de referencia OSI, es el modelo principal para las comunicaciones por red. Aunque existen otros modelos, en la actualidad la mayoría de los fabricantes de redes relacionan sus productos con el modelo OSI.

En el modelo de referencia OSI existen siete capas, las cuales indican una función de red específica, esto sirve para comprender cómo viaja la información a través de una red. El dividir la red en estas siete capas genera las siguientes ventajas:

- Divide la comunicación de red en partes más pequeñas y sencillas
- Normaliza los componentes de red para permitir el desarrollo y el soporte de los productos de diferentes fabricantes
- Permite a los distintos tipos de hardware y software de red comunicarse entre sí.
- Impide que los cambios en una capa puedan afectar a las demás.

Figura 1-1 Modelo OSI (fuente: es.pinterest.com).

La Figura 1-1 muestra la estructura del modelo OSI, cada capa individual del modelo OSI tiene un conjunto de funciones que debe realizar para que la información pueda viajar en la red desde el origen hasta el destino.

1.1.1 Capa de aplicación

La capa de aplicación es la capa más cercana al usuario, suministra servicios de red a las aplicaciones del usuario, y difiere de las demás capas debido a que no proporciona servicios a ninguna otra capa OSI, sino que solamente a aplicaciones que se encuentran fuera del modelo OSI [6]. Un ejemplo de aplicación puede ser un programa de hojas de cálculo. La capa de aplicación establece la disponibilidad de los potenciales socios de comunicación, sincroniza y establece acuerdos sobre los procedimientos de recuperación de errores y control de la integridad de los datos.

1.1.2 Capa de presentación

La capa de presentación garantiza que la información que envía la capa de aplicación de un sistema, pueda ser leída por la capa de aplicación de otro [6].

1.1.3 Capa de sesión

La capa de sesión establece, administra y finaliza las sesiones entre dos hosts que se estén comunicando. Proporciona sus servicios a la capa de presentación. También sincroniza el diálogo entre las capas de presentación de los dos hosts y administra su intercambio de datos.

1.1.4 Capa de transporte

La capa de transporte segmenta los datos originados en el host emisor y los reensambla en una corriente de datos, dentro del sistema del host receptor.

Esta capa suministra un servicio de transporte de datos que aísla las capas superiores de los detalles de implementación del transporte. Al proporcionar un servicio de comunicación, establece, mantiene y termina adecuadamente los circuitos virtuales. En ella se utilizan dispositivos de detección y recuperación de errores de transporte.

1.1.5 Capa de red

La capa de red proporciona conectividad y selección de ruta entre dos sistemas de hosts que pueden estar ubicados en redes geográficamente distintas.

1.1.6 Capa de enlace de datos

La capa de enlace de datos, proporciona tránsito de datos confiable a través de un enlace físico. Se ocupa del direccionamiento físico, topología de la red, acceso a la red, notificación de errores, entrega ordenada de tramas y control de flujo.

1.1.7 Capa física

La capa física define las especificaciones eléctricas, mecánicas, de procedimiento y funcionales para activar, mantener y desactivar el enlace físico entre sistemas finales. Las características tales como niveles de voltaje, temporización, velocidad de datos físicos, distancias de transmisión máximas, conectores físicos y otros atributos similares, son definidos por las especificaciones de la capa física.

1.2 Encapsulamiento

Todas las comunicaciones de una red, parten de un origen y se envían a un destino. Si un ordenador (host A) desea enviar datos a otro (host B), los datos deben ser previamente empaquetados mediante el proceso denominado encapsulamiento.

El encapsulamiento rodea los datos con la información de protocolo necesaria, antes de que se una al tránsito de la red. Por lo tanto, a medida que los datos se desplazan a través de las capas del modelo OSI, reciben encabezados, información final y otros tipos de información. El proceso se ilustra en la Figura 1-2.

Figura 1-2 Encapsulamiento de datos (fuente: www.mastermagazine.info).

Una vez que se envían los datos desde el origen, estos viajan a través de la capa de aplicación y recorren todas las demás capas en orden descendente. El empaquetamiento y el flujo de los datos que se intercambian experimentan cambios a medida que las redes ofrecen sus servicios a los

usuarios finales. Como muestra la Figura 1-3, las redes deben realizar cinco pasos de conversión, a fin de encapsular los datos.

Figura 1-3 Ejemplo de encapsulamiento de datos (fuente: classunaed.blogspot.cl).

1. Creación de datos: Cuando un usuario envía un mensaje de correo electrónico, sus caracteres alfanuméricos se convierten en datos.
2. Empaquetar datos para ser transportados: Al utilizar segmentos, la función de transporte asegura que los hosts del mensaje en ambos extremos del sistema de correo electrónico se puedan comunicar de forma confiable.
3. Agregar la dirección de red al encabezado: Los datos se colocan en un paquete o datagrama que contiene el encabezado de red con las direcciones lógicas de origen y de destino. Estas direcciones ayudan a los dispositivos de red a enviar los paquetes a través de la red por una ruta seleccionada.
4. Agregar la dirección local al encabezado de enlace de datos: Cada dispositivo de la red debe poner el paquete dentro de una trama. La trama le permite conectarse al próximo dispositivo de red conectado directamente en el enlace. Cada dispositivo en la ruta de red seleccionada, requiere el entramado para poder conectarse al siguiente dispositivo.
5. Realizar la conversión a bits para su transmisión: La trama debe convertirse en un patrón de unos y ceros (bits) para su transmisión a través del medio. Una función de temporización permite que los dispositivos distingan estos bits a medida que se trasladan por el medio.

1.3 Estandar Ethernet

También conocido como IEEE 802.3, es el estándar de redes de área local más conocido, usa el método de transmisión de datos llamado "Acceso múltiple con detección de portadora y detección de colisiones (CSMA/CD)" [1]. Antes de que un nodo envíe algún dato a través de una red Ethernet, primero escucha y se da cuenta si algún otro nodo está transfiriendo información, de no ser así, el nodo transferirá la información a través de la red. Todos los otros nodos escucharán y el nodo seleccionado recibirá la información. Cada estación recibe una copia de cada paquete, pero ignora los que son dirigidos a otros computadores y procesa solamente los que son dirigidos a ella, este punto es muy importante, dado que, para que el sniffer funcione de manera efectiva, se debe tener la tarjeta de red en modo promiscuo, con el fin de capturar toda trama que pase por delante.

Preámbulo	Dirección destino	Dirección fuente	Tipo	Datos	CRC
8 bytes	6 bytes	6 bytes	2 bytes	46-1500 bytes	4 bytes

Figura 1-4 Trama Ethernet (fuente: propia).

En la Figura 1-4 se aprecia la trama Ethernet genérica, cabe destacar que en las capturas no se muestra el campo "Preámbulo", ya que el hardware de la tarjeta de red lo elimina, pues no forma parte propiamente de la trama Ethernet. Lo mismo sucede con el campo CRC (Cyclic Redundancy Check), el hardware detecta que es correcto y lo elimina.

El campo "Tipo", contiene un entero de 16 bits que identifica el tipo de dato que es transferido en la trama. Por ejemplo, si se está transmitiendo un datagrama IP versión 4, el campo "Tipo", contendrá el valor hexadecimal "0800", si es de tipo IPv6, el campo tendrá el valor hexadecimal "86DD".

1.4 Protocolos TCP/IP

La familia de protocolos TCP/IP tiene correspondencia con el modelo de interconexión de sistemas abiertos (OSI por sus siglas en inglés). El modelo OSI describe un sistema ideal de redes que permite establecer una comunicación entre procesos de capas distintas. En el host, las capas prestan servicios a capas superiores y reciben servicios de las capas inferiores. La Figura 1-5 muestra las siete capas del modelo OSI y su correspondencia general con las capas del conjunto de protocolos Ethernet.

Figura 1-5 Modelo OSI y capas de TCP/IP (fuente: <http://mixteco.utm.mx>).

La Tabla 1-1 muestra los protocolos más comunes de TCP/IP

Tabla 1-1 Protocolos más comunes de TCP/IP

Protocolo	Servicio
IP	Proporciona servicios para la entrega de paquetes entre nodos
ICMP	Regula transmisión de mensajes de error y control entre los hosts y routers
ARP	Asigna direcciones de internet, a direcciones físicas
TCP	Proporciona servicios de envío de flujos fiables entre los clientes
UDP	Proporciona servicio de entrega de datagramas no fiable entre clientes
FTP	Proporciona servicios de nivel de aplicación para la transferencia de archivos

1.4.1 Protocolo IP

IP define el formato que los paquetes deben tener y el modo de utilizarlos durante el envío y la recepción. El formato que toma el paquete se denomina datagrama IP. La Figura 1-6 muestra una trama IP genérica.

Figura 1-6 Datagrama IPv4 (fuente: <http://mixteco.utm.mx>).

El tamaño normal de la cabecera IP es de 20 bytes, a menos que presente el campo de "OPCIONES IP". Los campos del datagrama IP se describen a continuación: El campo VER es de 4 bits y contiene la versión del protocolo IP que se utilizó para crear el datagrama. HLEN es un campo de 4 bits, que proporciona la longitud del encabezado del datagrama medida en palabras de 32 bits. El encabezado común, que no contiene opciones ni rellenos, mide 20 bytes y tiene un campo de longitud igual a 5. El TIPO DESERVICIO es un campo de 8 bits que está subdividido en 5 campos, tres bits para especificar la prioridad del datagrama, los siguientes tres D, T y R especifican el tipo de transporte deseado para el datagrama, y los dos últimos no se utilizan. El campo LONGITUD TOTAL proporciona la longitud del datagrama medido en bytes, incluyendo los bytes del encabezado y los datos. El campo IDENTIFICACION contiene un entero único para identificar el datagrama. BANDERAS es un campo de tres bits que controlan la fragmentación, el primer bit no se utiliza, y el segundo es llamado DF que quiere decir no fragmentación y el tercero MF que significa más fragmentos. El campo DESPLAZAMIENTO DE FRAGMENTO especifica el desplazamiento en el datagrama original de los datos que se están acarreado en el fragmento. El campo TIEMPO DE VIDA, especifica la duración en segundos del tiempo que el datagrama tiene permitido permanecer en la red. El campo PROTOCOLO contiene un valor que especifica qué protocolo se utilizó para crear el mensaje que se está transportando en el área de datos. El campo SUMA DE VERIFICACIÓN DEL ENCABEZADO asegura la integridad de los valores del encabezado. Los campos DIRECCION IP DE LA FUENTE y DIRECCION IP DEL DESTINO contienen la dirección IP del emisor y del receptor respectivamente. El campo OPCIONES se incluye en principio para pruebas de red o depuración.

1.4.2 Protocolo UPD

Protocolo de datagrama de usuario, proporciona un servicio de entrega de datagramas no fiable entre clientes. La Figura 1-7 muestra la estructura básica del protocolo.

Figura 1-7 Datagrama UDP (fuente: <http://mixteco.utm.mx>).

1.4.3 Protocolo TCP

El "protocolo de control de transmisión" 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 [7]. Ubicado en la capa de transporte del modelo OSI, es uno de los protocolos fundamentales en internet.

Las aplicaciones pueden comunicarse en forma segura mediante el protocolo TCP, debido al acuse de recibo (ACK) implementado en este.

TCP conecta un encabezado a los datos transmitidos, el cual contiene varios parámetros que ayudan a los procesos del sistema transmisor a conectarse a sus procesos correspondientes en el sistema receptor. El protocolo confirma que un paquete ha alcanzado su destino estableciendo una conexión de punto a punto entre los hosts de envío y recepción. Por tanto, el protocolo TCP se considera un protocolo fiable orientado a la conexión. El emisor envía un paquete e inicia un temporizador. La cabecera de cualquier paquete TCP contiene el número de secuencia del primer octeto de los datos en el segmento, cuando el receptor recibe el paquete, el TCP del receptor devuelve otro con el número de ACK igual al siguiente número de secuencia que espera recibir. Si el temporizador del emisor expira antes de la recepción del ACK, el transmisor envía el segmento de nuevo [1]. Esto garantiza la entrega fiable y ordenada de datos y fuerza un control de flujo entre emisor y receptor. Por otra parte, existen complicaciones tales como la fragmentación, pérdidas de ACK, duplicación de paquetes [8].

Offsets	Octeto	0								1								2								3											
Octeto	Bit	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31				
0	0	Puerto de origen																Puerto de destino																			
4	32	Número de secuencia																																			
8	64	Número de acuse de recibo (si ACK es establecido)																																			
12	96	Longitud de Cabecera				Reservado				N	S	C	W	R	E	U	A	P	R	S	F	Tamaño de Ventana															
16	128	Suma de verificación																Puntero urgente (si URG es establecido)																			
20	160	Opciones (Si la Longitud de Cabecera > 5, relleno al final con "0" bytes si es necesario)																																			
...	...	...																																			

Figura 1-8 Trama TCP (fuente: redesdecomunicacionindustrial.blogspot.cl).

La Figura 1-8 muestra la cabecera de una trama TCP genérica.

- Número de secuencia: Cuando una conexión está siendo establecida, el bit "SYN" se activa y el campo del número de secuencia contiene el ISN (Initial Sequence Number) elegido por el host para esa conexión. El número de secuencia del primer byte de datos será el ISN+1, ya que el bit SYN consume un número de secuencia.
- Número de acuse de recibo: Si el bit de control ACK está activo, este campo contiene los valores del siguiente número de secuencia que el receptor está esperando recibir.
- Longitud de cabecera: Tamaño de la cabecera.
- URG: Indica que el campo puntero urgente es significativo en este segmento.

- ACK: Indica que el campo de reconocimiento es significativo en este segmento. Todos los paquetes enviados después del paquete SYN inicial deben tener activo este bit.
- PSH: Función push. El receptor debe pasar los datos a la aplicación tan pronto como sea posible, no teniendo que esperar a recibir más datos.
- RST: Reinicio de la conexión.
- SYN: Sincroniza los números de secuencia.
- FIN: Ocupado para que el emisor solicite el cierre de la conexión.
- Tamaño de la ventana: Especifica el número máximo de bytes que pueden ser emitidos en el buffer de recepción.
- Checksum: Utilizado para la comprobación de errores tanto en la cabecera como en los datos
- Puntero urgente: Cantidad de bytes desde el número de secuencia que indica el lugar donde acaban los datos urgentes.
- Opciones: Se utiliza sólo en caso de necesitar añadir características no cubiertas por la cabecera fija.

1.4.4 Protocolo ICMP

Protocolo de Mensajes de Control y Error de Internet, ICMP, tiene un formato bastante simple y su utilidad es controlar si un paquete no puede alcanzar su destino, si su vida ha expirado, si es un paquete de eco o respuesta, etc. Se usa para manejar mensajes de error y de control necesarios para los sistemas de la red, informando con ellos a la fuente original para que evite o corrija el problema detectado. El protocolo ICMP sólo informa de incidencias en la entrega de paquetes o de errores en la red en general, pero no toma decisión alguna al respecto. La estructura genérica de un paquete ICMP se puede ver en la Figura 1-9.

Figura 1-9 Paquete ICMP (fuente: <http://mixteco.utm.mx>).

El campo "Type" entrega mensajes informativos, de entre los cuales se pueden destacar: Si el campo "tipo" toma el valor 8, entonces se trata de un paquete de petición ECO, por el contrario, si tiene el valor 0, se trata de una respuesta de ECO. Las peticiones y respuestas de eco se usan en redes para comprobar si existe una comunicación entre dos hosts a nivel de capa de red, por lo que convierte a este protocolo en una gran herramienta para identificar fallos en este nivel, ya que verifica si la capa física (cableado), de enlace de datos y red, se encuentren en buen estado y configuración.

La Tabla 1-2 muestra los mensajes informativos del protocolo.

Tabla 1-2 Campo "Tipo" de un paquete ICMP

Valor	Mensaje
0	Echo Reply (respuesta de eco)
3	Destino inaccesible
4	Disminución del tráfico desde el origen
5	Redireccionar
8	Echo (solicitud de eco)
11	Tiempo excedido para un datagrama
12	Problema de parámetros
13	Solicitud de marca de tiempo
14	Respuesta de marca de tiempo
17	Solicitud de máscara de dirección
18	Respuesta de máscara de dirección

El campo "Code", muestra posibles mensajes de error en la trama. Por ejemplo, en caso de obtener un mensaje ICMP de destino inalcanzable, con campo "Type" de valor 3, el error que se ha producido vendrá especificado en el campo "Code". Los códigos de error con su respectiva explicación se encuentran en la Tabla 1-3.

Tabla 1-3 Campo "Code" de un paquete ICMP

Valor	Mensaje
0	No se puede llegar a la red
1	No se puede llegar al host o aplicación de destino
2	Destino no dispone del protocolo solicitado
3	No se puede llegar al puerto destino o la aplicación destino no está libre
4	Se necesita aplicar fragmentación, pero el flag correspondiente no lo indica
5	La ruta de origen no es correcta
6	No se conoce la red destino
7	No se conoce el host destino
8	El host origen está aislado
9	La comunicación con la red destino está prohibida
10	La comunicación con el host destino está prohibida
11	No se puede llegar a la red destino debido al tipo de servicio
12	No se puede llegar al host destino debido al tipo de servicio

1.4.5 Protocolo ARP

El protocolo ARP o protocolo de resolución de direcciones, es responsable de convertir la dirección de protocolo de alto nivel (direcciones IP) a direcciones de red físicas. Para que las direcciones físicas se puedan conectar con las direcciones lógicas, el protocolo ARP interroga a

los equipos de la red para averiguar sus direcciones físicas y luego crea una tabla de búsqueda entre las direcciones lógicas y físicas en una memoria caché [9].

La Figura 1-10 muestra una trama genérica ARP.

- Hardware address: Especifica el tipo de hardware. Ejemplo: Ethernet.
- Protocol address: Tipo de protocolo
- Hardware address length: Longitud en bytes de la dirección hardware del paquete
- Protocol address length: Longitud en bytes de las direcciones del protocolo en el paquete.
- Operation code: Especifica si se trata de una petición (1) o una solicitud (2)
- Source/Target hardware address: Contiene direcciones físicas del hardware
- Source/Target protocol address: Contiene las direcciones del protocolo (Dirección IP)

Figura 1-10 Paquete ARP (fuente: neo.lcc.uma.es).

1.4.6 Protocolo DNS

Sistema de nombres de dominio (Domain Name System), está ubicado en la capa de aplicación del modelo OSI y puede ser implementado tanto en TCP como UDP. Este protocolo se utiliza para recordar de manera sencilla las direcciones IP. Mediante este protocolo se asigna un nombre a una IP. Se puede decir que el protocolo DNS es un sistema jerárquico y distribuido que permite traducir nombres de dominio en direcciones IP y viceversa.

La Figura 1-11 muestra una trama DNS genérica.

00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
<u>Identification</u>																<u>QR</u>	<u>Opcode</u>				<u>AA</u>	<u>TC</u>	<u>RD</u>	<u>RA</u>	<u>Z</u>	<u>AD</u>	<u>CD</u>	<u>Rcode</u>			
<u>Total Questions</u>																<u>Total Answer RRs</u>															
<u>Total Authority RRs</u>																<u>Total Additional RRs</u>															
<u>Questions</u> []																															
...																															
<u>Answer RRs</u> []																															
...																															
<u>Authority RRs</u> []																															
...																															
<u>Additional RRs</u> []																															
...																															

Figura 1-11 Trama DNS (fuente: neo.lcc.uma.es).

Algunos campos importantes:

- Identification: Campo usado para hacer coincidir los paquetes de petición, con los de respuesta
- QR: un "0" indica que es un paquete de petición, un "1" indica que es un paquete de respuesta
- Opcode: Código que indica la función del paquete. Ejemplo: "0" indica que es una petición estándar, "2" indica que es una petición de estado del servidor.
- Rcode: Código de retorno. Dependiendo del valor de este campo, puede indicar distintos errores en el paquete.

1.5 Análisis de sniffers existentes

1.5.1 Acrylic

Acrylic, es un completo software de pago mediante el cual se puede analizar el tráfico en una red de computadoras, además de tener varias aplicaciones extras para la optimización de una infraestructura Ethernet [3].

1.5.2 "Sniffing" con Acrylic

Una vez instalado el software, basta con seleccionar la tarjeta de red operativa en la máquina, seleccionar la opción de visibilidad de los paquetes que transitan la red, seleccionar el modo monitor (promiscuo) y apretar el botón de inicio como muestra la Figura 1-12.

1 Analizador de paquetes y estandar Ethernet

Figura 1-12 Sniffer Acrylic (fuente: propia).

Acrylic comenzará a recibir datos como se muestra en la Figura 1-13. Aquí se aprecian los distintos tipos de tramas que circulan en la red.

Number	Time	RSSI	Chan	Type	Sub Type	Source Address	BSSID	Destination Address	Size	Description
7004	182.9444	-38	7	Control	Acknowledges				35	
7005	182.9458	-39	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7006	182.9471	-39	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7007	182.9724	-77	7	Data	Data	ASRockIn_37:07:8F	Shenzhen_78:20:D3	Shenzhen_78:20:D2	19	
7008	182.9727	-39	7	Control	Acknowledges				35	
7009	182.9737	-38	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7010	182.9863	-78	7	Data	Data	ASRockIn_37:07:8F	Shenzhen_78:20:D3	Shenzhen_78:20:D2	19	
7011	182.9866	-38	7	Control	Acknowledges				35	
7012	182.9879	-39	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7013	183.0022	-39	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7014	183.0040	-40	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7015	183.0057	-38	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7016	183.0071	-39	7	Data	Data	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	ASRockIn_37:07:8F	123	
7018	183.0107	-57	7	Control	Acknowledges				35	
7017	183.0107	-40	7	Data	QoSData	Shenzhen_78:20:D2	Shenzhen_78:20:D3	D-LinkCo_55:95:D3	129	
7019	183.0111	-59	7	Data	QoSData	D-LinkCo_55:95:D3	Shenzhen_78:20:D3	Shenzhen_78:20:D2	117	
7020	183.0112	-43	7	Control	Acknowledges				35	
7021	183.0153	-58	7	Data	QoSData	D-LinkCo_55:95:D3	Shenzhen_78:20:D3	Shenzhen_78:20:D2	21	
7022	183.0153	-58	7	Control	Acknowledges				35	

Figura 1-13 Obtención de tramas con Acrylic (fuente: propia).

Haciendo click en una potencial trama a estudiar, Acrylic muestra el "árbol" del paquete, que incluye la estructura de este, indicando el orden y el significado de los bytes que componen la trama. Además incluye una vista Hexadecimal del paquete, como se muestra en la Figura 1-14.

1 Analizador de paquetes y estandar Ethernet

Figura 1-14 Árbol del paquete y vista hexadecimal (fuente: propia).

1.5.3 Análisis de los datos obtenidos con Acrylic

Mediante esta herramienta, se puede obtener la estructura principal de las distintas tramas en una red, como la cantidad de bytes que componen una trama y la posición que ocupa cada byte en esta.

La Tabla 1-4 muestra algunos de los resultados obtenidos.

Tabla 1-4 Datos obtenidos de Acrylic

Tipo de trama	Sub tipo	Tamaño (bytes)	Bytes 0-3	Byte 17	Bytes 18-19	Bytes 20-21
Control	RTS	43	Cabecera	Data rate	Frec. canal	Del BW canal
Control	CTS	35	Cabecera	Data rate	Frec. canal	Del BW canal
Control	ACK	35	Cabecera	Data rate	Frec. canal	Del BW canal
Data	QoSData	Variable	Cabecera	Data rate	Frec. canal	Del BW canal
Management	Beacon	Variable	Cabecera	Data rate	Frec. canal	Del BW canal

1.6 Wireshark

1.6.1 Introducción al software

Wireshark es otro software para el análisis de tráfico de redes, del tipo gratuito.

La ventaja de este software, es la mejor indicación del lugar que ocupan los bytes en la trama y la posibilidad de ver los bytes tanto en forma binaria como hexadecimal. En la Figura 1-15, se observa una trama TCP en Wireshark en código binario.

```

> Frame 8: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: LiteonTe_7c:be:a1 (54:8c:a0:7c:be:a1), Dst: AskeyCom_7b:37:3a (b4:ee:b4:7b:37:3a)
> Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.1.33, Dst: 64.233.190.83
v Transmission Control Protocol, Src Port: 60917, Dst Port: 443, Seq: 124, Ack: 62, Len: 0
  Source Port: 60917
  Destination Port: 443
  [Stream index: 0]
  [TCP Segment Len: 0]
  Sequence number: 124 (relative sequence number)
  Acknowledgment number: 62 (relative ack number)
  Header Length: 20 bytes
  > Flags: 0x011 (FIN, ACK)
  Window size value: 1084
  0000  10110100 11101110 10110100 01111011 00110111 00111010 01010100 10001100  ...{7:T.
  0008  10100000 01111100 10111110 10100001 00001000 00000000 01000101 00000000  .|....E.
  0010  00000000 00101000 00110001 11111100 01000000 00000000 10000000 00000110  .(1.@...
  0018  00000111 11001110 11000000 10101000 00000001 00100001 01000000 11101001  ....!@.
  0020  10111110 01010011 11101101 11110101 00000001 10111011 11101011 10110100  .S.....
  0028  01101101 00000010 10000011 01111110 00011110 11100110 01010000 00010001  m...~..P.
  0030  00000100 00111100 11111111 11000100 00000000 00000000

```

Figura 1-15 Trama TCP en Wireshark (fuente: propia).

1.7 Análisis de Acrylic y Wireshark

En la Tabla 1-5, se encuentra una breve reseña de los programas.

Tanto Wireshark como Acrylic y cualquier analizador de paquetes en general, tienen la desventaja de no poder hacer el “sniffing” y tener conexión Wi-Fi al mismo tiempo, dado que se fuerza a la tarjeta a operar a una frecuencia distinta a la del funcionamiento de la red.

Mediante la Tabla 1-5, es necesario rescatar las ventajas de estos softwares para ser consideradas en el desarrollo del sniffer. Se deberá contar con una interfaz gráfica sencilla, que permita la discriminación de tramas irrelevantes.

Tabla 1-5 Comparativa de analizadores de paquetes

	Acrylic	Wireshark
Ventajas	Ofrece interfaz gráfica sencilla. Dotado de filtros capaces de discriminar tramas innecesarias. Rápida obtención de datos (Orden de los milisegundos).	Ofrece interfaz gráfica sencilla. Dotado de filtros capaces de discriminar tramas innecesarias. Rápida obtención de datos (Orden de los milisegundos). Mayores prestaciones a la hora de analizar datos.
Desventajas	No es posible analizar tráfico y mantener conexión Wi-Fi simultáneamente.	No es posible analizar tráfico y mantener conexión Wi-Fi simultáneamente.

1.8 Problemática y abordaje de la solución

Si bien ya existen analizadores de tramas en el mercado, no se cuenta con alguno que sea indetectable. Por lo general, y debido a la gran cantidad de procesos de los distintos sistemas operativos existentes, es normal que un ordenador esté en constante transmisión y recepción de tramas, lo que automáticamente vuelve detectable al equipo en el cual se ocupe el sniffer. Este estado de invisibilidad, puede ser de gran ayuda al momento de detectar ataques maliciosos a una red, o bien consultar el tráfico de los usuarios pertenecientes a la red sin ser detectado.

Se necesita de un sistema operativo sencillo, libre de procesos innecesarios que permita la captura de tramas sin ser detectado, además, debe contar con un compilador que tenga la capacidad de acceder a los registros de la tarjeta de red mediante un bus PCI, esto con el fin de poder configurar la tarjeta en su modo "promiscuo". Por otra parte, la tarjeta de red, debe ser de tipo PCI y tener la documentación suficiente, para así poder configurar su funcionamiento. La idea final, es que la tarjeta de red entre en el modo promiscuo y comience a "escuchar" todo el tráfico de la red, esto debe ser logrado únicamente recibiendo las tramas y no enviando dato alguno de vuelta.

1.9 Objetivos

El objetivo general del proyecto es lograr el desarrollo de un sniffer indetectable dentro de una red, el cual posea una interfaz sencilla y amigable para el usuario.

Los objetivos específicos, comprenden el reconocimiento, por parte del sniffer, de la mayor cantidad de protocolos posibles. Además del reconocimiento de protocolos, se pretende lograr un análisis detallado de cada elemento que se encuentre presente dentro de las tramas. Así se contará con una herramienta de análisis completa.

1.10 Solución propuesta

En respuesta a las necesidades anteriormente planteadas, se opta por trabajar en el sistema operativo DANUX, diseñado por el profesor David Velasco López. DANUX permite acceder a los registros de una tarjeta de red, siempre y cuando ésta sea de bus PCI, además, puede ser configurada de tal forma, que sólo esté recibiendo tramas, sin hacer envío alguno, lo cual es la condición principal para obtener un sniffer indetectable. La tarjeta de red será una Realtek RTL8169, debido a su conector PCI y a que es uno de los chips mayormente documentados.

2 Estructura del proyecto

2.1 Controlador RTL8169

El RTL8169 es un controlador integrado de acceso al medio Gigabit Ethernet de tipo PCI, para usar en adaptadores de red en servidores o computadores personales [10]. Implementa un bus de interface de 33/66 MHz, 32/64-bit PCI v2.2 para comunicación entre hosts y cumple con las especificaciones de la IEEE 802.3 para 10/100 Mbps de conexión ethernet y la especificación de la IEE 802.3z para 1000 Mbps.

Algunas de sus características principales son [10]:

- Soporta auto negociación para 10 Mbps, 100 Mbps y 1000 Mbps.
- Controlador ethernet con bus de tipo PCI
- Soporta modos "big endian" y "little endian"
- Soporta bus de tipo 32 y 64 bits
- Función "Wake-On-LAN" y "remote wake-up"
- Incluye la posibilidad de programación tanto de la ráfaga DMA, como del umbral de transmisión y recepción
- "Timer" para propósitos generales de 32 bits para generar interrupciones
- Capacidad de operación en half dúplex y full dúplex.

La Figura 2-1 muestra una imagen de una tarjeta de red con el chip RTL8169 incorporado.

2.1.1 Registros RTL8169

Para la programación adecuada de la tarjeta de red, es necesario el conocimiento de sus registros más importantes, los cuales se describen en la Tabla 2-1.

Figura 2-1 Tarjeta de red con chip RTL8169 (fuente: spelesprieks.lv).

Tabla 2-1 Registros principales RTL8169

Registro	Descripción
IDR0 – IDR5	Los registros IDR0 hasta IDR5 guardan la dirección MAC de la tarjeta de red.
TCR	Registro de configuración de la transmisión de datos.
RCR	Registro de configuración de la recepción de datos.
9346CR	Este registro permite seleccionar el modo de operación del chip RTL8169 (Modo normal, auto cargar configuración por defecto, modo de programación y activar la escritura en los registros de configuración del chip.
CONFIG0 – CONFIG 5	Registros de configuraciones varias del chip RTL8169, para acceder a ellos, es necesario activar la escritura en el registro 9346CR.
RDSAR	Dirección de inicio del descriptor de recibimiento de paquetes.
RMS	Define el tamaño máximo de paquetes a recibir.

2.2 Entorno de trabajo

El entorno a trabajar es una red LAN con topología de bus. Se ocupa un hub como método de interconexión de dispositivos, dada su característica simplificada con respecto al switch, el hub envía las tramas a todos los dispositivos conectados a la red, en comparación al switch, que envía los datos provenientes de la computadora de origen solamente a la computadora de destino. Esto se debe a que los switches crean una especie de canal de comunicación exclusiva entre el origen y el destino. Esta característica del hub, ayuda al sniffer en la captura de tramas.

Figura 2-2 Estructura del proyecto (fuente: propia).

Como se muestra en la Figura 2-2, se conectan dos computadores portátiles al hub, uno será el encargado de enviar datos a la red, los que deben ser capturados por el sniffer, el segundo tendrá instalado el software Wireshark, el cual es un sniffer usualmente utilizado, y que cumplirá la función de comparar los datos que capture, con los datos obtenidos por el sniffer implementado en DANUX.

2.3 Estructura del analizador de paquetes en DANUX

El sniffer desarrollado en DANUX, consta de los siguientes archivos:

1. SNIFF_50: Archivo principal, contiene los procedimientos de inicialización de la tarjeta de red RTL8169, llenado de descriptores de la misma, reconocimiento de protocolos, escritura en la memoria de la pantalla.
2. RTL_8169: Adjunta las funciones de cada registro perteneciente a la tarjeta de red RTL8169 como constantes.
3. TCP_VAR: Incluye la dirección específica de los puertos de los registros pertenecientes a la tarjeta de red, además de variables utilizadas en el archivo principal SNIFF_16.
4. TCP_TYP: Define variables ubicadas dentro de las tramas capturadas, esto permite hacer el llenado de los campos de cada trama, en la pantalla del sniffer.

El contenido de los archivos RTL_8169, TCP_VAR y TCP_TYP, son incluidos mediante la función "include" en el archivo principal SNIFF_50.

2.4 Inicialización de la tarjeta de red

La inicialización de la tarjeta se lleva a cabo en el archivo principal y se muestra en el Listado 2-1.

Listado 1 Inicialización de la tarjeta de red

```

1  Begin { Init_NIC }
2      For NIC_Cnt := 1 to max_NIC DO ;
3          Begin
4
5              Command := RTL_NIC_Reset;
6              While Command = RTL_NIC_Reset Do;
7
8                  Cfg9346 := Cfg9346_Unlock;
9                  Config1 := Config1 Or Power_Manager;
10                 Config2 := PCI_Bus_32_Bits;
11                 Config5 := Enable_Reset_PCI;
12                 Cfg9346 := Cfg9346_Lock;
13
14
15                 IntrStatus := $FFFF; {reseteo de todos los bits}

```

Para inicializar la tarjeta, primero se requiere cambiar el modo de operación de ésta, ajustándola al modo de habilitación de escritura en los registros de configuración. Para este se debe acceder al registro 9346CR y establecer un 1 lógico en los bits 7 y 6, como se muestra en la Tabla 2-2.

Tabla 2-2 Registro 9346CR

Bit	R/W	Símbolo	Descripción		
7:6	R/W	EEM1-0	EEM1	EEM0	Modo de operación
			0	0	Normal
			0	1	Auto-load: Dura 2 ms, una vez completado, el chip vuelve al modo normal y los valores de todos los demás registros vuelven a sus valores por defecto.
			1	0	Programming: Las operaciones en el bus, tanto de la red como del host se encuentran deshabilitadas.
			1	1	Config Register Write Enable: Para acceder a la escritura en los registros CONFIG0 hasta CONFIG5, se debe acceder a este modo.

Luego, se accede al bit 0 del registro CONFIG1 para habilitar la administración de poder. Se debe establecer un 1 lógico en este bit. En el registro CONFIG2, se debe establecer que el ancho del bus PCI es de 32 bits, estableciendo un 0 lógico en el bit 3 de dicho registro. Posteriormente, se establece un 1 lógico en el bit PME_STS del registro CONFIG5, el cual permite reiniciar el chip mediante software. Una vez hecho esto, se vuelve a colocar el chip en el modo de operación normal, estableciendo en 0 los bits 6 y 7 del registro 9346CR. Una vez terminado el proceso, se reinician todos los bits del registro ISR (Interrupt status register).

2.5 Asignación de direcciones DMA

Se debe indicar el buffer del descriptor de recepción de tramas al chip RTL8169. Se asigna una dirección de memoria al registro RDSAR (Receive Descriptor Start Address Register), luego se procede al llenado de descriptores como se muestra en el Listado 2-2.

Listado 2 Llenado de descriptores

```

1      RxDescAddrHigh := $00000000;
2      RxDescAddrLow  := @descrip_RX;
3
4  Procedure Init_Buffer_NIC;
5  Begin
6      {***** Llenado de descriptores RX *****}
7      For i := 1 to RX_Max do
8          Begin
9              descrip_RX [i].status      := OWNbit Or MAX_SIZE;
10             descrip_RX [i].buff_haddr := $00;
11             descrip_RX [i].vlan_tag   := $0;
12             descrip_RX [i].buff_addr  := @trama_in [i];
13             End;
14             descrip_RX [RX_Max].status := descrip_RX [RX_Max].status Or
15                                     EORbit;
16     End;

```

2.6 Habilitación de recepción de tramas

El bit que habilita la recepción de tramas, se ubica en el registro Command, el cual debe ser ajustado a un uno lógico. La Tabla 2-3 muestra el registro y su contenido.

Tabla 2-3 Registro Command

Bit	R/W	Símbolo	Descripción
3	R/W	RE	Receiver enable: Activa la función de recibir datos estableciendo un uno en este bit.
2	R/W	TE	Transmitter enable: Al poner este bit en uno, se activa la función de transmitir datos.

Luego, se establece la configuración para la recepción de tramas, mediante el registro RCR, el cual se encuentra detallado en la Tabla 2-4.

Tabla 2-4 Registro RCR

Bit	R/W	Símbolo	Descripción
31-25	-	-	Reservados
24	R/W	MuIERINT	Cuando este bit es puesto en uno, todo paquete recibido invoca a una interrupción.
23-16	-	-	Reservados
15-13	R/W	RXFTH2,1,0	Rx FIFO Threshold: Especifica el nivel de umbral de la recepción de la cola FIFO (First in, first out). Cuando el número de bytes recibidos de un paquete que está siendo recibido en la cola FIFO del RTL8169, ha alcanzado este nivel, los datos serán transferidos desde la cola FIFO, hasta la memoria del host. Este campo ajusta el nivel del umbral, acorde a la siguiente tabla: 010: 64 bytes 011: 128 bytes 100: 256 bytes 101: 512 bytes 110: 1024 bytes 111: Sin umbral de Rx
12-11	-	-	Reservados
10-8	R/W	MXDMA2,1,0	Max DMA Burst size: Este campo ajusta el tamaño máximo de la ráfaga DMA (Direct Memory Access).
7	-	-	Reservado
6	R	9356SEL	Identifica el tipo de EEPROM usado.
5	R/W	AER	Accept Error Packet: 1: Acepta todos los paquetes con error. 0: Rechaza todos los paquetes con error.
4	R/W	AR	Accept Runt: Permite recibir paquetes más pequeños que 64 bytes. El paquete deber ser al menos de 8 bytes.
3	R/W	AB	Acepta o rechaza paquetes broadcast.
2	R/W	AM	Acepta o rechaza paquetes multicast.
1	R/W	APM	Acepta o rechaza paquetes con similitudes físicas.
0	R/W	AAP	Acepta o rechaza paquetes provenientes de todas las direcciones (Modo promiscuo).

En el registro de configuración de recepción, se pueden filtrar los tipos de tramas que se pueden recibir, ya sean de control, datos o de administración, definir si se aceptan o no los paquetes broadcast, multicast y unicast, filtrar paquetes con errores, definir la velocidad del DMA Burst, o bien activar el modo promiscuo mediante la función AAP (Accept Destination Address Packets).

La programación en el archivo principal queda como se muestra en el Listado 2-3.

Listado 2-3 Configuración de recepción y llenado de descriptores

```

1      {***** DMA SET *****}
2      {* RDSAR: Receive Descriptor Start Address, OFFSET E4-EB *}
3      {* offset E7-E4: low 32 bit addr      Asignando direcciones DMA. *}
4      {* offset E8-EB: high 32 bit addr    *}
5      {* Indicar buffers de descriptores a la tarjeta *}
6      {*****}
7      RxDescAddrHigh := $00000000;
8      RxDescAddrLow  := @descrip_RX;
9      TXdescAddrHigh := $00000000;
10     TXdescAddrLow  := @descrip_TX;
11
12     Writeln('***** RX TX ENABLE! *****');
13     Command := Cmd_Rx_Enb Or Cmd_Tx_Enb;
14     Early_Tx_Threshold := Threshlod_Level;
15
16
17
18     Rx_MaxSize := max_size;
19
20     Rx_Config:=  no_Theshold      Or
21                RX_DMA_Burstno_limit Or
22                Accept_Broadcast  Or
23                Accept_My_Phys   Or
24                Accept_multicast  Or
25                Promiscuous      ;
26
27
28
29 Procedure Init_Buffer_NIC;
30 Begin
31     {***** Llenado de descriptores RX *****}
32     For i := 1 to RX_Max do
33     Begin
34         descrip_RX [i].status      := OWNbit Or MAX_SIZE;
35         descrip_RX [i].buff_haddr := $00;
36         descrip_RX [i].vlan_tag   := $0;
37         descrip_RX [i].buff_addr  := @trama_in [i];
38     End;
39     descrip_RX [RX_Max].status := descrip_RX [RX_Max].status Or
40                                EORbit;
41 End;

```

3 Desarrollo del Sniffer

3.1 Producción principal

En el Listado 3-1, se aprecia el inicio de la producción principal, se asignan valores a algunas variables, la variable "RUN" en la línea 20 se torna valida y se inicia "pantalla_alt" (línea 22), la cual muestra en pantalla las tramas en su totalidad.

Listado 3-1 Inicio de la producción principal

```
1 Desde
2
3     limpia_pantalla ;
4     writeln (my_mac);
5
6     { Iniciacion de variables y de la tarjeta *****}
7     max_NIC := 1;
8     { writeln ( 'Cantidad de dispositivos Realtek 8169: ' , max_NIC );}
9
10    Init_Buffer_NIC; { descriptores RX TXN TXH y ubicacion de buffers }
11    Init_Nics;
12    Init_Nics;
13    {test;}
14
15    i      := 1;
16    i_tx   := 0;
17    trama_count := 0 ; { tramas capturadas }
18    trama_actual := 1 ;
19
20    RUN      := True;
21    status := 'R U N  ';
22    pantalla_alt := True ;
```

Listado 3-2 Botones del procedimiento principal

```

1  repeat
2      Desde
3          Desde
4              ? (scan = page_up) And
5                  (trama_count >trama_actual) And (Not Run);
6                  trama_actual := trama_actual +1;
7                  dump_trama;
8          Sino;
9              ? (scan = page_down) And (trama_actual >1) And (Not Run);
10                 trama_actual := trama_actual -1;
11                 dump_trama;
12         Sino
13             ? (scan = inicio ) And (Not Run);
14                 trama_actual := 1 ;
15                 dump_trama;
16         Sino
17             ? (scan = fin ) And (Not Run);
18                 trama_actual := trama_count ;
19                 dump_trama;
20         Sino
21             ? (scan = Backspace) ;
22                 trama_actual := 1 ;
23                 trama_count := 0 ;
24                 dump_hexa (top_outH,trama_count_H,1);
25                 dump_hexa (top_outL,trama_count_L,1);
26                 limpia_pantalla ;
27         Sino
28             ? (scan = pausa);
29                 run := NOT RUN ;
30                 IF Run
31                     Then status := 'R U N   '
32                     Else status := 'S@T@O@P@';
33
34                 IF Not Run
35                     Then
36                         Begin
37                             Stop_nic ;
38                             dump_trama ;
39                             scan := null;
40                         End
41                     Else
42                         Begin
43                             init_nics ;
44                             init_nics ;
45                         End;
46         Sino
47             ? (scan = F1) And (Not Run);
48                 pantalla_alt := Not pantalla_alt ;
49                 dump_trama ;
50         sino
51             ? (scan =esc)
52
53         Sino { ojo es muy importante colocar esta opcioon vacia, }
54             { sino declara que toda la opcion principal no      }
55             { cumple y se sale del programa                      }
56             scan:= null;
57         Hasta ;

```

En el Listado 3-2 se ven las distintas opciones que tiene el analizador de paquetes. Desde la línea 4 hasta la 7, se aprecia que mientras el programa no esté corriendo (“Not run”), al apretar “page up” o “page down”, es posible navegar a través las tramas capturadas. En la línea 47, al apretar F1, y mientras no se esté ejecutando la captura de tramas, se tiene un cambio de pantalla. La pantalla

principal se muestra en la Figura 3-1, la cual muestra la trama capturada en su totalidad, tanto en hexadecimal, como su versión ASCII a la derecha. Arriba, se aprecia "Trama tope", que es el número de trama capturada, "STOP" dado que el programa se encuentra en estado "Not run", "Size" muestra el tamaño de la trama actualmente consultada.

Figura 3-1 Pantalla captura de tramas (fuente: propia).

Al apretar "F1", el programa entra en una segunda pantalla que es mostrada en la Figura 3-2. En este punto, se muestra la información más detallada del paquete, haciendo alusión a la MAC de fuente y destino, identificación del protocolo, puertos utilizados, IP de fuente y destino, largo del paquete, entre otros atributos.

Figura 3-2 Pantalla secundaria (fuente: propia).

3.1.1 Reconocimiento de protocolos

Esta parte del proyecto se basa principalmente en la sección de reconocimiento de protocolos, correspondiente al archivo principal.

Listado 3-3 Identificación de protocolo

```

1  head_type := trama_in [trama_actual] | tipo;
2      Desde
3      ? head_type = protocolo_IP;
4      { ***** }
5      { analisis de protocolos IP }
6      { ***** }
7      Desde
8          ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_ICMP;
9          pal_aux := 'PROT. IP ICMP ' ;
10     Sino
11     ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_TCP;
12     pal_aux := 'PROT. IP TCP ' ;
13     Sino
14     ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_UDP;
15     pal_aux := 'PROT. IP UDP ' ;

```

Como se puede ver en la línea 1 del Listado 3-3, “head_type” es una variable de tipo Word, la cual es igualada a “trama_in [trama_actual] | tipo”. “tipo” es una variable de tipo Word, ubicada en el byte 12 y 13 de una trama determinada, “trama_in [trama_actual]” sitúa la trama actualmente recibida. Por lo tanto, la variable “head_type” toma el valor del byte número 12 y 13, de la trama actual, el cual indica el tipo de protocolo ethernet. Luego, éste es comparado con la constante “protocolo_IP” (línea 3), la cual está definida como una constante (\$0008) y es el valor a esperar si es que la trama recibida es del tipo IPv4. Si esta condición se cumple, se entra a la línea 7 para determinar el tipo de protocolo IP de manera similar.

3.2 Planteamiento

Se pretende analizar cada protocolo de manera separada, es decir, una vez reconocido el protocolo, crear el procedimiento que llene la pantalla secundaria, con los datos extraídos de las tramas recibidas como indica el Listado 3-4. Para este ejemplo se toma el protocolo UDP como referencia, se aprecia en la línea 1 hasta la 3, del Listado 3-4, el procedimiento para detectar el tipo de protocolo, una vez reconocido, de la línea 4 en adelante están las acciones que extraen los datos de la trama.

Listado 3-4 Extracción de datos trama UDP

```

1  Sino
2    ? trama_in [trama_actual] | protocolo = protocolo_UDP;
3    pal_aux := ` PROT. IP UDP `;
4    dump_palabra (VGA [5],pal_aux,47);
5    pal_aux := ` LARGO ` ;
6    dump_palabra (VGA[8], pal_aux,47);
7  dump_hexa (VGA [8][13], trama_in [trama_actual] | LARGO_UDP_H,1);
8  dump_hexa (VGA [8][15],trama_in [trama_actual] | LARGO_UDP_L,1);
9
10  VH := trama_in [trama_actual] | version_header;
11  If VH = $45 Then
12    Begin
13      pal_aux := ` Internet Protocol Version 4 `;
14      dump_palabra (VGA [10],pal_aux,47);
15      pal_aux := ` Header length: 20 bytes `;
16      dump_palabra (VGA [11],pal_aux,47);
17      pal_aux := ` FLAGS `;
18      dump_palabra (VGA [12],pal_aux,47);
19      dump_hexa (VGA [12][39],trama_in [trama_actual] | ipv4_flags,1);
20      pal_aux := ` Fragment offset `;
21      dump_palabra (VGA [13],pal_aux,47);
22      dump_hexa (VGA [13][39],trama_in [trama_actual] | ipv4_offset,1);
23      pal_aux := ` Time to live `;
24      dump_palabra (VGA [14],pal_aux,47);
25      dump_hexa (VGA [14][39],trama_in [trama_actual] | ipv4_time_live,1);
26    End;

```

3.3 Programación final del sniffer

Debido a la inestabilidad del sistema, fue requerida una nueva versión del sistema operativo DANUX. El sistema se volvía ineficiente al hacer tantas llamadas a la memoria de la pantalla VGA, así, si se continuaba con la programación del sniffer, tarde o temprano el programa colapsaría, lo cual podría haber resultado en pérdida de tramas en el proceso de “sniffing”. Esta nueva versión, permite aplicar las funciones necesarias sin tantas líneas de programación, para así dar un mayor rendimiento al sniffer.

3.3.1 Programa principal

Se explica de manera general cómo funciona el reconocimiento de tramas y cómo se muestran sus datos en pantalla.

3.3.2 Producciones

Se crean varias producciones, las cuales pueden ser llamadas en cualquier momento en el programa.

En el Listado 3-5 se aprecia la Producción “limpia_pantalla”, la cual borra todo lo que se encuentra en pantalla mediante la línea 3 y vuelve a llenar con los parámetros comunes para todos los protocolos (MAC de fuente y destino, IP de fuente y destino, contador de tramas) a partir de la línea 5. Esta producción permite que, cada vez que consultemos una trama, se borren los parámetros escritos en pantalla de la trama anterior, y se escriban los de la trama actual.

En la Figura 3-3 se puede ver el resultado de la producción "limpia_pantalla" en el monitor.

Figura 3-3 Producción limpia_pantalla (fuente: propia).

Listado 3-5 Producción limpia_pantalla

```

1  Produccion limpia_pantalla ;
2  Desde
3  Fill (VGA[3],00,4000) ;
4
5  VGA [2][1] := Char ($07)+ 'Trama Tope= $' ;
6  Dump_Word (top_out,trama_count);
7
8  VGA [2][2] := Char ($07)+ 'Trama Actual= $' ;
9  Dump_Word (act_out,trama_actual);
10
11 VGA [3][1] := ' Source MAC ' ;
12 macF      := trama_in [trama_actual] | SOU_mac ;
13 VGA [3][2] := char ($07)+#MacF;
14
15 VGA [3][3] := ' Destination MAC';
16 macD      := trama_in [trama_actual] | DES_Mac ;
17 VGA [3][4] := char ($07)+#MacD;
18
19 VGA [4][1] := ' Source IP';
20 ipF       := trama_in [trama_actual] | SOU_IP ;
21 VGA [4][2] := char ($07)+#ipF;
22
23 VGA [4][3] := ' Destination IP';
24 ipD       := trama_in [trama_actual] | DES_IP ;
25 VGA [4][4] := char ($07)+#IpD;
26
27 Hasta;

```

En el Listado 3-6 se muestran varias producciones, las cuales tienen la finalidad de escribir en pantalla los campos a llenar para cada protocolo, esto se hace mediante el comando <nombre_produccion>;

Listado 3-6 Producciones

```

1  Produccion trama_ICMP;
2  Desde
3    VGA [14][1] := ' Type';
4    VGA [15][1] := ' Code';
5    VGA [16][1] := ' Checksum';
6    VGA [17][1] := ' Identifier(BE)';
7    VGA [18][1] := ' Identifier(LE)';
8    VGA [19][1] := ' Sequence number(BE)';
9    VGA [20][1] := ' Sequence number(LE)';
10 Hasta;
11
12 Produccion trama_ARP;
13 Desde
14   VGA [7][1]  := ' Hardware type';
15   VGA [8][1]  := ' Protocol type';
16   VGA [9][1]  := ' Hardware size';
17   VGA [10][1] := ' Protocol size';
18   VGA [11][1] := ' Opcode';
19 Hasta;
20
21 Produccion trama_DNS;
22 Desde
23   VGA [6][3] := ' Transaction ID';
24   VGA [7][3] := ' Flags';
25   VGA [8][3] := ' Question';
26   VGA [9][3] := ' Answer RRS';
27   VGA [10][3] := ' Authority RRS';
28   VGA [11][3] := ' Additional RRS';
29 Hasta;
30
31 Produccion trama_TCP;
32 Desde
33   VGA [14][1] := ' Source Port';
34   VGA [15][1] := ' Destination Port';
35   VGA [16][1] := ' Sequence Number';
36   VGA [17][1] := ' Acknowledgment Number';
37   VGA [18][1] := ' Flags';
38   VGA [19][1] := ' Window Size';
39   VGA [20][1] := ' Checksum';
40   VGA [21][1] := ' Urgent Pointer';
41 Hasta;

```

3.4 Reconocimiento trama IPv4

En la línea 262 hasta la 294 del Listado A-1, se muestra el reconocimiento de la trama IPv4. "head_type" se define como una variable de tipo Word en el archivo "TCP__VAR" y es igualada al campo "tipo" en la línea 263 del apéndice A-1, "tipo" se define como una variable de tipo Word, ubicada en el octeto número 12 de la trama actual, este octeto es el identificador del tipo de trama. Se tiene que "protocolo_IP" es una constante con valor "h0800" (hexadecimal), dicho valor es el indicador de que la trama es de tipo IPv4. Entonces, si "head_type" es igual a "protocolo_IP", estamos en frente de una trama IPv4 y se procede a entrar en el "case". Las líneas 268 a 275 llenan la pantalla, en la primera columna, con el nombre de cada campo presente en el header de una trama IPv4. A partir de la línea 277, hasta la 294, se procede a llenar en la columna 2, con sus respectivos valores numéricos, las variables del header Ipv4.

La Figura 3-4 muestra el resultado en pantalla. Notar que los valores mostrados están en formato decimal.

Internet Protocol Version 4	
Protocol	UDP
Diff Services Field	0
Total Length	56
Identification	20493
Flags	0
Time to live	128
Header checksum	103

Figura 3-4 Trama IPv4 (fuente: propia).

3.5 Reconocimiento de tramas en la capa de transporte

En la capa de transporte, se encuentran protocolos basados en Ipv4, estos son TCP y UDP. Dado que están basados en IPv4, si ha sido reconocida una trama IPv4, se entra en un nuevo "case", para saber si se trata de una trama TCP o UDP. El reconocimiento de TCP, se encuentra en la línea 321 del Listado A-1 y el de UDP en la línea 342 del mismo listado. "protocolo_UDP" y "protocolo_TCP" son constantes que identifican a cada protocolo y están definidas en "TCP_CTE", la variable "protocolo", es de tipo Word y se ubica en el octeto número 17 de la trama actual. Si "protocolo" es igual a "protocolo_TCP", se trata de una trama TCP, por el contrario, si es igual a "protocolo_UDP", se trata de una trama UDP. Luego, a partir de la fila 13 y en la columna 1, se llena la pantalla con los nombres de los campos correspondientes a cada protocolo. A partir de la misma fila 13, pero en la columna 2, se llenan los valores numéricos de cada campo.

La Figura 3-5 muestra los campos del protocolo UDP y la Figura 3-6 los campos del protocolo TCP. Nótese que los campos son ubicados inmediatamente debajo de los campos correspondientes a IPv4, con el fin de abarcar todos los datos de la trama.

```

Internet Protocol Version 4
Protocol          UDP
Diff Services Field 0
Total Length      1378
Identification    0
Flags             64
Time to live      60
Header checksum   166
User Datagram Protocol
Source port       443
Destination port  58933
Length           1358
Checksum         24895

```

Figura 3-5 Trama UDP (fuente: propia).

```

Internet Protocol Version 4
Protocol          TCP
Diff Services Field 0
Total Length      82
Identification    0440
Flags             64
Time to live      120
Header checksum   20
Transmission Control Protocol
Source Port       50165
Destination Port  443
Sequence Number   2019317206
Acknowledgment Number 770795804
Flags            6224
Window Size      513
Checksum         58338
Urgent Pointer    0

```

Figura 3-6 Trama TCP (fuente: propia).

3.6 Reconocimiento trama ICMP

Este protocolo ubicado en la capa de red del modelo OSI, también está basado en IPv4, por lo cual se ubica en un caso dentro del reconocimiento IPv4, junto a los protocolos TCP y UDP. El reconocimiento y llenado de pantalla con los datos se aprecia en el Listado A-1, desde la línea 302 hasta la 318.

El funcionamiento del programa es similar a los protocolos antes descritos. El resultado en pantalla se muestra en la Figura 3-7.

```

Internet Protocol Version 4
Protocol
Diff Services Field 0
Total Length 60
Identification 0104
Flags 0
Time to live 128
Header checksum 136
Internet Control Message Protocol
Type 8
Code 0
Checksum
Identifier (BE) 1
Identifier (LE) 256
Sequence number (BE) 46
Sequence number (LE) 11776

```

Figura 3-7 Trama ICMP (fuente: propia).

3.7 Reconocimiento trama ARP

El protocolo ARP, ubicado en la capa de transporte, tiene un identificador distinto al de IPv4, pero ubicado en el mismo sitio de la trama, por lo cual se debe preguntar por el en un “case” a parte del IPv4. Está ubicado desde la línea 401 del Listado A-1, hasta la 419. El reconocimiento y llenado de campos es similar a los protocolos antes descritos.

En la Figura 3-8, se aprecia el resultado en pantalla.

```

Trama Tope= $0018 Trama Actual= $0005
Source MAC B4_EE_B4_7B_37_3A
Source IP 55.58.192.168
Address Resolution Protocol
Hardware type 1
Protocol type 8
Hardware size 6
Protocol size 4
Opcode 1

```

Figura 3-8 Trama ARP (fuente: propia).

3.8 Reconocimiento trama DNS

Ubicada en la capa de aplicación, la trama DNS generalmente es transmitida mediante un header UDP, por lo cual se debe hacer la consulta dentro de un “case” luego de haber reconocido la trama UDP. Este proceso se encuentra a partir de la línea 358 del Listado A-1, hasta la línea 390. Se hace la consulta por los dos casos más comunes de trama DNS, se crearon dos constantes: “DNS_QUERY” y “DNS_Q_RESPONSE”, las cuales se encuentran definidas en TCP_CTE. Si la variable “DNS_FLAGS” es igual a “DNS_QUERY”, entonces se trata de una trama de petición, por el contrario, si es igual a “DNS_Q_RESPONSE”, se trata de una trama de respuesta. En ambos casos, una vez reconocido el tipo de trama, se procede a hacer el llenado de la pantalla con los campos correspondientes al protocolo, como se aprecia en la Figura 3-9.

```

Trama Tope= $005A   Trama Actual= $003C   STOP   _ANSWER_RRS;
Source MAC          70_5A_0F_2A_CF_78   Destination MAC    B4_EE_B4_7B_37_3
Source IP           192.168.1.35       Destination IP     192.168.1.1
Internet Protocol Version 4           Domain Name System (query)
Protocol            UDP               Transaction ID     58846
Diff Services Field 0                 Flags             1
Total Length        56                Question         256
Identification      20493            Answer RRS       0
Flags               0                 Authority RRS    0
Time to live        128                Additional RRS   0
Header checksum     103
User Datagram Protocol
Source port         62063
Destination port   53
Length             36
Checksum           57992

```

Figura 3-9 Domain Name System (query) (fuente: propia).

3.9 Reconocimiento de tramas extra

Además de los protocolos ya mencionados, a partir de la línea 420 hasta la 431 del Listado A-1. Se encuentra el reconocimiento de tramas del tipo IPv6 y protocolo RARP. Estas opciones sólo mostrarán el tipo de protocolo, sin visibilidad de sus campos. Además, se agrega un último case, en caso de no ser reconocido el protocolo, de esta forma, se mostrará en pantalla "UNKNOWN".

Discusión y conclusiones

El estudio y desarrollo del sniffer, ha permitido comprender cómo se transmiten los datos y cómo se comportan distintos protocolos dentro de una red. El desarrollo de esta herramienta, entrega una interfaz de fácil uso y amigable a la vista, por lo que, además de servir para encontrar y solucionar problemas en una red, puede ser utilizado para fines educativos.

Lograr el desarrollo de un sniffer que es indetectable, implica una gran herramienta de defensa y monitoreo para el uso de empresas o redes que necesitan estar protegidas.

Lamentablemente, debido a los imprevistos en la estructura de DANUX, fue posible comenzar la programación recién en el mes de diciembre, por lo cual se limitó bastante el tiempo de trabajo, lo que no permitió agregar más protocolos al Sniffer. Esto genera una desventaja con respecto a otros sniffers, dado la cantidad de protocolos limitados que reconoce.

La puesta en pantalla de las tramas con sus campos respectivos, se puede apreciar de forma clara y de manera bastante amigable para el usuario, además de mostrar información fidedigna (esto comprobado comparando los valores con el sniffer Wireshark). Es importante destacar que los principales protocolos del estándar Ethernet son reconocidos por el sniffer, por lo cual es una gran herramienta para el análisis de tramas, con la ventaja de que no puede ser detectado.

En las tramas TCP, los campos de "sequence number" y "acknowledgement number" son de tipo doble palabra y vienen en formato "little endian", por lo cual muestran un dato erróneo en pantalla. Se debe crear una estructura de datos, que invierta el orden de estos campos, para que, al mostrarlos en pantalla, esto sea en formato "big endian".

El sniffer está desarrollado pensando en tramas IPv4, sin embargo, debido a la gran cantidad de dispositivos que trabajan sobre ethernet en el mundo, el rango de direccionamiento de IPv4 es actualmente limitado. Esto conlleva a la inminente migración a IPv6. Será necesario en un futuro próximo, crear las estructuras necesarias que reconozcan los dispositivos de tipo IPv6, además de desarrollar un nuevo código que permita monitorear los protocolos basados en IPv6.

Queda para futuro agregar de manera paulatina diversos protocolos de comunicación de las capas superiores del modelo OSI, a fin de equiparar las prestaciones de los demás analizadores en el mercado.

Bibliografía

- [1] G. G. Castillo, «<http://mixteco.utm.mx>,» 2005. [En línea]. Available: <http://mixteco.utm.mx/~resdi/historial/materias/IPv4.pdf>.
- [2] «Wireshark,» [En línea]. Available: <https://www.wireshark.org/#download>.
- [3] «Acrylic,» [En línea]. Available: <https://www.acrylicwifi.com/software/escaner-wifi-acrylic-wifi-gratuito/descargar-escaner-wifi-gratis-para-windows/>.
- [4] «Ettercap,» [En línea]. Available: <https://ettercap.github.io/ettercap/downloads.html>.
- [5] «Kismet,» [En línea]. Available: <https://www.kismetwireless.net/download.shtml>.
- [6] «Unicen,» [En línea]. Available: <http://exa.unicen.edu.ar/catedras/comdat1/material/ElmodeloOSI.pdf>.
- [7] «RFC,» Septiembre 1981. [En línea]. Available: <http://www.rfc-es.org/rfc/rfc0793-es.txt>.
- [8] J. L. G. Sánchez, «Gitaca,» [En línea]. Available: <http://www.gitaca.es/jlgs/Docen/Transpas-TCP.pdf>.
- [9] «RFC,» Septiembre 1981. [En línea]. Available: <http://www.rfc-es.org/rfc/rfc0793-es.txt>.
- [10] R. S. Corp, «Realtek Gigabit Ethernet media access controller with power management RTL8169». Taiwan Patente 1.21, 2002.

A Código programa principal

```
1 Program Sniff_50;
2 {*****}
3 {* SNIFFER *}
4 {*****}
5 Const
6 { tamaño máximo de las tramas }
7 max_size = 2016;{ máximo tamaño de las tramas }
8
9 null = $00;
10 press_Contr = $1D;
11 press_Shift = $2A;
12 press_Alt = $38;
13 reles_Contr = $9D;
14 reles_Shift = $AA;
15 reles_Alt = $B8;
16 Bloq_May = $BA;
17 Bloq_Num = $C5;
18 Rel_Bloq_may = $BA;
19 cursor_le = $4B;
20 cursor_Ri = $4D;
21 cursor_up = $48;
22 cursor_do = $50;
23 page_up = $51;
24 page_down = $49;
25 inicio = $47;
26 fin = $4F;
27 esc = $01;
28 suprimir = $53;
29 insertar = $52;
30 backspace = $0E;
31 return = $0D;
32 F1 = $3B;
33 F2 = $3C;
34 F3 = $3D;
35 F4 = $3E;
36 F5 = $3F;
37 F6 = $40;
38 F7 = $41;
39 F8 = $42;
40 F9 = $43;
41 F10 = $44;
42 F11 = $57;
43 F12 = $58;
44 pausa = $1D;
45 control_y = $19;
46 Led_Cap_Lock = $04;
47 Led_Num_Lock = $02;
48 Led_Scroll_Lock = $01;
49
50 {***** MEMORIA BUFFER *****}
51 { Zona de memoria usada como Buffer }
52 { se define una base_buffer }
```

```

53     buffer_base = $00F00000 ; { 16 Megas }
54
55     {***** MEMORIA DE VIDEO *****)
56     { Zona de memoria de la pantalla }
57
58     Var
59         MacF      : Mac ;
60         MacD      : Mac ;
61
62         IpF       : IPv4 ;
63         IpD       : IPv4 ;
64
65         {*****}
66         {** variables usadas por el dump de sniffer **}
67         {*****}
68
69         {*****}
70         {*          Contador de tramas          *}
71         {*****}
72         { Contador de tramas capturadas }
73         trama_count      : Word ;
74
75         { Contador de tramas capturadas, en formato }
76         { Word, se usa con dump_hexa }
77         top_out : Word      Mem [$B80BA] ;
78         act_out : Word      Mem [$b80E6] ;
79
80         {*****}
81         {*          Trama actual          *}
82         {*****}
83         { Numero de trama actual en pantalla }
84         trama_actual      : Word ;
85
86         {*****}
87         {*          Trama size          *}
88         {*****}
89         { Numero de trama actual en pantalla }
90         { debe ser tipo Mem, por dump_hexa }
91         trama_size_L : Byte Mem [buffer_base+4 ] ;
92         trama_size_H : Byte Mem [buffer_base+5 ] ;
93         trama_size   : Word Absolute trama_size_L ;
94
95         { Tramas actual en formato palabra con addr }
96         { base en pantalla se usa para colocar el }
97         { mensaje: "trama actual = " }
98         head_size : parrafo [12] mem [$B802A] ;
99
100        { Numero de trama actual, en formato Word }
101        { se usa con dump_hexa }
102        size      : Word ;
103
104        dummy_0   : Array [1..20000] of byte ;
105        scan      : Byte ;
106
107        run       : Boolean ;
108        pantalla_alt : Boolean ;
109
110        base      : Word ;
111
112     Const
113
114         SERVER_DHCP = FALSE ;
115         SERVER_SIP  = FALSE ;
116
117         RTL_1 = $CC00 ;
118
119         #INCLUDE <RTL_8169.TXT>
120         #INCLUDE <TCP_CTE.TXT>
121         #INCLUDE <SIP_CTE.TXT>
122
123     {Configuraciones para DHCP}

```

```

124 DHCP_Net_IP = 192.168.100.0;
125 DHCP_Brdcst_addr = 192.168.0.255;
126 DHCP_SUBNET_MASK_ = 255.255.255.0;
127 DHCP_ROUTER_ = 192.168.100.1;
128 DHCP_DOMAIN_NAME_SERVER_ = 192.168.100.1;
129 DHCP_DOMAIN_NAME_ = 'Labproce';
130 DHCP_HOST_NAME_ = 'Danux';
131 DHCP_LEASE_TIME = 43200; {Prestamo de IP: 12 horas}
132 DHCP_REBINDING_TIME = 36000; {Revinculacion : 10 horas}
133 DHCP_RENEWAL_TIME = 21600; {Renovacion : 6 horas}
134
135 {Tipos de mensaje ARP}
136 ARP_REQUEST = 1;
137 ARP_REPLY = 2;
138
139 {Tipos de mensaje ICMP}
140 ICMP_ECHO_REQUEST = $08;
141 ICMP_ECHO_REPLY = $00;
142
143 {Flags TCP}
144 TCP_SYN = $02;
145 TCP_ACK = $10;
146 TCP_SIN_ACK = $11;
147 TCP_SYN_ACK = $12;
148 TCP_PSH_ACK = $18;
149
150 RX_Max = 800;
151 TX_Max = 16;
152
153 Type
154 mensa_VGA = text_vga [20];
155 #INCLUDE <TCP__TYP.TXT>
156
157
158 Var
159 vga : Array [1..25] Of Array [1..4] of mensa_vga Mem [$B8000];
160
161 #INCLUDE <TCP__VAR.TXT>
162
163 Produccion limpia_pantalla ;
164 Desde
165 Fill (VGA[3],00,4000) ;
166
167 VGA [2][1] := Char ($07)+ 'Trama Tope= $' ;
168 Dump_Word (top_out,trama_count);
169
170 VGA [2][2] := Char ($07)+ 'Trama Actual= $' ;
171 Dump_Word (act_out,trama_actual);
172
173 VGA [3][1] := ' Source MAC ' ;
174 macF := trama_in [trama_actual] | SOU_mac ;
175 VGA [3][2] := char ($07)+#MacF;
176
177 VGA [3][3] := ' Destination MAC';
178 macD := trama_in [trama_actual] | DES_Mac ;
179 VGA [3][4] := char ($07)+#MacD;
180
181 VGA [4][1] := ' Source IP';
182 ipF := trama_in [trama_actual] | SOU_IP ;
183 VGA [4][2] := char ($07)+#ipF;
184
185 VGA [4][3] := ' Destination IP';
186 ipD := trama_in [trama_actual] | DES_IP ;
187 VGA [4][4] := char ($07)+#IpD;
188
189 Hasta;
190
191
192 Produccion Dump_Alt ;
193 var
194 x : Byte;

```

```

195   parraf_frame : Word;
196   residuo      : Word;
197   head_type    : Word ;
198   Desde
199     limpia_pantalla;
200     fill (VGA [5], $00, 160);
201
202     size := trama_in [trama_actual] | frame_length ;
203     If size-base > $140
204       Then size := $140;
205     Dump (VGA [6], trama_in [trama_actual], base, size);
206   Hasta ;
207
208   Produccion trama_ICMP;
209   Desde
210     VGA [14][1] := ' Type';
211     VGA [15][1] := ' Code';
212     VGA [16][1] := ' Checksum';
213     VGA [17][1] := ' Identifier(BE)';
214     VGA [18][1] := ' Identifier(LE)';
215     VGA [19][1] := ' Sequence number(BE)';
216     VGA [20][1] := ' Sequence number(LE)';
217   Hasta;
218
219   Produccion trama_ARP;
220   Desde
221     VGA [7][1] := ' Hardware type';
222     VGA [8][1] := ' Protocol type';
223     VGA [9][1] := ' Hardware size';
224     VGA [10][1] := ' Protocol size';
225     VGA [11][1] := ' Opcode';
226   Hasta;
227
228   Produccion trama_DNS;
229   Desde
230     VGA [6][3] := ' Transaction ID';
231     VGA [7][3] := ' Flags';
232     VGA [8][3] := ' Question';
233     VGA [9][3] := ' Answer RRS';
234     VGA [10][3] := ' Authority RRS';
235     VGA [11][3] := ' Additional RRS';
236   Hasta;
237
238   Produccion trama_TCP;
239   Desde
240     VGA [14][1] := ' Source Port';
241     VGA [15][1] := ' Destination Port';
242     VGA [16][1] := ' Sequence Number';
243     VGA [17][1] := ' Acknowledgment Number';
244     VGA [18][1] := ' Flags';
245     VGA [19][1] := ' Window Size';
246     VGA [20][1] := ' Checksum';
247     VGA [21][1] := ' Urgent Pointer';
248   Hasta;
249
250
251   Produccion
252   Dump_trama ;
253   var
254     x : Byte;
255     parraf_frame : Word;
256     residuo      : Word;
257     head_type    : Drow;
258
259   Desde
260     ? pantalla_alt= true ;
261     Dump_alt ;
262
263     Sino
264     head_type := trama_in [trama_actual] | tipo;
265     Desde
266       ? head_type = protocolo_IP;

```

```

266 limpia_pantalla;
267
268     VGA [5][1] := '@Internet Protocol Version 4 ';
269     VGA [6][1] := ' Protocol ';
270     VGA [7][1] := ' Diff Services Field';
271     VGA [8][1] := ' Total Length';
272     VGA [9][1] := ' Identification';
273     VGA [10][1] := ' Flags';
274     VGA [11][1] := ' Time to live';
275     VGA [12][1] := ' Header checksum';
276
277     SERV := trama_in [trama_actual] | Servicio;
278     VGA [7][2] := char ($07)+#SERV;
279
280
281     LARG := trama_in [trama_actual] | Largo;
282     VGA [8][2] := char ($07)+#LARG;
283
284     IDENT := trama_in [trama_actual] | Identif;
285     VGA [9][2] := char ($07)+#IDENT;
286
287     FLGS := trama_in [trama_actual] | Flags;
288     VGA [10][2] := char ($07)+#FLGS;
289
290     TIMETL := trama_in [trama_actual] | TTL;
291     VGA [11][2] := char ($07)+#TIMETL;
292
293     CHECK := trama_in [trama_actual] | Checksum;
294     VGA [12][2] := char ($07)+#CHECK;
295
296
297
298     { ***** }
299     { analisis de protocolos IP }
300     { ***** }
301     Desde
302     ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_ICMP;
303     trama_ICMP;
304     VGA [13][1] := '@Internet Control Message Protocol';
305     TYPE_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_TYPE;
306     VGA [14][2] := char ($07)+#TYPE_ICMP;
307     CODE_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_CODE;
308     VGA [15][2] := char ($07)+#CODE_ICMP;
309     CHECKSUM_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_CHECKSUM;
310     Dump_word (MEM[@VGA[16][2]],CHECKSUM_ICMP);
311     ID_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_ID_BE;
312     VGA [17][2] := char ($07)+#ID_ICMP;
313     ID_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_ID_LE;
314     VGA [18][2] := char ($07)+#ID_ICMP;
315     SEQN_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_SEQN_BE;
316     VGA [19][2] := char ($07)+#SEQN_ICMP;
317     SEQN_ICMP := trama_in [trama_actual] | ICMP_SEQN_LE;
318     VGA [20][2] := char ($07)+#SEQN_ICMP;
319
320
321     Sino
322     ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_TCP;
323     VGA [6][2] := char ($07)+ 'TCP ';
324     VGA [13][1] := '@Transmission Control Protocol';
325     trama_TCP;
326     SPORT_TCP := trama_in [trama_actual] | SOU_PORT;
327     VGA [14][2] := char ($07)+#SPORT_TCP;
328     DPORT_TCP := trama_in [trama_actual] | DES_PORT;
329     VGA [15][2] := char ($07)+#DPORT_TCP;
330     SEQNUM_TCP := trama_in [trama_actual] | TCP_SEQ_NUM;
331     VGA [16][2] := char ($07)+#SEQNUM_TCP;
332     ACKNUM_TCP := trama_in [trama_actual] | TCP_ACK_NUM;
333     VGA [17][2] := char ($07)+#ACKNUM_TCP;
334     FLAGS_TCP := trama_in [trama_actual] | TCP_FLAGS;
335     VGA [18][2] := char ($07)+#FLAGS_TCP;
336     WSIZE_TCP := trama_in [trama_actual] | TCP_WIN_SIZE;

```

```

337         VGA [19][2]:= char ($07)+#WSIZE_TCP;
338         CHK_TCP   := trama_in [trama_actual] | TCP_CKSUM;
339         VGA [20][2]:= char ($07)+#CHK_TCP;
340         UPTR_TCP  := trama_in [trama_actual] | TCP_URG_PTR;
341         VGA [21][2]:= char ($07)+#UPTR_TCP;
342     Sino
343     ? trama_in [trama_actual] | protocolo =protocolo_UDP;
344         VGA [6][2] := char ($07)+ 'UDP ' ;
345         VGA [13][1]:= '@User Datagram Protocol';
346         VGA [14][1]:= ' Source port';
347         VGA [15][1]:= ' Destination port';
348         VGA [16][1]:= ' Length';
349         VGA [17][1]:= ' Checksum';
350         SOURCE_UDP := trama_in [trama_actual] | SOU_PORT;
351         VGA [14][2] := char ($07)+#SOURCE_UDP;
352         DESTINATION_UDP:= trama_in [trama_actual] | DES_PORT;
353         VGA [15][2] := char ($07)+#DESTINATION_UDP;
354         LENGTH_UDP := trama_in [trama_actual] | largo_udp;
355         VGA [16][2] := char ($07)+#LENGTH_UDP;
356         CHK_UDP := trama_in [trama_actual] | checksum_UDP;
357         VGA [17][2] := char ($07)+#CHK_UDP;
358     FLAGS_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_FLAGS;
359     Desde
360     ? trama_in [trama_actual] | DNS_FLAGS = DNS_QUERY;
361         VGA [5][3] := '@Domain Name System (query)';
362         trama_DNS;
363         T_ID_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_TRANSACTION_ID;
364         VGA [6][4] := char ($07)+#T_ID_DNS;
365         FLAGS_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_FLAGS;
366         VGA [7][4] := char ($07)+#FLAGS_DNS;
367         Q_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_QUESTION;
368         VGA [8][4] := char ($07)+#Q_DNS;
369         A_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_ANSWER_RRS;
370         VGA [9][4] := char ($07)+#A_DNS;
371         AUTH_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_AUTHORITY_RRS;
372         VGA [10][4] := char ($07)+#AUTH_DNS;
373         ADD_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_ADDITIONAL_RRS;
374         VGA [11][4] := char ($07)+#ADD_DNS;
375     Sino
376     ? trama_in [trama_actual] | DNS_FLAGS = DNS_Q_RESPONSE;
377         VGA [5][3] := '@Domain Name System (response)';
378         trama_DNS;
379         T_ID_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_TRANSACTION_ID;
380         VGA [6][4] := char ($07)+#T_ID_DNS;
381         FLAGS_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_FLAGS;
382         VGA [7][4] := char ($07)+#FLAGS_DNS;
383         Q_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_QUESTION;
384         VGA [8][4] := char ($07)+#Q_DNS;
385         A_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_ANSWER_RRS;
386         VGA [9][4] := char ($07)+#A_DNS;
387         AUTH_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_AUTHORITY_RRS;
388         VGA [10][4] := char ($07)+#AUTH_DNS;
389         ADD_DNS := trama_in [trama_actual] | DNS_ADDITIONAL_RRS;
390         VGA [11][4] := char ($07)+#ADD_DNS;
391     Sino
392
393     Hasta;
394
395
396
397
398     Sino
399         VGA [5][2] := char ($07)+ '? ' ;
400     Hasta;
401 Sino
402 ? head_type = protocolo_ARP;
403 limpia_pantalla;
404 VGA [5][1] := '@Address Resolution Protocol';
405 VGA [6][1] := ' Hardware type';
406 VGA [7][1] := ' Protocol type';
407 VGA [8][1] := ' Hardware size';

```

```

408     VGA [9][1] := ' Protocol size';
409     VGA [10][1]:= ' Opcode';
410     HW_type   := trama_in [trama_actual] | ARP_HARDWARE_TYPE;
411     VGA [6][2] := char ($07)+#HW_type;
412     Proto_type := trama_in [trama_actual] | ARP_PROTOCOL_TYPE;
413     VGA [7][2] := char ($07)+#Proto_type;
414     HW_size    := trama_in [trama_actual] | ARP_HARDWARE_SIZE;
415     VGA [8][2] := char ($07)+#HW_size;
416     Proto_size := trama_in [trama_actual] | ARP_PROTOCOL_SIZE;
417     VGA [9][2] := char ($07)+#Proto_size;
418     Opcode     := trama_in [trama_actual] | ARP_OPCODE;
419     VGA [10][2]:= char ($07)+#Opcode;
420     Sino
421     ? head_type = protocolo_RARP;
422     limpia_pantalla;
423     VGA [5][2] := char ($07)+ 'RARP  ';
424     Sino
425     ? head_type = protocolo_IPv6;
426     limpia_pantalla;
427     VGA [5][1] := '@Internet Protocol Version 6';
428     Sino
429     limpia_pantalla;
430     VGA [5][2] := char ($07)+ 'UNKNOWN  ';
431     Hasta;
432 Hasta ;
433
434
435 Procedure Init_NICs;
436
437 Var
438     NIC_Cnt      : Word;
439     salida       : Byte;
440     nic_number   : Word;
441     test        : Byte;
442     diff        : Byte;
443     val32       : Longint;
444     val32aux    : integer;
445     val8        : Integer;
446     cha         : Char;
447     option      : Integer;
448     {rx set mode}
449     mc_filter   : Array [0..2] of Longint;
450     rx_mode     : Integer;
451     aux_byte    : Byte;
452     cplus      : word;
453     tmp        : word;
454     cnt        : Integer;
455     aux        : byte;
456
457 Begin { Init_NIC }
458     For NIC_Cnt := 1 to max_NIC DO ;
459         Begin
460
461             Command := RTL_NIC_Reset;
462             While Command = RTL_NIC_Reset Do;
463
464                 Cfg9346 := Cfg9346_Unlock;
465                 Config1 := Config1 Or Power_Manager;
466                 Config2 := PCI_Bus_32_Bits;
467                 Config5 := Enable_Reset_PCI;
468                 Cfg9346 := Cfg9346_Lock;
469
470
471                 IntrStatus := $FFFF; {reseteo de todos los bits}
472
473                 (*****
474                 (** Determina El tipo de Chips de la NIC          **)
475                 (*****
476                 val32 := Tx_Config And $7E000000; { HWVERIDO }
477                 aux_byte:= val32 shr 25;
478                 NIC[NIC_Cnt].nic_name:= aux_byte;

```

```

479
480     NIC [NIC_CNT].pcfg := PCFG_METHOD_3;
481
482     (*****
483     (** Configuracion de medio fisico de tarjeta NIC_Count **)
484     (*****
485     { Case NIC[NIC_Cnt].nic_name Of
486     End; }
487
488     Port[base_nic + $82] := $01;
489     (*****
490     (** El registro $82 es reservado: no tengo idea que hace **)
491     (** al parecer habilita la modificacion de parametros **)
492     (** como latencia PCI y offsets **)
493     (*****
494
495     { If (NIC[NIC_Cnt].mcfg = MCFG_METHOD_2)
496     Then PortW [NIC_Cnt,$0B , $0000]; }
497
498     { Modo de Operacion: CONFIG REGISTER WRITE ENABLE }
499     Int_Status := $FFFF; {reseteo de todos los bits}
500     Cfg9346 := Cfg9346_Unlock;
501
502     {***** DMA SET *****}
503     { * RDSAR: Receive Descriptor Start Address, OFFSET E4-EB * }
504     { * offset E7-E4: low 32 bit addr Asignando direcciones DMA. * }
505     { * offset E8-EB: high 32 bit addr * }
506     { * Indicar buffers de descriptores a la tarjeta * }
507     {*****}
508     RxDescAddrHigh := $00000000;
509     RxDescAddrLow := @descrip_RX;
510     TXdescAddrHigh := $00000000;
511     TXdescAddrLow := @descrip_TX;
512
513     Writeln('***** RX TX ENABLE! *****');
514     Command := Cmd_Rx_Enb Or Cmd_Tx_Enb;
515     Early_Tx_Threshold := Threshlod_Level;
516
517     (*****
518     (**
519     (** OJO muy importante **)
520     (**
521     (** Configura max tamano de packet que puede leer **)
522     (** debe der menor o igual que el tamano del desc RX **)
523     (*****
524     Rx_MaxSize := max_size;
525
526     (*****
527     (** Define RxConfig, configuracion de la recepcion **)
528     (*****
529     Rx_Config:= no_Theshold Or
530                 RX_DMA_Burstno_limit Or
531                 Accept_Broadcast Or
532                 Accept_My_Phys Or
533                 Accept_multicast Or
534                 Promiscuous ;
535
536     (*****
537     (** Define TxConfig, configuracion de la transmision **)
538     (*****
539     Tx_Config := TX_DMA_Burst_1024_Bit Or
540                 Inter_Frame_Gap_0;
541
542     CCRC_Cmd := Little_Indian_Mode+PCI_Multy_Rx_TX;
543
544     Rx_Missed_Packet :=0;
545
546     {-----}
547     {no early/rx INT}
548     Multi_Intr := Multi_Intr And $F000;
549     IntrStatus := 0;{ rtl8169_intr_mask }

```

```

550     writeln;
551     End; { for count }
552 End; { Init_NIC }
553
554
555 Procedure Init_Buffer_NIC;
556 Begin
557     {***** Llenado de descriptores RX *****}
558     For i := 1 to RX_Max do
559         Begin
560             descrip_RX [i].status      := OWNbit Or MAX_SIZE;
561             descrip_RX [i].buff_haddr := $00;
562             descrip_RX [i].vlan_tag   := $0;
563             descrip_RX [i].buff_addr  := @trama_in [i];
564         End;
565     descrip_RX [RX_Max].status := descrip_RX [RX_Max].status Or
566                                     EORbit;
567     {***** Llenado de descriptores TX *****}
568     For i := 1 to TX_Max do
569         Begin
570             descrip_TX [i].status      := LSBIT OR fsbit Or MAX_SIZE;
571             descrip_TX [i].buff_haddr := $00;
572             descrip_TX [i].vlan_tag   := $0;
573             descrip_TX [i].buff_addr  := @trama_out [i];
574         End;
575     descrip_TX [TX_Max].status := descrip_TX [TX_Max].status Or
576                                     EORbit;
577
578 End; { Init_Buffer_NIC }
579
580
581
582 Procedure Stop_NIC;
583 Var
584     cnt      : longint;
585 Begin
586     For cnt:= 1 to max_NIC do
587         Begin
588             Command := $00;
589             IntrMask := $0000;
590         End;
591     End;
592
593 Procedure Run_NIC ;
594 Begin
595     Command := Cmd_Rx_Enb Or Cmd_Tx_Enb ;
596 End;
597
598 Produccion capture_trama;
599 Desde
600     If RUN
601     Then
602         Begin
603             trama_count := trama_count + 1;
604             dump_word (vga [2][2],trama_count);
605         End;
606 Hasta;
607
608 (*****
609 ***** Produccion Principal *****
610 *****)
611 Desde
612     trama_actual := 1;
613     limpia_pantalla ;
614     writeln (my_mac);
615
616     { Iniciacion de variables y de la tarjeta ****}
617     max_NIC := 1;
618
619     Init_Buffer_NIC; { descriptores RX TXN TXH y ubicacion de buffers }
620     Init_Nics;

```

```

621 Init_Nics;
622
623 i := 1;
624 i_tx := 0;
625 trama_count := 0 ; { tramas capturadas }
626 trama_actual := 1 ;
627
628 RUN := True;
629 VGA [2][3] := ' RUN';
630 pantalla_alt := False ;
631 base := $0000;
632
633 Repeat
634 scan := read_sca;
635 Desde
636 ? run = false ;
637 Desde
638 ? (scan = page_up) And
639 (trama_count >trama_actual) And (Not Run);
640 trama_actual := trama_actual +1;
641 base := $0000 ;
642 dump_trama;
643 Sino;
644 ? (scan = page_down) And (trama_actual >1) And (Not Run);
645 trama_actual := trama_actual -1;
646 base := $0000 ;
647 dump_trama;
648 Sino
649 ? (scan = inicio ) And (Not Run);
650 trama_actual := 1 ;
651 base := $0000 ;
652 dump_trama;
653 Sino
654 ? (scan = fin ) And (Not Run);
655 trama_actual := trama_count ;
656 base := $0000 ;
657 dump_trama;
658 Sino
659 ? (scan = Backspace) ;
660 trama_actual := 1 ;
661 trama_count := 0 ;
662 Sino
663 ? (scan = cursor_le) And
664 (trama_in [trama_actual]|frame_length >
665 base+$0140+$0010) ;
666 base := base+$0010 ;
667 dump_trama ;
668 Sino
669 ? (scan = cursor_ri) And
670 (base >= $0010) ;
671 base := base-$0010 ;
672 dump_trama ;
673 Sino
674 ? (scan = pausa);
675 run := NOT RUN ;
676 IF Run
677 Then VGA [2][3] := ' RUN'
678 Else VGA [2][3] := '@STOP';
679
680 IF Not Run
681 Then
682 Begin
683 Stop_nic ;
684 base := $0000 ;
685 dump_trama ;
686 scan := null;
687 End
688 Else
689 Begin
690 init_nics ;
691 init_nics ;

```

```

692         End;
693     Sino
694         ? (scan = F1);
695         pantalla_alt := Not pantalla_alt ;
696         base := $0000 ;
697         dump_trama ;
698     sino
699         ? (scan =esc)
700
701     Sino { ojo es muy importante colocar esta opcioon vacia, }
702         { sino declara que toda la opcion principal no      }
703         { cumple y se sale del programa                      }
704         if scan <> null
705             Then writeln (scan,' ');
706             scan:= null;
707     Hasta ;
708
709     Sino ; { Run = true }
710     If ((descrip_RX [i].status and OWNbit) = 0)
711     Then
712     Begin
713         trama_count := i;
714         dump_word (top_out,trama_count);
715         size := (descrip_rx [i].status And $0FFF)-4;
716         Dump (VGA [3],trama_in [i],0,size);
717         trama_in [i] | frame_length := size;
718         If i <> RX_MAX
719             Then
720                 Begin
721                     while((descrip_RX[i].status and OWNbit) =0)
722                         do descrip_rx[i].status := $80000000 Or max_size;
723                         i := i + 1;
724                 End
725             Else
726                 Begin
727                     descrip_RX [Rx_Max].status := $C0000000 Or max_size;
728                     i := 1;
729                 End;
730             End ;
731     Hasta;
732     Desde
733         ? (scan = pausa);
734         run := NOT RUN ;
735         IF Run
736             Then VGA [2][3] := ' RUN'
737             Else VGA [2][3] := '@STOP';
738         scan := null;
739     Sino ;
740     Hasta;
741     Until scan = esc;
742     Hasta.

```