# ESCOM - IPN

# Practica 2:

Implementación de Checksum para el Encabezado IP, TCP y UDP

Redes de Cómputadoras 2CM10

Oscar Andrés Rosas Hernandez Arturo Rivas Rojas

Junio 2018

ÍNDICE

# $\mathbf{\acute{I}ndice}$

1.	Pro	tocolo OSI	3		
	1.1.	Definición	3		
	1.2.	Partes	3		
	1.3.	Diagrama OSI (Y su comparación vs IP)	4		
2.	Pro	tocolo IP	5		
	2.1.	Definiciones	5		
		2.1.1. Direcciones IP	-		
	2.2.	Dirección IPv4	6		
		2.2.1. Problemas con IPv4	6		
	2.3.	Dirección IPv6	7		
	2.4.	Haciendo un poco más faciles las Direcciones IPv6	8		
	2.5.	Direcciones Especiales	G		
3.	Protocolo TCP				
	3.1.	Header - Encabezado	10		
4.	Sun	na de Comprobación: CheckSum	.(		
5.	Capa de Red				
	5.1.	Definición	11		
	5.2.	Funciones de la capa de red	11		
6.	Capa de Transporte				
	6.1.	Definición	12		
	6.2.	Funciones de la capa de red	12		
7.	Pro	ceso de Encapsulación de Datos	13		
8.	Practica en Si				
	8.1.	Ideas	14		
	8.2.	Evidencias	16		

ÍNDICE

9. Conclusiones 25

# 1. Protocolo OSI

## 1.1. Definición

Antes que nada, es un modelo de referencia. Pretende que los sistemas que son diseñados con base en el, se pueden comunicar sin problemas.

## 1.2. Partes

#### Capa Física:

Se encarga de la transmición de datos, de cadenas de bits no estrucurados sobre el medio físico y esta relacionado con:

- Voltaje necasario para representar cada bit
- Cuanto dura cada símbolo, es decir el tiempo de trama
- Si se realiza simultáneamente en ambos sentidos o no
- Como se establece una transmición y como interrumpirla
- Especificar como serán los pines del conector de red, para que sirve cada pin pues

# • Capa de Enlace de Red:

Trabaja con direcciónes físicas.

Proporciona el servicio de transferencia de datos (tramas) llevando a cabo la sincronización y correción de datos, así como el control de flujo.

#### Capa de Red:

Trabaja con IP (es decir, direcciones lógicas) para poder conectar dos redes. Es responsable del establecimiento, mantenimiento y cierre de conexión.

También brinda las funciones de direccionamiento lógico y enrutamiento.

Se direccionan de manera lógica y no física para evitar problemas con el hardware.

#### • Capa de Transporte:

Hablaremos de si será un archivo orientado a conexión (TCP), o si no esta orientado a conexión (UDP), es decir la importancia que le damos a si queremos los datos integros o si requerimos gran velocidad.

Proporciona seguridad, transferencia y transporte de datos entre los puntos finales también proporcionan mecanismos de control de flujo y de errores en el origen y destino.

Esta proporciona el control de la comunicación entre diferentes aplicaciones, establece, gestiona y cierra la comunicación entre aplicaciones

# • Capa de Sesión:

Hablaremos los números de puerto, un identificador de programa que nos permite ejecutar varias aplicaciones al mismo tiempo, estas son permite ejecutar unos 65,536 aplicaciones en red TCP y otros 65,536 en UDP. Si, un montón.

#### • Presentación:

Poder transmitir los datos de manera transparte y sin importar la arquitectura de las computadoras de origen y destino.

# Aplicación:

Es donde trabajamos a nivel usario y ... poquito más.

Proporciona un medio a los programas de aplicación para acceder a los servicios de red, contiene funciones de administración de aplicaciones distribuidas.

# 1.3. Diagrama OSI (Y su comparación vs IP)

OSI	TCP/IP			
Aplicación			HTTP, FTP, DNS, SMTP,	
Presentación		Aplicación		
Sesión				
Transporte		Transporte	TCP: Segmento UDP: Datagrama	
Red	Router	Internet	IP, ARP, LLC, IGMP, Paquete	
Enlace de Datos	Switch, Access Point (Direcciones IP)	Acceso a la Red	Ethernet, IEEE802.3	
Física	Hub (MAC)		Trama	

# 2. Protocolo IP

## 2.1. Definiciones

Debido a la cantidad de cables necesarios para conectar cada red con cada otra red del mundo no todas las redes tienen una conexión directa, es decir, no existe un cable entre tu red lócal y los servidores de Facebook por ejemplo.

Por eso existe el Protocolo IP que nos permite comunicarnos entre redes.

En resumén lo que permite es que tu red local solo este conectada a unas pocas redes y a varios routers, estos tienen algo llamado una tabla de direcciones, que les permite navegar entre redes hasta encontrar su destino.

El enrutamiento es parecido a la recursión, en el sentido en que no soluciona tu problema sino que solo te lleva un paso más cerca.

#### 2.1.1. Direcciones IP

Es un identificador único (o casi, ya verás después porque). Necesitamos un identificador único porque es lo que nos permite enviar información y que la información que esperamos de regreso sepa a donde llegar.

2 PROTOCOLO IP 2.2 DIRECCIÓN IPV4

#### 2.2. Dirección IPv4

Como fue originalmente desarrollado este esquema podría alocar un identificador de **32 bits** a cada dispositivo que se quisiera conectar a internet. Esto nos daría algo así como 4 mill millones de posibles direcciones IP.

La convención es que estos serían representados como 4 conjuntos de 8 bits representados en decimal (una forma un poquito más amigable al público general), es decir:



Por ejemplo una IP v4 válida podría ser 140.247.220.12.

#### 2.2.1. Problemas con IPv4

Ahora, recuerda que te dige que IP v4 acepta unos 4 mil millones de direcciones válidas, ahora el problema es que ahora mismo hay vivos mas de 7 mil millones de personas (A principios del siglo XXI) cada una con seguramente más de un dispositivo que quieran conectar a internet.

Por lo tanto tenemos que encontrar una forma de solucionar esto.

Arturo Rivas Rojas 6 Ve al Índice

2 PROTOCOLO IP 2.3 DIRECCIÓN IPV6

# 2.3. Dirección IPv6

Como vimos antes, ahora que parece que la cantidad de direcciones IPv4 se nos esta quedando corta, poco a poco estamos pasando de IPv4 a IPv6 que contará con nada menos y nada mas que **128 bits** para una dirección, es decir nos permitirá tener unas más o menos: 340, 282, 366, 920, 938, 463, 463, 374, 607, 431, 768, 211, 456 posibles direcciones IP. Un chingo.

La convención es que estos serían representados como 8 conjuntos de 65535 bits representados en hexadecimal (porque de otra manera sale un númerote), es decir:



Por ejemplo una IPv6 podría ser 2001:0DB8:0000:0042:0000:8A2E:0370:7334

Oscar Andrés Rosas 7 Ve al Índice

# 2.4. Haciendo un poco más faciles las Direcciones IPv6

Ahora, todo esta mucho mejor que con IPv4, pero tenemos un pequeño problema, sus direcciones son moustrosamente enormes, por lo que tuvimos que hacer algunas simplificaciones para los humanos:

■ Ignora los ceros dentro de cada grupo de 4 dígitos hexadecimales:

#### Ejemplo:

```
De 2001:0DB8:0000:0042:0000:8A2E:0370:7334
a 2001:0DB8:0:42:0:8A2E:370:7334
```

Si tienes un montón de ceros pon :: y da por sentado que quien lee esta dirección tiene cerebro y puede entender que ahí van ceros:

#### Ejemplo:

```
De 2001:0DB8:0000:0042:0000:0000:0000:0000
a 2001:0DB8:0000:0042::
```

# 2.5. Directiones Especiales

■ Ausencia de Dirección: 0.0.0.0

■ Broadcast: 255.255.255.255

■ Loopback (LocalHost): 127.0.0.0

Esta dirección nunca saldrá de nuestra máquina

■ Direcciones Privadas (RFC 1918):

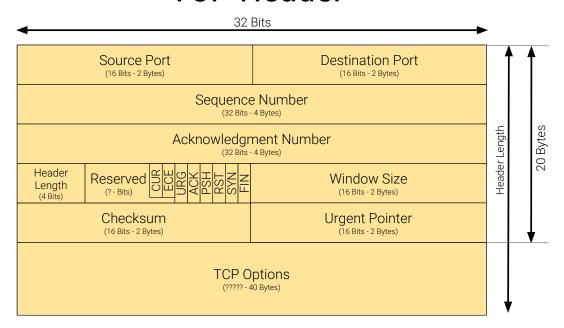
Aquí ya se complican las cosas, estas direcciones estan reservadas:

- Para la Clase A tenemos el rango 10.0.0.0 a 10.255.255.255
- Para la Clase B tenemos el rango 172.16.0.0 a 172.31.255.255
- Para la Clase B tenemos el rango 192.168.0.0 a 192.168.255.255

# 3. Protocolo TCP

## 3.1. Header - Encabezado

# **TCP Header**



# 4. Suma de Comprobación: CheckSum

Este algoritmo permite verificar la integridad de la PDU y su calculo es de la siguiente manera:

- Ordena los datos en palabras de 16 bits
- Poner ceros en la posición del checksum y sumar con acarreos
- Suma cualquier acarreo fuera de los 16 bits
- Complementar a uno

# 5. Capa de Red

#### 5.1. Definición

En esta capa se lleva a cabo el direccionamiento lógico que tiene carácter jerárquico, se selecciona la mejor ruta hacia el destino mediante el uso de tblas de enrutamiento a través del uso de protocolos de enrutamiento o por direccionamiento estático.

Protocolos de Capa de Red son por ejemplo: IP, IPX, RIP, IGRP, Apple Talk.

# 5.2. Funciones de la capa de red

La capa de red define cómo transportar el tráfico de datos entre dispositivos que no están conectados localmente en el mismo dominio de difusión, es decir, que pertenecen a diferentes redes.

Para conseguir esta comunicación se necesita conocer las direcciones lógicas asociadas a cada puesto de origen y de destino y una ruta bien definida a través de la red para alcanzar el destino deseado. La capa de red es independiente de la de enlace de datos y, por tanto, puede ser utilizada para conectividad de medios fisicos diferentes.

# 6. Capa de Transporte

#### 6.1. Definición

Es la encargada de la comunicación confiable entre host, control de flujo y de la corrección de errores entre otras cosas. Los datos son divididos en segmentos identificados con un encabezado con un número de puerto que identifica la aplicación de origen. En esta capa funcionan protocolos como UDP y TCP, siendo este último uno de los más utilizados debido a su estabilidad y confiabilidad.

# 6.2. Funciones de la capa de red

Para conectar dos dispositivos remotos es necesario establecer una conexión. La capa de transporte establece las relgas para esta interconexión. Permite que las estaciones finales ensamblen y reensamblen múltiples segmentos del mismo flujo de datos. Esto se hace por medio de identificadores que en TCP/IP reciben el nombre de número de puerto. La capa cuatro permite además que las aplicaciones soliciten transporte fiable entre los sistemas. Asegura que los segmentos distribuidos serán confirmados al remitente. Coloca de nuevo los segmentos en su orden correcto en el receptor. Proporciona control de flujo regulando el tráfico de datos.

En la capa de transporte, los datos pueden ser transmitidos de forma fiable o no fiable. Para IP, el protocolo TCP (Protocolo de control de transporte) es fiable u orientado a conexión con un saludo previo de tres vías, mientras que UDP (Protocolo de datagrama de usuario) no es fiable, o no orientado a conexión, donde solo se establece un saludo de dos vías antes de enviar los datos.

TCP utiliza una técnica llamada ventanas, donde se establece la cantidad de envío de paquetes antes de transmitir; mientras que en el windowing o de ventana deslizante, el flujo de envío de datos es negociado dinámicamente entre el emisor y receptor. En las ventanas deslizantes o windowing cada acuse de recibo (ACK) confirma la recepción y el envío siguiente.

# 7. Proceso de Encapsulación de Datos

El proceso desde que los datos son incorporados al ordenador hasta que se transmiten al medio se llama encapsulación. Estos datos son formateados, segmentados, identificados con el direccionamiento lógico y fisico para finalmente ser enviados al medio. A cada capa del modelo OSI le corresponde una **PDU** (Unidad de datos) siguiendo por lo tanto el siguiente orden de encapsulamiento:

- 1. Datos
- 2. Segmentos
- 3. Paquetes
- 4. Tramas
- 5. Bits

Debido a que posiblemente la cantidad de los datos sea deamasiada, la capa de transporte desde el origen se encarga de segmentarlos par así ser empaquetados debidamente, esta misma capa en el destino se encargará de reensamblar los datos y colocarlos en forma secuencial, ya que no siempre llegan a su destino en el orden en que han sido segmentados, así mismo acorde al protocolo que se esté utilizando habrá o no corrección de errores. Estos segmentos son empaquetados (paquetes o datagramas) e identificados en la capa de red con la dirección lógica o IP correspondiente al origen y destino. Ocurre lo mismo con la dirección MAC en la capa de enlace de datos formándose las tramas o frames para ser transmitidos a través de alguna interfaz. Finalmente las tramas son enviadas al medio desde la capa física.

El proceso inverso se realiza en el destino y se llama desencapsulación de datos.

# 8. Practica en Si

## 8.1. Ideas

La práctica consiste en capturar tramas que pasan a través de la tarjeta de red configurada en modo promiscuo. A partir de estas tramas analizamos si se trataba de una trama Ethernet, y posteriormente si el protocolo de Internet era IP. Para ello utilizamos la librería peap y el código que nos fue proporcionado por el profesor.

Para esta práctica supusimos que la trama con la que se trataba era Ethernet, por lo cual no se revisó que el campo tipo/longitud fuera mayor o igual a 1500 bytes.

Posteriormente, revisamos el byte 13 y 14 de la trama para verificar que el protocolo que se iba a utilizar era IPv4, es decir, revisamos que el valor fuera igual a 0x08 en el byte 13 y 0x00en el byte 14.

Una vez validado el tipo de protocolo como IPv4 continuamos a calcular el checksum para verifica posibles errores y dar por buena la trama.

El procedimiento que seguimos fue el siguiente:

- Calcular la longitud del encabezado IP.
- Crear un nuevo arreglo de bytes para almacenar el encabezado.
- Identificar IP de origen e IP destino.
- Calcular el checksum utilizando el método proporcionado por el profesor.

Finalmente, procedimos a identificar el protocolo que se utilizó en la capa de transporte. Para esto revisamos el valor del byte 24 de la trama. Si el valor resultaba ser 0x06, sabíamos que se trataba de TCP. Por otro lado, si el valor era 0x11, el protocolo era UDP.

Para ambos casos se requería calcular el valor del checksum. Sin embargo, para ambos había que calcular previamente un pseudo-header que se utiliza en el cálculo del checksum.

En cuanto al checksum de TCP, lo calculamos de la manera siguiente:

- Calculamos la longitud del encabezado TCP.
- Creamos un nuevo arreglo que almacenaba el encabezado TCP.
- Creamos un arreglo que iba a contener la información correspondiente al pseudoheader.

8 Practica en Si 8.1 Ideas

- Agregamos la IP de origen y destino al pseudo-header, en ese orden.
- Agregamos la información correspondiente a los bytes 9 y 10. En el byte 9 se asigna el valor de 0 y en el byte 10 el valor de 0x06 correspondiente a que se trata de un protocolo TCP.
- Calculamos la longitud del payload utilizando la longitud total menos la longitud del encabezado IP menos 14 que es la longitud del encabezado TCP.
- Agregamos la información del payload a los bytes 11 y 12.
- Creamos un nuevo arreglo que contendrá el payload de TCP y copiamos la información.
- Creamos un arreglo auxiliar que contendrá: el pseudo-header, el encabezado TCP y el payload.
- Calculamos el checksum utilizando el arreglo auxiliar.

Por otra parte el checksum de UPD, lo calculamos de la manera siguiente:

- Creamos un arreglo que contendrá el encabezado UDP y copiamos la información.
- Creamos un arreglo de 12 bytes que nos servirá para crear el pseudo-header.
- Copiamos el IP origen y el IP destino al pseudo-header.
- Inicializamos los bytes 9 y 10. El 9 se inicializa a 0x00 y el 10 a 0x11 debido a que se trata del protocolo UDP.
- Copiamos el encabezado UDP al pseudo-header.
- Calculamos la longitud del payload: longitud de la trama menos longitud de IP menos longitud de UDP menos 14.
- Creamos un arreglo de bytes que contendrá el payload y copiamos la información de la trama.
- Creamos un arreglo temporal de bytes para realizar el cálculo del checksum. Agregamos: pseudo-header, encabezado UDP y el payload, en ese orden.
- Realizamos el cálculo del checksum.

Oscar Andrés Rosas 15 Ve al Índice

#### 8.2. Evidencias

Primeramente el código:

```
public class Checksum {
   3
                                 * Algorithm is 4. Algorithm is 4. Algorithm is 4. Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algorithm. Algorithm is Algorithm is Algorithm is Algori
   6
   7
10
11
13
                                * @param buf The message
* @return The checksum
15
16
                                    v) wiblic static long calculateChecksum(byte[] buf) {
  int length = buf.length;
  int i = 0;
18
19
21
                                     long sum = 0;
long data;
23
                                     // Handle all pairs
while (length > 1) {
   // Corrected to include @Andy's edits and various comments on Stack Overflow
   data = (((buf[i] << 8) & 0xFF00) | ((buf[i + 1]) & 0xFF));
   sum += data;
   // 1's complement carry bit correction in 16-bits (detecting sign extension)
   if ((sum & 0xFFFF00000) > 0) {
        cum = cum & 0xFFFF
24
26
27
29
30

sum = sum & 0xFFFFF; 

sum += 1;

31
32
33
34
                                              i += 2;

length -= 2;
35
36
37
38
39
                                     // Indicate tentains solution if (length > 0) {
    // Corrected to include @Andy's edits and various comments on Stack Overflow
    sum += (buf[i] << 8 & 0xFF00);</pre>
40
41
                                              // 1's complement carry bit correction in 16-bits (detecting sign extension) if ((sum \& 0xFFFF0000) > 0) {
43
44
                                                    sum = sum & 0xFFFF;
sum += 1;
45
46
47
48
49
                                     sum = ~sum;
sum = sum & 0xFFFF;
return sum;
51
52
54
55
57
58
59
60
                                                                                                                                                                   0 \times 00,
                                                                                                                                                                   0 \times 00,
61
                                                                                                                                    (byte) 0x3c,
(byte) 0x0a,
63
64
                                                                                                                                    (byte) 0x40,
(byte) 0x00,
65
66
                                                                                                                                                                  0 \times 06
68
69
                                                                                                                                                                   0 \times 00.
70
71
                                                                                                                                                                   0xa8
72
73
74
75
76
77
78
                                                                                                                                                                   0xb0.
                                                                                                                                     (byte)
                                                                                                                                                                   0xa8
                                                                                                                                    (byte) 0x03,
(byte) 0x6c
79
80
```

```
3
  6
          import java.io.*;
import org.jnetpcap.Pcap;
         import org.jnetpcap.Pcap;
import org.jnetpcap.PcapIf;
import org.jnetpcap.packet.PcapPacket;
import org.jnetpcap.packet.PcapPacketHandler;
import org.jnetpcap.PcapBpfProgram;
import org.jnetpcap.protocol.lan.Ethernet;
import org.jnetpcap.protocol.tcpip.*;
import org.jnetpcap.protocol.network.*;
import org.jnetpcap.no.JBuffer;
import org.jnetpcap.no.JBuffer;
15
          import org.jnetpcap.packet.Payload;
import org.jnetpcap.protocol.network.Arp;
import org.jnetpcap.protocol.lan.IEEE802dot2;
import org.jnetpcap.protocol.lan.IEEE802dot3;
20
21
22
23
24
                                                                 CHECK SUM
25
26
27
28
29
30
                                                         CALCULATE CHECK SUM
31
32
33
34
36
37
                              long sum = 0;
long data;
39
40
42
                                        \begin{array}{lll} data = (((\,Data\,[\,i\,]\,<<\,8\,)\,\,\&\,\,0xFF00) & (\,(\,Data\,[\,i\,+\,1\,]\,)\,\,\&\,\,0xFF)\,)\,;\\ sum \ += \ data\,; \end{array}
43
45
                                         if ((sum & 0xFFFF0000) > 0) {
46
                                                  sum = sum & 0xFFFF;
sum += 1;
47
48
49
50
51
                                        i += 2;

length -= 2;
53
54
55
56
57
58
59
                               \begin{array}{lll} \mbox{if } (\mbox{length} > 0) \ \{ \\ \mbox{sum } += \mbox{(Data[i]} << \mbox{8 \& 0xFF00)}; \end{array}
                                         if ((sum & 0xFFFF0000) > 0) {
                                                  sum = sum & 0xFFFF;
sum += 1;
60
61
62
63
                              sum = ~sum;
sum = sum & 0xFFFF;
64
65
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
                               final StringBuilder Data = new StringBuilder();
```

```
83
84
                          if (Byte >= 0 \&\& Byte < 16) Data.append ('0');
                          Data.append (Integer.toHexString((Byte < 0) ? Byte + 256 : Byte).toUpperCase());
 86
 87
 88
 89
 90
 91
 92
 93
                                SELECT DEVICE FROM CONSOLE
 94
 95
 96
              static PcapIf SelectDevicesByConsole() {
 97
 98
                    int DEFAULT DEVICE = 10;
 99
                    List <PcapIf> AllDevs = new ArrayList <PcapIf>();
StringBuilder ErrorData = new StringBuilder();
100
101
102
104
105
                     if \ (Result == Pcap.NOT_OK \ || \ AllDevs.isEmpty()) \ \{ \\
106
107
                           \begin{array}{c} \textbf{System.err.printf ("Can't read list of Devices, error is \%",} \\ \textbf{ErrorData.toString());} \end{array} 
108
109
110
111
112
114
                    System.out.println("==
System.out.println("==
115
117
118
119
120
                          int i = 0;
for (PcapIf Device: AllDevs) {
121
122
                                 String Description = "No Description available"; if (Device.getDescription()!= null)
    Description = Device.getDescription();
Description = "";
123
124
125
126
127
128
129
                                 \begin{array}{lll} String & StrMAcAddress = & (MAcAddress != & null)? \\ & MACAsString (MAcAddress) & : & "No & MAC & Address"; \end{array}
130
131
132
                                 \label{eq:system.out.printf(" # %1: Name [%s] ", i, Device.getName());} \\ System.out.printf("MAC:[%s] \ n", StrMAcAddress);
133
134
135
136
137
138
139
                          SelectedDevice = AllDevs.get(DEFAULT DEVICE);
140
141
                          String InfoSelected = (SelectedDevice.getDescription() != null)?
SelectedDevice.getDescription() : SelectedDevice.getName();
142
143
144
145
146
147
                    }
catch (IOException e) {
   e.printStackTrace ();
148
149
150
151
                    SelectedDevice = AllDevs.get(DEFAULT_DEVICE);
154
155
156
157
158
159
161
162
164
165
              public static void main (String[] Args) {
166
                    StringBuilder ErrorData = new StringBuilder();
PcapIf Device = SelectDevicesByConsole();
167
168
169
```

```
(Device == null) return;
\begin{array}{c} 171 \\ 172 \end{array}
\begin{array}{c} 174 \\ 175 \end{array}
                                      Refers to the amount of actual data captured from each packet passing through the specified network interface. 64{*}1024 = 65536 bytes
177
178
179
180
181
                       \begin{array}{lll} \text{int} & SnapshotLength} & = 64 * 1024;\\ \text{int} & Flags & = Pcap.MODE\_PROMISCUOUS};\\ \text{int} & Timeout & = 10 * 1000; \end{array}
182
183
185
                       \begin{array}{rcl} Pcap & PcapInstance & = & Pcap.openLive\,(\\ & Device.getName\,(\,) \end{array},
186
187
                              SnapshotLength,
Flags,
Timeout,
188
189
190
191
                               ErrorData
192
193
                       if (PcapInstance == null) {
    System.err.printf("Error while opening device: " + ErrorData.toString());
194
196
197
199
200
201
202
                       PcapBpfProgram Filter = new PcapBpfProgram();
203
204
                       String Expression = "";
int Optimize = 0;
int Netmask = 0;
                                                                                         // "port 80";
// 1 means true, 0 means false
// Netmask value
205
206
207
208
209
                               Filter,
Expression,
210
211
212
213
214
215
                       if (Result != Pcap.OK)
    System .out.println("Filter error: " + PcapInstance.getErr());
216
217
218
219
220
221
222
                                       CREATE PACKET HANDLER
224
225
226
                       PcapPacketHandler < String > JPacketHandler = new PcapPacketHandler < String > () {
227
                               public void nextPacket(PcapPacket Packet, String User) {
228
229
230
                                                                  SHOW INFO
231
232
233
234
235
                                      System.out.println("System.out.println("
236
                System.out.printf("\nReceived at \%",new \\ Date(Packet.getCaptureHeader().timestampInMillis())); \\ System.out.printf("\nCapture Length = \%-4d", Packet.getCaptureHeader().caplen()); \\ System.out.printf("\nOriginal Sizeh = \%-4d", Packet.getCaptureHeader().wirelen()); \\ System.out.printf("\nUSer = \%\n\n\n", User); \\ \label{eq:system}
238
239
240
241
242
                                      String MACAddressOrigin = "";
String MACAddressDestiny = "";
243
244
245
246
248
249
251
252
253
254
                                             if (i < 6)
    MACAddressOrigin += String.format("%02X ", Packet.getUByte(i));</pre>
255
256
```

```
\begin{array}{lll} & \text{if } (i < 12) \\ \text{MACAddressDestiny } += & \text{String.format("\%02X ", Packet.getUByte(i));} \end{array}
258
259
260
261
262
263
                                                        SHOW MAC'S & TYPE
264
265
266
267
                                      269
272
273
274
275
                                      if ((Type & 0xFFFF) == 0x0800) {
276
278
279
280
                                             byte[] PacketAsByteArray = Packet.getByteArray(0, Packet.size());
281
                                            int IPPacketSize = (PacketAsByteArray[14] & 0x0F) * 4;
byte[] IPHeader = new byte[IPPacketSize];
System.arraycopy(PacketAsByteArray, 14, IPHeader, 0, IPPacketSize);
283
284
286
                                             //IPHeader[10] = 0x00;
//IPHeader[11] = 0x00;
287
288
289
290
                                            \label{eq:System.out.printf("Complemnt to 1 of Checksum IPv4: ");} System.out.printf("%04X\n", CalculateChecksum(IPHeader));}
291
292
293
294
295
                                             if (Packet.size() > (13 + IPPacketSize)) {
296
297
298
299
300
                                                    if (IPHeader[9] == 0x06) {
301
302
303
304
                                                            byte [] TCPHeader = new byte [12];
305
                                                             \begin{array}{lll} \mbox{for (int $i=0$; $i<8$; $i++)$} \\ \mbox{TCPHeader[i]} & = \mbox{IPHeader[IPPacketSize $-8+i$];} \end{array} 
306
307
308
                                                            int TCPPacketSize = IPacketSize - IPPacketSize;
309
310
                                                           \begin{array}{lll} TCPHeader \left[8\right] &= 0\,x00\,;\\ TCPHeader \left[9\right] &= 0\,x06\,;\\ TCPHeader \left[10\right] &= \left(\,byte\,\right) \left(\,TCPPacketSize\,\,\&\,\,0x00000FF00\,\right)\,;\\ TCPHeader \left[11\right] &= \left(\,byte\,\right) \left(\,TCPPacketSize\,\,\&\,\,0x000000FF\,\right)\,; \end{array}
311
312
314
315
                                                            byte[] TCPPacket = new byte[TCPPacketSize + 12];
System.arraycopy(TCPHeader, 0, TCPPacket, 0, 12);
System.arraycopy(PacketAsByteArray, IPPacketSize + 14, TCPPacket, 12,
316
317
318
                 TCPPacketSize);
319
320
                                                           //TCPPacket[28] = 0x00;
//TCPPacket[29] = 0x00;
321
322
                                                            \begin{array}{lll} \textbf{System.out.printf("Complemnt to 1 of Checksum TCP: ");} \\ \textbf{System.out.printf("\%04X\n", CalculateChecksum(TCPPacket));} \end{array} 
323
324
325
327
                                                                        IS AN UDP PACKET?
328
329
                                                    if (IPHeader[9] == 0x11) {
330
331
332
333
                                                            byte[] UDPHeader = new byte[12];
335
                                                                  336
338
                                                            int UDPPacketSize = IPacketSize - IPPacketSize;
339
340
                                                           \begin{array}{lll} UDPHeader \left[8\right] & = 0\,x00\,;\\ UDPHeader \left[9\right] & = 0\,x11\,;\\ UDPHeader \left[10\right] & = \left(\,b\,yte\,\right) \left(\,UDPPacketSize\,\,\&\,\,0\,x0000FF00\,\right)\,; \end{array}
341
342
343
```

```
UDPHeader[11] = (byte)(UDPPacketSize & 0x000000FF);
\frac{345}{346}
                                                                                      byte[] UDPPacket = new byte[UDPPacketSize + 12];
System.arraycopy(UDPHeader, 0, UDPPacket, 0, 12);
System.arraycopy(PacketAsByteArray, IPPacketSize + 14, UDPPacket, 12,
348
                        UDPPacketSize);
349
                                                                                      //UDPPacket[18] = 0x00;
//UDPPacket[19] = 0x00;
350
351
352
                                                                                       \begin{array}{lll} \textbf{System.out.printf("Complemnt to 1 of Checksum UDP: ");} \\ \textbf{System.out.printf("\%04X\n", CalculateChecksum(UDPPacket));} \end{array} 
353
354
355
356
357
358
359
360
361
362
363
364
365
366
367
368
369
370
\frac{372}{373}
                                                      ember:
Fourth we enter the loop and tell it to capture 5 packets. The loop
method does a mapping of pcap.datalink() DLT value to JProtocol ID, which
is needed by JScanner. The scanner scans the packet Datafer and decodes
the headers. The mapping is done automatically, although a variation on
the loop method exists that allows the programmer to sepecify exactly
which protocol ID to use as the data link type for this pcap interface.
375
376
378
379
380
381
382
383
384
```

Luego ejecutarlo nos dará lo siguiente:

Figura 1: Ejemplo

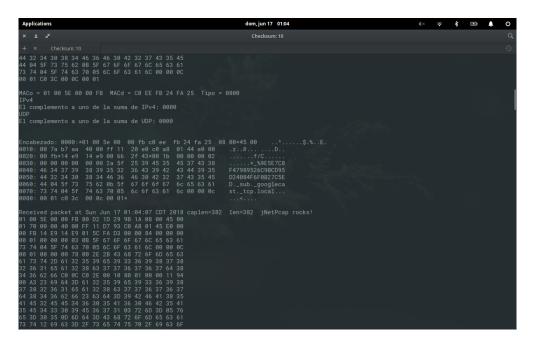


Figura 2: Ejemplo

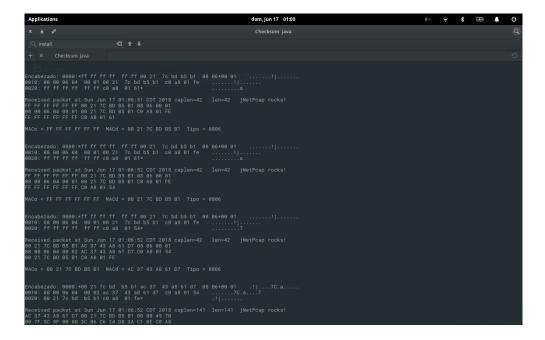


Figura 3: Ejemplo

8 PRACTICA EN SI 8.2 EVIDENCIAS

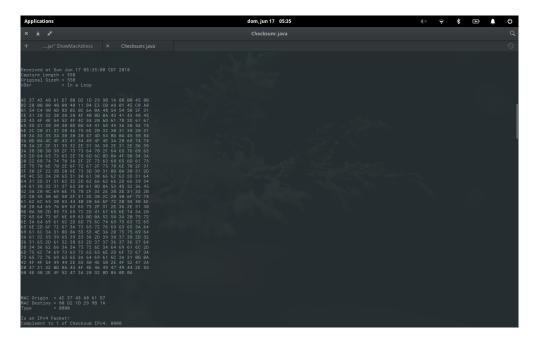


Figura 4: Ejemplo

# 9. Conclusiones

#### Oscar Andrés Rosas Hernandez

Al finalizar está práctica pude ver como funciona el algoritmo de Checksum y su implementación a un lenguaje de programación

Su funcionamiento ayuda a ver los errores que pueden tener las tramas. También pude ver como trabajan las capas de red y de transporte.

Es esta práctica implementamos el algoritmo de Checksum aplicado a verificar tramas Ethernet. Comprobamos que dichas tramas fueran IPv4 verificando que los bytes 13 y 14 sean iguales a 0x0800, para posteriormente decidir si el protocolo de la capa de transporte era TCP o UDP. Finalmente, comprobamos el campo checksum de estos protocolos.

Al correr el programa, verificamos que varias tramas de TCP llegaban incompletas, por lo que el checksum era diferente de cero; mientras que las tramas UDP tendían a llegar sin errores la mayoría del tiempo.

#### Arturo Rivas Rojas

La idea en la que se basa la suma de chequeo de Internet es muy sencilla: se suman todas las palabras de 16 bits que conforman el mensaje y se transmite, junto con el mensaje, el resultado de dicha suma (este resultado recibe el nombre de checksum). Al llegar el mensaje a su destino, el receptor realiza el mismo cálculo sobre los datos recibidos y compara el resultado con el checksum recibido. Si cualquiera de los datos transmitidos, incluyendo el mismo checksum, esta corrupto, el resultado no concordará y el receptor sabrá que ha ocurrido un error.

El checksum se realiza de la siguiente manera: los datos que serán procesados (el mensaje) son acomodados como una secuencias de enteros de 16 bits. Estos enteros se suman utilizando aritmética complemento a uno para 16 bits y, para generar el checksum, se toma el complemento a uno para 16 bits del resultado.

Lo más importante de esta práctica, es la utilización del algoritmo de checksum para identificar los errores en una trama, la cual, asumimos inicialmente, que es una trama Ethernet. El checksum se validó con base en el protocolo IPv4 y una vez que se ha dado por buena una trama, posteriormente verificamos si el protocolo para el transporte es TCP o UDP, en lo que se utilizó el valor calculado del checksum, en el que intervenía un pseudo-header.

# Referencias

[1] E. Ariganello, Redes Cisco. Guia de estudio para la certificación CCNA 640-802, 2da Edición, 201