

## Asignatura: Teleinformática y Comunicaciones

# TP - Sniffer WireShark



## **Objetivos:**

- Familiarizar al estudiante con una herramienta fundamental para el análisis de redes
- Estudiar detalladamente los protocolos más comunes usados en TCP-IP
- Presentar los distintos problemas de seguridad que presenta la suite TCP-IP

## **Conocimientos previos:**

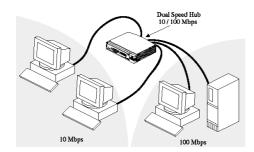
Para la realización de este TP se considera necesario tener una idea del funcionamiento básico de los protocolos: IEE802.3, ARP, RARP. IP, ICMP, IP, UDP y TCP. Se recomienda para ello la lectura de **TCP IP** *de Douglas Comer* Capítulos 1 al 13. Como material complementario: **TCP IP Ilustrated** *de Stevens*, **Redes De computadores** *de A. Tanenbaum*.

Se cuenta también con el *Video explicativo* sobre como iniciar el trabajo con el WireShark del **Ing. Daniel Xinos**, profesor adjunto de la cátedra de Teleinformática y Comunicaciones.

#### Intro Teórica:

La herramienta básica aquí empleada permite ver los paquetes que circulan por la red y son intercambiados por los protocolos.

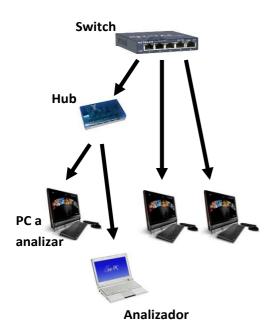
Estamos por iniciar un <u>análisis de tráfico</u> y una de las primeras preguntas a contestar será: ¿Donde hacerlo? y eso dependerá de la configuración de nuestra red. Si nuestra red esta armada con Hubs (actualmente poco probable que esto ocurra) estamos en el mejor de los escenarios posibles pues en todos los puertos del hub están presentes todos los paquetes que circulan por la red.



En este caso basta con instalar el sniffer en cualquiera de las máquinas y analizar el tráfico que por la interfaz pasen.

Normalmente no tendremos tanta suerte y lo que habrá será un **Switch** donde cada puerto forma un dominio de colisiones distinto. Una solución es poner un **hub** en la línea donde está la máquina que se desea analizar. Ver dibujo.



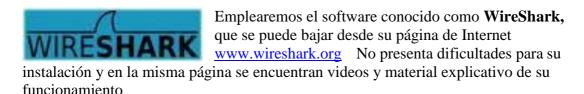


Como se ve en el dibujo, la máquina con el sniffer está ahora en posibilidad de capturar todos los paquetes dirigidos o generados por la PC a analizar.

Otra posibilidad es la llamada "Port Mirroring" esta técnica, que debe ser soportada por el Switch, permite que el tráfico de uno o más puertos este también presente en el puerto que queramos.

En lo que a la práctica se refiere no tendremos problemas pues analizaremos la misma máquina que tiene cargado el **WireShark**.

### **Software:**



Los TPs que se dan a continuación fueron desarrollados en base a lo presentado en el libro **Computer Networking: a Top Down Approach** *de Kurose* y *Ross*.

Las prácticas fueron desarrolladas para la asignatura **Teleinformática y Comunicaciones** del 3er año de la carrera de **Ingeniería en Sistemas Informáticos** de la **facultad de Tecnología Informática** de la **Universidad Abierta Interamericana**.

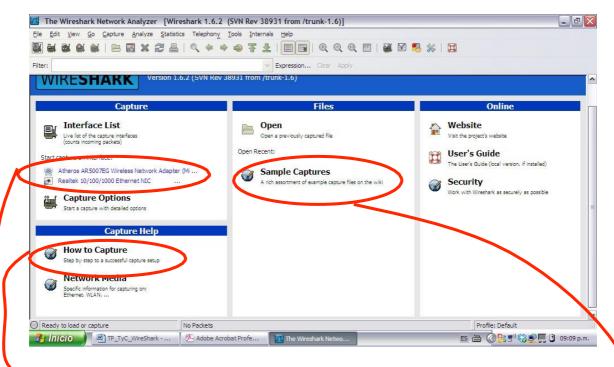


### Introducción Práctica.

Los TPs tiene la finalidad de permitir una interacción profunda con los protocolos los cuales serán "vistos en acción" cuando intercambian mensajes.

Tal como se estudió en las clases los protocolos tiene una implementación normalmente caracterizada por un **header** y un **payload** de tamaño especificado, de forma que cada bit tiene un significado único y reconocible. Los sniffer tienen como funcionalidad "olfatear" la red y presentar la combinación de ceros y unos que por ella viajan de forma tal que sean fácilmente identificables.

Una vez iniciado el sniffer (en este caso el **WireShark Legacy**) tendremos una pantalla como la indicada a continuación.



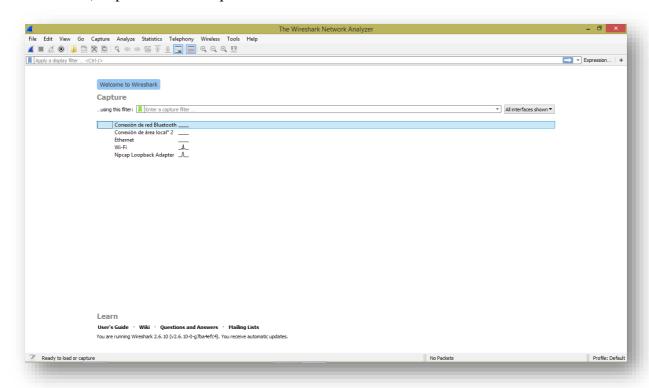
Aquí tenemos la posibilidad de acceder al **Help on line** (dado que se trata de un software que se volverá a emplear en asignaturas de redes de 5to año y que además es de mucho interés para aquellos que en su vida profesional trabajaran con redes de comunicaciones parece una buena práctica hacer una recorrida por el),

Una buena forma de aprender *en profundidad* el funcionamiento de los protocolos es analizarlos cuando están en ejecución, ver el contenido de sus header y la forma en que mueven la información

Para iniciar con la captura debe elegir previamente la **interface** en la cual se capturarán los paquetes. Hay placas Wireless que les cuesta entrar en *modo promiscuo*, que es el modo en que aceptan cualquier paquete, aunque no estén dirigidas a ellas.

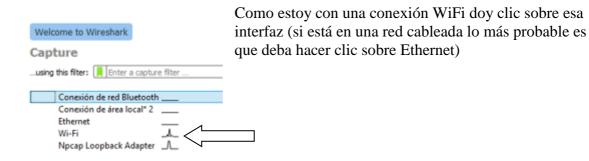


Si en lugar de la **versión legacy** de la figura anterior, opta por la versión actual (2.6.10 al momento de este TP) la pantalla será la que se indica

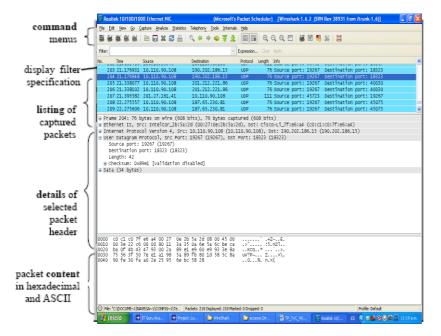


En cualquier caso, luego de unos momentos tendremos una pantalla como la indicada abajo. (en algunas versiones legacy debe dar clic en start).

De aquí en más nos manejaremos con la versión 2.6.10

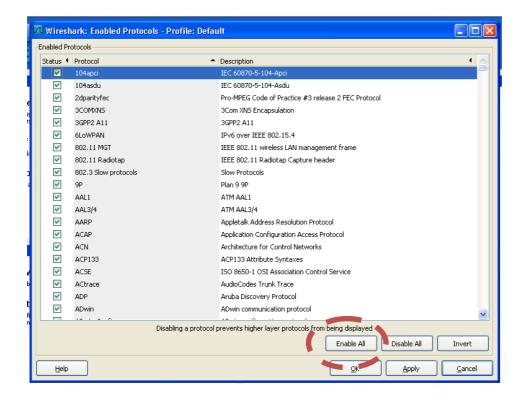






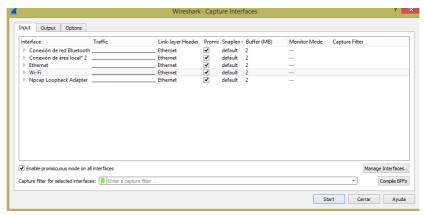
En la figura se observan las distintas áreas de trabajo del Sniffer, no parece conveniente ahora dar el significado de cada una sino se ve como más indicado que se aprenda a medida que vamos trabajando con el TP.

Antes de comenzar, acceda a la pestaña "Analize", y vaya a la opción "Enabled protocols", y tilde "Enable All", como se ve en la siguiente figura:





Accediendo al menú opciones nos encontraremos con más posibilidades de trabajo, por ahora basta con dejar las opciones por default

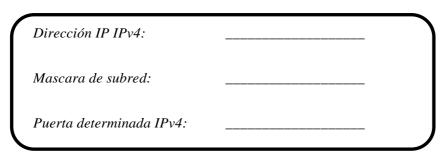


En caso de estar en modo captura, deténgala.

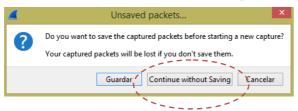
## Capture → Stop

Antes de nada, anotemos datos de nuestra máquina, para ello tecla:

Windows + R → escriba en el cuadro de texto cmd, y luego ipconfig.



Comencemos a trabajar. Inicie una nueva captura sin guardar



Puede ocurrir que la pantalla comience a capturar paquetes no deseados ... ignórelos

Ingresemos a nuestro browser, por ejemplo, la dirección:

## www.uai.edu.ar

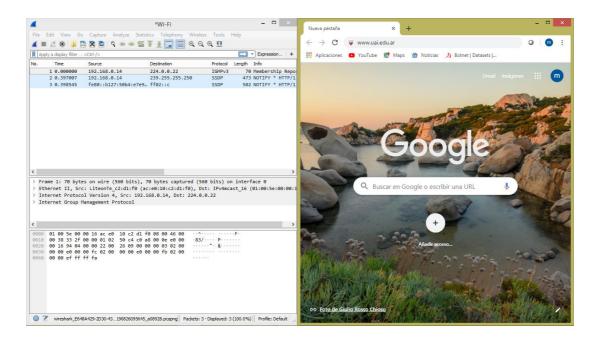
Al presionar ENTER se lleva a cabo a una conexión con el servidor http de la página solicitada, una vez que la pagina este en el browser detenga la captura de paquetes.

Muy posiblemente se encuentre Ud. con que la cantidad de paquetes capturados sea demasiado grande y difícil de manejar. Veamos algunas posibles soluciones.

#### Universidad Abierta Interamericana



*Mas sencilla y menos eficiente*: Abra en paralelo en la pantalla el Browser y el Wireshark de forma tal que pueda pasar rápidamente de uno a otro.



- Escriba en el browsr <u>www.uai.edu.ar</u> ( NO LO INGRESE AUN)
- Inicie la captura en Wireshark
- Inicie la conexión de browser
- Cuando termine la carga de la página, detenga el wireshark

Se tendrá una pantalla muy parecida a la ya mostrada como ejemplo, en la cual entre otras capturas se encontrarán las http buscadas, para simplificar la visualización escriba **http** dentro del campo filtro y oprima el botón *apply*. Solo se mostrarán los paquetes http.

Dado que podemos filtrar no es realmente necesario hacer el procedimiento de ventanas en paralelo antedicho aunque facilita la tarea.

Puede ocurrir que vea muy pocos paquetes (o ninguno), los motivos más usuales son:

- Ya tiene la página cargadas en cache ..... Bórrelo (Borrar historial)
- Tiene seguimiento de conversaciones .... Anularla. (Analize → Folow)

Seleccione el primer paquete http que deberá ser un **HTTP GET** enviado desde nuestra maquina al servidor. De esta manera se puede ver en detalle tanto la **trama ETHERNET** como el **paquete IP** y el **segmento TCP** y el **mensaje HTTP** con solo presionar el botón +.

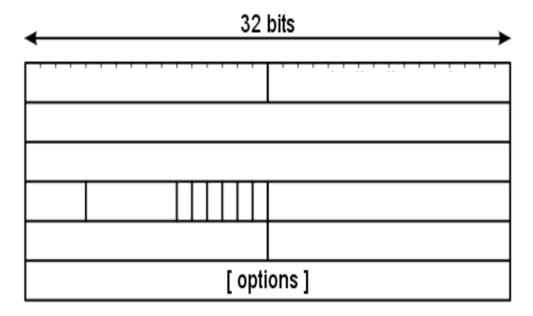


Complete los Header con los valores obtenidos.

## IP

	32 E		
8	8	8	8
4 NE FOOTE \$ 5 HE THE	07.076/2 (687)20%		
	9.00		
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		
			9
	Options		Padding

## **TCP**





## Cuestionario

1. ¿Qué protocolos aparecen en el listado? ¿Qué función cumple cada uno? Liste 5. Posiblemente deba quitar toso los filtros.

Protocolo	Función



## PARTE 1

# **Ethernet y ARP**



Con lo visto ya estamos en condiciones para empezar a trabajar.

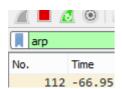
Primeramente, vacié el buffer del explorador (la forma de hacerlo varía según el explorador usado).

Prepare el sniffer para una nueva captura y visite

http://es.wikipedia.org/wiki/Argentina (o cualquier página que prefiera).

Solo verifique que no se trata de un sitio seguro.

Dado que nos interesa únicamente ARP, lo escribimos en la línea de filtros,



Cuide escribir en minúscula y que el fondo de color verde

De la captura ARP elija dos consecutivos (Pedido – Respuesta)

Complete el contenido de los campos.

8	8	8	8			
	_					
•						

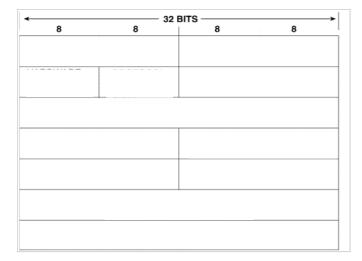
### Pedido ARP

Complete con los valores de cada campo

Cual es la MAC Origen: La IP Origen:

La MAC destino: La IP destino:





## Respuesta ARP

Complete con los valores de cada campo

Cuál es la MAC Origen: La IP Origen:

La MAC destino: La IP destino:

Veamos ahora el funcionamiento del **protocolo ARP**.

Comencemos distinguiendo el **comando ARP** cuya función es visualizar y manipular el contenido del cache ARP, del **protocolo ARP** que define los formatos y contenidos de los mensajes que se intercambian.

En **Windows** se encuentra en *c:\windows\system32\arp*. También puede entrar en la línea de comandos y tipear *arp* sin argumento para ver todas las opciones.

Se sugiere leer detenidamente cada una de las opciones y familiarizarse con su funcionamiento mediante la ejecución de los comandos

## Universidad Abierta Interamericana



Escriba el contenido que obtiene Ud. al tipear $arp - a$ en la línea de comandos de su PC. Indicando el significado de cada campo. En caso de tener una tabla muy extensa transcriba solamente algunas entradas.					



¿Contiene el mensaje pedido ARP la dirección IP del Origen?

**Tareas Complementarias.** <u>Busque en el drive</u> el caso de estudio *ethernet-ethereal-trace-1* cárguelo en el sniffer y responda:

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length   Info
140.	1 0.000000	AmbitMic a9:3d:68	Broadcast	ARP	42 Who has 192,168,1,1? Tell 192,168,1,105
	2 0.001018	LinksysG_da:af:73	AmbitMic_a9:3d:68	ARP	60 192.168.1.1 is at 00:06:25:da:af:73
	3 0.001018	192.168.1.105	199.2.53.206	TCP	62 startron > ipp [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PI
	4 2.962850	192.168.1.105	199.2.53.206	TCP	62 startron > ipp [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PI
	5 8.971488	192.168.1.105	199.2.53.206	TCP	62 startron > ipp [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PI
	6 13.542974	Telebit_73:8d:ce	Broadcast	ARP	60 Who has 192.168.1.117? Tell 192.168.1.104
	7 17.444423	192.168.1.105	128.119.245.12	TCP	62 nim > http [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=:
	8 17.465902	128.119.245.12	192.168.1.105	TCP	62 http > nim [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460 :
	9 17.465927	192.168.1.105	128.119.245.12	TCP	54 nim > http [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
	10 17.466468	192.168.1.105	128.119.245.12	HTTP	686 GET /ethereal-labs/HTTP-ethereal-lab-file3.html HTTP/1.1
	11 17.494766	128.119.245.12	192.168.1.105	TCP	60 http > nim [ACK] Seq=1 Ack=633 Win=6952 Len=0
	12 17.498935	128.119.245.12	192.168.1.105	TCP	1514 [TCP segment of a reassembled PDU]
	13 17.500025	128.119.245.12	192.168.1.105	TCP	1514 [TCP segment of a reassembled PDU]
	14 17.500069	192.168.1.105	128.119.245.12	TCP	54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack=2921 Win=64240 Len=0
	15 17.527057	128.119.245.12	192.168.1.105	TCP	1514 [TCP segment of a reassembled PDU]
	16 17.527422	128.119.245.12	192.168.1.105	HTTP	489 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
	17 17.527457	192.168.1.105	128.119.245.12	TCP	54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack=4816 Win=64240 Len=0
	17 17.527457	132.100.1.103	120.113.243.12	101	54 Him > Heep [Ack] Beq-055 Ack-4010 WHI-04240 Ech-0

12 17.498935 128.119.245.12 192.168.1.105 TCP 1514 [TCP segment of a reassembled 14 17.500065 128.119.245.12 192.168.1.105 TCP 1514 [TCP segment of a reassembled 14 17.500069 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 1517.527057 128.119.245.12 192.168.1.105 HTTP 489 HTTP/1.1 200 0K (text/html) 17 17.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [AcK] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94 177.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq-633 Ack-94	ed PDU] (<2921 win=64240 Le ed PDU] ) (<4816 win=64240 Le de <b>ARP</b> enviado o otro computad	1514 [TCP segment of a reassembled 54 nim > http [AcK] Seq=633 Ack= 1514 [TCP segment of a reassembled 489 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio corresponde al pedido de Procorrespondiente. Pero hay of the segment of a reassembled tudio correspondiente. Pero hay of the segment of a reassembled 489 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio correspondiente. Pero hay of the segment of a reassembled 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio correspondiente. Pero hay of the segment of a reassembled 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio correspondiente. Pero hay of the sequence of the	TCP TCP TTCP HTTP TCP So de est	192.168.1.105 128.119.245.12 192.168.1.105 192.168.1.105 128.119.245.12 tete <b>ARP</b> del cas Shark y la respu	128.119.245.12 192.168.1.105 128.119.245.12 128.119.245.12 192.168.1.105 y segundo paqu	3 17.500025 4 17.500069 5 17.527057 6 17.527422 7 17.527457
14 17.500069 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack=215 17.527057 128.119.245.12 192.168.1.105 TCP 1514 [TCP segment of a reassembled in the transportation of the transport of the transportation of the transport of transport of transport of the transport of the transport of transport of the transport of the transport of the transport of transport of the transport of the transport of the transport of the transport of transport of the transport of the transport of transport of the transport of the transport of the transport of transport of the transport of transport of the transport of tra	(<2921 win=64240 Le ed PDU] ) (<4816 win=64240 Le de <b>ARP</b> enviado o otro computad	54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= 1514 [TCP segment of a reassembled 488 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio corresponde al pedido de Percorrespondiente. Pero hay of	TCP TCP HTTP TCP So de esta	128.119.245.12 192.168.1.105 192.168.1.105 128.119.245.12 nete <b>ARP</b> del cas Shark y la respu	192.168.1.105 128.119.245.12 128.119.245.12 192.168.1.105 y segundo paqu	4 17. 500069 5 17. 527057 6 17. 527422 7 17. 527457 El primer
15 17, 527057 128.119, 245.12 192.168.1.105 TCP 1514 [TCP segment of a reassembled 16 17, 527422 128.119.245.12 192.168.1.105 HTTP 489 HTTP/1.1 200 0k (text/html) 17 17.527457 192.168.1.105 128.119.245.12 TCP 54 nim > http [Ack] Seq=633 Ack=4]  El primer y segundo paquete ARP del caso de estudio corresponde al pedido de por el PC que corre WireShark y la respuesta ARP correspondiente. Pero hay of en la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend en la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Cuál es el comando que permite el ingreso manual de resoluciones de II el cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la	ed PDU] ) c=4816 win=64240 Le de <b>ARP</b> enviado o otro computad	1514 [TCP segment of a reassembled 489 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio corresponde al pedido de Performance de la pedido de la	TCP HTTP TCP So de esta	192.168.1.105 192.168.1.105 128.119.245.12 dete <b>ARP</b> del cas Shark y la respu	128.119.245.12 128.119.245.12 192.168.1.105 y segundo paqu	5 17. 527057 6 17. 527422 7 17. 527457 El primer
1. ¿Cuál es el comando que permite el ingreso manual de resoluciones de II el cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red con cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la red cache ARP correcta con la red cach	de <b>ARP</b> enviado otro computad	489 HTTP/1.1 200 OK (text/html) 54 nim > http [ACK] Seq=633 Ack= tudio corresponde al pedido de Percorrespondiente. Pero hay of	HTTP TCP So de est esta <b>AK</b>	192.168.1.105 128.119.245.12 nete <b>ARP</b> del cas Shark y la respu	128.119.245.12 192.168.1.105 y segundo paqu	6 17. 527422 7 17. 527457 El primer
To the sequence of the sequenc	c=4816 win=64240 Le de <b>ARP</b> enviado o otro computad	tudio corresponde al pedido de Propresponde pero hay c	tcp so de est esta <b>AK</b>	128.119.245.12 uete <b>ARP</b> del cas Shark y la respu	192.168.1.105 y segundo paqu	7 17.527457 El primer j
Por el PC que corre WireShark y la respuesta ARP correspondiente. Pero hay or en la red, como se indica en el paquete 6 – otra solicitud ARP. ¿Por qué no tiend Más preguntas generales  1. ¿Cuál es el comando que permite el ingreso manual de resoluciones de II el cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la	otro computad	${m P}$ correspondiente. Pero hay ${m c}$	esta A <b>K</b>	Shark y la respu		
1. ¿Cuál es el comando que permite el ingreso manual de resoluciones de II el cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la				en et paquete o	como se indica	
el cache ARP? ¿Qué pasaría si por error se ingresa la IP correcta con la					Ü	
			_		cache ARP? ¿0	el
2. ¿Cuál es el tiempo que permanece un dato cargado en el cache ARP? Ind usado para contestar esta pregunta.	ndique el métoc	o cargado en el cache ARP? Inc				