

Trabajo Práctico I

Wiretapping

Teoría de las Comunicaciones

Integrante LU		Correo electrónico
Fernández, Gonzalo	dez, Gonzalo 836/10 gpfernandezflorio@gm	
Aleman, Damián Eliel	377/10	damianealeman@gmail.com
Pizzagalli, Matías	257/12	matipizza@gmail.com

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		



Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja) Intendente Güiraldes 2610 - C1428EGA Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

$$\label{eq:fax: problem} \begin{split} \text{Tel/Fax: (++54 +11) 4576-3300} \\ \text{http://www.exactas.uba.ar} \end{split}$$

ÍNDICE

Índice

1.	Intr	oducc	ión Teóri	rica		2
2.	Des	arrollo)			2
	2.1.	Imple	mentación	n (Primera consigna: capturando tráfico)		3
		2.1.1.	Ejercicio	o 1		3
		2.1.2.	Ejercicio	0 2		3
		2.1.3.	Ejercicio	3		4
	2.2.	Exper	imentació	ón (Segunda consigna: gráficos y análisis)		4
		2.2.1.	Experim	nento 1: Red hogareña		5
			2.2.1.1.	Medición cableada de 10 minutos	•	5
			2.2.1.2.	Medición inalámbrica de 10 minutos		5
		2.2.2.	Experim	nento 2: Red pública		5
		2.2.3.	Experim	nento 3: Red laboral		5
			2.2.3.1.	Medición inalámbrica de 60 minutos		5
3.	Res	ultado	s			6
	3.1.	Exper	imento 1:	Red hogareña		6
		3.1.1.	Medición	n cableada		6
		3.1.2.	Medició	n inalámbrica		7
	3.2.	Exper	imento 2:	Red pública		8
	3.3.	Exper	imento 3:	Red laboral		10
	3.4.	Entro	pías			12
4.	Cor	clusio	nes			12
5.	Ape	endice				13
	5.1.	Figura	as ampliac	das		13
	5.2.	Enunc	ciado			17

1. Introducción Teórica

Supongamos que tenemos una fuente que emite una secuencia de símbolos pertenecientes a un alfabeto finito y determinado $S = \{s_1, s_2, ..., s_q\}$. Los símbolos emitidos sucesivamente se eligen de acuerdo con una ley fija de probabilidad. Si los símbolos emitidos son estadísticamente independientes, se dice que la fuente S es **de memoria nula**.

Si consideramos la **información** suministrada por una fuente de memoria nula, la cantidad *media* de información por símbolo está dado por la fórmula:

$$\sum_{S} P(s_i)I(s_i)$$
 bits

Definimos entonces a la entropía como la cantidad media de información por símbolo de una fuente de memoria nula. La notamos H(S)

$$H(S) = \sum_{S} P(s_i) \log(\frac{1}{P(s_i)})$$
 bits

Luego se puede ver a la fuente S que tiene como símbolos a los protocolos utilizados en la red en un intervalo de tiempo dado. Por otro lado podemos pensar a un símbolo como distinguido cuando sobresale del resto en términos de la información que provee. En el siguiente trabajo analizaremos distintas redes basándonos en la entropía como métrica, para poder diferenciar a los protocolos y a los nodos distinguidos de las respectivas redes.

Cabe destacar que el análisis para distinguir los nodos en las redes lo haremos solamente sobre el protocolo ARP. ARP (del inglés Adress Resolution Protocol) es un protocolo de comunicaciones de la capa de enlace de datos, responsable de encontrar la dirección de hardware (Ethernet MAC) que corresponde a una determinada dirección IP. Para ello se envía un paquete (ARP request) a la dirección de difusión de la red (broadcast, MAC = FF:FF:FF:FF:FF) que contiene la dirección IP por la que se pregunta, y se espera a que esa máquina (u otra) responda (ARP reply) con la dirección Ethernet que le corresponde. Cada máquina mantiene una caché con las direcciones traducidas para reducir el retardo y la carga. ARP permite a la dirección de Internet ser independiente de la dirección Ethernet, pero esto solo funciona si todas las máquinas lo soportan. 1

2. Desarrollo

Para la implementación de las consignas pedidas se utilizó el lenguaje de programación python, tal como fue recomendado por la cátedra. Para acceder a la placa de red se utilizó el paquete scapy que provee funciones específicas para ello.

¹ARP está documentado en el RFC 826 https://tools.ietf.org/html/rfc826

2.1. Implementación (Primera consigna: capturando tráfico)

2.1.1. Ejercicio 1

El código que implementa la herramienta que escucha pasivamente los paquetes Ethernet de la red es el.py y se encuentra en el directorio src. Toma como parámetro opcional un entero que se traduce en la cantidad de segundos que va a permanecer activo. El valor por defecto es 10 segundos. La función main del script utiliza la función sniff del paquete scapy pasándole como parámetro de timeout el parámetro ingresado (o 10 si no se ingresó ninguno) y como parámetro de prn la función monitor_callback que toma un paquete de red y lo imprime mediante un llamado a la función show. La forma de ejecutarlo es

\$ sudo python e1.py [TIMEOUT]

Notar que para ejecutarlo se necesitan permisos de administrador ya que la función sniff de scapy necesita permisos para acceder a la placa de red.

2.1.2. Ejercicio 2

El código que implementa la herramienta para calcular la entropía de la fuente S en la red local es e2.py y se encuentra en el directorio src. Este programa es una modificación del anterior, e1.py. La principal modificación es que los paquetes obtenidos por el llamado a sniff ahora se almacenan para operar sobre ellos luego. Se anula el parámetro prn pero se conserva el timeout (el cuál sigue siendo un parámetro opcional del programa). Una vez recibidos todos los paquetes, se obtiene el tipo de cada uno mediante el atributo type. En este punto encontramos que no todos los paquetes capturados poseen dicho atributo, así que atrapamos una excepción al leer el tipo. En caso de saltar la excepción, consideramos que el paquete tiene tipo 0x0000 y lo imprimimos llamando a monitor_callback. A través de la función de mapeo map_number_to_name convertimos a una cadena el valor del tipo del paquete. Esta función utiliza un diccionario basado en la siguiente tabla²:

0x0800	IPv4	0x8847	MPLS Unicast	0x88CD	SERCOS III
0x0806	ARP	0x8848	MPLS Multicast	0x88E1	HomePlug AV
0x0842	WakeOn LAN	0x8863	PPPoE Discovery	0x88E3	MRP
0x22F3	IETF TRILL	0x8864	PPPoE Session	0x88E5	MAC security
0x6003	DECnet	0x8870	Jumbo	0x88E7	PBB
0x8035	RARP	0x887B	HomePlug 1.0	0x88F7	PTP
0x809B	Ethertalk	0x888E	802.1X	0x8902	CFM
0x80F3	AARP	0x8892	PROFINET	0x8906	FCoE
0x8100	802.1Q	0x889A	SCSI	0x8914	FCoE Init
0x8137	IPX	0x88A2	ATA	0x8915	RoCE
0x8204	QNX Qnet	0x88A4	EtherCAT	0x891D	TTE
0x86DD	IPv6	0x88A8	802.1ad	0x892F	HSR
0x8808	EFC	0x88AB	Powerlink	0x9000	ECTP
0x8819	CobraNet	0x88CC	LLDP		

Luego se utiliza la función Counter de python para generar el diccionario cantidades

²https://en.wikipedia.org/wiki/EtherType

cuyas claves son los tipos de protocolos y sus respectivos valores son la cantidad de paquetes de tal tipo. A partir de este diccionario (el cual se imprime para verificación) se calcula la probabilidad de cada tipo. Finalmente se calcula la entropía de la fuente utilizando la probabilidad de cada tipo y se la imprime. La forma de ejecutarlo es:

\$ sudo python e2.py [TIMEOUT]

2.1.3. Ejercicio 3

Para poder distinguir los nodos de un red, se nos ocurrio proponer como posibles fuentes de información la IP destino y la IP origen de los paquetes ARP. Nos parece interesante medir ambas fuentes de información propuestas para luego poder analizarlas y llegar a distinguir cuales son los nodos que mas envian y mas reciben paquetes y de esta forma comprender la topologia de la red en cuestion.

Implementar este programa consistió en modificar el anterior, ya que la única diferencia entre ambas consignas es el atributo de cada paquete utilizado como símbolo de la fuente. Al llamado a la función sniff se le agregó el parámetro filter=''arp'' para que sólo se examinen los paquetes ARP. Luego, en lugar de obtener el tipo de cada paquete, que ya sabemos que todos son ARP, lo que se obtiene es la IP origen y la IP destino de cada paquete. El resto del código es idéntico al de e2.py. La forma de ejecutarlo es:

El código que implementa la herramienta de distinción de nodos (hosts) de la red, basada únicamente en paquetes que utilizan el protocolo ARP es e3.py y se encuentra en el directorio src.

\$ sudo python e3.py [TIMEOUT]

2.2. Experimentación (Segunda consigna: gráficos y análisis)

Para la parte de experimentación se implementó otro script de python que realiza una medición y sobre esa medición calcula la entropía para las tres fuentes. De esta forma se pueden comparar los análisis realizados sobre una misma muestra, cosa que no habríamos podido si ejecutábamos primero un script y luego el otro. El programa correspondiente es sniffer.py y se encuentra en el directorio src.

La mayor parte del código es idéntica a la de e2.py y e3.py combinados. Sin embargo, también se aplicaron algunas optimizaciones. Por ejemplo, ya no se almacenan los paquetes capturados por sniff, sino que se procesan a medida que se capturan. Para ello, se modificó la función monitor_callback de forma que obtenga el tipo (tal como se hizo en e2.py) y, en caso de ser un paquete ARP, la IP origen y la IP destino (tal como se hizo en e3.py) de cada paquete a medida que son capturados. Es por esto que se volvió a la versión original de sniff pasándole como parámetro prn=monitor_callback. Tras finalizar la escucha, se generan los diccionarios, se imprimen y se calculan las entropías. Además, se escribe a un archivo los valores de cada diccionario para poder ser graficados como histogramas con gnuplot. La forma de ejecutarlo es:

\$ sudo python sniffer.py FILE_PREFIX [TIMEOUT]

El parámetro de timeout sigue siendo opcional (10 segundos por defecto). Los archivos de salida se componen del prefijo FILE_PREFIX pasado como parámetro obligatorio y las cadenas Protocolos, IpsSrcArp o IpsDstArp, según corresponda. Estos archivos se guardan en la carpeta mediciones.

2.2.1. Experimento 1: Red hogareña

2.2.1.1. Medición cableada de 10 minutos

Conocimiento de la red:

- La Notebook que realizó el experimento estaba conectada por cable ethernet a un router en una red hogareña durante 10 minutos.
- \blacksquare La IP de la notebook fue 192.168.1.114 .
- La IP del router fue 192.168.1.1.
- Se sabe además que hay otro router conectado con la IP 192.168.1.2.

2.2.1.2. Medición inalámbrica de 10 minutos

Conocimiento de la red:

- La Notebook que realizó el experimento estaba conectada inalámbricamente a un router en una red hogareña durante 10 minutos. a dirección IP de la Notebook con la que se realizó el experimento fue **192.168.1.101**.
- La IP del router es 192.168.1.1
- Se sabe además que hay otro router conectado con la IP 192.168.1.2

2.2.2. Experimento 2: Red pública

Se realizaron dos mediciones, una de 10 minutos y otra de una hora.

Conocimiento de la red: Se realizó desde una notebook en la red inalámbrica del shopping alto palermo. La dirección IP de la Notebook con la que se realizó el experimento fue **172.16.213.86**.

2.2.3. Experimento 3: Red laboral

2.2.3.1. Medición inalámbrica de 60 minutos

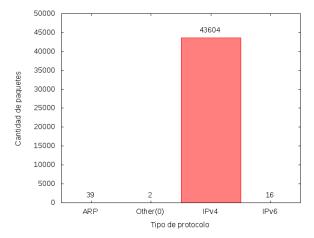
Este experimento consistió en dos mediciones de una hora dos días distintos sobre una misma red laboral de aproximadamente 50 computadoras.

3. Resultados

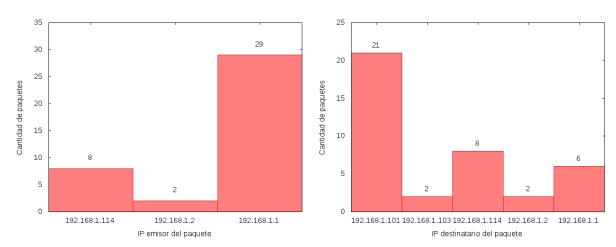
En la carpeta mediciones se encuentran los archivos de salida correspondientes a cada experimento, junto con todos los gráficos mostrados en esta sección y otros archivos de referencia.

3.1. Experimento 1: Red hogareña

3.1.1. Medición cableada

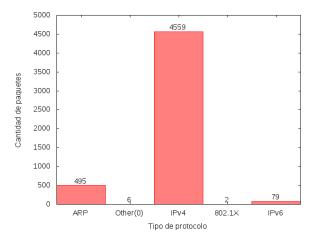


En este gráfico podemos observar que ARP se usa muy poco en relación con IP. Imaginamos que es porque hay pocos nodos en la red y se aprende rápido la configuración de la red. En cuanto a la diferencia entre los distintas versiones de IP, nuestra hipótesis es que en general vamos a encontrar más paquetes IPv4 que IPv6 ya que todavía no se migró a la versión 6 del protocolo IP. Dicha hipótesis se ve confirmada en este gráfico ya que la relación entre ambas versiones del protocolo es aproximadamente 2725 a 1 a favor de la versión 4. Es claro que el tipo 0x0800 correspondiente al protocolo IPv4, es un símbolo distinguido de la fuente $\bf S$ ya que es el que más aparece, es decir que es el que tiene mayor probabilidad. El resto de los símbolos tienen frecuencias similares y mucho menores a la de 0x0800.



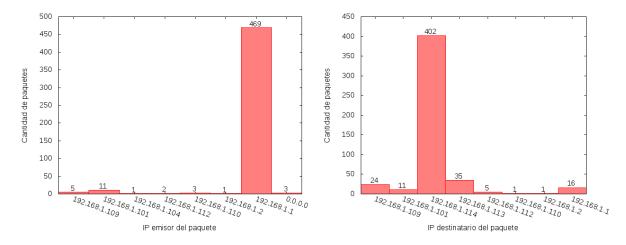
Vemos que para este experimento no tiene sentido considerar la IP del emisor de un paquete para identificar a los nodos de la red ya que sólo tres direcciones (la de la computadora que está ejecutando el experimento y las de los dos routers) son visibles. Esto tiene sentido al considerar que la computadora que está ejecutando el experimento está conectada al router principal (con dirección 192.168.1.1) a través de un cable ethernet, por lo que los paquetes emitidos por otros hosts no deberían llegar hasta este equipo. En cuanto a los destinatarios de los paquetes, vemos que el router no representa un símbolo distinguido como sí lo hacía en la fuente de basada en emisores.

3.1.2. Medición inalámbrica



Otra vez se ve la superioridad de la versión 4 del protocolo IP, no sólo sobre la versión 6 del mismo protocolo, sino sobre el resto de los protocolos. Sin embargo, la proporción es mucho menor. Al comparar este gráfico con el del experimento anterior, notamos dos cambios significativos. Por un lado la cantidad de paquetes de tipo IPv4 es casi 10 veces menor. Por otro lado la cantidad de paquetes de tipo ARP y de tipo IPv6 se multiplicaron varias veces. Si consideramos que la duración fue de 10 minutos para ambos experimentos, llama la atención esta diferencia. Como se puede ver en la siguiente tabla, los paquetes Ipv4 pasaron de ocupar el 99.9 % de los paquetes capturados a ocupar el 88.7 %. Los de tipo IPv6 pasaron del 0.04 % al 1.54 % y los de tipo ARP pasaron del 0.09 % al 9.63 %.

Protocolo	Red cableada	Red Wifi
ARP	0.09%	9.63%
IPv4	99.87%	88.68%
IPv6	0.04%	1.54%
Otros	0.01 %	0.16%

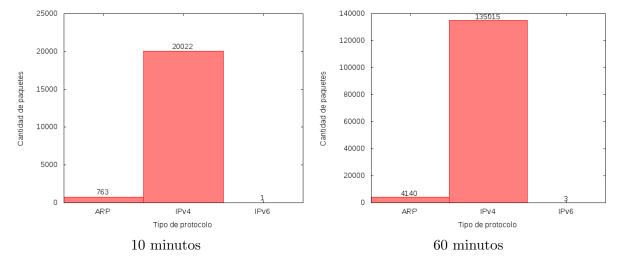


En cada uno de estos gráficos encontramos un nodo distinguido. Del lado de los emisores, la dirección IP distinguida corresponde al router principal de la red, mientras que el nodo al que más paquetes van dirigidos es el host que ejecuta el experimento. El resto de las direcciones mantiene una baja frecuencia de envío y recepción de paquetes. Otro punto a notar es la aparición de la dirección **0.0.0.0** como emisor de 3 paquetes.

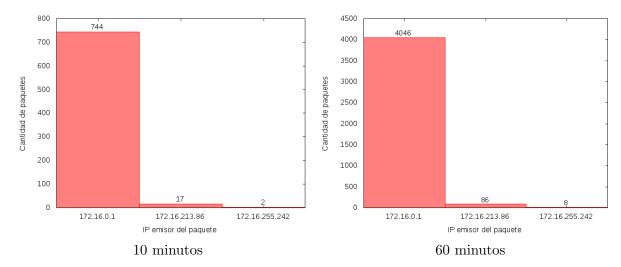
A continuación se muestra la tabal de entropías de cada medición.

	Cableada	Inalámbrica
Entropía de los protocolos	0.0157726691884	0.5871665762
Entropía de las IPs origen de ARP	1.00639070966	0.420338347182
Entropía de las IPs destino de ARP	1.80467296546	1.11098133367

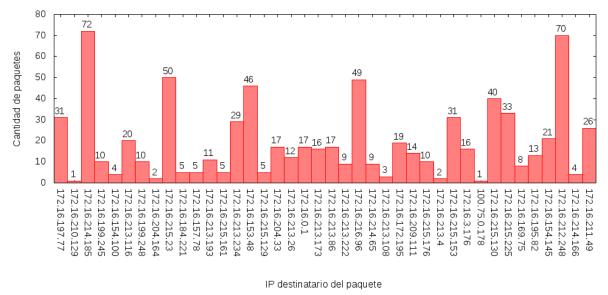
3.2. Experimento 2: Red pública



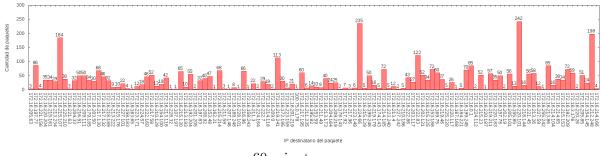
Seguimos viendo en esta red que el protocolo IPv4 es el más utilizado para el envío de paquetes. Es particularmente notoria la escasa cantidad de paquetes de tipo IPv6, mucho menor que en la red hogareña del experimento anterior. Sí se incrementa la cantidad de paquetes de tipo ARP en la misma cantidad de tiempo, respecto a la red hogareña. Esto puede deberse a que la red pública es considerablemente mayor.



En este caso nos encontramos con un comportamiento inesperado. Más del 97% de los paquetes capturados fueron emitidos por una misma dirección IP, que podemos suponer que es el router. Por otro lado, sólo pudieron identificarse 3 direcciones IP distintas en la red, a diferencia de lo que había sucedido en la red hogareña, en la que se pudieron identificar varios nodos más. Claramente, la IP 172.16.0.1 es un símbolo distinguido de la fuente.



10 minutos

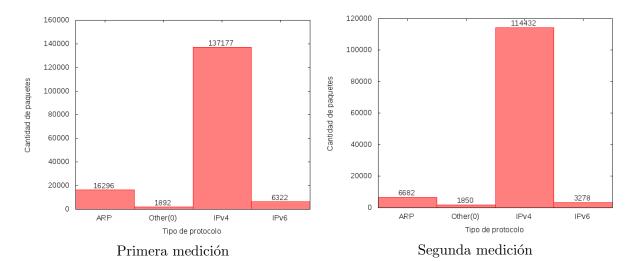


60 minutos

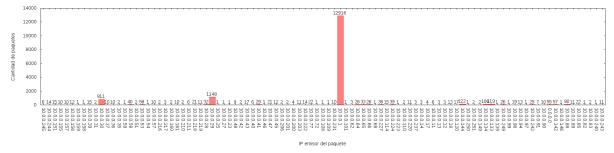
Para poder observar el segundo gráfico mejor, lo agregamos en el Apéndice, en la sección 5.1. Estos gráficos muestran algo más parecido a lo esperado en cuanto a la cantidad de nodos identificados. Lo que es incierto es la razón por la cual los paquetes son dirigidos a tantos nodos distintos pero emitidos por un grupo reducido. Además, ya no es trivial identificar símbolos distinguidos en esta red, ya que son varios lo que alcanzan una elevada cantidad de paquetes destinados a ellos. Eso nos hace pensar que la entropía respecto a las IP destino va ser mucho mayor a la entropía respecto a las IP emisor. Esto último lo vemos confirmado en la siguiente tabla.

	10 minutos	60 minutos
Entropía de los protocolos	0.227743354201	0.193502700102
Entropía de las IPs origen de ARP	0.180229910313	0.1659063338
Entropía de las IPs destino de ARP	4.77276412705	6.07060528117

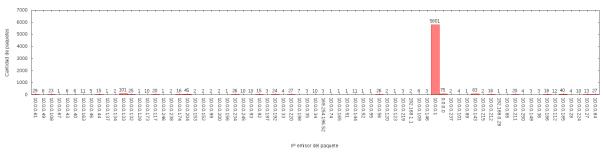
3.3. Experimento 3: Red laboral



Si bien en esta red también predominan los paquetes de tipo IPv4, notamos que la proporción de mensajes agrupados en la categoría *other* es bastante mayor en comparación a los experimentos anteriores. Al analizar la información de estos paquetes (el resultado de aplicarle la función show al paquete) notamos la etiqueta *Spanning Tree Protocol* en casi todos ellos (las salidas de los experimentos pueden encontrarse en las carpetas mediciones/job1 y mediciones/job2 bajo el nombre de out.txt). Esto tiene sentido ya que la empresa cuenta con varios routers conectados entre sí y en el lapso de una hora es esperable que se ejecute el protocolo una cantidad considerable de veces.

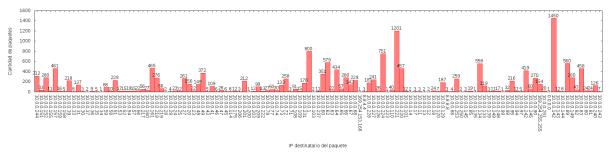


Primera medición

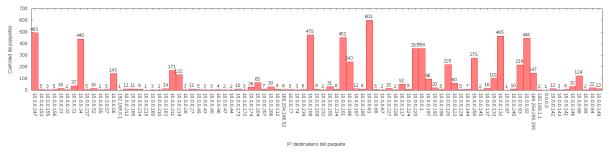


Segunda medición

Estos gráficos pueden observarse mejor en la sección 5.1. A diferencia de lo que ocurría con la red pública del segundo experimento, en la que aparecían muchos nodos receptores pero pocos emisores, en esta red podemos identificar una enorme cantidad de nodos a partir de las direcciones fuente de los paquetes ARP. Nuevamente, identificamos un nodo (en este caso, con la dirección 10.0.0.1) que envía casi la totalidad de los paquetes. A pesar de que ambas mediciones son de una hora, la actividad es mucho mayor en la primera medición que en la segunda. Esto puede deberse al horario en que fue realizado cada experimento.



Primera medición



Segunda medición

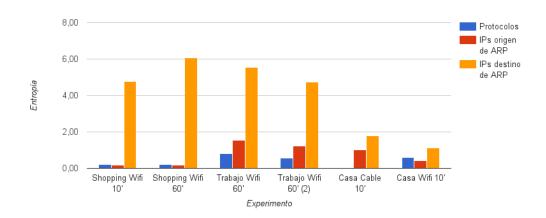
Nuevamente observamos una gran cantidad de nodos en la red. Sin embargo la distribución es más uniforme que en los gráficos anteriores. En este caso, vemos varias direcciones que resaltan del resto en cuanto a cantidad de paquetes recibidos. Como en el experimento anterior, la entropía respecto a las IP destino es mucho mayor, tal como puede observarse en la siguiente tabla.

3.4 Entropías 4 CONCLUSIONES

	Medición 1	Medición 2
Entropía de los protocolos	0.792831613911	0.578907674515
Entropía de las IPs origen de ARP	1.53247970384	1.23402710535
Entropía de las IPs destino de ARP	5.53038672313	4.7457277713

3.4. Entropías

En el siguiente gráfico podemos observar las entropías calculadas en cada medición.



Observamos que la entropía basada en direcciones IP destino es considerablemente mayor en todos los experimentos. Dado que en todos los casos, hubo un protocolo con frecuencia mucho mayor a la de los demás protocolos que tuvieron frecuencias similares, era esperable que esta entropía fuese reducida, a excepción de la red laboral en la que los protocolos de Spanning Tree tuvieron un peso levemente mayor. A partir de estos resutados sería posible suponer que en una red menos controlada la entropía es mayor.

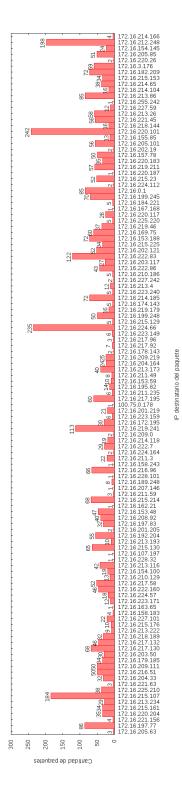
4. Conclusiones

En base a los experimentos realizados, podemos concluír que \dots

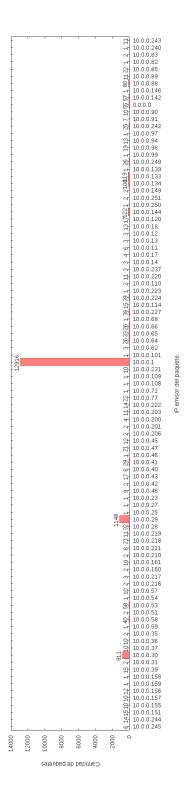
5. Apéndice

5.1. Figuras ampliadas

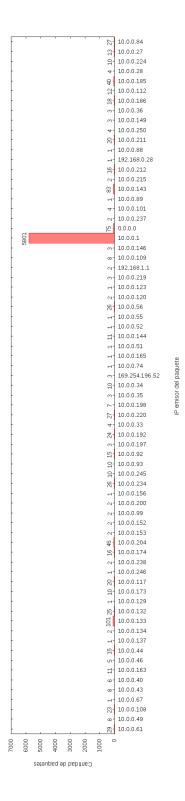
Experimento 2: Medición 60 minutos



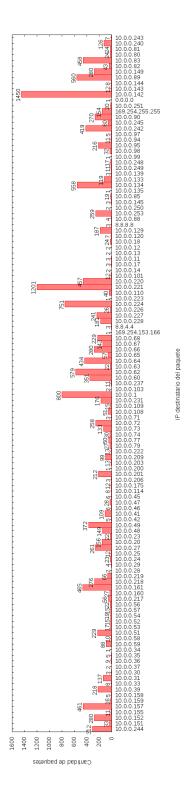
Experimento 3: Primera medición (IP emisor)



Experimento 3: Segunda medición (IP emisor)

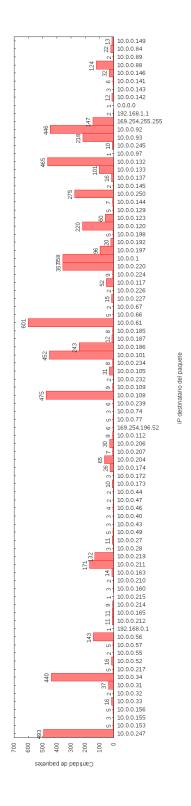


Experimento 3: Primera medición (IP destino)



5.2 Enunciado 5 APÉNDICE

Experimento 3: Segunda medición (IP destino)



5.2. Enunciado

TP1: Wiretapping

Teor⊠ de las Comunicaciones

Departamento de Computaci⊠n FCEN - UBA

30.03.2016

1. Introducción

El objetivo de este trabajo es utilizar t\(\text{\text{Z}}\) cnicas provistas por la teor\(\text{\text{A}}\) de la informaci\(\text{\text{D}}\) para distinguir diversos aspectos de la red de manera anal\(\text{Aica}\) ica. Adem\(\text{\text{S}}\), sugerimos el uso de dos herramientas modernas de manipulaci\(\text{\text{D}}\) n y an\(\text{\text{Aica}}\) isis de paquetes frecuentemente usadas en el dominio de las redes de computadoras: Wireshark [?] y Scapy [?].

2. Normativa

- Fecha de entrega: 20-04-2016.
- El informe deber⊠ haber sido enviado por correo para esa fecha con el siguiente formato:
 to: tdc-doc at dc uba ar
 subject: debe tener el pre⊠jo [tdc-wiretapping] y contener en numero de grupo
 body: nombres de los integrantes y las respectivas direcciones de correo electr⊠nico
 attachments: el informe en formato pdf + el c⊠digo fuente en formato zip. Junto con los fuentes debe
 haber un archivo de texto con indicaciones para su uso o un make⊠le en su defecto.
- No esperar con⊠rmaci⊠n. Todos los mails llegan a la lista a menos que reciban una respuesta indicando expl⊠itamente que el mail fue rechazado. Los avisos por exceso de tama⊠o no son rechazos.

3. Enunciado

3.1. Introducción

Sean $p_1..p_i$ los paquetes que se transmiten en un enlace. Podemos conocer los protocolos que encapsulan los paquetes con el campo type del frame de capa de enlace (p_i .type en Scapy).

Se de \boxtimes ne el conjunto de s \boxtimes nbolos $S = \{s_1 \cdots s_n\}$ siendo $s_i = p_i.type \ / \ p_i \in P$ entre los instantes de tiempo $[t_i, t_f]$. Podemos pensar la fuente S que tiene como s \boxtimes nbolos a los protocolos utilizados en la red en ese intervalo.

Por 🏿 ltimo, en el marco de una fuente de informaci 🖾 n, podemos pensar a un **símbolo como distinguido** cuando sobresale del resto en t 🖾 rminos de la informaci 🖾 n que provee.

3.2. Primera consigna: capturando tráfico

- 1. Implementar una herramienta que escuche pasivamente los paquetes Ethernet de la red.
- 2. Adaptar la herramienta del punto anterior para calcular la entropia de la fuente S en la red local.
- 3. Proponga una fuente de informaci⊠n S1 con el objetivo de distinguir, en lugar de los protocolos como hace S, los nodos (hosts) de la red. La distinci⊠n de S1 debe estar basada ⊠nicamente en paquetes que utilicen el protocolo ARP y el criterio para la diferenciaci⊠n lo deber⊠ establecer el grupo.

3.3. Segunda consigna: gráficos y análisis

Utilizando estas herramientas, realizar experimentos para analizar:

- Los protocolos distinguidos.
- La incidencia de paquetes ARP en la red.
- Los nodos distinguidos.

Se deben realizar tantos experimentos como cantidad de miembros tenga el grupo. Adem\(\mathbb{S}\), las capturas deben ser lo m\(\mathbb{S}\) extensas posibles (tf - ti >10 minutos). En la medida de lo posible, intentar capturar en al menos una red que no sea controlada (trabajo, shopping, etc).

Los an⊠isis deben estar basados en conceptos formales de la teor⊠a de la informaci⊠n. O sea, se debe analizar qu⊠ s⊠mbolos son signi⊠cativos en cada red, viendo la diferencia entre su informaci⊠n y la entrop⊠a de la fuente.

Por 🏻 ltimo, el informe debe seguir la siguiente estructura: somera introducci\(\mathbb{Z}\)n, m\(\mathbb{Z}\)todos y condiciones de cada experimento, resultados y conclusi\(\mathbb{Z}\)n. La presentaci\(\mathbb{Z}\)n de los resultados debe efectuarse mediante gr\(\mathbb{Z}\)cos y su correspondiente an\(\mathbb{Z}\)lisis. Sugerimos, entre otros, histogramas (de IPs y protocolos) con cortes en los valores de entrop\(\mathbb{Z}\)a. Se valorar\(\mathbb{Z}\) especialmente en esta consigna la creatividad y el an\(\mathbb{Z}\)lisis propuesto. Recomendamos entonces pensar c\(\mathbb{Z}\)mo resultar\(\mathbb{Z}\) m\(\mathbb{Z}\)s efectivo presentar la informaci\(\mathbb{Z}\)n recopilada.

Referencias

- [1] RFC 826 (ARP) http://tools.ietf.org/html/rfc826
- [2] Wireshark (p\(gina \) web o\(cial \) http://www.wireshark.org
- [3] Scapy (p\(gina \) web o\(Scapy \) http://www.secdev.org/projects/scapy/
- [4] OUI (IEEE) http://standards.ieee.org/develop/regauth/oui/oui.txt