TP3 - Camada de Ligação Lógica



Engenharia Informática Universidade do Minho 2019/2020

Grupo - PL6.G06



Paulo Lima | a89983



Mafalda Costa | a83919



Maria Silva | a83840

Objetivo

- Ganhar conhecimentos a nível da camada de ligação lógica
- Utilização as tecnologias Ethernet e o protocolo ARP

Questões e Respostas

3 - Captura e análise de tramas Ethernet

+ 41 6.958782563 192.168.100.220 193.136.19.40 HTTP 399 GET / HTTP/1.1 + 43 6.960143270 193.136.19.40 192.168.100.220 HTTP 547 HTTP/1.1 301 Moved Permanently (text/html)

1) Anote os endereços MAC de origem e de destino da trama capturada

O endereço MAC de origem é o [a0:2b::b8:23:fb:d9] e o endereço MAC de destino é o [00:0c:29:d2:19:f0].

```
Frame 41: 399 bytes on wire (3192 bits), 399 bytes captured (3192 bits) on interface 0
Ethernet II, Src: HewlettP 23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9), Dst: Vmware d2:19:f0 (00:0c:29:
  ▼ Destination: Vmware d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0)
       Address: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0)
       .... ..0. .... (factory default)
       .... ...0 .... = IG bit: Individual address (unicast)
  ▼ Source: HewlettP 23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9)
       Address: HewlettP_23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9)
       .... ..0. .... = LG bit: Globally unique address (factory default)
       .... - IG bit: Individual address (unicast)
    Type: IPv4 (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.220, Dst: 193.136.19.40
 Transmission Control Protocol, Src Port: 41074, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 333
▼ Hypertext Transfer Protocol
  ▼ GET / HTTP/1.1\r\n
     ▼ [Expert Info (Chat/Sequence): GET / HTTP/1.1\r\n]
          [GET / HTTP/1.1\r\n]
          [Severity level: Chat]
          [Group: Sequence]
       Request Method: GET
       Request URI: /
       Request Version: HTTP/1.1
    Host: miei.di.uminho.pt\r\n
    User-Agent: Mozilla/5.0 (X11; Ubuntu; Linux x86 64; rv:70.0) Gecko/20100101 Firefox/7
    Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,*/*;q=0.8\r\n
    Accept-Language: en-US,en;q=0.5\r\n
    Accept-Encoding: gzip, deflate\r\n
    DNT: 1\r\n
    Connection: keep-alive\r\n
    Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n
    \r\n
    [Full request URI: http://miei.di.uminho.pt/]
    [HTTP request 1/1]
    [Response in frame: 43]
```

2) Identifique a que sistemas se referem. Justifique.

O endereço mac refere-se a um endereço físico atribuído a uma interface de rede. Como podemos observar na imagem, a origem(source) refere-se ao endereço físico do nosso computador e o destination refere-se ao endereço físico do router com o qual estamos a comunicar.

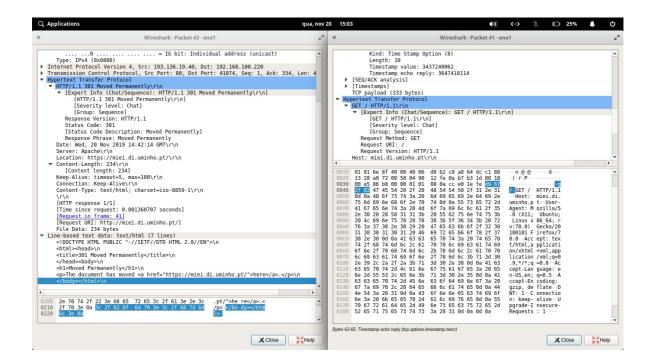
3) Qual o valor hexadecimal do campo Type da trama Ethernet? O que significa?

O valor hexadecimal do campo Type é [0x0800] o que significa que se trata do tipo IPv4.

- 4) Quantos bytes são usados desde o início da trama até ao caractere ASCII G do método HTTP GET? Calcule e indique, em percentagem, a sobrecarga (overhead) introduzida pela pilha protocolar no envio do HTTP GET.
 - Foram capturados 399 bytes.

```
Frame 41: 399 bytes on wire (3192 bits), 399 bytes captured (3192 bits) on interface 0
Ethernet II, Src: HewlettP_23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9), Dst: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.220, Dst: 193.136.19.40
Transmission Control Protocol, Src Port: 41074, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 333
Hypertext Transfer Protocol
```

- O caractere "G" encontra-se no byte 65.
- A percentagem da sobrecarga introduzida pela pilha protocolar é dada por: ((65*100)/399)
 16,290726%



- 5) Através de visualização direta de uma trama capturada, verifique que, possivelmente, o campo FCS (Frame Check Sequence) usado para deteção de erros não está a ser usado.Em sua opinião, porque será?
 - O campo FCS n\u00e3o est\u00e1 a ser utilizado pois como foi utilizada uma rede ethernet que \u00e9 considerada muito segura, n\u00e3o existiu necessidade de inserir esse campo.
- 6) Qual é o endereço Ethernet da fonte? A que sistema de rede corresponde? Justifique.

O endereço MAC origem é o [00:0c:29:d2:19:f0] e o endereço IP correspondente o [193.136.19.40]. Este endereço corresponde ao endereço de destino do link dado (http://miei.di.uminho.pt).

Source: Vmware d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0)

7) Qual é o endereço MAC do destino? A que sistema corresponde?

O endereço MAC destino é o [a0:2b:b8:23:fb:d9] e o endereço IP correspondente o [192.168.100.220] corresponde ao nosso endereço, que deu origem ao pedido inicial.

```
▶ Ethernet II, Src: HewlettP_23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9), Dst: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29: 
▶ Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.220, Dst: 193.136.19.40
```

8) Atendendo ao conceito de desencapsulamento protocolar, identifique os vários protocolos contidos na trama recebida.

Os protocolos existentes são: IP, TCP, Ethernet e HTTP.

```
Ethernet II, Src: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0), Dst: HewlettP_23:fb:d9 (a0:2b:b8:23:fb:d9)
Internet Protocol Version 4, Src: 193.136.19.40, Dst: 192.168.100.220
Internet Protocol Version 4, Src: 193.136.19.40, Dst: 192.168.100.220
Iterasmission Control Protocol, Src Port: 80, Dst Port: 41074, Seq: 1, Ack: 334, Len: 481
Hypertext Transfer Protocol
```

4 - Protocolo ARP

```
root@hostlinuz:/home/linux/Documents/NON GIT/escola/3ano/rc/tp3# ping -c 6 192.168.100.190
PING 192.168.100.190 (192.168.100.190) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.706 ms
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.344 ms
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.347 ms
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.349 ms
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.394 ms
64 bytes from 192.168.100.190: icmp_seq=6 ttl=64 time=0.332 ms
--- 192.168.100.190 ping statistics ---
6 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5101ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.332/0.412/0.706/0.132 ms
```

- 9) Observe o conteúdo da tabela ARP. Explique o significado de cada uma das colunas.
 - Os valores hex source e destination na trama são(estao na foto).

```
root@hostlinuz:/home/linux/Documents/NON GIT/escola/3ano/rc/tp3# arp -d -a
gateway (172.26.254.254) at 00:d0:03:ff:94:00 [ether] on wlp1s0
```

10) Qual é o valor hexadecimal dos endereços origem e destino na trama Ethernet que contém a mensagem com o pedido ARP (ARP Request)? Como interpreta e justifica o endereço destino usado?

O endereço de origem é o [192.168.100.203], e o endereço de destino é o endereço de broadcast [0.0.0.0]. A nossa tabela ARP não tem um endereço MAC associado ao ip destino do ping. Por isso perguntamos a todos os dispositivos associados à rede e apenas o que se identificar responde/manda um "reply".

676 14.674997720 BizlinkK_07:8b:e5 Broadcast ARP 42 Who has 192.168.100.190? Tell 192.168.100.203 677 14.675339650 AsustekC_0f:38:da BizlinkK_07:8b:e5 ARP 60 192.168.100.190 is at 54:a0:50:0f:38:da

11) Qual o valor hexadecimal do campo tipo da trama Ethernet? O que indica?

O valor hexadecimal do campo "Type" da trama ethernet é (0x0806), o que indica que estamos a usar o protocolo ARP.

Type: ARP (0x0806)

12) Qual o valor do campo ARP opcode? O que especifica?

O valor do campo ARP opcode é 1, o que especifica um request.

```
▼ Address Resolution Protocol (request)
    Hardware type: Ethernet (1)
    Protocol type: IPv4 (0x0800)
    Hardware size: 6
    Protocol size: 4

    Opcode: request (1)
    Sender MAC address: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0)
    Sender IP address: 192.168.100.254
    Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00)
    Target IP address: 192.168.100.203
```

13) Identifique que tipo de endereços está contido na mensagem ARP? Que conclui?

Temos endereços de IP e MAC, sendo que através do envio de um request pelo broadcast conseguimos informar todos os IPs presentes de forma a que apenas o Target IP responda com o seu endereço MAC correspondente.

```
Sender MAC address: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0)
Sender IP address: 192.168.100.254
Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00)
Target IP address: 192.168.100.203
```

14) Explicite que tipo de pedido ou pergunta é feito pelo host de origem?

É efetuado um pedido do tipo ARP. Como inicialmente não existe nenhuma associação do IP ao MAC então é enviada uma mensagem ARP para todos os hosts da rede de forma a que o endereço requisitado responda.

15) Localize a mensagem ARP que é a resposta ao pedido ARP efectuado.

A) Qual o valor do campo ARP opcode? O que especifica?

O valor do ARP opcode é 2 o que especifica um reply. Sabemos assim que o IP a que demos ping está a responder.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info				
	639 7.094572702	∨mware_d2:19:f0	BizlinkK_07:8b:e5	ARP			has 192.168.100.203? Tell 192.168.100.254			
	640 7.094595966	BizlinkK_07:8b:e5	∨mware_d2:19:f0	ARP			168.100.203 is at 9c:eb:e8:07:8b:e5			
	651 9.886799291 652 9.887160708	BizlinkK_07:8b:e5 AsustekC 0f:38:da	Broadcast BizlinkK 07:8b:e5	ARP ARP			has 192.168.100.190? Tell 192.168.100.203 168.100.190 is at 54:a0:50:0f:38:da			
		AsustekC Of:38:da	BizlinkK_07:8b:e5	ARP			has 192.168.100.203? Tell 192.168.100.190			
		BizlinkK_07:8b:e5	AsustekC_0f:38:da	ARP			168.100.203 is at 9c:eb:e8:07:8b:e5			
	731 19.123619987	AsustekC_e5:d0:97	Broadcast	ARP	60	Who	has 169.254.218.200? Tell 0.0.0.0			
			12 bytes captured (336							
			b:e8:07:8b:e5), Dst:	Broadcas	st (ff:	ff:f	f:ff:ff:ff)			
▼ Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff) Address: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)										
				red addr	ess (th	nis i	s NOT the factory default)			
			it: Group address (mu				3 Not the factory default)			
*		7:8b:e5 (9c:eb:e8:07								
		K_07:8b:e5 (9c:eb:e8								
			it: Globally unique a			/ def	ault)			
	Type: ARP (0x0806)		it: Individual addres	s (unica	ist)					
Type: AMF (0x0000) Address Resolution Protocol (request)										
, ,	Hardware type: Eth									
	Protocol type: IPv	/4 (0×0800)								
	Hardware size: 6									
	Protocol size: 4									
	Opcode: request (1) Sender MAC address: BizlinkK 07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5)									
	Sender IP address:		(90.60.60.07.00.60)							
	Target MAC address: 00:00:00 00:00:00 (00:00:00:00)									
	Target IP address: 192.168.100.190									
0000	ff ff ff ff ff	ff 9c eb e8 07 8b e5	08 06 00 01							
0010	08 00 06 04 00 (01 9c eb e8 07 8b e5	00 00 01 00		· d ·					
0020	00 00 00 00 00 0	00 c0 a8 64 be		· · d ·						

B) Em que posição da mensagem ARP está a resposta ao pedido ARP?

A respota ao pedido ARP encontra-se entre os 22 e os 27 bytes.

N	No. Time		Source	Destination	Protocol	Length	Info			
		94572702	∨mware_d2:19:f0	BizlinkK_07:8b:e5	ARP			has 192.168.100.203? Tell 192.168.100.254		
		94595966	BizlinkK_07:8b:e5	∨mware_d2:19:f0	ARP			.168.100.203 is at 9c:eb:e8:07:8b:e5		
		86799291	BizlinkK_07:8b:e5	Broadcast	ARP			has 192.168.100.190? Tell 192.168.100.203		
		87160708	AsustekC_0f:38:da	BizlinkK_07:8b:e5	ARP			.168.100.190 is at 54:a0:50:0f:38:da		
		902423936	AsustekC_Of:38:da	BizlinkK_07:8b:e5	ARP			has 192.168.100.203? Tell 192.168.100.190		
		902452332	BizlinkK_07:8b:e5	AsustekC_Of:38:da	ARP			.168.100.203 is at 9c:eb:e8:07:8b:e5		
	731 19.1	123619987	AsustekC_e5:d0:97	Broadcast	ARP	60	Who	has 169.254.218.200? Tell 0.0.0.0		
L		00		0 but tur-d (400						
	▶ Frame 652: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface 0 ▼ Ethernet II, Src: AsustekC 0f:38:da (54:a0:50:0f:38:da), Dst: BizlinkK 07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5)									
	▼ Destination: BizlinkK_07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5) Address: BizlinkK_07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5)									
		0	= IG b	it: Individual addres	s (unica	st)				
	▼ Source: AsustekC_0f:38:da (54:a0:50:0f:38:da)									
	0 = IG bit: Individual address (unicast)									
	Type: ARP (0x0806)									
	Padding: 000000000000000000000000000000000000									
7			Protocol (reply)							
	Hardware type: Ethernet (1)									
			v4 (0x0800)							
	Hardware size: 6 Protocol size: 4									
	Opcode: reply (2) Sender MAC address: AsustekC_0f:38:da (54:a0:50:0f:38:da) Sender IP address: 192.168.100.190									
				(0						
			s: BizlinkK_07:8b:e5 ((9c:eb:e8:07:8b:e5)						
	rarget 1	ir audress	: 192.168.100.203							

16) Identifique um pacote de pedido ARP gratuito originado pelo seu sistema. Analise o conteúdo de um pedido ARP gratuito e identifique em que se distingue dos restantes pedidos ARP. Registe a trama Ethernet correspondente. Qual o resultado esperado face ao pedido ARP gratuito enviado?

O Target IP do request ARP gratuito é diferente do request normal, sendo que o Target IP é igual ao Sender IP, logo apenas o router é responde ao request.

```
42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.156
42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
44 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request)
60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
                                                                                                                                                                                     Broadcast
Broadcast
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
ARP
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                     Broadcast
Broadcast
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
ARP
                                                                                                                                                                                     Broadcast
                                                                                                                                                                                                                                                                             ARP
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           42 Gratuitous ARP for 192.168.100.203 (Request) 60 Who has 192.168.100.226? Tell 192.168.100.254
▶ Frame 142: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface 0
▼ Ethernet II, Src: BizlinkK_07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff)
▼ Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff)
▼ Source: BizlinkK_07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5)
    Type: ARP (0x0806)
▼ Address Resolution Protocol (request/gratuitous ARP)
    Hardware type: Ethernet (1)
    Protocol type: IFv4 (0x0800)
    Hardware size: 6
    Protocol size: 4
    Opcode: request (1)
                 Opcode: request (1)
[Is gratuitous: True]
Sender MAC address: BizlinkK_07:8b:e5 (9c:eb:e8:07:8b:e5)
Sender IP address: 192.168.100.203
Target MAC address: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)
Target IP address: 192.168.100.203
```

5 - Domínios de colisão

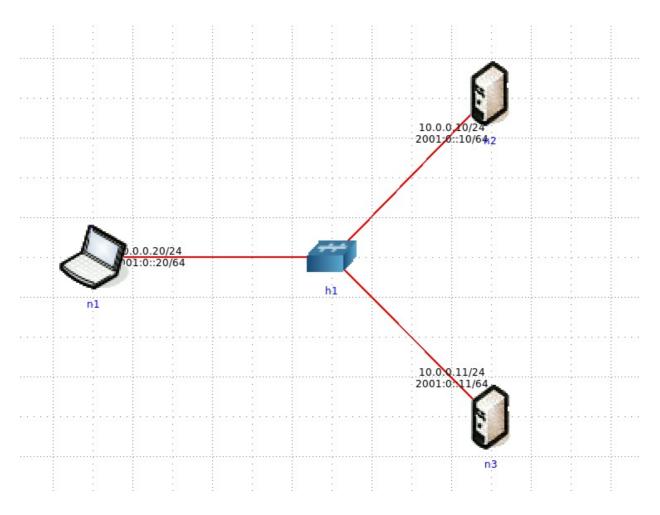
17) Faça ping de n1 para n2. Verifique com a opção tcpdump como flui o tráfego nas diversas interfaces dos vários dispositivos. Que conclui?

```
root@n1:/tmp/pycore.33317/n1.conf# ping -c 1 10.0.0.10
PING 10.0.0.10 (10.0.0.10) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.0.10: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.155 ms

--- 10.0.0.10 ping statistics ---
1 packets transmitted, 1 received, 0% packet loss, time 0ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.155/0.155/0.155/0.000 ms
root@n1:/tmp/pycore.33317/n1.conf#
```

Comando ping no terminal n1

Um hub é um dispositivo que une várias portas num único segmento. Por isso, os hosts n2 e n3 recebem um tráfego uniforme, com a exceção do tráfego enviado por eles próprios.



```
rootam2:/imp/pxcre.a33317/n2.conf8 txcdump
rootam2:/imp/pxcre.a33317
```

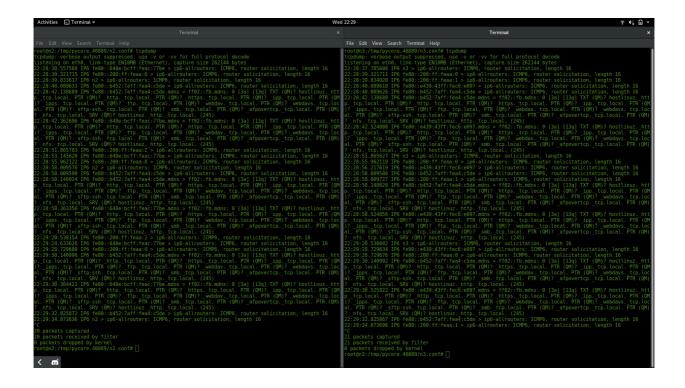
Comando tcdump no terminal n2 : hub

```
Toolgn3:/tmp/pycore.3331//n3.conf# tepdump >v0 tepdump >v0 tepdump >v0 tepdump | Ustening on eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 262144 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type size 27,000 no eth0. Link-type Billow (Ethermet), capture size 26214 bytes 127,000 no eth0. Link-type size 27,000 no eth0. Link-type size 27,000
```

Comando tcdump no terminal n3 : hub

18) Na topologia de rede substitua o hub por um switch. Repita os procedimentos que realizou na pergunta anterior. Comente os resultados obtidos quanto à utilização de hubs e switches no contexto de controlar ou dividir domínios de colisão. Documente as suas observações e conclusões com base no tráfego observado/capturado.

Com um switch ao invés de o tráfego ser enviado para todos os dispositivos (como acontece com um hub), o tráfego é apenas direcionado para um só nó. Com os switch o risco de existir colisões é menor, sendo que estes dispositivos segmentam a rede internamente e cada porta do dispositivo corresponde a um domínio de colisão diferente. Os hub, ao enviarem informação para todos os hosts, concentram toda esta informação num único canal de transmissão aumentando a probabilidade de colisões.



Comando tcdump no terminal n2 e n3 : switch

Conclusões

Com este trabalho expandimos o nosso conhecimento acerca de tramas Ethernet e dos protocolos a esta associados. Sabemos que as estão organizadas em bytes, exploramos, através delas, o conceito de mac adress, desenvolvemos o nosso conhecimento acerca do protocolo HTTP. Este protocolo permite comunicar informação com a World Wide Web, através do FCS (Frame Check Sequence) garantimos que a informação enviada é a correta.

Quanto ao protocolo ARP, conluimos que este permite que diferentes PC's se encontrem numa rede ethernet. Através do protocolo ARP decobrimos o mac adress de um certo IP da rede em que nos encontramos. Quando um PC quer comunicar com outro mas não sabe o endereço físico deste, apenas o IP adress, é enviada uma mensagem de broadcast de forma a questionarse a quem pertence esse IP, ao que o outro PC responde com o seu endereço físico.

Cada um dos protocolos existentes é utilizado com um objetivo específico, estes são depois, estruturados através de camadas lógicas que facilitam a ligação de redes.

Compreendemos a diferença entre o uso de um hub e um switch e as consequências do uso de cada um na nossa topologia, concluindo que o uso de um switch é mais vantajoso pois diminui o número de colisões entre pacotes.