TP3: Camada de Ligação Lógica: Ethernet e Protocolo ARP

Diogo Afonso Costa, Daniel Maia, and Vitor Castro

University of Minho, Department of Informatics, 4710-057 Braga, Portugal e-mail: {a78034,a77531,a77870}@alunos.uminho.pt

Abstract. Resumo...

1 Introdução

2 Parte I - Captura e análise de Tramas Ethernet

2.1 Exercício 1

Questão

Anote os endereços MAC de origem e de destino da trama capturada.

Resposta

Destination: Vmware_d2:19:f0 (00:0c:29:d2:19:f0) Source: LcfcHefe_66:65:4a (68:f7:28:66:65:4a)

Realização

C:Users/Daniel Maja/Documents/GitHub/comouter-networks/trabalho3/parte1/captura_de_tramas.ocaono 901 total packets. 52 shown

236 7.772854 192.168.100.209 193.136.19.20 HTTP 386 GET / HTTP/1.1 Frame 228: 386 bytes on wire (3888 Stits) 38 bytes captured (3888 Stits) on interface 8 thereoft I.p. or interface 9 thereoft I.p. or I.

Fig. 1. Endereços MAC do HTTP GET.

2.2 Exercício 2

Questão

Identifique a que sistemas se referem. Justifique.

Resposta

O MAC *destination* refere ao comutador da rede local. O MAC *source* refere à máquina que enviou o pedido; neste caso, o computador utilizado.

Realização

Ao nível da ligação de dados, as máguinas apenas comunicam com máguinas adjacentes.

2.3 Exercício 3

Questão

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

Resposta

Type: 0x0800; Este valor indica o tipo IPv4.

Realização

"Suergiowal Masiliocuments/Deliviorapier enterwisphalm/Deplantispates, 26 penns agroup 901 test panets, 20 dem 255 7.73248 1 23.168, 180 20 20 151.118:1-7.00 4 UTT 3 20.6 ET / HTTP/1.2 Frame 256: 386 bytes on after [5888 bits], 386 bytes captured (3888 bits) on interface 0 Ethernet I., Ser (circlede; 66:564: 66:67-226:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:66:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-236:67-

Fig. 2. O campo *Type* da trama.

2.4 Exercício 4

Questão

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

Resposta

Até ao caractere "G", existem 54 bytes dos 386 bytes do método, resultando num overhead percentual de (54/386) * 100 = 14%

2.5 Exercício 5

Questão

Em ligações com fios pouco susceptíveis a erros, nem sempre as NICs geram o código de detecção de erros. Através de visualização direta de uma trama capturada, verifique se o campo FCS está visível, i.e., se está a ser utilizado. Aceda à opção Edit/Preferences/Protocols/Ethernet e indique que é assumido o uso do campo FCS. Verifique qual o valor hexadecimal desse campo na trama capturada. Que conclui? Reponha a configuração original.

Resposta

2.6 Exercício 6

Questão

Qual é o endereço Ethernet da fonte? A que sistema de rede corresponde? Justifique.

Resposta

2.7 Exercício 7

Questão

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

Resposta

2.8 Exercício 8

Questão

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

Resposta

2.9 Exercício 9

Questão

Observe o conteúdo da tabela ARP. Diga o que significa cada uma das colunas?

Resposta

A versão linux instalada na máquina na qual este exercício foi realizado não tem o pacote *ARP* disponível pois este foi deprecado. Contudo, o comando ip neigh, realiza a mesma operação, isto é, permite observar o conteúdo da tabela *ARP*.

Desta forma, consultando o manuel referente ao comando a cima mencionado (man ip-neighbour), percebe-se que o *output* é segmentado em 4 colunas. A primeira indica o endereço IP da interface da máquina na vizinhança, à qual se refere a entrada na tabela. A segunda coluna, traduz a interface na qual o *host* da vizinhança se encontra ligado. A terceira coluna apresenta o endereço MAC do *host* a que esta entrada na tabela se refere. Por último, a quarta coluna indica o estado da ligação entre os dois sistemas.

```
the protocol address of the neighbour. It is either an IPv4 or IPv6 address.
dev NAME
      the interface to which this neighbour is attached.
11addr LLADDRESS
      the link layer address of the neighbour. LLADDRESS can also be null.
      the state of the neighbour entry. nud is an abbreviation for 'Neighbour Unreachability Detec-
      tion'. The state can take one of the following values:
      permanent
             the neighbour entry is valid forever and can be only be removed administratively.
      noarp the neighbour entry is valid. No attempts to validate this entry will be made but it can
             be removed when its lifetime expires.
      reachable
             the neighbour entry is valid until the reachability timeout expires.
      stale the neighbour entry is valid but suspicious. This option to ip neigh does not change
             the neighbour state if it was valid and the address is not changed by this command.
             this is a pseudo state used when initially creating a neighbour entry or after trying to
      none
             remove it before it becomes free to do so.
      incomplete
             the neighbour entry has not (yet) been validated/resolved.
      delay neighbor entry validation is currently delayed.
      probe neighbor is being probed.
      failed max number of probes exceeded without success, neighbor validation has ultimately
             failed.
```

Fig. 3. Manual do comando ip neigh.

2.10 Exercício 10

Questão

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?

Resposta

Endereço origem: 2c:60:0c:6b:85:44 Endereço destino: ff:ff:ff:ff:ff:ff (broadcast)

A estratégia utilizada para resolver o exercício foi fazendo *ping* para outra máquina do laboratório, nomeadamente, 192.168.100.205.

Desta forma, a máquina que estava a relizar o *ping* apenas tinha a informação do IP da interface da máquina destino. No entanto, dado que o *host* destino se encontra na vizinhança da máquina de origem, é possível enviar a trama sem que esta vá ao AP. Para tal é usado o protocolo ARP por forma a descobrir o MAC do *host* para que a comunicação seja feita diretamente.

Deste modo, é enviado para todos os sistemas que se encontram na mesma rede local um ARP *request*, por forma a descobrir o endereço MAC a que pertence o IP 192.168.100.205, daí o endereço de destino ser ff:ff:ff:ff:ff.

```
Frame 8: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface 0

Fithernet II. Src: OuantaCo 6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)

Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)

Source: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)

Type: ARP (0x0800)

Address Resolution Protocol (request)
```

Fig. 4. Pedido ARP enviado em broadcast.

2.11 Exercício 11

Questão

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

Resposta

```
Type: ARP (0x0806)
Significa que a trama Ethernet leva encapsulado o protocolo ARP.
```

```
Frame 8: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface 0
Ethernet II, Src: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)

Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)

Source: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)
Type: ARP (0x0806)

Address Resolution Protocol (request)
```

Fig. 5. Tipo da trama Ethernet.

2.12 Exercício 12

Questão

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

Resposta

```
Opcode: request (1)
```

Segundo o padrão descrito no RFC826 [1]: "The opcode is to determine if this is a request (which may cause a reply) or a reply to a previous request. 16 bits for this is overkill, but a flag (field) is needed."

Desta forma, pode-se afirmar que a trama em questão representa um ARP 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: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)
Sender IP address: 192.168.100.198
Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00)
Target IP address: 192.168.100.205
```

Fig. 6. Valor do opcode do ARP request.

2.13 Exercício 13

Questão

Identifique que tipo de endereços estão contidos na mensagem ARP? Que conclui?

Resposta

Os endereços contidos na mensagem ARP são os seguintes:

Sender MAC address: 2c:60:0c:6b:85:44
Sender IP address: 192.168.100.198
Target MAC address: 00:00:00:00:00:00
Target IP address: 192.168.100.254

Efetivamente, o facto de o *Target MAC address* estar todo a zero significa que está à espera de ser preenchido, assim que o *Target IP address* faça correspondência na máquina de destino.

```
Address Resolution Protocol (request)

Hardware type: Ethernet (1)

Protocol type: IPv4 (0x0800)

Hardware size: 6

Protocol size: 4

Oncode: request (1)

Sender MAC address: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)

Sender IP address: 192.168.100.198

Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00)

Target IP address: 192.168.100.205
```

Fig. 7. Endereços contidos na mensagem ARP.

2.14 Exercício 14

Questão

Explicite que tipo de pedido ou pergunta é feita pelo host de origem?

Resposta

O *host* de origem quer saber qual o endereço MAC da máquina que tem como IP da interface 192.168.100.205.

2.15 Exercício 15.a)

Questão

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

Resposta

```
Opcode: reply (2)
Este valor significa que esta trama é a resposta a uma trama ARP request recebida anteriormente.
```

```
Address Resolution Protocol (reply)

Hardware type: Ethernet (1)

Protocol type: IPv4 (0x0800)

Hardware size: 6

Protocol size: 4

Opcode: reply (2)

Sender MAC address: HewlettP_02:a3:b0 (64:51:06:02:a3:b0)

Sender IP address: 192.168.100.205

Target MAC address: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)

Target IP address: 192.168.100.198
```

Fig. 8. Campo opcode do ARP reply.

2.16 Exercício 15.b)

Questão

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

Resposta

- Sender MAC address: 64:51:06:02:a3:b0

```
Address Resolution Protocol (reply)

Hardware type: Ethernet (1)
Protocol type: IPv4 (0x0800)
Hardware size: 6
Protocol size: 4
Opcode: reply (2)
Sender MAC address: HewlettP_02:a3:b0 (64:51:06:02:a3:b0)
Sender IP address: 192.168.100.205
Target MAC address: QuantaCo_6b:85:44 (2c:60:0c:6b:85:44)
Target IP address: 192.168.100.198
```

Fig. 9. Campo com a resposta ao pedido ARP.

2.17 Exercício 16

Questão

Com auxílio do comando ifconfig obtenha os endereços Ethernet das interfaces dos diversos routers.

Resposta

2.18 Exercício 17

Questão

Usando o comando arp obtenha as caches arp dos diversos sistemas.

Resposta

2.19 Exercício 18

Questão

Faça ping de n1 para n2. Que modificações observa nas caches ARP desses sistemas? Faça ping de n1 para n3. Consulte as caches ARP. Que conclui?

Resposta

2.20 Exercício 19

Questão

Em n1 remova a entrada correspondente a n2. Coloque uma nova entrada para n2 com endereço Ethernet inexistente. O que acontece?

Resposta

2.21 Exercício 20

Questão

Faça ping de n6 para n5. Sem consultar a tabela ARP anote a entrada que, em sua opinião, é criada na tabela ARP de n6. Verifique, justificando, se a sua interpretação sobre a operação da rede Ethernet e protocolo ARP estava correto.

Resposta

3 Parte II - ARP Gratuito

3.1 Exercício 1

Questão

Identifique um pacote de pedido ARP gratuito originado pelo seu sistema. Verifique quantos pacotes ARP gratuito foram enviados e com que intervalo temporal?

Resposta

3.2 Exercício 2

Questão

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?

Resposta

4 Parte II - Domínios de colisão

4.1 Exercício 1

Questão

Faça ping de n1 para n4. Verifique com a opção tcpdump como flui o tráfego nas diversas interfaces dos vários dispositivos. Que conclui?

Resposta

4.2 Exercício 2

Questão

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.

Resposta

5 Conclusions

Neste trabalho...

References

1. Plummer, D.C.: RFC 826: Ethernet Address Resolution Protocol: Or converting network protocol addresses to 48.bit Ethernet address for transmission on Ethernet hardware (1982)