Redes de Computadores

 $2.^{\underline{0}}$ Trabalho Prático - Rede de Computadores

Gonçalo Teixeira e Gonçalo Alves

Mestrado Integrado em Engenharia Informática e Computação



Sumário

Sumário aqui -> dizer para que é que serve este relatório

Conteúdo

Sumario
Introdução
Parte I - Aplicação Download
Arquitetura
Resultados
Parte II - Configuração e Análise de Rede
Experiência 1 - Configuração IP de Rede
Experiência 2 - Implementar duas LANs Virtuais no Switch
Experiência 3 - Configurar um Router em Linux
Experiência 4 - Configurar um Router comercial e implementar o NAT
Conclusão
Referências
Anexos
Imagens
Aplicação Download

Introdução

Sumário aqui -> introduzir o tema Dizer do que se trata a aplicação download Dizer do que se trata a configurar uma rede de computadores

Parte I - Aplicação Download

Pequeno texto acerca da aplicação download

Arquitetura

Arquitetura da Aplicação Download

Resultados

Pequeno texto acerca de como foi testada a aplicação e um log de resultados

Parte II - Configuração e Análise de Rede

Pequeno texto acerca da rede a configurar

Experiência 1 - Configuração IP de Rede

Explicar sucintamente o objetivo desta experiência.

1. O que são os pacotes ARP e para que são usados?

O ARP (Address Resolution Protocol) é um protocolo de comunicação que serve para descobrir o endereço da camada de ligação associado ao endereço IP numa LAN (Local Area Network). O endereço da camada de ligação é também conhecido por Endereço MAC (Media Access Control).

2. Quais são os endereços MAC e IP dos pacotes ARP e porquê?

Executando o comando ping do tux3 para o tux4, o tux3 envia uma pergunta para saber qual é o endereço MAC associado ao IP do tux4. A "pergunta" é feita através de um pacote ARP que contém o endereço IP e MAC do tux3 (172.16.30.1 e 00:21:5a:5a:7d:74) e o endereço IP do tux4 (172.16.1.254), uma vez que se quer descobrir o endereço MAC do tux4, o campo dedicado a esse efeito está a 00:00:00:00:00:00. De seguida é enviada uma resposta, também sob a forma de um pacote ARP, do tux4 para o tux3, indicando o seu endereço MAC (00:21:5a:5a:7d:74). Figura 1

3. Quais os pacotes gerados pelo comando ping?

Primeiro o comando ping gera pacotes ARP para fazer a relação entre endereços IP e MAC, de seguida gera pacotes ICMP (Internet Control Message Protocol).

4. Quais são os endereços MAC e IP dos pacotes ping?

Quando se executa o comando *ping* no tux3 para o tux4, os endereços (IP e MAC) vão ser os endereços dos tux. Podemos ver de seguida os endereços registados nos pacotes de pedido e reposta, respetivamente.

	tux	MAC	IP		
Origem	3	00:21:5a:61:24:92	172.16.30.1		
Destino	4	00:21:5a:5a:7d:74	172.16.30.254		

Tabela 1: Pacote de Pedido

	tux	MAC	IP		
Origem	4	00:21:5a:5a:7d:74	172.16.30.254		
Destino	3	00:21:5a:61:24:92	172.16.30.1		

Tabela 2: Pacote de Resposta

Devem-se consultar as figuras 2 e 3 para referência.

5. Como determinar a trama recetora Ethernet é ARP, IP, ICMP?

O Ethernet Header de um pacote contém a informação acerca do tipo da trama. Para as tramas IP, o valor do tipo será 0x0800, se o IP Header tiver o valor 1 então o tipo de protocolo é ICMP. Para as tramas ARP o valor do tipo será 0x0806.

Para referência devem-se consultar as figuras 4 e 5.

6. Como determinar o comprimento de uma trama recetora?

O comprimento de uma trama recetora pode ser determinado inspecionando a entrada no registo do Wireshark, tal como se pode observar na figura 6.

Experiência 2 - Implementar duas LANs Virtuais no Switch

Explicar sucintamente o objetivo desta experiência.

1. Como configurar a VLANy0?

Primeiro é necessário ligar um cabo série do tux3 ao switch para aceder ao terminal de configuração (configure terminal) do switch. De seguida cria-se uma vlan, de ID y0, no caso, 31. Por fim resta atribuir as portas em questão a essa vlan que acabou de ser criada.

```
configure terminal
volume
```

2. Quantos domínios de broadcast existem? O que se pode concluir a partir dos registos?

O tux3 recebe resposta do tux4 quando faz *ping boradcast*, mas não recebe do tux2. O tux2 não recebe nenhuma resposta quando executa a instrução de *ping broadcast*. Desta forma pode-se concluir que existem dois domínios de broadcast, um que contem o tux3 e tux4, e outro que contém o tux2.

Experiência 3 - Configurar um Router em Linux

Explicar sucintamente o objetivo desta experiência.

1. Que rotas existem nos tux? Qual o seu significado?

tux	vlan	gateway
2	vlan0 172.16.y0.0	172.16.y1.253
2	vlan1 172.16.y1.0	0.0.0.0
3	vlan0 172.16.y0.0	0.0.0.0
3	vlan1 172.16.y1.0	172.16.y1.254
4	vlan0 172.16.y0.0	0.0.0.0
4	vlan1 172.16.y1.0	0.0.0.0

Tabela 3: Rotas Existentes nos tux

O destino das rotas é até onde o tux que está na origem da rota consegue chegar.

2. Qual é a informação que uma entrada da tabela de forwarding contém?

Destination: o destino da rota;

Gateway: o IP do próximo ponto por onde passará a rota;

Netmask: usado para determinar o ID da rede a partir do endereço IP do destino;

Flags: informações sobre a rota; Metric: o custo de cada rota;

Ref: número de referências para esta rota (não usado no kernel do Linux);

Use: contador de pesquisas pela rota, dependendo do uso de -F ou -C isto vai ser o número de falhas da cache (-F) ou o número de sucessos (-C);

Interface: qual a placa de rede responsável pela gateway (eth0/eth1).

3. Que mensagens ARP e endereços MAC associados são observados e porquê?

Tal como referido nos pontos 1 e 2 da experiência 1, quando um tux faz *ping* para outro tux é preciso relacionar o IP do destino com um endereço MAC. Pode ser consultadas a figuras 7 (eth1 tux4) e 8 (eth0 tux4).

4. Que pacotes ICMP são observados e porquê?

São observados pacotes de pedido e resposta ICMP, uma vez que as rotas estão configuradas, caso contrário seriam enviados pacotes ICMP de *Host Unreachable*. Pode ser consultada a figura 9 para referência.

5. Quais são os endereços IP e MAC associados a um pacote ICMP e porquê?

Os endereços IP e MAC associados com os pacotes ICMP são os endereços IP e MAC dos tux de origem e destino. Quando é feito *ping* do tux3 para o tux4 os endereços de origem vão ser 172.16.y0.1 (IP) e 00:21:5a:61:24:92 (MAC) e o de destino 172.16.y1.253 (IP) e 00:21:5a:5a:7d:74 (MAC).

Experiência 4 - Configurar um Router comercial e implementar o NAT

Explicar sucintamente o objetivo desta experiência.

1. Como se configura um Router estático num Router comercial?

Para configurar o Router é necessário ligar um cabo série do tux ao router, depois executam-se os seguintes comandos no GTKTerm (router):

```
configure terminal
proute [destino] [mascara] [gateway]
proute [destino] [mascara] [gateway]
```

2. Quais são as rotas seguidas pelos pacotes durante a experiência? Explique.

No caso de a rota existir, os pacotes utilizam essa rota, caso contrário, os pacotes passam pela rota default (router), são informados que o tux4 existe, e deverão ser enviados pelo mesmo.

3. Como se configura o NAT num Router comercial?

Para configurar o router, foi necessário configurar a interface interna no processo de NAT, o que foi feito recorrendo ao guião fornecido. Ligando ao router através da porta série, utilizamos os seguintes comandos que podem ser consultados em anexo, figura 10.

4. O que faz o NAT?

O Network Address Translation NAT foi concebido para a preservação de endereços IP. Permite que as redes IP privadas que usem endereços IP não registados a possibilidade de se ligarem à Internet. O NAT opera num router, normalmente ligando duas redes, e traduz os endereços da rede privada (que não são únicos à escala global) em endereços válidos, antes que os pacotes sejam transmitidos para outra rede. Adicionalmente, o NAT pode ser configurado para mostrar apenas um endereço correspondente à rede privada inteira para a rede exterior. Isto transmite segurança adicional uma vez que esconde de forma eficaz os endereços da rede que está por detrás daquele endereço público. Adicionalmente, o NAT oferece também funções de segurança e é implementado em ambientes de acesso remoto. Resumidamente, o NAT permite que os computadores de uma rede interna tenham acesso ao exterior,

Resumidamente, o NAT permite que os computadores de uma rede interna tenham acesso ao exterior, sendo que, um único endereço IP é exigido para representar um grupo de computadores fora da sua própria rede.

$Conclus\~ao$

Conclusão aqui

Referências

Referências aqui

Anexos

Imagens

				(0)
16 7.426228675	HewlettP_61:24:92	HewlettP_5a:7d:74	ARP	42 Who has 172.16.30.254? Tell 172.16.30.1
17 7.426352225	HewlettP_5a:7d:74	HewlettP_61:24:92	ARP	60 172.16.30.254 is at 00:21:5a:5a:7d:74
10 7 400750427	170 16 20 1	172 16 20 254	TCMD	00 Echo (ning) poquest id=0v1546 coq=6/1526

Figura 1: Pacotes ARP

>	26 10.562260390	172.16.30.1	172.16.30.254	ICMP	98 Echo	(ping)	request	id=0x1a46,	seq=9/2304,	ttl=64
4	27 10.562398118	172.16.30.254	172.16.30.1	ICMP	98 Echo	(ping)	reply	id=0x1a46,	seq=9/2304,	ttl=64
<										>
>	> Frame 26: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface eth0, id 0									
>	Ethernet II, Src: HewlettP 61:24:92 (00:21:5a:61:24:92), Dst: HewlettP 5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74)									
>	Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.30.1, Dst: 172.16.30.254									
>	Internet Control Message Protocol									

Figura 2: Pacote de Pedido

```
26 10.562260390 172.16.30.1 172.16.30.254 ICMP 98 Echo (ping) request id=0x1a46, seq=9/2304, ttl=64
27 10.562398118 172.16.30.254 172.16.30.1 ICMP 98 Echo (ping) reply id=0x1a46, seq=9/2304, ttl=64

> Frame 27: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface eth0, id 0

Ethernet II, Src: HewlettP_5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74), Dst: HewlettP_61:24:92 (00:21:5a:61:24:92)

Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.30.254, Dst: 172.16.30.1

Internet Control Message Protocol
```

Figura 3: Pacote de Resposta

```
Y Ethernet II, Src: HewlettP_61:24:92 (00:21:5a:61:24:92), Dst: HewlettP_5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74)

Destination: HewlettP_5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74)

Source: HewlettP_61:24:92 (00:21:5a:61:24:92)

Type: IPv4 (0x0800)

Y Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.30.1, Dst: 172.16.30.254

0100 .... = Version: 4

.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)

Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)

Total Length: 84

Identification: 0x9a46 (39494)

Flags: 0x40, Don't fragment

Fragment Offset: 0

Time to Live: 64

Protocol: ICMP (1)

Total ICMP (1)

Time to Live: 64

Protocol: ICMP (1)

Time to Live: 64

Proto
```

Figura 4: Campo Type Pacote ICMP

```
Y Ethernet II, Src: HewlettP_61:24:92 (00:21:5a:61:24:92), Dst: HewlettP_5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74)

> Destination: HewlettP_5a:7d:74 (00:21:5a:5a:7d:74)

> Source: HewlettP_61:24:92 (00:21:5a:61:24:92)

Type: ARP (0x0806)
```

Figura 5: Campo Type Pacote ARP

```
Frame 9: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface eth0, id 0

> Interface id: 0 (eth0)
Encapsulation type: Ethernet (1)
Arrival Time: Nov 24, 2020 15:33:40.912061718 Hora padrão de GMT
[Time shift for this packet: 0.0000000000 seconds]
Epoch Time: 1606232020.912061718 seconds
[Time delta from previous captured frame: 0.408640354 seconds]
[Time delta from previous displayed frame: 0.408640354 seconds]
[Time since reference or first frame: 4.418256468 seconds]
Frame Number: 9
Frame Length: 98 bytes (784 bits)
Capture Length: 98 bytes (784 bits)
```

Figura 6: Tamanho de uma trama Recetora

```
Protocol Length Info
74 117.4924495... HewlettP a6:a4:f1 Broadcast
                                                             42 Who has 172.16.21.1? Tell 172.16.21.253
75 117.4925883... HewlettP_61:2b:72 HewlettP_a6:a4:f1 ARP
                                                             60 172.16.21.1 is at 00:21:5a:61:2b:72
                                                ICMP
76 117.4925931... 172.16.20.1
                                 172.16.21.1
                                                             98 Echo (ping) request id=0x3316, seq=1/256, ttl=63 (reply in 77)
77 117.4927290... 172.16.21.1
                                                    ICMP
                                                                                     id=0x3316, seq=1/256, ttl=64 (request in 76)
                                  172.16.20.1
                                                             98 Echo (ping) reply
91 122.6344745... HewlettP_61:2b:72 HewlettP_a6:a4:f1 ARP
                                                             60 Who has 172.16.21.253? Tell 172.16.21.1
92 122.6344821... HewlettP_a6:a4:f1 HewlettP_61:2b:72 ARP 42 172.16.21.253 is at 00:22:64:a6:a4:f1
```

Figura 7: Pacotes ARP carta eth1 tux4

```
No. Time Source Destination Protocol Length Info
75 119.6648582... HewlettP_5a:7d:12 Broadcast ARP 60 Who has 172.16.20.254? Tell 172.16.20.1
76 119.6648850... Netronix_50:3f:2c HewlettP_5a:7d:12 ARP 42 172.16.20.254 is at 00:08:54:50:3f:2c
77 119.6649841... 172.16.20.1 172.16.21.1 ICMP 98 Echo (ping) request id=0x3316, seq=1/256, ttl=64 (reply in 78)
78 119.6652819... 172.16.21.1 172.16.20.1 ICMP 98 Echo (ping) reply id=0x3316, seq=1/256, ttl=63 (request in 77)
92 124.9039676... Netronix_50:3f:2c HewlettP_5a:7d:12 ARP 42 Who has 172.16.20.1? Tell 172.16.20.254
93 124.9040803... HewlettP_5a:7d:12 Netronix_50:3f:2c ARP 60 172.16.20.1 is at 00:21:5a:5a:7d:12
```

Figura 8: Pacotes ARP carta eth0 tux4

```
Destination
                                                    Protocol Length Info
                Source
5 5.015726702 172.16.20.1
                                 172.16.20.254
                                                   ICMP
                                                            98 Echo (ping) request id=0x31ce, seq=1/256, ttl=64 (reply in 6)
 6 5.015866604 172.16.20.254
                                 172.16.20.1
                                                   ICMP
                                                             98 Echo (ping) reply
                                                                                    id=0x31ce, seq=1/256, ttl=64 (request in 5)
20 10.237511242 Netronix_50:3f:2c HewlettP_5a:7d:12 ARP
                                                             60 Who has 172.16.20.1? Tell 172.16.20.254
21 10.237532545 HewlettP_5a:7d:12 Netronix_50:3f:2c ARP
                                                             42 172.16.20.1 is at 00:21:5a:5a:7d:12
40 25.016954288 172.16.20.1
                                 172.16.21.253
                                                   ICMP
                                                             98 Echo (ping) request id=0x31db, seq=1/256, ttl=64 (reply in 41)
41 25.017093770 172.16.21.253
                                                   ICMP
                                 172.16.20.1
                                                             98 Echo (ping) reply
                                                                                    id=0x31db, seq=1/256, ttl=64 (request in 40)
53 30.109973528 HewlettP_5a:7d:12 Netronix_50:3f:2c ARP
                                                             42 Who has 172.16.20.254? Tell 172.16.20.1
54 30.110059299 Netronix_50:3f:2c HewlettP_5a:7d:12 ARP
                                                             60 172.16.20.254 is at 00:08:54:50:3f:2c
75 47.522478676 172.16.20.1
                                 172.16.21.1
                                                   ICMP
                                                             98 Echo (ping) request id=0x31eb, seq=1/256, ttl=64 (reply in 76)
76 47.522769445 172.16.21.1
                                                   ICMP
                                                             98 Echo (ping) reply
                                                                                    id=0x31eb, seq=1/256, ttl=63 (request in 75)
                                 172.16.20.1
91 52.735893146 Netronix_50:3f:2c HewlettP_5a:7d:12 ARP
                                                             60 Who has 172.16.20.1? Tell 172.16.20.254
92 52.735913471 HewlettP_5a:7d:12 Netronix_50:3f:2c ARP
                                                            42 172.16.20.1 is at 00:21:5a:5a:7d:12
```

Figura 9: Pacotes ICMP com rotas definidas

```
http://www.cisco.com/en/US/tech/tk648/tk361/technologies_tech_note09186a0080094e77.
      shtml
    > conf t
4
    > interface gigabitethernet 0/0 *
    > ip address 172.16.y1.254 255.255.255.0
    > no shutdown
    > ip nat inside
    > exit
    > interface gigabitethernet 0/1*
11
    > ip address 172.16.1.y9 255.255.255.0
12
13
    > no shutdown
    > ip nat outside
14
15
    > exit
16
    > ip nat pool ovrld 172.16.1.y9 172.16.1.y9 prefix 24
17
    > ip nat inside source list 1 pool ovrld overload
18
19
    > access-list 1 permit 172.16.y0.0 0.0.0.7
    > access-list 1 permit 172.16.y1.0 0.0.0.7
    > ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 172.16.1.254
22
    > ip route 172.16.y0.0 255.255.255.0 172.16.y1.253
23
    > end
24
```

Figura 10: Configuração NAT router

Aplicação Download

download.c

```
1 /* (C) 2000 FEUP */
2
3 #include "connection.h"
4 #include "getip.h"
6 #define SERVER_PORT 6000
  #define SERVER_ADDR "192.168.28.96"
  int main(int argc, char **argv) {
10
12
      if (argc != 2) {
           printf("usage: download ftp://[<user>:<password>@]<host>/<url-path>\n");
13
14
           return 1;
16
17
      char user[1024], password[1024], host[1024], url_path[1024], *ip;
18
      parseArg(argv[1], user, password, host, url_path);
19
      printArg(user, password, host, url_path);
2.0
      ip = getIP(host);
2.1
      printf("IP - s n", ip);
22
      if (ftp_init_connection(ip) == -1)return -1;
23
      if (ftp_login(user, password) == -1)return -1;
24
25
      if (ftp_download(url_path) == -1) return -1;
26
27
      return 0;
28 }
29
  void printArg(char *user, char *password, char *host, char *url_path) {
30
      printf("User - %s\n", user);
3.1
      printf("Password - %s\n", password);
32
      printf("Host - %s\n", host);
33
      printf("URL - %s\n", url_path);
34
35 }
37 // ./download ftp://user:1234@sftp.up.pt/pub/ficheiro.zip
  void parseArg(char *arg, char *user, char *password, char *host, char *url_path) {
39
40
      char *args = strtok(arg, "/");
4.1
      args = strtok(NULL, "/:");
42
      strcpy(user, args);
4.3
44
      args = strtok(NULL, "0");
45
      strcpy(password, args);
46
      args = strtok(NULL, "/");
48
49
      if (args == NULL) {
           printf("No User\nSetting Default - anonymous\n");
50
           strcpy(host, user);
51
           strcpy(user, "anonymous");
52
      } else {
53
           strcpy(host, args);
54
55
56
      args = strtok(NULL, "\0");
      if (args == NULL) {
```

```
printf("No Password\nSetting Default - 1234\n");
strcpy(url_path, password);
strcpy(password, "1234");
else {
    strcpy(url_path, args);
}
else {
}
```

getip.h

```
# include <stdio.h>
# include <stdlib.h>
# include <errno.h>
# include <netdb.h>
# include <sys/types.h>
# include <netinet/in.h>
# include <arpa/inet.h>
# ochar *getIP(char host[]);
```

getip.c

```
2 #include "getip.h"
4 char *getIP(char host[]) {
5
     struct hostent *h;
6
7 /*
8 struct hostent {
    char *h_name; Official name of the host.
9
        char **h_aliases; A NULL-terminated array of alternate names for the host.
10
        h_addrtype; The type of address being returned; usually AF_INET.
    int
              h_length; The length of the address in bytes.
12
        int
            **h_addr_list; A zero-terminated array of network addresses for the host.
13
          Host addresses are in Network Byte Order.
14
15 };
16
4 #define h_addr h_addr_list[0] The first address in h_addr_list.
18 */
      if ((h = gethostbyname(host)) == NULL) {
19
          herror("gethostbyname");
20
          exit(1);
21
22
      char *IP = inet_ntoa(*((struct in_addr *) h->h_addr));
23
      printf("Host name : %s\n", h->h_name);
25
      printf("IP Address : %s\n", inet_ntoa(*((struct in_addr *) h->h_addr)));
26
27
      return IP;
28 }
```

connection.h

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <netdb.h>
#include <sys/types.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>

char *getIP(char host[]);
```

connection.c

```
2 #include "getip.h"
4 char *getIP(char host[]) {
    struct hostent *h;
5
6
7 /*
8 struct hostent {
   char *h_name; Official name of the host.
9
     char **h_aliases; A NULL-terminated array of alternate names for the host.
10
        h_addrtype; The type of address being returned; usually AF_INET.
11
             h_length; The length of the address in bytes.
12
    char **h_addr_list; A zero-terminated array of network addresses for the host.
13
         Host addresses are in Network Byte Order.
14
15 };
16
_{\rm 17} #define h_addr h_addr_list[0] The first address in h_addr_list.
18 */
      if ((h = gethostbyname(host)) == NULL) {
19
          herror("gethostbyname");
20
          exit(1);
21
23
      char *IP = inet_ntoa(*((struct in_addr *) h->h_addr));
      printf("Host name : %s\n", h->h_name);
24
      printf("IP Address : %s\n", inet_ntoa(*((struct in_addr *) h->h_addr)));
25
26
27
      return IP;
28 }
```

Makefile

```
1 CC = gcc
2 CFLAGS = -Wall -pthread -Wno-pointer-sign -g
3 DEPS = connection.h getip.h
4 OBJ = connection.o getip.o
5 TARGETS = download
7 all: download
9 %.o: %.c $(DEPS)
  @$(CC) $(CFLAGS) -c -o $@ $<
   @echo $@
11
12
download: $(OBJ)
0$(CC) $(CFLAGS) -o $0 $0.c $(OBJ) -lm
    @echo $@
15
16
17 clean:
0rm *.o $(TARGETS)
```