

Aplicação FTP + Configuração de uma Rede em Laboratório

Relatório do 2º Projeto de Redes de Computadores Licenciatura em Engenharia Informática e Computação

Turma 7, Grupo 1

Ana Matilde Guedes Perez da Silva Barra (up20194795) Sérgio Miguel Rosa Estêvão (up201905680) Sérgio Rodrigues da Gama (up201906690)

24 de Janeiro 2021

Conteúdo

1	Sumário					3		
2	Introdução							3
3	Par	te 1 - Aplicação de Download						3
	3.1	Arquitetura						4
		3.1.1 Camada de Aplicação						4
		3.1.2 Camada de Abstração						4
		3.1.3 Estrutura de Dados						4
	3.2	Casos de Sucessos de Download						5
4	Par	te 2 - Configuração da Rede e Análise						5
	4.1	Experiência 1 - IP Config						5
		4.1.1 Objetivos da experiência						5
		4.1.2 Configuração						6
		4.1.3 Análise dos resultados						6
	4.2	Experiência 2 - Virtual LANs						7
		4.2.1 Objetivos da experiência						7
		4.2.2 Configuração						8
		4.2.3 Análise dos resultados						9
	4.3	Experiência 3 - Router Configuration						10
		4.3.1 Objetivos da experiência						10
		4.3.2 Análise dos resultados						10
	4.4	Experiência 4 - Router Configuration (Lab) .						12
		4.4.1 Objetivos da experiência						12
		4.4.2 Configuração						12
		4.4.3 Análise dos resultados						14
5	Cor	clusão						15
6	Ref	erências						16
7	Ane	exos						16
	7.1	Código fonte da Aplicação de Download						16
	7 2							25

1 Sumário

No âmbito da disciplina de Redes de Computadores, do 3ºano da Licenciatura em Engenharia Informática e Computadores, foi-nos proposto o desafio de elaborar um conjunto de experiências em laboratório e uma aplicação para download de ficheiros a partir de um servidor, apoiada no FTP - File Transfer Protocol.

A realização deste projeto permitiu uma melhor compreensão do lecionado nas aulas teóricas, dado que através da interação direta com o *hardware* observamos a sua influência no software e no sucesso da nossa aplicação.

2 Introdução

O objetivo deste trabalho era implementar uma rede de computadores em laboratório (no nosso caso, sala I320) que se ligava à internet através das configurações efetuadas nas aulas. Posteriormente, para verificar a sua eficiência, foi criada uma aplicação que utiliza o protocolo de transferência de ficheiros (FTP), desenvolvida autonomamente pelo nosso grupo.

Com este relatório pretendemos expor o trabalho desenvolvido ao longo das últimas semanas, numa perspetiva mais teórica, enfatizando os métodos utilizados para alcançar os objetivos propostos nos guiões de trabalho e também as conclusões alcançadas em cada um deles, tal como na globalidade.

3 Parte 1 - Aplicação de Download

A primeira parte deste projeto constituiu no desenvolvimento de uma aplicação de download de ficheiros através do protocolo FTP (File Transfer Protocol) com ligações TCP (Transmission Control Protocol) apartir de sockets e que consiga efetuar a transferência de ficheiros alojados em servidores FTP. A aplicação usa uma sintaxe de links do tipo:

3.1 Arquitetura

O projeto é constituído por duas camadas, a camada de aplicação e a de abstração. A camada de aplicação é formada por todas as funções que fazem a comunicação projeto-servidor, já a camada de abstração funciona como suporte à de aplicação, gerindo o input e a conversão de dados.

3.1.1 Camada de Aplicação

Esta camada é responsável pela ligação e comunicação com o servidor. Inicialmente é estabelecida a ligação com o socket através do endereço IP obtido no input e a porta 21. Depois para esse socket são enviadas as credenciais e é ativado o modo passivo.

Em seguida o programa conecta-se ao socket de receção do ficheiro, utilizando o IP inicial e a porta retornada pela ativação do modo passivo, faz o pedido de download ao socket inicial e lê o ficheiro através do socket de receção. Após terminar o download, é encerrada a ligação com o socket inicial. É de notar que as respostas às mensagens enviadas ao servidor são verificadas para confirmar o seu sucesso. Esta camada está representada no ficheiro download.c, estando as funções deste declaradas no ficheiro client.c.

3.1.2 Camada de Abstração

Esta camada trata do processamento do input, sendo usada no princípio do programa para converter o url fornecido nos dados necessários à execução do programa. A conversão é feita através de uma $state\ machine\ que\ divide\ o\ url\ e\ constrói\ um\ objeto\ da\ <math>struct\ url_data$.

As funções desta camada estão declaradas no ficheiro input.c e são usadas no download.c.

3.1.3 Estrutura de Dados

Para guarda a informação do *url* passado como argumento foi utilizada a estrutura de dados *url_data*, estando esta declarada no ficheiro **input.h**.

```
typedef struct{
    char url[5120];
    char user[1024];
    char password[1024];
    char host[1024];
    char url_path[1024];
}
```

3.2 Casos de Sucessos de Download

A compilação da aplicação pode ser feita a partir da execução do ficheiro **make**, para executar a aplicação utiliza-se o comando

./download ftp://[<user>:<password>@]<host>/<url-path>. Os casos de teste estão representados nas figuras abaixo.

```
rergiogergio.legion-Y540-15IRH-PG0:-/Documents/rcom/rcom-lab/RCOM/project2$ ./download ftp://ftp.up.pt/pub/kodi/timestamp.txt Reply: 220
Wrote: user anonymous
Reply: 331 Please specify the password.
Wrote: pass qualquer-password
Reply: 220 Login successful.
Wrote: pass qualquer-password
Reply: 227 Entering Passive Mode (193,137,29,15,224,96).
Wrote: retr pub/kodi/timestamp.txt
Reply: 150 Opening BINARY mode data connection for pub/kodi/timestamp.txt (11 bytes).
Task: downloading file...
Reply: 225 Goodbye.

**Reply: 225 Goodbye.**

**Reply: 225 Goodbye.**

**Reply: 226 Goodbye.**

**Reply: 226 Melcome to netlab-FFP server

**Wrote: user rcom
Reply: 331 Please specify the password.

**Wrote: user rcom
Reply: 238 Login successful.

**Wrote: pass rcom
Reply: 238 Login successful.

**Wrote: pass rcom
Reply: 238 Login successful.

**Wrote: pass rcom
Reply: 230 Login successful.

**Reply: 221 Entering Passive Mode (192,168,109,136,166,237).

**Reply: 222 Entering Passive Mode (192,168,109,136,166,237).

**Reply: 222 Login successful.

**Reply:
```

Fig. 1 e 2 - Download anónimo (1) e com credenciais (2)

4 Parte 2 - Configuração da Rede e Análise

Todas as experiências foram realizadas na Bancada 2 da sala I320 da FEUP. Com isto, foram editadas as imagens para apresentar os números Y e W corretos.

4.1 Experiência 1 - IP Config

4.1.1 Objetivos da experiência

Esta experiência assentava sobre a configuração de dois computadores, por via de um dispositivo intermédio, neste caso um **Switch**. Os dois

computadores utilizados são intitulados, respetivamente, de **tux3** e **tux4**, omitiu-se o número de bancada de modo a simplificar o relatório (neste caso 2, e.g. tux23).

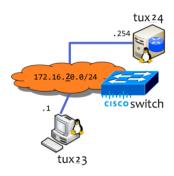


Fig. 3 - Aquitetura da network da Exp. 1

4.1.2 Configuração

Nesta secção encontram-se os comandos, cuja execução ordenada nos respetivos computadores leva a realização da experiência um. Acompanhada de cada um dos comandos está uma breve descrição da ação do mesmo. Para além disso, na coluna mais à esquerda revela-se o computador no(s) qual(ais) estes comandos são executados.

Comp.	Descrição	Comando		
tux3 e 4 Desativar ambos os network cards		ifconfig eth0 down		
tux3	Configurar o IP 172.16.20.1, com uma	ifconfig eth0 up 172.16.20.1/		
tuxo	máscara de 24-bit	ncoming etho up 172.10.20.1/24		
tux4	Configurar o IP 172.16.20.254, com	ifconfig eth0 172.16.20.254/24		
tux4	uma máscara de 24-bit	Incoming ethio 172.10.20.254/24		
tux4 Verificar a ligação com o tux3		ping 172.16.20.1		
tux3 e 4	Verificar que a <i>network</i> foi configurada	arp -a / route -n		
tuxo e 4	com sucesso	arp -a / route -n		

4.1.3 Análise dos resultados

• O que são e para que são utilizados os pacotes ARP?

O ARP é um protocolo utilizado para mapear dinamicamente endereços da **camada 3** (Camada de rede) para endereços da **camada 2** (Camada da ligação de dados), do modelo **OSI**. Deste modo, é usado para mapear endereços IP em endereços MAC.

• O que são os endereços MAC e IP dos pacotes ARP?

Os pacotes ARP que são recebidos como resposta contêm ambos os endereços da camada 2 e 3 (OSI) dos dois intervenientes, tanto os do transmissor, como os do recetor (aqueles que se queriam efetivamente descobrir). Quando é enviado o pacote inicial, este obviamente ainda não contém o placeholder do endereço MAC do computador recetor preenchido.

• Que pacotes o comando **ping** gera?

Este comando gera um pedido para um determinado host enviar pacotes do protocolo ICMP para o próprio transmissor.

• O que são os endereços MAC e IP dos pacotes de ping?

Os pacotes ICMP têm ambos os endereços do transmissor e do recetor.

 Como determinar se o pacote Ethernet recebido é uma trama ARP, IP, ou ICMP?

Todos os pacotes *Ethernet* têm um campo com um protocolo associado, sendo assim possível distinguir os diferentes tipos de pacotes.

• Como determinar o comprimento de uma trama recebida?

Todas as tramas *Ethernet* têm um campo com o comprimento total.

• O que é a interface de *loopback* e porque é que é tão importante?

A interface de *loopback* é uma interface de rede virtual que permite que um cliente e um servidor no mesmo *host* comuniquem entre si. Esta é muito importante e útil para diagnóstico de problemas nos vários protocolos de rede, testes de software e hardware, conectividade e para conectar a servidores a rodar na própria máquina.

4.2 Experiência 2 - Virtual LANs

4.2.1 Objetivos da experiência

Os objetivos desta experiência eram configurar duas Virtual LANs:

• VLAN 20 - para estabelecer a comunicação entre os computadores tux3 e tux4;

• VLAN 21 - conectada apenas ao tux2.

Como é possível observar na imagem seguinte, não existe qualquer conexão física entre as duas VLANs.

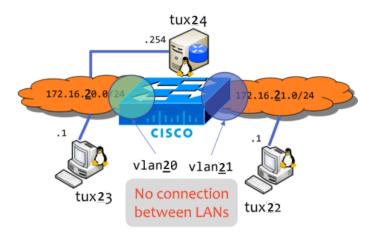


Fig. 4 - Arquitetura da Network da Exp. 2

4.2.2 Configuração

À semelhança da experiência anterior, apresentamos abaixo os comandos utilizados nesta experiência. Os comandos enviados para o *Switch*, são feitos através do *tux3* (ligado a este atráves da porta SO). Estes comandos são escritos no *GTK Term*, sendo preciso fazer enable e inserir password, iniciando a ação 'configure terminal' e terminando-a com 'end'.

Comp.	Descrição	Comando		
tux2	Configurar o IP 172.16.21.1, com máscara de 24-bit	ifconfig eth0 172.16.21.1/24		
$\underline{\text{tux}3}$	Criação da vlan 20	vlan 20		
tux3 Adicionar a port 6 (ligação ao tux3) à Vlan20		interface fastethernet 0/6		
		switchport mode access switchport access vlan 20		
tux3	Adicionar a port 8 (ligação ao tux4) à Vlan20	interface fastethernet 0/8 switchport mode access switchport access vlan 20		
tux3	Verificar o resultado dos comandos executados	show vlan brief		
tux3	Criação da vlan 21	vlan 21		
tux3	Adicionar a port 4 (ligação ao tux2) à Vlan 21	interface fastethernet 0/4		
		switchport mode access switchport access vlan 21		
$\underline{\text{tux}3}$	Verificar se tudo está correto no final	show vlan brief		

tux3 - representa comandos executados através do GTK Term.

O comando show vlan brief apresenta uma 'tabela' com as LANs existentes, onde se podem observar as criadas por nós (vlan 20 e vlan 21).

4.2.3 Análise dos resultados

• Como configurar a **vlan20**?

Como se pode constatar pelos comandos acima, é necessário apenas configurar o Switch para adicionar uma nova vlan e referir quais as ports conectadas a esta.

 Quantos são os domínios de broadcast aqui? Como concluímos isso a partir dos logs?

Existem dois domínios de broadcast, a vlan 20 e a vlan 21. Isto acontece pois estão isoladas, não tendo contacto uma com a outra.

Com um **ping broadcast** no *tux3*, apenas o mesmo e o *tux4* recebe pacotes *ICMP*, *tux2* não recebe qualquer pacote. Por outro lado, com **ping broadcast** no *tux2*, *tux3* e o *tux4* não recebem pacotes *ICMP* mas o próprio recebe-os.

Os logs analisados estão disponíveis no anexo deste relatório.

4.3 Experiência 3 - Router Configuration

4.3.1 Objetivos da experiência

Esta experiência foi realizada remotamente e, por isso, o seu objetivo era a preparação para a Experiência 4, a ser realizada em laboratório.

Foi realizada a análise de um ficheiro de configuração de um router Cisco e experimentadas configurações *DNS* e comandos de *Linux Routing*.

4.3.2 Análise dos resultados

Tendo em conta o modo de funcionamento e carácter desta experiência, apresentamos seguidamente apenas a resposta às perguntas do enunciado.

• (Cisco) Como é configurada uma static route num router comercial?

Através de um comando ip route, p.e.:

ip route 172.16.40.0 255.255.255.0 12.16.30.2, que ao ser executado a partir do *GTK Term* adiciona essa nova rota ao Router. Posteriormente é possível verificar a conexão com essa rota fazendo *ping ip-address* (ip definido na criação da rota).

• (Cisco) Como é configurada a NAT num router comercial?

A NAT é configurada através de comandos do tipo ip nat, que vão definir se um determinado ip tem o mesmo valor dentro e fora da subnet (se definido como outside) ou se é necessário ser adicionado à tabela de endereços que são mapeados para um endereço diferente fora da subnet (se definido como nat inside).

Também é possível definir se o router usa overloading através do comando ip nat pool, como é possível visualizar nas linhas seguintes (retiradas do ficheiro de configuração fornecido):

```
ip nat pool ovrld 172.16.254.45 172.16.254.45 prefix-length 24
ip nat inside source list 1 pool ovrld overload
!
access-list 1 permit 172.16.40.0 0.0.0.7
access-list 1 permit 172.16.30.0 0.0.0.7
```

• (Cisco) O que faz a NAT (Network Address Translation)?

A NAT procede à tradução de endereços privados de uma sub-net num endereço público, de forma a permitir a comunicação para endereços fora da subnet.

• (DNS) Como configurar o serviço *DNS* (*Domain Name System*) num host?

Para configurar um serviço DNS num host é necessário adicionar uma entrada nova no ficheiro /etc/hosts em Linux. Especificando um $ip\ address$ e qual o nome que vai estar associado a esse.

 (DNS) Que pacotes são trocados pelo DNS e que informação é transportada?

São trocados pacotes UDP de modo a conseguir obter o endereço ip de um host, a partir do seu nome de "domínio".

• (Linux) Que pacotes ICMP são visíveis e porquê?

Os pacotes ICMP capturados encontram-se relacionados com a execução do comando traceroute, dado que este vai enviando pacotes deste tipo com o TTL ($Time\ To\ Live$) sucessivamente maior, de modo a descobrir a rota entre os dois intervenientes.

 \bullet (Linux) Quais são os endereços IP e MAC associados aos packets ICMP e porquê?

Os endereços IP associados são os das máquinas de origem e de destino. Já os endereços MAC vão variando de acordo com o *endpoint* que o pacote *ICMP* atinge em cada uma das "chamadas internas" ao *ping* do *traceroute*.

• (Linux) Que rotas estão presentes na nossa máquina de teste? O que significam?

Tal como foi requerido, foi adicionada uma rota para o servidor *DNS*, sendo que é este que mapeia os *url's* para endereços *IP*. Todas as rotas presentes na máquina podem ser observadas na seguinte figura.

```
[01/04/22]seed@VM:~/Desktop$ sudo ip route add 9.9.9.9 via 10.0.2.1
[01/04/22]seed@VM:~/Desktop$ route
Kernel IP routing table
Destination
                 Gateway
                                                    Flags Metric Ref
                                                                          Use Iface
default
                                                    UG
                                                          100
                                                                  0
                                                                             enp0s3
dns9.quad9.net
                                                    LIGH
                                                          0
                                                                  0
                                                                            0 enp0s3
10.0.2.0
                                                          100
                                                                  0
                                                                              enp0s3
104.17.113.188
                                                    UGH
                                                          0
                                                                  0
                                                                              enp0s3
                                                                  0
                                                                            0 enp0s3
                                      255.0.0
                                                          1000
.ink-local
                 0.0.0.0
                                      .255.0.
                                                          0
                                                                  0
                                                                              docker
```

Fig. 5 - Comandos utilizados e Output obtido

4.4 Experiência 4 - Router Configuration (Lab)

4.4.1 Objetivos da experiência

Os objetivos desta experiência passam por criar uma ligação entre as duas VLANs previamente criadas, através do tux4 e posteriormente ligar a VLAN 21 ao router Cisco, para que a nossa subnet esteja ligada à subnet da FEUP, permitindo assim a ligação à internet.

Na imagem seguinte é possível observar o esquema das 'ligações' e rotas pretendidas:

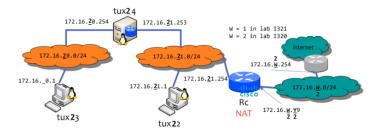


Fig. 6 - Arquitetura da Network final (Exp. 4)

4.4.2 Configuração

À semelhança do referido nas experiências 1 e 2, são apresentados abaixo os comandos executados para a realização da experiência, estando assinalados com o nome do computador sublinhado todos os comandos realizados no *GTK Term*, para configuração tanto do *Switch*, como do *Router Cisco*. É necessário referir mais uma vez a necessidade de utilizar os comandos 'configure terminal' e 'end' para, respetivamente, entrar em modo de configuração e sair deste.

Comp.	Descrição	Comando
$rac{ ext{tux}3}{ ext{Switch}}$	Adicionar a port 9 (ligação ao tux4) à Vlan21	interface fastethernet 0/9 switchport mode access switchport access vlan 21
$\frac{\mathrm{tux}3}{Switch}$	Verificação da inserção da nova interface	show vlan brief
tux4	Configurar o IP 172.16.21.253, com uma máscara de 24-bit	ifconfig eth1 172.16.20.253/24
tux4	Ativar IP forwarding	echo 1 > /proc/sys/net/ipv4/ip_forward
tux4	Desativar ICMP echo ignore broadcast	<pre>echo 0 > /proc/sys/net/ipv4/icmp _echo_ignore_broadcasts</pre>
tux3	Adicionar rota do tux3 para o tux2 via tux4	ip route add 172.16.21.0/24 via 172.16.20.254
tux2	Adicionar rota do tux2 para o tux3 via tux4	ip route add $172.16.20.0/24$ via $172.16.21.253$

Para configuração do $Cisco\ Router$, realizada no tux3, foi utilizado o ficheiro fornecido pelos professores, sendo de notar o código referido abaixo (com valores adaptados à nossa bancada)

```
interface fastethernet 0/0
ip address 172.16.21.254 255.255.255.0
no shutdown
ip nat inside
exit

interface fastethernet 0/1
ip address 172.16.1.29 255.255.255.0
no shutdown
ip nat outside //interface que liga ao 'exterior'
exit

ip nat pool ovrld 172.16.1.29 172.16.1.29 prefix 24
ip nat inside source list 1 pool ovrld overload
```

```
access-list 1 permit 172.16.20.0 0.0.0.7
access-list I permit 172.16.21.0 0.0.0.7
ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 172.16.1.254
ip route 172.16.20.0 255.255.255.0 172.16.21.253
end
```

4.4.3 Análise dos resultados

• (Linux) Que rotas existem entre os tuxes? Qual é o seu significado?

Existe uma rota entre o tux3 e o tux4.

Existe uma rota entre o tux4 e o tux3, tux2 e o router cisco.

Desta forma, com todas estas rotas, o tux3 apenas pode enviar e receber dados do tux4. O tux4 pode enviar e receber dados do tux3, tux2 e do router. Já o tux2 pode receber e enviar dados para o tux4 e para o router

• (Linux) Que informação está contida na forwarding table?

As forwarding table encontram-se quer no router, quer no switch. Estas contêm os caminhos que os pacotes que chegam ao respetivo dispositivo têm de percorrer. Desta forma, contêm uma lista dos endereços IPs e as respetivas portas para onde os pacotes que vêm desse IP devem ser reencaminhados.

 (Linux) Que mensagens ARP e endereços MAC foram observados e porquê?

Tanto na realização dos comandos *ping*, como na utilização da aplicação FTP desenvolvida por nós, este protocolo é observado e necessário, uma vez que sempre que há troca de informação de uma máquina para a outra temos de obter o endereço MAC (da camada 2), da máquina recetora, correspondente ao IP desta mesma. Este processo pode ser efeutado várias vezes numa só conexão quando as máquinas não pertencem à mesma *subnet*.

• (Linux) Quais são os endereços IP e MAC associados aos pacotes ICMP e porquê?

No final da experiência, foram efetuados diversos comandos *ping* para e desde as demais máquinas, de modo a confirmar a correta configuração global da rede. Assim, os pacotes *ICMP* que foram observados

foram os relativos a estes comandos e os *IPs* da respetivas máquinas intevenientes.

• (Cisco) Quais são os caminhos utilizados pelos pacotes nas experiências realizadas e porquê?

Foram feitas 3 experiências para testar conectividade, *ping* do Router Cisco para todos os *tuxes*, *ping* to Router Cisco para 172.16.2.254 (2 representa o W) e *ping* do *Cisco Router* para a *internet* (8.8.8.8 ou 104.17.113.188).

Na 1a experiência, os pacotes sairam do Router, chegando ao tux2 através de 172.16.21.1, ao tux4 por 172.16.21.253 e ao tux3 através da rota para o tux4, ligando depois ao tux3 via 172.16.20.1.

Na 2a experiência, os pacotes 'viajaram' pela rota 172.16.2.29, passando depois pela *subnet* e percorrendo 172.16.2.254 para chegar à ligação com o resto da internet.

Na última experiência, os pacotes seguiram pelo mesmo caminho que na experiência anterior e chegando ao router acessível através de 172.16.2.254, são distribuidos por rotas definidas por este, de modo a alcançarem o *endpoint* pretendido.

5 Conclusão

De facto, o nosso conhecimento prático acerca de como funcionavam os vários componentes de uma rede de computadores era reduzido. Tornou-se, portanto, num trabalho que nos levou bastantes horas de pesquisa e estudo, para além das tentativas e erros que efetuamos no laboratório. Desde de a parte da camada da aplicação, desenvolvendo o próprio software que utilizaria a nossa rede, até à própria troca de cabos UTP, foi o percurso completo.

Assim, penso que nos proporcionou uma ótima experiência global, dado que agora somos mais capazes de compreender as redes de computadores para além da teoria.

Por fim, também a forma como estavam divididas as várias etapas de aprendizagem, em experiências mais pequenas, contribuiu fortemente para uma melhor organização do trabalho em grupo e de uma boa distribuição das tarefas, uma vez que todos contribuíram igualmente para a realização do projeto.

6 Referências

Referências

- [1] ICMP https://www.cloudflare.com/learning/ddos/glossary/internet-control-message-protocol-icmp/
- [2] ICMP https://www.extrahop.com/resources/protocols/icmp/
- [3] ARP https://www.fortinet.com/resources/cyberglossary/what-is-arp
- [4] ARP https://blog.pantuza.com/artigos/o-protocolo-arp-address-resolution-protocol
- [5] PING https://en.wikipedia.org/wiki/Ping_(networking_utility)
- [6] DNS https://okiprinting-en-gb.custhelp.com/app/answers/ detail/a_id/453/~/why-are-dns-packets-sent-in-tcp-and-not-udp\ %3F
- [7] Forwarding Table https://www.sciencedirect.com/topics/computer-science/forwarding-table

7 Anexos

7.1 Código fonte da Aplicação de *Download*

client.c

```
#include "../include/client.h"

void write_cmd(int sockfd, char *cmd, char *arg){
    write(sockfd, cmd, strlen(cmd));
    write(sockfd, arg, strlen(arg));
    write(sockfd, "\n", 1);
    printf("Wrote: %s%s\n", cmd, arg);
}

char * read_reply(int sockfd){
    char *r = malloc(1024);

    size_t n = 0;
```

```
ssize_t read;
        FILE* fp = fdopen(sockfd, "r");
        while((read = getline(&r, &n, fp)) != -1) {
                if(r[3] == ' ') break;
        }
        r[1023] = '\0';
        printf("Reply: %s\n", r);
        return r;
}
int give_credentials(url_data *data, int sockfd){
    char * r;
    write_cmd(sockfd, "user ", data->user);
        r = read_reply(sockfd);
        if(r[0] == '4' || r[0] == '5'){
                close(sockfd);
                return -1;
        }
        write_cmd(sockfd, "pass ", data->password);
        r = read_reply(sockfd);
        if(r[0] == '4' || r[0] == '5'){
                close(sockfd);
                return -1;
        }
    return 0;
}
int connect_socket(char * ip_addr, int port){
   int sockfd;
        struct sockaddr_in server_addr;
        /*server address handling*/
        bzero((char*)&server_addr,sizeof(server_addr));
        server_addr.sin_family = AF_INET;
        server_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(ip_addr);
        server_addr.sin_port = htons(port);
        /*open an TCP socket*/
        if ((sockfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0) {</pre>
                fprintf(stderr, "Error opening socket!\n");
        return -1;
        }
        /*connect to the server*/
```

```
if(connect(sockfd, (struct sockaddr *)&server_addr,
        sizeof(server_addr)) < 0) {</pre>
                fprintf(stderr, "Error connecting to server!\n");
        return -1;
        }
    return sockfd;
}
int activate_passive_mode(int sockfd){
        write_cmd(sockfd, "pasv", "");
        char *res = malloc(1024);
        res = read_reply(sockfd);
        if(res[0] == '3' || res[0] == '4' || res[0] == '5') {
        free(res);
        return -1;
    }
    strtok(res, "(");
    char * args = strtok(NULL, ")");
        int ip[4];
        int port[2];
        sscanf(args, "%d,%d,%d,%d,%d,%d", &ip[0],
        &ip[1], &ip[2], &ip[3], &port[0], &port[1]);
    free(res);
    return port[0] * 256 + port[1];
}
int download_file(int sockfd, char * url_path){
        printf("Task: downloading file...\n");
    char* filename = basename(url_path);
        FILE *f = fopen(filename, "wb+");
        if(f == NULL){
                perror("fopen()");
                exit(1);
        }
        char buffer[1024];
        int bytes_read;
```

client.h

```
#ifndef CLIENT_H_
#define CLIENT_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>
#include <libgen.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <sys/socket.h>
#include "input.h"
#define SERVER_PORT 21
void write_cmd(int sockfd, char *cmd, char *arg);
char * read_reply(int sockfd);
int give_credentials(url_data *data, int sockfd);
int connect_socket(char * ip_addr, int port);
int activate_passive_mode(int sockfd);
int download_file(int sockfd, char * url_path);
\#endif
```

download.c

```
#include "../include/download.h"
```

```
int main(int argc, char *argv[]){
   if (argc > 2){
      printf("Too many arguments.\n");
      return -1;
   }
   url_data *data = (url_data*)malloc(sizeof(url_data));
   if (inputCheck(argv[1], data) < 0){</pre>
      printf("Invalid url\n");
      return -1;
   }
   struct hostent *h;
   char * response;
   if (( h = gethostbyname(data->host)) == NULL){
       printf("Error getting IP\n");
       return -1;
   }
   char *ip_addr = inet_ntoa(*((struct in_addr *)h->h_addr));
   /*connect to server -----
   ----*/
   printf("Task: connecting to socket\n");
   int sockRequest = connect_socket(ip_addr, SERVER_PORT);
   response = read_reply(sockRequest);
   if((response[0]=='4') || response[0]=='5'){
       close(sockRequest);
      return -1;
   }
   /*login -----*/
   if (give_credentials(data, sockRequest) < 0){</pre>
       printf("Error sending credentials \n");
       return -1;
   }
   /*enter passive mode -----
```

```
int port = activate_passive_mode(sockRequest);
if(port == -1){
   printf("Failed to activate passive mode\n");
   close(sockRequest);
   return -1;
/*connect to the server -----
int sockReceive = connect_socket(ip_addr, port);
/*save file ----- */
write_cmd(sockRequest, "retr ", data->url_path);
   response = read_reply(sockRequest);
if((response[0]=='4') || response[0]=='5'){
   close(sockRequest);
   return -1;
}
   download_file(sockReceive, data->url_path);
   response = read_reply(sockRequest);
if((response[0]=='4') || response[0]=='5'){
   close(sockRequest);
   return -1;
}
/*exit -----*/
   write_cmd(sockRequest, "quit", "");
   response = read_reply(sockRequest);
if((response[0]=='4') || response[0]=='5'){
   close(sockRequest);
   return -1;
if (close(sockRequest)<0) {</pre>
   perror("close()");
   exit(-1);
```

```
if (close(sockReceive)<0) {
    perror("close()");
    exit(-1);
}

free(data);
free(response);
return 0;
}</pre>
```

download.h

```
#ifndef _DOWNLOAD_H_
#define _DOWNLOAD_H_

#include <arpa/inet.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <netdb.h>
#include <netdb.h>
#include <netdin.h>
#include <libgen.h>
#include <libgen.h>
#include <string.h>
#include <sys/socket.h>

#include <sys/socket.h>

#include "client.h"

#endif // _DOWNLOAD_H_
```

input.c

```
#include "../include/input.h"

int inputCheck(char *url, url_data *data){
    if(strncmp("ftp://", url, 6) != 0){
        printf("Url header wrong \n");
        return -1;
    }

    return url_converter(url, data);
}

int url_converter(char *url, url_data *data){
    int state = 0;
    int counter = 0;
```

```
long urlSize = strlen(url);
if(strchr(url, '0') == NULL){
    state = 2;
    strcpy(data->user, "anonymous");
    strcpy(data->password, "qualquer-password");
for(int c = 6; c < urlSize; c++){</pre>
    char url_char = url[c];
    switch (state){
        case 0:
            if(url_char == ':'){
                state = 1;
                counter = 0;
            }
            else{
                data->user[counter] = url_char;
                counter++;
            }
            break;
        case 1:
            if(url_char == '@'){
                state = 2;
                counter = 0;
            else{
                data->password[counter] = url_char;
                counter++;
            }
            break;
        case 2:
            if(url_char == '/'){
                state = 3;
                counter = 0;
            }
            else{
                data->host[counter] = url_char;
                counter++;
            }
            break;
        case 3:
            data->url_path[counter] = url_char;
            counter++;
```

```
break;

}

if(state != 3){
    printf("%d \n\n", state);
    printf("Wrong url structure\n");
    return -1;
}

strcpy(data->url, url);

return 0;
}
```

input.h

```
#ifndef INPUT_H_
#define INPUT_H_
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

typedef struct{
    char url[5120];

    char password[1024];
    char password[1024];
    char host[1024];
    char url_path[1024];

    char url_path[1024];

int inputCheck(char *ur, url_data *data);

int url_converter(char *url, url_data *data);

#endif
```

7.2 Todos os *logs* capturados

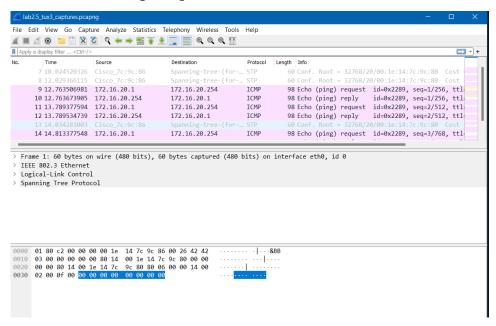


Fig. 7 - Lab 2, Step 5: tux3 pinging tux4

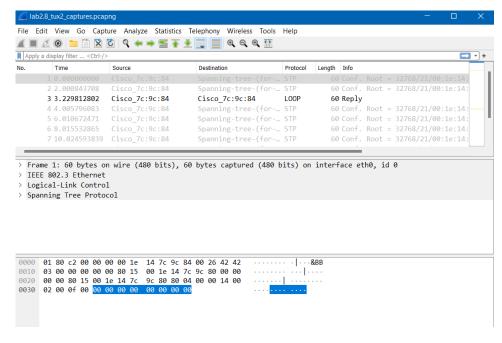


Fig. 8 - Lab 2, Step 8: tux3 broadcast pinging (captures in tux2 are none as tux2 is not in the same vlan as tux3)

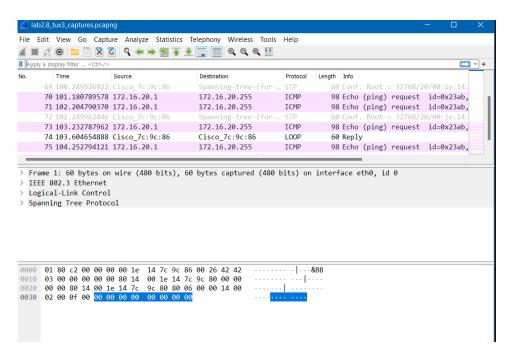


Fig. 9 - Lab 2, Step 8: tux3 broadcast pinging (captures in tux3 are not none as tux3 is in the same vlan as tux3)

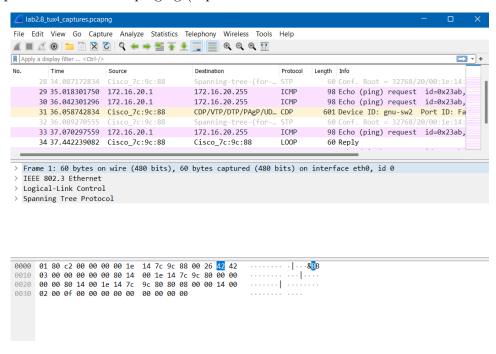


Fig. 10 - Lab 2, Step 8: tux3 broadcast pinging (captures in tux4 are not none as tux4 is in the same vlan as tux3)

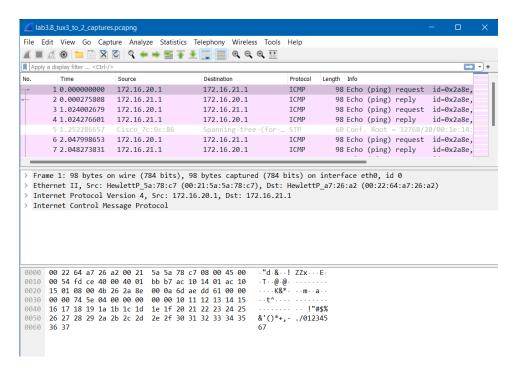


Fig. 11 - Lab 4, Step 8, : tux3 pinging tux2, captures on tux2

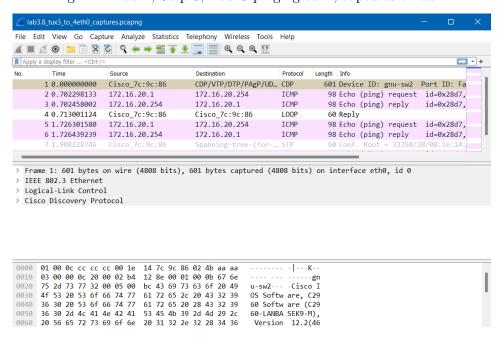


Fig. 12 - Lab 4, Step 8: tux3 pinging tux4, captures on tux4 (eth0)

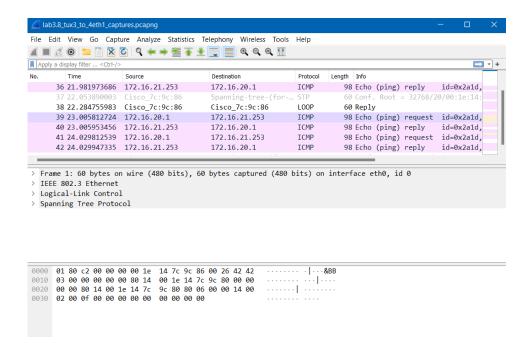


Fig. 13 - Lab 4, Step 8: tux3 pinging tux4, captures on tux4 (eth1)

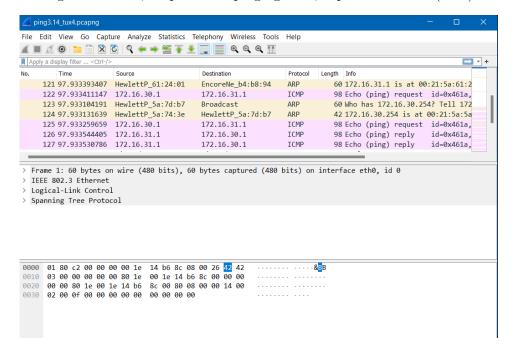


Fig. 14 - Lab 4, Step 14

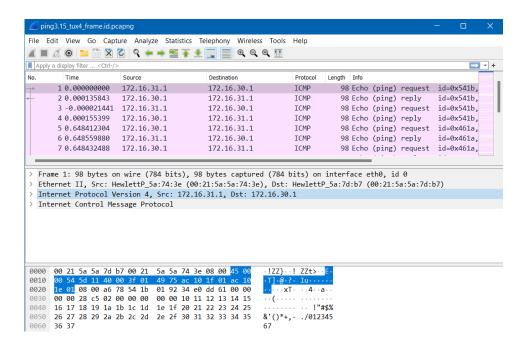


Fig. 15 - Lab 4, Step 15