

## Redes de Computadores

### *2º Trabalho Laboratorial*

*Mestrado Integrado em Engenharia Informática e Computação*

*(22 de dezembro de 2017)*

Bárbara Silva

**up201505628@fe.up.pt**

Catarina Ferreira

**up201506671@fe.up.pt**

Julieta Frade

**up201506530@fe.up.pt**

## *Sumário*

Este relatório foi elaborado no âmbito da unidade curricular de Redes de Computadores, e trata-se de uma complementação ao segundo trabalho laboratorial, cuja essência é redes de computadores. O trabalho consiste na configuração e estudo da mesma, em que foram utilizados comandos de configuração do *Router Cisco* e do *Cisco Switch*, e no desenvolvimento de uma aplicação de download de um ficheiro de acordo com o protocolo FTP (*File Transfer Protocol*).

Isto posto, o trabalho foi concluído com sucesso, visto que todos os objetivos estabelecidos foram cumpridos e foi finalizada uma aplicação capaz de transferir um ficheiro, assim como a rede foi configurada corretamente.

# *Índice*

<b><i>Introdução</i></b>	<b>3</b>
<b><i>Parte 1: Aplicação de Download</i></b>	<b>3</b>
Arquitetura	3
Resultados	4
<b><i>Parte 2: Configuração de Rede e Análise</i></b>	<b>4</b>
Experiência 1 – Configurar um IP de rede	4
Experiência 2 – Implementar duas LAN's virtuais no switch	6
Experiência 3 – Configurar um router em Linux	6
Experiência 4 – Configurar um router comercial e implementar o NAT	8
Experiência 5 - DNS	9
Experiência 6 – Conexões TCP	9
<b><i>Conclusões</i></b>	<b>11</b>
<b><i>Referências</i></b>	<b>12</b>
<b><i>Anexos</i></b>	<b>13</b>
Imagens	13
clientDownload.c	17

# Introdução

O trabalho tem duas grandes finalidades: a configuração de uma rede e o desenvolvimento de uma aplicação de download.

Relativamente à configuração de uma rede, o seu objetivo é permitir a execução de uma aplicação, a partir de duas VLAN's dentro de um *switch*. De seguida, foi desenvolvida uma aplicação download de acordo com o protocolo FTP e com a ajuda de ligações TCP (*Transmission Control Protocol*) a partir de *sockets*.

Quanto ao relatório, o seu objetivo é expor e explicar toda a componente teórica presente neste segundo trabalho, tendo a seguinte estrutura:

- **Parte 1: Aplicação de Download**

Arquitetura da aplicação de download e respetivos resultados.

- **Parte 2: Configuração de Rede e Análise**

Análise de cada experiência.

- **Conclusões**

Síntese da informação apresentada nas secções anteriores e reflexão sobre os objetivos de aprendizagem alcançados.

## Parte 1: Aplicação de Download

A primeira parte deste trabalho foi desenvolver uma aplicação download na linguagem de programação C que aceita um link como argumento **ftp://<user>:<password>@<host>/<url-path>**. Esta aplicação consegue fazer o download de qualquer tipo de ficheiros de um servidor FTP. Para isso foi estudado o RFC959 que fala sobre o FTP e o RFC1738 que fala sobre o tratamento de informação provenientes de URL's.

### Arquitetura

Primeiramente é feito o processamento do URL. Para tal, é reservado espaço para as variáveis *user*, *password*, *host* e *path* e depois é chamada a função ***parseArguments*** para obter estas mesmas variáveis a partir do URL. O nome do ficheiro é obtido a partir do *path* e o *ip address* a partir da função ***getip*** (código fornecido). A porta usada é sempre a 21.

Uma das funções principais é a ***sendCommandInterpretResponse*** que chama a função ***readResponse*** (obtém o código de resposta enviado pelo servidor) e analisa a resposta. O primeiro dígito diz se a resposta é positiva (1, 2, 3) ou negativa (4 e 5). Caso o primeiro dígito seja 1, é chamado a ***readResponse*** novamente para ser lida outra resposta, caso seja 2 e 3 a função retorna, caso seja 4 tenta ler-se novamente a resposta e caso seja 5 o programa termina.

Após ser aberto o *socket* pelo qual será feita a primeira conexão entre o cliente e o servidor, são enviados os comandos **USER user** e **PASS pass** para ser feito o login. Depois, é feita a entrada em modo passivo pela chamada do comando **PASV**, que vai retornar a porta necessária para a abertura de um outro *socket* que servirá para troca de dados. É enviado o comando **RETR filename** para pedir o ficheiro e seguidamente é feito o download do ficheiro com a ajuda da função *createFile*. No final, são fechadas as duas conexões tanto a de transferência de comandos como a de dados.

## Resultados

O nosso programa foi testado em diversas condições: modo anónimo, modo não anónimo, vários tipos de ficheiro, vários tamanhos do ficheiro entre outros. Este termina em caso de erro ou caso o ficheiro não exista. Todas as respostas são impressas na consola para maior controlo por parte do utilizador, o que pode ser consultado na figura 1.

## Parte 2: Configuração de Rede e Análise

### Experiência 1 – Configurar um IP de rede

O objetivo desta experiência é ligar o tux 1 ao tux4 utilizando switch.

- 1) O que são os pacotes ARP e para o 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 IPv4. Serve para mapear o endereço de rede a um endereço físico como o endereço MAC.

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

Quando fazemos *ping* do tux 1 para o tux 4, o tux 4 envia um pacote a perguntar quem é o tux com aquele IP, ou seja, a perguntar que endereço MAC tem o tux que lhe está a tentar mandar algo. Esta pergunta vem na forma de um pacote ARP com o endereço IP e endereço MAC do tux 4 (172.16.60.254 e 00:21:5a:c5:61:bb respetivamente) e com o endereço IP do tux target, ou seja, que se quer saber o MAC (172.16.60.1). Como não se sabe o MAC do tux target este está registado como 00:00:00:00:00:00. Deverá ser consultado os *logs* presentes na figura 2.

De seguida, o tux 1 responde a dizer que é ele que tem aquele IP enviando o seu endereço MAC.

No pacote de resposta presente na figura 3, o endereço IP e MAC da origem são o do tux 1 (172.16.60.1 e 00:0f:fe:8c:af:71 respetivamente) e o endereço IP e MAC do destino são o do tux 4 (172.16.60.254 e 00:21:5a:c5:61:bb).

- 3) Quais os pacotes gerados pelo comando *ping*?

O comando *ping* gera primeiro pacotes ARP para obter os endereços MAC e de seguida gera pacotes ICMP (*Internet Control Message Protocol*).

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

Quando damos *ping* ao tux 4 a partir do tux 1 os endereços (origem e destino) IP e MAC dos pacotes vão ser os destes tux's.

Pacote de pedido (figura 4):

Endereço MAC da origem do pacote: 00:0f:fe:8c:af:71 (tux 1).

Endereço MAC do destino do pacote: 00:21:5a:c5:61:bb (tux 4).

Endereço IP da origem do pacote: 172.16.60.1 (tux 1).

Endereço IP do destino do pacote: 172.16.60.254 (tux 4).

Pacote de resposta (figura 5):

Endereço MAC da origem do pacote: 00:21:5a:c5:61:bb (tux 4).

Endereço MAC do destino do pacote: 00:0f:fe:8c:af:71 (tux 1).

Endereço IP da origem do pacote: 172.16.60.254 (tux 4).

Endereço IP do destino do pacote: 172.16.60.1 (tux 1).

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

Inspecionando o Ethernet header de um pacote conseguimos determinar o tipo da trama. Caso o tipo tiver o valor 0x0800, significa que o tipo da trama é IP, depois conseguimos analisar o IP header. Se o IP header tiver o valor 1 isso significa que o tipo de protocolo é ICMP. No entanto, se o tipo tiver o valor 0x0806, significa que o tipo da trama é ARP. Deverão ser consultadas as figuras 6 e 7.

6) Como determinar o comprimento de uma trama recetora?

O comprimento de uma trama recetora é determinado inspecionando-a usando o **wireshark**. Deverá ser consultada a figura 8.

7) O que é a interface *loopback* e porque é que é importante?

A interface *loopback* é uma interface virtual da rede que permite ao computador receber respostas de si mesmo. É usada para testar se a carta de rede está configurada corretamente. Deverá ser consultada a figura 9.

## Experiência 2 – Implementar duas LAN's virtuais no switch

Nesta experiência criaram-se duas LAN's virtuais (VLANY0, VLANY1), o tux1 e o tux4 foram associados à VLANY0 enquanto que o tux2 foi associado à VLANY1.

1) Como configurar vlany0?

Na régua 1, a porta T4 tem que estar ligada à porta do *switch* na régua 2. A porta T3, da régua 1, vai estar ligada à porta S0 do tux que se deseja estar ligado ao *switch*. Assim, para criar a *vlan* invocam-se os seguintes comandos no **GTKTerm** do tux escolhido:

- configure terminal
- vlan y0
- end

Depois deverá adicionar-se as portas dos tux 1 e 4:

- configure terminal
- interface fastethernet 0/[nº da porta]
- switchport mode access
- switchport access vlan y0
- end

2) Quantos domínios de transmissão existem? O que se pode concluir a partir dos registos?

Existem dois domínios de transmissão, visto que o tux 1 recebe resposta do tux 4 quando faz *ping broadcast*, mas não do tux 2. O tux 2 não recebe resposta de ninguém quando faz *ping broadcast*. Assim, existem dois domínios de *broadcast*: o que contém o tux 1 e tux4 e o que contém o tux 2.

## Experiência 3 – Configurar um router em Linux

Nesta experiência foi configurado o tux4 como um router estabelecendo assim ligação entre as duas VLANs criadas anteriormente.

1) Que rotas há nos tuxes? Qual o seu significado?

As rotas para as vlans associadas:

- a. Tux 1 tem uma rota para a vlan 0 (172.16.y0.0) pela gateway 172.16.y0.1.
- b. Tux 4 tem uma rota para a vlan 0 (172.16.y0.0) pela gateway 172.16.y0.254 e uma rota para a vlan1 (172.16.y1.0) pela gateway 172.16.y1.253.
- c. Tux 2 tem uma rota para a vlan 1 (172.16.y1.0) pela gateway 172.16.y1.1.

As rotas que foram criadas durante a experiência:

- a. Tux 1 tem uma rota para a vlan 1 (172.16.y1.0) pela gateway 172.16.y0.254.
- b. Tux 2 tem uma rota para a vlan 0 (172.16.y0.0) pela gateway 172.16.y1.253.

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

2) Que informação é 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:** dá-nos 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?

Quando um tux dá *ping* a outro e o tux que recebeu o *ping* não conhece o MAC *address* do que enviou o *ping*, pergunta qual o MAC *address* do tux com aquele IP. E faz isso enviando uma mensagem ARP. Deverá ser consultada a figura 10.

Essa mensagem vai ter o MAC do tux de origem associado e 00:00:00:00:00:00 (mensagem enviada em modo de broadcast) pois ainda não sabe qual o tux de destino. De seguida, o tux de destino responde uma mensagem ARP a dizer o seu MAC *address*. Deverá ser consultada a figura 11.

Esta mensagem vai ter associado tanto o MAC *address* do tux de destino como o de origem.

4) Que ICMP packets são observados e porquê?

São observados pacotes ICMP de *request* e *reply*, pois depois de serem adicionadas as rotas todos os tux's se conseguem ver uns aos outros. Se não se conseguissem ver, seriam enviados os pacotes ICMP de *Host Unreachable*.



5) Quais são os endereços IP e MAC associados a um ICMP packet e porquê?

Os endereços IP e MAC associados com os pacotes ICMP são os endereços IP e MAC dos tux's de origem e destino. Por exemplo, quando se faz *ping* do tux 1 para o tux 4 (.253) os endereços de origem vão ser 172.16.60.1 (IP) e 00:0f:fe:8c:af:71 (MAC) e o de destino 172.16.61.253 (IP) e 00:21:5a:c5:61:bb (MAC).

## Experiência 4 – Configurar um router comercial e implementar o NAT

Nesta experiência foi configurado primeiramente um router comercial sem NAT ligando-o à rede do laboratório. De seguida foi configurado o router com NAT permitindo assim o acesso dos computadores da rede à internet.

1) Como se configura um router estático num router comercial?

De forma a configurar o *router*, foi necessário ligar a porta T4, da régua 1, à porta do *router*, da régua 2. Relativamente à porta T3, da régua 1, esta vai estar ligada à porta S0 do TUX que se pretende que esteja ligado ao *router*. Quanto à criação da VLAN, invocam-se os seguintes comandos no **GTKTerm** do TUX escolhido:

- configure terminal
- ip route [ip rota de destino] [máscara] [ip gateway]
- exit

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

No caso de a rota existir, os pacotes usam essa mesma rota. Caso contrário, os pacotes vão ao *router* (rota *default*), o *router* informa que o TUX 4 existe, e deverá ser enviado pelo mesmo.

3) Como se configura o NAT num router comercial?

De forma a configurar o *router*, foi necessário configurar a interface interna no processo de NAT, que foi feito seguindo o guião fornecido para a dada experiência. A partir do **GTKTerm**, foram inseridos os comandos presentes na figura 12 presente nos anexos.

4) O que faz o NAT?

O NAT (*Network Address Translation*) tem como objetivo a conservação de endereços IP. Assim, permite que as redes IP privadas que usem endereços IP não registados se conectem à Internet ou uma rede pública. O NAT opera num *router*, onde conecta duas redes e traduz os endereços privados, na rede interna, para endereços legais, antes que os pacotes sejam encaminhados para outra rede.

Adicionalmente, o NAT oferece também funções de segurança e é implementado em ambientes de acesso remoto.

Em suma, permite que os computadores de uma rede interna, como a que foi criada, tenham acesso ao exterior, sendo que, um único endereço IP é exigido para representar um grupo de computadores fora da sua própria rede.

## Experiência 5 - DNS

Nesta experiência foi necessário configurar o DNS (*Domain Name System*) nos tux's 1, 2 e 4. Um servidor de DNS, neste caso, **services.netlab.fe.up.pt**, contém uma base de dados dos endereços IP públicos e dos seus respetivos *hostnames*. É usado para traduzir os *hostnames* para os seus respetivos endereços de IP.

### 1) Como configurar o serviço DNS num *host*?

De forma a configurar o serviço DNS, é necessário mudar o ficheiro **resolv.conf** que se localiza em **/etc** no *host* tux. Esse ficheiro tem de conter a seguinte informação:

- search netlab.fe.up.pt
- nameserver 172.16.1.1

Onde **netlab.fe.up.pt** é o nome do servidor DNS e 172.16.1.1 o seu endereço de IP. Após esta experiência, é possível aceder à internet nos tux's.

### 2) Que pacotes são trocados pelo DNS e que informações são transportadas?

Em primeiro lugar, temos um pacote enviado do *Host* para o *Server* (linha 6) que contém o *hostname* desejado, pedindo o seu endereço de IP. Deverá ser consultada a figura 13.

O servidor responde (linha 7) com um pacote que contém o endereço IP do *hostname*.

## Experiência 6 – Conexões TCP

Nesta experiência foi observado o comportamento do protocolo TCP utilizando para isso a aplicação desenvolvida na primeira parte do trabalho.

### 1) Quantas conexões TCP foram abertas pela aplicação FTP?

A aplicação FTP abriu 2 conexões TCP, uma para mandar os comandos FTP ao servidor e receber as respostas e outra para receber os dados enviados pelo servidor e enviar as respostas do cliente.

### 2) Em que conexão é transportado o controlo de informação?

O controlo de informação é transportado na conexão TCP responsável pela troca de comandos.

3) Quais as fases da conexão TCP?

Uma conexão TCP tem três fases: o estabelecimento da conexão, troca de dados e encerramento da conexão.

4) Como é que o mecanismo ARQ TCP funciona? Quais os campos TCP relevantes? Qual a informação relevante observada nos logs?

O TCP (*Transmission Control Protocol*) utiliza o mecanismo ARQ (*Automatic Repeat Request*) com o método da janela deslizante. Este consiste no controlo de erros na transmissão de dados. Para tal, utiliza ***acknowledgment numbers***, que estão num campo das mensagens enviadas pelo recetor que indicam que a trama foi recebida corretamente, ***window size*** que indica a gama de pacotes que o emissor pode enviar e o ***sequence number***, o número do pacote a ser enviado

5) Como é que o mecanismo de controlo de congestão TCP funciona? Como é que o fluxo de dados da conexão evoluiu ao longo do tempo? Está de acordo com o mecanismo de controlo de congestão TCP?

O mecanismo de controlo de congestão é feito quando o TCP mantém uma janela de congestão que consiste numa estimativa do número de octetos que a rede consegue encaminhar, não enviando mais octetos do que o mínimo da janela definida pelo recetor e pela janela de congestão.

Registamos que no início do primeiro download no tux1, a taxa de transferência aumentou, chegando esta taxa a um pico perto dos 7 segundos. Após o início do segundo download verificamos uma descida a pique seguida de uma subida a pique que estabilizou relativamente (apesar de ainda ter alguns picos) num nível mais baixo do que quando apenas o primeiro download estava a ser feito.

O fluxo de dados de conexão está de acordo com o mecanismo de controlo de congestão pois quando a rede estava mais congestionada tinha um bitrate menor. Deverá ser consultada a figura 14.

6) De que forma é afetada a conexão de dados TCP pelo aparecimento de uma segunda conexão TCP? Como?

Com o aparecimento de uma segunda conexão TCP, a existência de uma transferência de dados em simultâneo pode levar a uma queda na taxa de transmissão, uma vez que a taxa de transferência é distribuída de igual forma para cada ligação.

## *Conclusões*

O segundo trabalho da unidade curricular de Redes de Computadores teve como objetivo a configuração de uma rede e a implementação do cliente de download.

Efetivamente, foram descobertos, consolidados e interiorizados novos conceitos relacionados com funcionalidades que estão constantemente presentes no nosso quotidiano, assim como do protocolo tratado.

Em suma, o trabalho foi concluído com sucesso, tendo-se cumprido todos os objetivos, e a sua elaboração contribuiu positivamente para um aprofundamento do conhecimento, tanto teórico como prático, do tema em questão.

## *Referências*

- <https://www.cisco.com/c/en/us/support/docs/ip/network-address-translation-nat/26704-nat-faq-00.html>

# Anexos

## Imagens

```

- Username: anonymous
- Password: 1
- Host: speedtest.tele2.net
- Path :1KB.zip
- Filename: 1KB.zip
- IP Address : 90.130.70.73

220 (vsFTPD 2.3.5)
> Connection Established
> Sending Username
331 Please specify the password.
> Sending Password
230 Login successful.
227 Entering Passive Mode (90,130,70,73,112,179)
> Sending Retr
.
150 Opening BINARY mode data connection for 1KB.zip (1024 bytes).
> Finished downloading file
226 Transfer complete.

```

Figura 1

29	15.992687	HewlettP_c5:61:bb	G-ProCom_8c:af:71	ARP	60 Who has 172.16.60.1? Tell 172.16.60.254
30	15.992711	G-ProCom_8c:af:71	HewlettP_c5:61:bb	ARP	42 172.16.60.1 is at 00:0f:fe:8c:af:71

```

> Frame 29: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb), Dst: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
v Address Resolution Protocol (request)
  Hardware type: Ethernet (1)
  Protocol type: IPv4 (0x0800)
  Hardware size: 6
  Protocol size: 4
  Opcode: request (1)
  Sender MAC address: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
  Sender IP address: 172.16.60.254
  Target MAC address: 00:00:00:00:00:00 (00:00:00:00:00:00)
  Target IP address: 172.16.60.1

```

Figura 2

29	15.992687	HewlettP_c5:61:bb	G-ProCom_8c:af:71	ARP	60 Who has 172.16.60.1? Tell 172.16.60.254
30	15.992711	G-ProCom_8c:af:71	HewlettP_c5:61:bb	ARP	42 172.16.60.1 is at 00:0f:fe:8c:af:71

```

> Frame 30: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71), Dst: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
v Address Resolution Protocol (reply)
  Hardware type: Ethernet (1)
  Protocol type: IPv4 (0x0800)
  Hardware size: 6
  Protocol size: 4
  Opcode: reply (2)
  Sender MAC address: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
  Sender IP address: 172.16.60.1
  Target MAC address: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
  Target IP address: 172.16.60.254

```

Figura 3

```

-- 27.14.981459 172.16.60.1 172.16.60.254 ICMP 98 Echo (ping) request id=0x1501, seq=9/2304, ttl=64 (reply in 28)
-- 28.14.981752 172.16.60.254 172.16.60.1 ICMP 98 Echo (ping) reply id=0x1501, seq=9/2304, ttl=64 (request in 27)

> Frame 27: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71), Dst: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
> Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.60.1, Dst: 172.16.60.254
> Internet Control Message Protocol

```

```

- 27 14.981459 172.16.60.1 172.16.60.254 ICMP 98 Echo (ping) request id=0x1501, seq=9/2304, ttl=64 (reply in 28)
- 28 14.981752 172.16.60.254 172.16.60.1 ICMP 98 Echo (ping) replv id=0x1501, seq=9/2304, ttl=64 (request in 27)

> Frame 28: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb), Dst: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
> Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.60.254, Dst: 172.16.60.1
> Internet Control Message Protocol

```

```
> Frame 8: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits)
< Ethernet II, Src: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71), Dst: Hewle
  > Destination: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
  > Source: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
  Type: IPv4 (0x0800)
< Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.60.1, Dst: 216.58.201.142
  0100 .... = Version: 4
  .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
  Total Length: 84
  Identification: 0x0a01 (2561)
  > Flags: 0x02 (Don't Fragment)
  Fragment offset: 0
  Time to live: 64
  Protocol: ICMP (1)
```

```
> Frame 29: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface 0
v Ethernet II, Src: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb), Dst: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
    > Destination: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)
    > Source: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)
        Type: ARP (0x0806)
            Padding: 0000000000000000000000000000000000000000
    > Address Resolution Protocol (request)
```

```

v Frame 8: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits)
  > Interface id: 0 (eth0)
    Encapsulation type: Ethernet (1)
    Arrival Time: Dec 1, 2017 11:53:27.979909000 Hora padrão de GMT
    [Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
    Epoch Time: 1512129207.979909000 seconds
    [Time delta from previous captured frame: 0.000410000 seconds]
    [Time delta from previous displayed frame: 0.000410000 seconds]
    [Time since reference or first frame: 7.399943000 seconds]
    Frame Number: 8
    Frame Length: 98 bytes (784 bits)

```

6	9.381528	Cisco_3a:f1:03	Cisco_3a:f1:03	LOOP	60 Reply
>	Frame 6: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface 0				
>	Ethernet II, Src: Cisco_3a:f1:03 (fc:fb:fb:3a:f1:03), Dst: Cisco_3a:f1:03 (fc:fb:fb:3a:f1:03)				
▼	<u>Configuration Test Protocol (loopback)</u>				
	skipCount: 0				
	Relevant function: Reply (1)				
	Function: Reply (1)				
	Receipt number: 0				
>	Data (40 bytes)				

Figura 9

28	22.982854	HewlettP_c5:61:bb	G-ProCom_8c:af:71	ARP	60 Who has 172.16.60.1? Tell 172.16.60.254
29	22.982872	G-ProCom_8c:af:71	HewlettP_c5:61:bb	ARP	42 172.16.60.1 is at 00:0f:fe:8c:af:71
>	Frame 28: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface 0				
>	Ethernet II, Src: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb), Dst: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)				
▼	Address Resolution Protocol (request)				
	Hardware type: Ethernet (1)				
	Protocol type: IPv4 (0x0800)				
	Hardware size: 6				
	Protocol size: 4				
	Opcode: request (1)				
	Sender MAC address: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)				
	Sender IP address: 172.16.60.254				
	Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00)				
	Target IP address: 172.16.60.1				

Figura 10

28	22.982854	HewlettP_c5:61:bb	G-ProCom_8c:af:71	ARP	60 Who has 172.16.60.1? Tell 172.16.60.254
29	22.982872	G-ProCom_8c:af:71	HewlettP_c5:61:bb	ARP	42 172.16.60.1 is at 00:0f:fe:8c:af:71
>	Frame 29: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface 0				
>	Ethernet II, Src: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71), Dst: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)				
▼	Address Resolution Protocol (reply)				
	Hardware type: Ethernet (1)				
	Protocol type: IPv4 (0x0800)				
	Hardware size: 6				
	Protocol size: 4				
	Opcode: reply (2)				
	Sender MAC address: G-ProCom_8c:af:71 (00:0f:fe:8c:af:71)				
	Sender IP address: 172.16.60.1				
	Target MAC address: HewlettP_c5:61:bb (00:21:5a:c5:61:bb)				
	Target IP address: 172.16.60.254				

Figura 11



## Configuração do Router Cisco com NAT

- Cisco NAT  
[http://www.cisco.com/en/US/tech/tk648/tk361/technologies\\_tech\\_note09186a0080094e77.shtml](http://www.cisco.com/en/US/tech/tk648/tk361/technologies_tech_note09186a0080094e77.shtml)

```

conf t
interface gigabitethernet 0/0 *
ip address 172.16.y1.254 255.255.255.0
no shutdown
ip nat inside
exit

interface gigabitethernet 0/1*
ip address 172.16.1.y9 255.255.255.0
no shutdown
ip nat outside
exit

ip nat pool ovrlld 172.16.1.y9 172.16.1.y9 prefix 24
ip nat inside source list 1 pool ovrlld overload

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
ip route 172.16.y0.0 255.255.255.0 172.16.y1.253
end

```

\* In room I320 use interface fastethernet

46

Figura 12

6 7.3980...	172.16.60.1	172.16.1.1	DNS	70 Standard query 0x7a83 A google.com
7 7.3995...	172.16.1.1	172.16.60.1	DNS	222 Standard query response 0x7a83 A google.com A 216.58.201.142 N...
8 7.3999...	172.16.60.1	216.58.201...	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x67fc, seq=1/256, ttl=64 (reply in 9)
9 7.4133...	216.58.201...	172.16.60.1	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x67fc, seq=1/256, ttl=51 (request in ...
10 7.4144...	172.16.60.1	172.16.1.1	DNS	87 Standard query 0xe25e PTR 142.201.58.216.in-addr.arpa
11 7.4155...	172.16.1.1	172.16.60.1	DNS	303 Standard query response 0xe25e PTR 142.201.58.216.in-addr.arpa...

Figura 13

### Throughput for 90.130.70.73:21231 → 172.16.60.1:42866 (MA)

passo5.pcapng

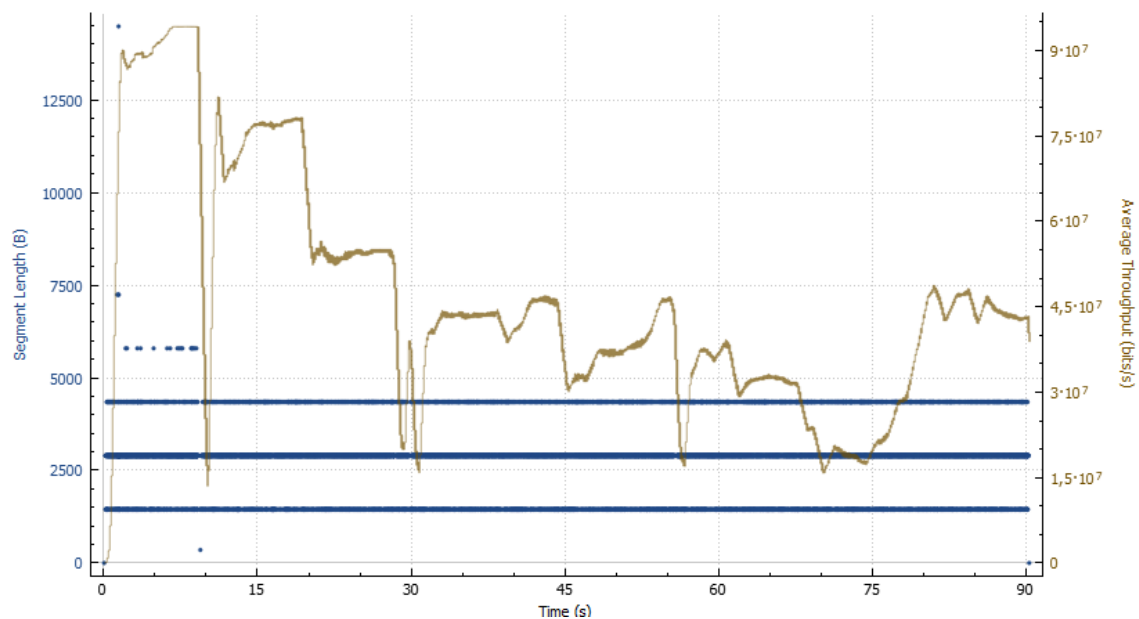


Figura 14

## clientDownload.c

```
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#include <netdb.h>
#include <strings.h>
#include <ctype.h>

#define SERVER_PORT 21
#define SERVER_ADDR "192.168.28.96"
#define MAX_STRING_LENGTH 50
#define SOCKET_BUF_SIZE 1000

void readResponse(int sockfd, char *responseCode);
struct hostent *getip(char host[]);
void createFile(int fd, char* filename);
void parseArgument(char *argument, char *user, char *pass, char *host, char *path);
int sendCommandInterpretResponse(int sockfd, char cmd[], char commandContent[],
char* filename, int sockfdClient);
int getServerPortFromResponse(int sockfd);
void parseFilename(char *path, char *filename);

int main(int argc, char **argv)
{
    int sockfd;
    int sockfdClient = -1;
    struct sockaddr_in server_addr;
    struct sockaddr_in server_addr_client;

    struct hostent *h;

    char user[MAX_STRING_LENGTH];
    char responseCode[3];
    memset(user, 0, MAX_STRING_LENGTH);

    char pass[MAX_STRING_LENGTH];
    memset(pass, 0, MAX_STRING_LENGTH);

    char host[MAX_STRING_LENGTH];
    memset(host, 0, MAX_STRING_LENGTH);
```

```

char path[MAX_STRING_LENGTH];
memset(path, 0, MAX_STRING_LENGTH);
parseArgument(argv[1], user, pass, host, path);

char filename[MAX_STRING_LENGTH];
parseFilename(path, filename);

printf(" - Username: %s\n", user);
printf(" - Password: %s\n", pass);
printf(" - Host: %s\n", host);
printf(" - Path :%s\n", path);
printf(" - Filename: %s\n", filename);

h = getip(host);

printf(" - IP Address : %s\n\n", inet_ntoa(*((struct in_addr *)h->h_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(inet_ntoa(*((struct in_addr *)h->h_addr))); /*32 bit Internet address network byte ordered*/
server_addr.sin_port =
htons(SERVER_PORT); /*server TCP port must
be network byte ordered */

/*open an TCP socket*/
if ((socketfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
{
    perror("socket()");
    exit(0);
}
/*connect to the server*/
if (connect(socketfd, (struct sockaddr *)&server_addr, sizeof(server_addr)) < 0)
{
    perror("connect()");
    exit(0);
}

readResponse(socketfd, responseCode);
if (responseCode[0] == '2')
{
    printf(" > Connection Estabilished\n");
}

printf(" > Sending Username\n");
int res = sendCommandInterpretResponse(socketfd, "user ", user, filename,
socketfdClient);

```

```

    if (res == 1)
    {
        printf(" > Sending Password\n");
        res = sendCommandInterpretResponse(socketfd, "pass ", pass, filename,
socketfdClient);
    }

    write(socketfd, "pasv\n", 5);
    int serverPort = getServerPortFromResponse(socketfd);

    /*server address handling*/
    bzero((char *)&server_addr_client, sizeof(server_addr_client));
    server_addr_client.sin_family = AF_INET;
    server_addr_client.sin_addr.s_addr = inet_addr(inet_ntoa(*(struct in_addr *)&h-
>h_addr)); /*32 bit Internet address network byte ordered*/
    server_addr_client.sin_port =
htons(serverPort); /*server TCP port must
be network byte ordered */

    /*open an TCP socket*/
    if ((socketfdClient = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
    {
        perror("socket()");
        exit(0);
    }
    /*connect to the server*/
    if (connect(socketfdClient, (struct sockaddr *)&server_addr_client,
sizeof(server_addr_client)) < 0)
    {
        perror("connect()");
        exit(0);
    }
    printf("\n > Sending Retr\n");
    int resRetr =sendCommandInterpretResponse(socketfd, "retr ", path, filename,
socketfdClient);

    if(resRetr==0){
        close(socketfdClient);
        close(socketfd);
        exit(0);
    }
    else printf(" > ERROR in RETR response\n");

    close(socketfdClient);
    close(socketfd);
    exit(1);
}

```

```

// ./download ftp://anonymous:1@speedtest.tele2.net/1KB.zip
void parseArgument(char *argument, char *user, char *pass, char *host, char *path)
{
    char start[] = "ftp://";
    int index = 0;
    int i = 0;
    int state = 0;
    int length = strlen(argument);
    while (i < length)
    {
        switch (state)
        {
            case 0: //reads the ftp://
                if (argument[i] == start[i] && i < 5)
                {
                    break;
                }
                if (i == 5 && argument[i] == start[i])
                    state = 1;
                else
                    printf(" > Error parsing ftp://");
                break;
            case 1: //reads the username
                if (argument[i] == ':')
                {
                    state = 2;
                    index = 0;
                }
                else
                {
                    user[index] = argument[i];
                    index++;
                }
                break;
            case 2:
                if (argument[i] == '@')
                {
                    state = 3;
                    index = 0;
                }
                else
                {
                    pass[index] = argument[i];
                    index++;
                }
                break;
            case 3:
                if (argument[i] == '/')

```

```

        {
            state = 4;
            index = 0;
        }
        else
        {
            host[index] = argument[i];
            index++;
        }
        break;
    case 4:
        path[index] = argument[i];
        index++;
        break;
    }
    i++;
}
}

void parseFilename(char *path, char *filename){
    int indexPath = 0;
    int indexFilename = 0;
    memset(filename, 0, MAX_STRING_LENGTH);

    for(;indexPath< strlen(path); indexPath++){

        if(path[indexPath]=='/'){
            indexFilename = 0;
            memset(filename, 0, MAX_STRING_LENGTH);

        }
        else{
            filename[indexFilename] = path[indexPath];
            indexFilename++;
        }
    }
}

//gets ip address according to the host's name
struct hostent *getip(char host[])
{
    struct hostent *h;

    if ((h = gethostbyname(host)) == NULL)
    {
        perror("gethostbyname");
        exit(1);
    }
}

```

```

    return h;
}

//reads response code from the server
void readResponse(int sockfd, char *responseCode)
{
    int state = 0;
    int index = 0;
    char c;

    while (state != 3)
    {
        read(sockfd, &c, 1);
        printf("%c", c);
        switch (state)
        {
            //waits for 3 digit number followed by ' ' or '-'
            case 0:
                if (c == ' ')
                {
                    if (index != 3)
                    {
                        printf(" > Error receiving response code\n");
                        return;
                    }
                    index = 0;
                    state = 1;
                }
                else
                {
                    if (c == '-')
                    {
                        state = 2;
                        index=0;
                    }
                    else
                    {
                        if (isdigit(c))
                        {
                            responseCode[index] = c;
                            index++;
                        }
                    }
                }
                break;
            //reads until the end of the line
            case 1:
                if (c == '\n')
                {

```

```

        state = 3;
    }
    break;
//waits for response code in multiple line responses
case 2:
    if (c == responseCode[index])
    {
        index++;
    }
    else
    {
        if (index == 3 && c == ' ')
        {
            state = 1;
        }
        else
        {
            if(index==3 && c=='-'){
                index=0;
            }
        }
    }
    break;
}
}
}
}

```

```

//reads the server port when pasv is sent
int getServerPortFromResponse(int sockfd)
{
    int state = 0;
    int index = 0;
    char firstByte[4];
    memset(firstByte, 0, 4);
    char secondByte[4];
    memset(secondByte, 0, 4);

    char c;

    while (state != 7)
    {
        read(sockfd, &c, 1);
        printf("%c", c);
        switch (state)
        {
            //waits for 3 digit number followed by ' '
            case 0:

```



```

        if (c == ' ')
        {
            if (index != 3)
            {
                printf(" > Error receiving response code\n");
                return -1;
            }
            index = 0;
            state = 1;
        }
        else
        {
            index++;
        }
        break;
    case 5:
        if (c == ',')
        {
            index = 0;
            state++;
        }
        else
        {
            firstByte[index] = c;
            index++;
        }
        break;
    case 6:
        if (c == ')')
        {
            state++;
        }
        else
        {
            secondByte[index] = c;
            index++;
        }
        break;
    //reads until the first comma
    default:
        if (c == ',')
        {
            state++;
        }
        break;
    }
}

int firstByteInt = atoi(firstByte);

```

```

    int secondByteInt = atoi(secondByte);
    return (firstByteInt * 256 + secondByteInt);
}

//sends a command, reads the response from the server and interprets it
int sendCommandInterpretResponse(int sockfd, char cmd[], char commandContent[],
char* filename, int sockfdClient)
{
    char responseCode[3];
    int action = 0;
    //sends the command
    write(sockfd, cmd, strlen(cmd));
    write(sockfd, commandContent, strlen(commandContent));
    write(sockfd, "\n", 1);

    while (1)
    {
        //reads the response
        readResponse(sockfd, responseCode);
        action = responseCode[0] - '0';

        switch (action)
        {
            //waits for another response
            case 1:
                if(strcmp(cmd, "retr ")==0){
                    createFile(sockfdClient, filename);
                    break;
                }
                readResponse(sockfd, responseCode);
                break;
            //command accepted, we can send another command
            case 2:
                return 0;
            //needs additional information
            case 3:
                return 1;
            //try again
            case 4:
                write(sockfd, cmd, strlen(cmd));
                write(sockfd, commandContent, strlen(commandContent));
                write(sockfd, "\r\n", 2);
                break;
            case 5:
                printf(" > Command wasn't accepted. Goodbye!\n");
                close(sockfd);
                exit(-1);
        }
    }
}

```

```

}

void createFile(int fd, char* filename)
{
    FILE *file = fopen((char *)filename, "wb+");

    char bufSocket[SOCKET_BUF_SIZE];
    int bytes;
    while ((bytes = read(fd, bufSocket, SOCKET_BUF_SIZE)) > 0) {
        bytes = fwrite(bufSocket, bytes, 1, file);
    }

    fclose(file);

    printf(" > Finished downloading file\n");
}

```