

# TP1 - Protocolos da Camada de Transporte

## Comunicações por Computador - Grupo 7

André Carvalho da Cunha Martins A89586 Bárbara Ferreira Teixeira A89610 Pedro Miguel de Soveral Pacheco Barbosa A89529







Fig. 1. A89586

Fig. 2. A89610

Fig. 3. A89529

16 de março de 2021

## Parte 1

André Martins, Bárbara Teixeira, and Pedro Barbosa

University of Minho, Department of Informatics, 4710-057 Braga, Portugal e-mail: {a89586,a89610,a89529}@alunos.uminho.pt

## 1 Questões e Respostas

## 1.1 Pergunta 1

Identifique, numa tabela, para cada comando executado, qual o protocolo de aplicação, o protocolo de transporte, porta de atendimento e overhead de transporte:

C	Comando usado	Protocolo de Aplicação	Protocolo de Transporte	Porta de Atendimento	Overhead de Transporte em Bytes
	(aplicação)	(se aplicável)	(se aplicável)	(se aplicável)	(se aplicável)
	Ping	PING			
	Traceroute	TRACEROUTE	UDP	33446	8
	Telnet	TELNET	TCP	23	20
	FTP	FTP	TCP	21	20
	TFTP	TFTP	UDP	69	8
	Browser/http	HTTP	TCP	80	32
	Nslookup	DNS	UDP	53	8
	SSH	SSH	TCP	22	20

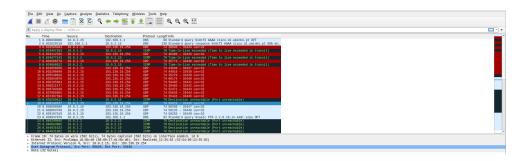
Todos os comandos associados ao protocolo de transporte UDP têm overhead de transporte fixo, com o tamanho igual a 8 bytes. Os restantes bytes já dizem respeito à informação transportada.

Já no protoclo TCP, temos um overhead de 20 bytes, que pode ser acrescido se forem alocados mais alguns bytes para opções, ou seja, este valor pode variar consoante o campo options esteja, ou não, a ser utilizado (Exemplo do HTTP)

## 1.2 Ping



### 1.3 Traceroute



## 1.4 Telnet



## 1.5 FTP



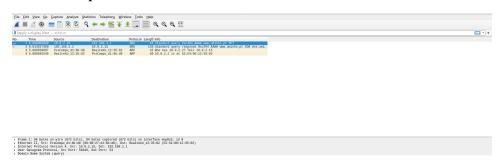
## **1.6 TFTP**



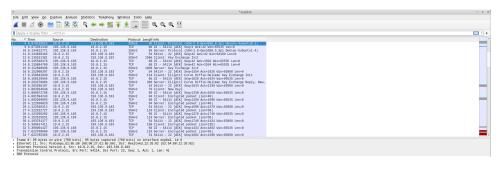
## 1.7 Browser/HTTP



## 1.8 Nslookup



## 1.9 SSH



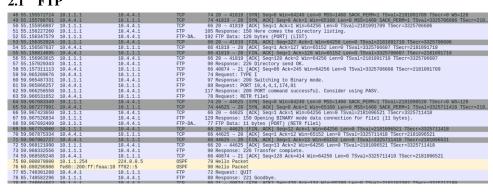
Apresentamos, agora, algumas das principais diferenças entre os protocolos de transporte UDP e TCP.

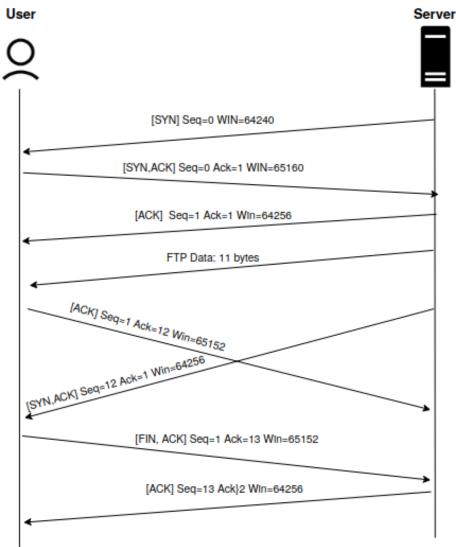
	TCP	UDP	
Conexão	Orientado à conexão	Não orientado à conexão	
Deteção de Erros	Faz a deteção e correção de erros. Pacotes com erros são retransmitidos.	Deteta erros, mas simplesmente descarta pacotes que tenham erros, não tentando sequer corrigir os mesmos	
Tamanho do cabeçalho	20 bytes	8 bytes	
Velocidade de Transferência	Mais lento que o UDP	Mais rápido que o TCP, já que não efetua correção de erros	

## 2 Pergunta 2

Uma representação num diagrama temporal das transferências da file1 por FTP e TFTP respetivamente. Se for caso disso, identifique as fases de estabelecimento de conexão, transferência de dados e fim de conexão. Identifica também claramente os tipos de segmentos trocados e os números de sequência usados quer nos dados como nas confirmações.

### 2.1 FTP





O protocolo FTP possui dois modos de execução, o modo passivo e o modo ativo. Estes modos são determinados por quem inicia a conexão, ou seja, se esta é iniciada pelo cliente, ou se esta é iniciada pelo servidor. A conexão com a porta 20 do servidor é a segunda conexão a ser criada, sendo a primeira a conexão com a porta 21 do servidor.

Os servidores escutam os clientes através da sua porta 21. Os cliente conectam-se a essa porta para iniciar as operações de transferência, contudo, a porta 20 é necessária e essencial para essa transferência ser realizada.

**Modo ativo:** Se a conexão for inicializada pelo servidor, esta será ativa, isto é, tanto o servidor como o cliente necessitam de abrir portas para receber tráfego.

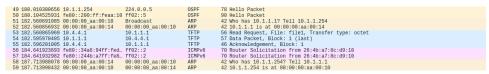
**Modo passivo:** Se a conexão for iniciada por um cliente, a conexão será passivo, portanto, apenas é necessário o servidor abrir portas para o tráfego. A grande maioria dos servidos FTP prefere a conexão passiva devido a problemas de segurança.

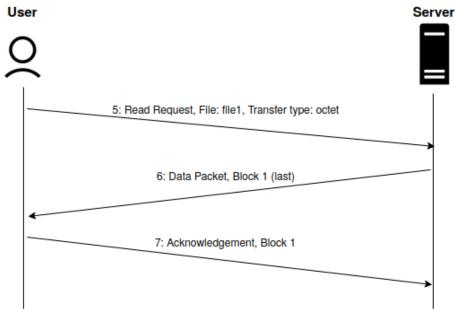
Na figura apresentada, o servidor inicia a conexão através da porta 20 (estamos perante uma conexão FTP ativa). Depois do pedido feito pelo cliente, a conexão é iniciada pelo servidor através de um pacote SYN, com o número de sequência 0. Após este envio, o cliente responde com um pacote SYN e com um pacote ACK, demostrando sucesso na receção do pacote SYN enviado pelo servidor.

O servidor responde com um pacote ACK. Após esta fase, o servidor enviará para o cliente os dados pretendidos, começando assim a transferência de dados.

Na última fase, para dar como encerrada a conexão, o servidor irá enviar um pacote FIN, informando que terminou a transferência de dados. O cliente responde com um pacote ACK e com um pacote FIN, junto de outro pacote ACK, referente ao primeiro FIN, enviado pelo servidor. Para finalizar, o servidor envia um ACK, dando assim por terminada a conexão.

### **2.2** TFTP





Neste exemplo, o cliente começa por enviar um Read Request. Posteriormente, o servidor envia um pacote que contém os dados pretendidos. Ao receber estes dados, o cliente irá enviar um ACK, informando o servidor do sucesso na receção dos dados.

Neste protocolo, todas as transferências se iniciam com um pedido de leitura ou de escrita num ficheiro, servindo este pedido também para estabelecer uma conexão. Caso o servidor aceda a esta conexão, os ficheiros serão emitidos em blocos de 512 bytes. Caso o tamanho do pacote seja superior a esses 512 bytes, verificar-se-á uma fragmentação, sendo enviados vários pacotes, com o mesmo limite de comprimento.

## 3 Pergunta 3

Com base nas experiências realizadas, distinga e compare sucintamente as quatro aplicações de transferência de ficheiros que usou nos seguintes pontos (i) uso da camadade transporte; (ii) eficiência na transferência; (iii) complexidade; (iv) segurança.

## 3.1 i) Uso da camada de transporte

SFTP: Protocolo TCP

FTP: Protocolo TCP

TFTP: Protocolo UDP

**HTTP:** Protocolo TCP

#### 3.2 ii) Eficiência na transferência

**SFTP:** Semelhante a FTP, possuindo dados encriptados.

**FTP:** Devido ao uso do protocolo FTP, garante-se que os dados são transmitidos, devido ao uso de ACK, contudo, este procedimento perde eficiência, uma vez que é necessário esperar pelo ACK. Devido à falta de encriptação, fica mais suscetível a interferências por parte de terceiros. Este protocolo revela alguma perda de eficiência, uma vez que, dando o exemplo de uma pequeno pacote de dados, iriam ser gasts imensos recursos no envio de ACK e SYN, podendo até estes superar o tamanho dos dados que se pretendia enviar

**TFTP:** Uma vez que utiliza o protocolo UDP, torna-se menos viável. Devido à não utilização de ACK, este protocolo torna-se menos viável, não sendo possível confirmar se o pacote foi entregue com sucesso. Contudo, se for sempre bem sucedido, torna-se mais eficiente do que o FTP.

**HTTP:** Permite que vários HTTP requests sejam enviados numa única ligação TCP, não havendo necessidade de esperar pelas respostas correspondentes.

### 3.3 iii) Complexidade

**SFTP:** Este protocolo permite acesso, transferência e gestão de dados, revelando-se bastante complexo, pois todas estas funcionalidades revelam elevados custos de processamento.

**FTP:** Este protocolo suporta vários pedidos para transferir dados em paralelo, em que cada transferência realiza uma nova conexão, originando, assim, diferentes velocidades de transferência. Revela-se, também, um protocolo bastante complexo. O envio de ACK também torna este protocolo bastante complexo, uma vez que uma pequena transferência de dados requer o envio de bastantes pacotes para que essa transferência seja bem sucedida

**TFTP:** Este protocolo é uma alternativa simplificada do protocolo FTP. Ao contrário do protocolo FTP, este possui muito menos funcionalidades do que a versão mais complexa. O facto de ser baseado em UDP também se reflete no facto de ser menos complexo, uma vez que não existe uma necessidade de envio de pacotes ACK

**HTTP:** Este protocolo é capaz de garantir confiança e escalabilidade de sistemas. Além disso, oferece um suporte para hipermedia para redes complexas ou para redes diferentes e não confiáveis. Considera-se, então, um protocolo complexo.

### 3.4 iv) Segurança

**SFTP:** O SSH permite-nos dizer que este protocolo é seguro. Para entender a segurança deste protocolo, podemos explicar sucitamente como funciona o SSH. O SSH utiliza uma arquitetura em camadas, sendo elas uma camada de transporte, uma camada de autenticação e uma camada de conexão. A camada de transporte é executada através de TCP/IP, fornecendo encriptação, autenticação de servidor e proteção de dados, enquanto que a camada de autenticação é responsável por autenticar os clientes.

**FTP:** Este protocolo já é conhecido por ter diversas falhas de segurança, muito devido à falta de encriptação dos dados. Ao não existir essa encriptação das transmissões, qualquer indivíduo consegue realizar captura de pacotes na rede, tornando, assim, este protocolo bastante inseguro.

**TFTP:** Este protocolo não fornece autenticação, logo, não existe proteção dos dados que se pretende transferir. Conclui-se, assim, que não é um protocolo seguro.

**HTTP:** Neste protocolo, toda a informação é representada em texto, não existindo encriptação. Assim, tanto os dados do cliente como do servidor podem ser alterados por terceiros, tornando este protocolo inseguro.

## 4 Pergunta 4

As características das ligações de rede têm uma enorme influência nos níveis de Transporte e de Aplicação. Discuta, relacionando a resposta com as experiências realizadas, as influências das situações de perda ou duplicação de pacotes IP no desempenho global de Aplicações fiáveis (se possível, relacionando com alguns dos mecanismos de transporte envolvidos). Na LAN3 verifica-se uma situação de problemas a nível das lig-

ações de rede, ocorrendo situações de perda e duplicação de pacotes IP. Os dois protocolos estudados, UDP e TCP, lidam de maneira diferente com esta situação.

No caso do TCP, e no caso de existir alguma perda de pacotes, existirá um reenvio desses mesmos pacotes, havendo uma redução do débito de transmissão.

No caso do UDP, não existe nenhum mecanismo que assegura a receção bem sucedida dos pacotes enviados (Inexistência do envio de ACK), não sendo possível detetar a perda de pacotes. Contudo, e dependendo do protocolo que está a executar acima do UDP, os pacotes podem possuir uma identificação, sendo possível analisar manualmente os pacotes recebidos e a suposta falta de alguns pacotes.

Como é possível analisar através da imagem, o ping efetuado na LAN3 registou duplicação de pacotes. Se estivessemos a lidar com TCP, iríamos assistar a um constante reenvio de pacotes, para garantir que estes chegavam ao seu destino.

Em contexto UDP, existem pacotes que vão sendo perdidos, podendo ou não ser reenviados, dependendo do protocolo de aplicação, o que faz com que este prtocolo de transporte não dê garantias da entrega dos pacotes.

```
<037/Laptop1.conf# ping -c 20 10.1.1.1 | tee file-ping-output
PING 10.1.1.1 (10.1.1.1) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=1 ttl=61 time=0.439 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=2 ttl=61 time=0.392 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=3 ttl=61 time=0.388 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=4 ttl=61 time=0.342 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=5 ttl=61 time=0.355 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=6 ttl=61 time=0.483 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=7 ttl=61 time=0.381 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=8 ttl=61 time=0.397 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=9 ttl=61 time=0.309 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=10 ttl=61 time=0.354 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=11 ttl=61 time=0.449 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=12 ttl=61 time=0.864 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=13 ttl=61 time=0.324 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=14 ttl=61 time=0.344 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=15 ttl=61 time=0.381 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=16 ttl=61 time=0.393 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=17 ttl=61 time=0.372 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=18 ttl=61 time=0.540 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=19 ttl=61 time=0.304 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=20 ttl=61 time=0.358 ms
```

```
PING 10.1.1.1 (10.1.1.1) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=1 ttl=61 time=5.23 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=2 ttl=61 time=5.32 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=3 ttl=61 time=5.39 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=4 ttl=61 time=5.39 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=5 ttl=61 time=5.24 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=6 ttl=61 time=5.42 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=7 ttl=61 time=5.25 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=8 ttl=61 time=5.40 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=9 ttl=61 time=5.40 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=10 ttl=61 time=5.33 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=10 ttl=61 time=5.43 ms (DUP!)
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=11 ttl=61 time=5.35 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=12 ttl=61 time=5.35 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=13 ttl=61 time=5.29 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=14 ttl=61 time=5.31 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=15 ttl=61 time=5.38 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=16 ttl=61 time=5.32 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=17 ttl=61 time=5.38 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=18 ttl=61 time=5.52 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=18 ttl=61 time=5.68 ms (DUP!)
64 bytes from 10.1.1.1: icmp_seq=19 ttl=61 time=5.20 ms
64 bytes from 10.1.1.1: icmp seq=20 ttl=61 time=5.35 ms
 --- 10.1.1.1 ping statistics ---
20 packets transmitted, 20 received, +2 duplicates, 0% packet loss, time 19025ms
```

### 5 Conclusões

A realização deste trabalho prático permitiu-nos aprofundar conhecimentos sobre protocolos da camda de transporte, nomeadamente UDP e TCP. Estudamos os diferentes comportamentos e características de cada um e as suas respetivas vantagens e desvantagens. Recorrendo à utilização do core e de ferramentas como o Wireshark, foi possível observar a teoria estudada, nomeadamente a diferença de comportamentos de protocolo TCP para protocolo UDP, analisando como se processa a transferência de dados em ambos. Portanto, e de uma forma resumida e sucinta, podemos aferir que, se pretendemos garantir que todos os pacotes são entregues e não existe perda de dados, devemos optar pelo protocolo TCP, uma vez que este possui mecanismos capazes de oferecer essas garantias. Caso a perda de pacotes seja um problema insignificante, o UDP revela-se uma melhor aposta, pois é possível usufruir de uma maior velocidade de transferência de dados.