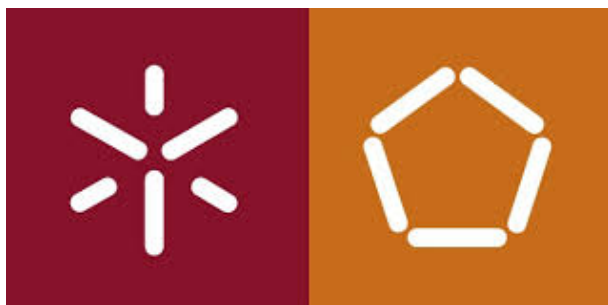


UNIVERSIDADE DO MINHO



Trabalho Prático

Análise de tráfego

MESTRADO INTEGRADO EM ENGENHARIA INFORMÁTICA

SEGURANÇA EM REDES
(1º SEMESTRE - 2018/2019)

a70565	Bruno Arieira
a73883	Cesário Perneta
a73974	Daniel Vieira
a78494	José Dias

1 de Dezembro de 2018

Resumo

"Over the last two decades the Internet protocol suite (also called the TCP/IP protocol suite) has come to be the most ubiquitous form of computer networking. Hence, the most widely used transport protocols today are TCP and its companion transport protocol, the User Datagram Protocol (UDP)."

Este trabalho prático foi realizado no âmbito da unidade curricular Segurança em Redes, e tem como principal objetivo a interação e experiência, usando a ferramenta *Wireshark*, com alguns conceitos e técnicas relevantes para **Análise de Tráfego**.

Conteúdo

1	Introdução	3
2	Contextualização	4
3	Desenvolvimento	5
3.1	Falha 1	5
3.2	Falha 2	6
3.3	Notas do Desenvolvimento	7
4	Conclusão	8

1 Introdução

Neste quarto trabalho prático, temos como principal objetivo aplicar o conhecimento adquirido nas aulas de Seguranças em Redes, relativamente á matéria lecionada sobre *Análise de Tráfego* com principal objetivo de ganhar experiência com uma ferramenta de captura e análise tráfego (**Wireshark**), adquirir competências na definição e implementação de uma estratégia em relação á análise de tráfego em rede.

Em conformidade com o enunciado proposto, para a realização deste trabalho, inicialmente é necessária a instalação da ferramenta *Wireshark* e depois descarregar o exemplo do ficheiro de captura de tráfego, disponibilizado por o professor. Como nos foi pedido para este relatório ser claro e objetivo, decidimos explicitar todas as anomalias, descrevendo na secção Desenvolvimento alguns exemplos. Antes de começar a fazer o pedido no enunciado do trabalho, tivemos primeiramente que estudar e analisar o tráfego recolhido, usando as funções estatísticas da ferramenta, começando por identificar as secções.

Para o desenvolvimento deste trabalho, foi delineado que todos os elementos deviam analisar, estudar e entender os conceitos implícitos para a análise de tráfego por forma a facilitar a resolução do trabalho proposto. Com a devida consolidação dos termos indispensáveis, passamos á discussão e elaboração das tarefas propostas, onde todos os elementos trabalharam de forma uniforme.

2 Contextualização

Um **protocolo** pode ser definido como um conjunto de regras que governam a sintaxe, semântica e sincronização da comunicação. Os protocolos podem ser implementados pelo hardware, software ou por uma combinação dos dois, possibilitando uma conexão, comunicação, transferência de dados entre dois sistemas.

De seguida, apresentámos alguns protocolos definidos segundo as camadas do modelo OSI (**Open System Interconnection**) em que operam, sendo importante para as sessões que estão implícitas na captura do tráfego.

- **Camada da ligação de dados** constitui os protocolos de ligação lógica ou ligação de dados, constituem o primeiro nível de troca ordenada controlada e fiável de dados entre sistemas interligados por meio de uma ligação física, ou seja, também faz a deteção e, caso seja necessária, a correção de erros que possam acontecer na camada física.
 - **ATM (Asynchronous Transfer Mode)** é uma arquitetura de rede baseada na transferência de dados em pacotes de tamanho fixo;
 - **Ethernet (IEEE 802.3)** é arquitetura de interconexão que define cabeamento e sinais elétricos para a camada física, em formato de pacotes e protocolos para a subcamada Media Access Control (MAC).
 - **HDLC** é um protocolo da camada de ligação de dados síncronos orientados a bits que garante a transmissão de dados sem erros para os destinos adequados e controla a velocidade de transmissão de dados.
- **Camada de Rede** é responsável por o encaminhamento dos pacotes entre origem e destino, mesmo que estes tenham que passar por diversos nós intermediários durante o percurso, e pelo controlo de congestionamento e ainda a contabilização do número de pacotes utilizados pelo utilizador.
 - **IPv4** é um protocolo, sem conexão, de comunicação usado entre duas ou mais máquinas em rede para encaminhamento dos dados que utiliza endereços de 32 bits.
 - **IPv6** é a versão mais atualizada do protocolo IP em que são usados endereços de 128 bits.
- **Camada de Transporte** transporta e regula o fluxo de informações da origem até o destino, de forma confiável com a principal função de fornecer controlo fim-a-fim usando janelas e oferecendo fiabilidade nos números de sequência e nas confirmações.
 - **TCP (Transmission Control Protocol)** é um protocolo que fornece garantia na entrega de todos os pacotes entre um PC emissor e um PC recetor.
 - **UDP (User Datagram Protocol)** é um protocolo em que o emissor envia uma determinada informação e a máquina recetora recebe essa informação, não existindo qualquer confirmação dos pacotes recebidos.
 - **Telnet** é protocolo standard de Internet que permite a interface de terminais e de aplicações através da Internet.
- **Camada de Aplicação** é responsável por prover serviços para aplicações de modo a separar a existência de comunicação em rede entre processos de diferentes computadores.
 - **HTTP (Hypertext Transfer Protocol)** é um protocolo subjacente usado pela *World Wide Web* e esse protocolo define como as mensagens são formatadas e transmitidas e quais ações os servidores da Web e os *browsers* devem executar em resposta a vários comandos.
 - **SNMP (Simple Network Management Protocol)** é um protocolo criado para facilitar a gestão e monitorização de dispositivos em redes IP.
 - **FTP (File Transfer Protocol)** é um protocolo de rede padrão usado para a transferência de ficheiros entre um cliente e um servidor em uma rede de computadores.

3 Desenvolvimento

De seguida apresentar-se-ão vários exemplos de *falhas* na rede que podem comprometê-la (estamos a usar o ficheiro **ExemploTrafego1.pcap**):

3.1 Falha 1

160 2.231888	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ea (2026)	0x07ea (2026)	0x07ea (2026)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=97899 Win=65535 Len=0
161 2.231970	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07eb (2027)	0x07eb (2027)	0x07eb (2027)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=100073 Win=65535 Len=0
162 2.249825	193.137.8.215	193.137.8.106	HTTP	60 0xb51a (46362)	0xb51a (46362)	0xb51a (46362)	Continuation
163 2.249898	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xb51b (46363)	0xb51b (46363)	0xb51b (46363)	80 → 1138 [FIN, ACK] Seq=100078 Ack=667 Win=6660 Len=0
164 2.250031	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=100079 Win=65530 Len=0
165 2.250311	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	1138 → 80 [FIN, ACK] Seq=667 Ack=100079 Win=65530 Len=0
166 2.250563	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xb51c (46364)	0xb51c (46364)	0xb51c (46364)	80 → 1138 [ACK] Seq=100079 Ack=668 Win=6660 Len=0
167 2.298130	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x07ff (2039)	0x07ff (2039)	0x07ff (2039)	1139 → 80 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1260 SACK_PERM=1
168 2.298956	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	80 → 1139 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
169 2.299100	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ff (2040)	0x07ff (2040)	0x07ff (2040)	1139 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
170 2.299997	193.137.8.106	193.137.8.215	HTTP	725 0x07f9 (2041)	0x07f9 (2041)	0x07f9 (2041)	GET /moodle/theme/standardwhite/styles.php HTTP/1.1
171 2.311504	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xd620 (54816)	0xd620 (54816)	0xd620 (54816)	80 → 1139 [ACK] Seq=1 Ack=672 Win=6710 Len=0
172 2.739065	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	1032 0xd621 (54817)	0xd621 (54817)	0xd621 (54817)	80 → 1139 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=672 Win=6710 Len=978 [TCP segment of a reassembled
173 2.755288	193.137.8.215	193.137.8.106	HTTP	60 0xd622 (54818)	0xd622 (54818)	0xd622 (54818)	HTTP/1.1 200 OK (text/css)
174 2.755334	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xd623 (54819)	0xd623 (54819)	0xd623 (54819)	80 → 1139 [FIN, ACK] Seq=984 Ack=672 Win=6710 Len=0
175 2.755469	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07fa (2042)	0x07fa (2042)	0x07fa (2042)	1139 → 80 [ACK] Seq=672 Ack=984 Win=64552 Len=0
176 2.755520	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07fb (2043)	0x07fb (2043)	0x07fb (2043)	1139 → 80 [ACK] Seq=672 Ack=985 Win=64552 Len=0
177 2.755671	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07fe (2046)	0x07fe (2046)	0x07fe (2046)	1139 → 80 [FIN, ACK] Seq=672 Ack=985 Win=64552 Len=0
178 2.755881	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xd624 (54820)	0xd624 (54820)	0xd624 (54820)	80 → 1139 [ACK] Seq=985 Ack=673 Win=6710 Len=0
179 2.756097	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	1140 → 80 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1260 SACK_PERM=1
180 2.757306	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	80 → 1140 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
181 2.757391	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x0807 (2055)	0x0807 (2055)	0x0807 (2055)	1140 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
182 2.757528	193.137.8.106	193.137.8.215	HTTP	724 0x0808 (2056)	0x0808 (2056)	0x0808 (2056)	GET /moodle/theme/standardlogo/styles.php HTTP/1.1
183 2.764171	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0x8a43 (35395)	0x8a43 (35395)	0x8a43 (35395)	80 → 1140 [ACK] Seq=1 Ack=671 Win=6700 Len=0

Frame 164: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits)

Ethernet II, Src: endpub106.scom3.uminho.pt (00:13:77:05:f4:c3), Dst: endpub215.scom3.uminho.pt (00:08:02:b6:5a:a0)

Internet Protocol Version 4, Src: 193.137.8.106, Dst: 193.137.8.215

0100 = Version: 4

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

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

Total Length: 40

Identification: 0x07ec (2028)

Flags: 0x4000, Don't fragment

Time to live: 128

Protocol: TCP (6)

Header checksum: 0x5e90 [validation disabled]

[Header checksum status: Unverified]

Source: 193.137.8.106

Destination: 193.137.8.215

160 2.231888	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ea (2026)	0x07ea (2026)	0x07ea (2026)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=97899 Win=65535 Len=0
161 2.231970	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07eb (2027)	0x07eb (2027)	0x07eb (2027)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=100073 Win=65535 Len=0
162 2.249825	193.137.8.215	193.137.8.106	HTTP	60 0xb51a (46362)	0xb51a (46362)	0xb51a (46362)	Continuation
163 2.249898	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xb51b (46363)	0xb51b (46363)	0xb51b (46363)	80 → 1138 [FIN, ACK] Seq=100078 Ack=667 Win=6660 Len=0
164 2.250031	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	0x07ef (2031)	1138 → 80 [ACK] Seq=667 Ack=100079 Win=65530 Len=0
165 2.250563	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	60 0xb51c (46364)	0xb51c (46364)	0xb51c (46364)	80 → 1138 [ACK] Seq=100079 Ack=668 Win=6660 Len=0
166 2.298130	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x07ff (2039)	0x07ff (2039)	0x07ff (2039)	1139 → 80 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1260 SACK_PERM=1
167 2.298956	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	80 → 1139 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
168 2.298956	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07ff (2040)	0x07ff (2040)	0x07ff (2040)	1139 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
169 2.299100	193.137.8.106	193.137.8.215	HTTP	725 0x07f9 (2041)	0x07f9 (2041)	0x07f9 (2041)	GET /moodle/theme/standardwhite/styles.php HTTP/1.1
170 2.299997	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	60 0xd620 (54816)	0xd620 (54816)	0xd620 (54816)	80 → 1139 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=672 Win=6710 Len=978 [TCP segment of a reassembled
171 2.311504	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	1032 0xd621 (54817)	0xd621 (54817)	0xd621 (54817)	80 → 1139 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=672 Win=6710 Len=978 [TCP segment of a reassembled
172 2.739065	193.137.8.215	193.137.8.106	HTTP	60 0xd622 (54818)	0xd622 (54818)	0xd622 (54818)	HTTP/1.1 200 OK (text/css)
173 2.755288	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	60 0xd623 (54819)	0xd623 (54819)	0xd623 (54819)	80 → 1139 [FIN, ACK] Seq=984 Ack=672 Win=6710 Len=0
174 2.755334	193.137.8.215	193.137.8.106	TCP	54 0x07fa (2042)	0x07fa (2042)	0x07fa (2042)	1139 → 80 [ACK] Seq=672 Ack=984 Win=64552 Len=0
175 2.755469	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07fb (2043)	0x07fb (2043)	0x07fb (2043)	1139 → 80 [ACK] Seq=672 Ack=985 Win=64552 Len=0
176 2.755520	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x07fe (2046)	0x07fe (2046)	0x07fe (2046)	1139 → 80 [FIN, ACK] Seq=672 Ack=985 Win=64552 Len=0
177 2.755671	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	60 0xd624 (54820)	0xd624 (54820)	0xd624 (54820)	80 → 1139 [ACK] Seq=985 Ack=673 Win=6710 Len=0
178 2.755881	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	1140 → 80 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1260 SACK_PERM=1
179 2.756097	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	62 0x0900 (0)	0x0900 (0)	0x0900 (0)	80 → 1140 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
180 2.757306	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	54 0x0807 (2055)	0x0807 (2055)	0x0807 (2055)	1140 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
181 2.757391	193.137.8.106	193.137.8.215	TCP	724 0x0808 (2056)	0x0808 (2056)	0x0808 (2056)	GET /moodle/theme/standardlogo/styles.php HTTP/1.1
182 2.757528	193.137.8.106	193.137.8.215	HTTP	60 0x8a43 (35395)	0x8a43 (35395)	0x8a43 (35395)	80 → 1140 [ACK] Seq=1 Ack=671 Win=6700 Len=0

Frame 165: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits)

Ethernet II, Src: endpub106.scom3.uminho.pt (00:13:77:05:f4:c3), Dst: endpub215.scom3.uminho.pt (00:08:02:b6:5a:a0)

Internet Protocol Version 4, Src: 193.137.8.106, Dst: 193.137.8.215

0100 = Version: 4

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

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

Total Length: 40

Identification: 0x07ef (2031)

Flags: 0x4000, Don't fragment

Time to live: 128

Protocol: TCP (6)

Header checksum: 0x5e8d [validation disabled]

[Header checksum status: Unverified]

Source: 193.137.8.106

Destination: 193.137.8.215

Como podemos verificar, nas 2 imagens anteriores, há uma possível perda de pacotes, visto que para o mesmo IP(193.137.8.106), o correspondente *identification* tem um interregno entre o **2028** e o **2031**. Portanto é de suspeitar que se perderam 2 pacotes. Para isso podemos verificar se existe um "*identification*" igual a 2029 e 2030 para o mesmo IP. Para tal, inserimos os seguintes filtros:**ip.id==0x07ed** e **ip.id==0x.07ee** sendo que estes números representam em hexadecimal os valores anteriores citados.

ip.id==0x07ed							
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Identification	Info

ip.id==0x07ee								Expression...
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Identification	Identification	Info

Através da pesquisa do pacote com tal característica, foi relativamente fácil descobrir a palavra passe de um determinado utilizador. É uma grande vulnerabilidade que poderá ser colmatada usando criptografia e para isso poderia-se usar o **SSH** visto que este protocolo usa criptografia enquanto que o **Telnet** não, sendo que são 2 protocolos semelhantes, e têm como objetivo conseguir um acesso remoto a um servidor.

3.3 Notas do Desenvolvimento

Durante a pesquisa de anomalias tentamos verificar as várias referidas na aula, embora tenhamos apenas notado as possíveis falhas de segurança nas representadas acima. Algumas das anomalias que pesquisamos embora sem sucesso foram *ARP spoofing*, *ping flooding* e *SYN flooding*.

Com o objetivo de encontrar exemplos de **ARP Spoofing** no ficheiro referido pesquisamos por segmentos do *three way handshake* do TCP. Nestes comparamos o endereço da *Layer 2* do pacote com a *flag SYN* e o do pacote com a *flag ACK*. Pois em casos de *ARP Spoofing* estes mostrariam valores diferentes. Não tivemos sucesso em encontrar qualquer exemplo no ficheiro referido.

Para identificar **SYN flooding** é mais simples. Neste caso é apenas necessário pesquisar por grandes sequências de pacotes TCP com a *flag SYN set* em que não é devolvido um **ACK** posteriormente, ou seja não completando o já referido *three way handshake* do TCP. Caso isto aconteça o servidor ficaria à espera do **ACK** da origem mas este nunca chegará gerando congestionamento na rede.

Já na identificação de ataques do tipo **Ping flooding** pesquisamos por sequências de pacotes ICMP do tipo *Echo (ping) request* e *Echo (ping) reply* com tamanhos anormais, normalmente com tamanho máximo. O tamanho *standard* é 56 bytes para sistemas Linux e Mac, e no caso de sistemas Windows então 32 bytes, embora podendo ser ligeiramente superior devido à inclusão do *HEADER*. Neste caso embora tendo encontrado sequências de pacotes dos tipos referidos estes demonstravam tamanhos normais para os sistemas operativos em causa.

Após estas verificações chegamos à conclusão que não foram efetuados ataques como os referidos acima à rede em questão.

4 Conclusão

Acabado este trabalho, há que refletir sobre os resultados obtidos e a forma de obter os mesmos. Devido ao conhecimento que adquirimos nas aulas bem como grandes pesquisas na Internet, o capítulo **Contextualização** em que falamos um bocado de cada protocolo, foi feito sem nenhum problema relevante.

Já em relação ao trabalho propriamente dito, que consistia em efetuar o *sniffing* a uma captura de tráfego dada pelo professor, inicialmente sentimos algumas dificuldades, pois não estávamos a conseguir relacionar os pacotes com a segurança do sistema. Depois de uma melhor compreensão do enunciado e das explicações do professor, conseguimos prosseguir sem problemas relevantes.

De modo a que o trabalho corra de forma fluída, dividimos o mesmo entre os elementos do grupo, sendo que no final nos reunimos para fazer uma apreciação global do mesmo e realizar as mudanças necessárias de modo a obter um resultado mais satisfatório.

Para finalizar, consideramos que este trabalho nos ajudou a aprofundar os conhecimentos técnicos que já possuíamos do Wireshark, permitindo-nos agora saber como procurar as vulnerabilidades de uma rede através desta poderosa ferramenta. Achamos que este trabalho atingiu os objetivos requeridos e estamos satisfeitos com o resultado final.

Referências