

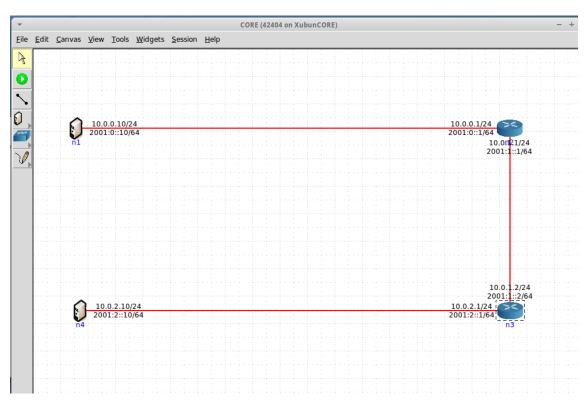
TP4: Protocolo IP

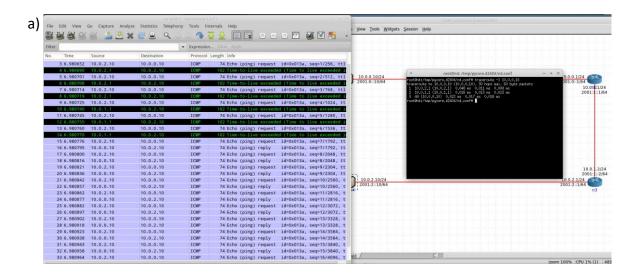
João Alves, A91646 Ivo Lima, A90214 Rúben Machado, A91656

PL2 Grupo 5

Parte 1

1.



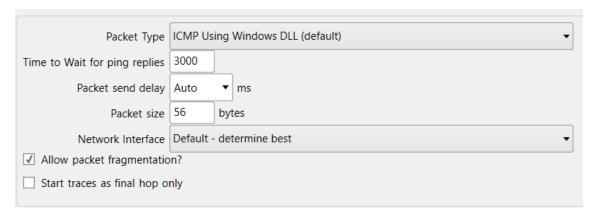


b) Para cada *traceroot* existem 3 *requests* e 3 *replies*, sendo este o resultado esperado, contudo 6 *requests* não obtiveram resposta porque as portas não existem.

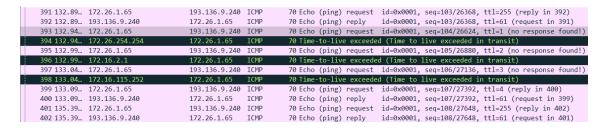
3 6.980652	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=1/256, ttl:
4 6.980690	10.0.2.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded i
5 6.980701	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=2/512, ttl:
6 6.980708	10.0.2.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded i
7 6.980714	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=3/768, ttl:
8 6.980719	10.0.2.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded in
9 6.980725	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=4/1024, tt
10 6.980740	10.0.1.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded i
11 6.980745	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=5/1280, tt
12 6.980755	10.0.1.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded i
13 6.980760	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=6/1536, tt
14 6.980770	10.0.1.1	10.0.2.10	ICMP	102 Time-to-live exceeded	(Time to live exceeded in
15 6.980776	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=7/1792, tt
16 6.980795	10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=7/1792, tt
17 6.980800	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=8/2048, tt
18 6.980816	10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=8/2048, tt
19 6.980821	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=9/2304, tt
20 6.980836	10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=9/2304, tt
21 6.980842	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=10/2560, t
22 6.980857	7 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=10/2560, t
23 6.980862	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=11/2816, t
24 6.980877	7 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=11/2816, t
25 6.980882	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=12/3072, t
26 6.980897	7 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=12/3072, t
27 6.980902	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=13/3328, t
28 6.980918	3 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=13/3328, t
29 6.980923	3 10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=14/3584, t
30 6.980938	3 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=14/3584, t
31 6.980943	3 10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=15/3840, t
32 6.980958	3 10.0.0.10	10.0.2.10	ICMP	74 Echo (ping) reply	id=0x013a, seq=15/3840, t
33 6.980964	10.0.2.10	10.0.0.10	ICMP	74 Echo (ping) request	id=0x013a, seq=16/4096, t

- c) O valor inicial mínimo deverá ser 3, uma vez que o TTL é decrementado aquando a passagem em cada router.
- d) O tempo médio de ida-e-volta é de 0.056 ms.

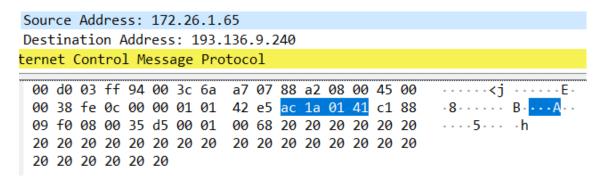
2. Com o auxílio *PingPlotter* 5 verificamos que o tamanho do pacote por defeito é 56 *bytes*.



A imagem em baixo corresponde à primeira mensagem ICMP capturada.



a) O IP da interface ativa é 172.26.1.65



b) O valor do campo protocolo é 1, e identifica o ICMP. Neste caso, o ICMP (*Internet Control Message Protocol*) é usado para testar a conectividade entre a origem e o destino.

```
rragment oriset. v
 Time to Live: 1
     [Expert Info (Note/Sequence): "Time To Live" only 1]
   Protocol: ICMP (1)
   Header Checksum: 0x42e5 [validation disabled]
   [Header checksum status: Unverified]
   Source Address: 172.26.1.65
   Destination Address: 193.136.9.240
Internet Control Message Protocol
    00 d0 03 ff 94 00 3c 6a
                          a7 07 88 a2 08 00 45 00
010 00 38 fe 0c 00 00 01 01 42 e5 ac 1a 01 41 c1 88
                                                   -8----- B----A--
020 09 f0 08 00 35 d5 00 01 00 68 20 20 20 20 20 20
                                                  · · · · 5 · · · · h
040 20 20 20 20 20 20
```

c) O cabeçalho tem 20 bytes. O campo de dados tem 28 bytes. O tamanho do *payload* calcula-se através do comprimento TCP.

```
✓ Internet Protocol Version 4, Src: 172.26.1.65, Dst: 193.136.9.240
     0100 .... = Version: 4
     .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  Data (28 bytes)
      [Length: 28]
     00 d0 03 ff 94 00 3c 6a a7 07 88 a2 08 00 45 00
0000
                                                 ·····-Kj ·····E·
0010 00 38 fe 0c 00 00 01 01 42 e5 ac 1a 01 41 c1 88
                                                 -8----A--
     09 f0 08 00 35 d5 00 01 00 68 <mark>20 20 20 20 20</mark> 20
                                                 ----5--- ·h
0020
0030
     20 20 20 20 20 20 20 20  20  20 20 20 20 20 20 20
     20 20 20 20 20 20
0040
```

d) Não é fragmentado.

```
> Flags: 0x00
    Fragment Offset: 0
  > Time to Live: 1
    Protocol: ICMP (1)
    Header Checksum: 0x42e5 [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source Address: 172 26 1 65
0000 00 d0 03 ff 94 00 3c 6a a7 07 88 a2 08 00 45 00
                                                  --------E-
0010 00 38 fe 0c 00 00 01 01 42 e5 ac 1a 01 41 c1 88
                                                  -8-- B----A--
0020 09 f0 08 00 35 d5 00 01 00 68 20 20 20 20 20 20
                                                  · · · · 5 · · · · h
    0040
     20 20 20 20 20 20
```

e) A minha máquina com o IP 172.26.1.65 tenta comunicar com o router 193.136.9.240, porém para conseguir comunicar com este necessita de 3 chamadas *TTL*, o que lhe permitem identificar o caminho desde a origem (máquina) até ao destino (router). O padrão em questão consiste em enviar o máximo de *TTLs* possíveis para tentar chegar ao destino (255) e o mesmo ocorre no sentido inverso com o envio de 61 *TTLs*. Depois de existir esta confirmação de que há comunicação possível, a máquina tenta chegar ao destino com o menor número de *TTLs* possível, que neste caso são 4. E este padrão repete-se ao longo do tempo.

393 132.94 172.26.1.65	193.136.9.240 ICMP	70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=104/26624, ttl=1 (no response found!)
394 132.94 172.26.254.254	172.26.1.65 ICMP	70 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
395 132.99 172.26.1.65	193.136.9.240 ICMP	70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=105/26880, ttl=2 (no response found!)
396 132.99 172.16.2.1	172.26.1.65 ICMP	70 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
397 133.04 172.26.1.65	193.136.9.240 ICMP	70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=106/27136, ttl=3 (no response found!)
398 133.04 172.16.115.252	172.26.1.65 ICMP	70 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
399 133.09 172.26.1.65	193.136.9.240 ICMP	70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=107/27392, ttl=4 (reply in 400)
400 133.09 193.136.9.240	172.26.1.65 ICMP	70 Echo (ping) reply id=0x0001, seq=107/27392, ttl=61 (request in 399)

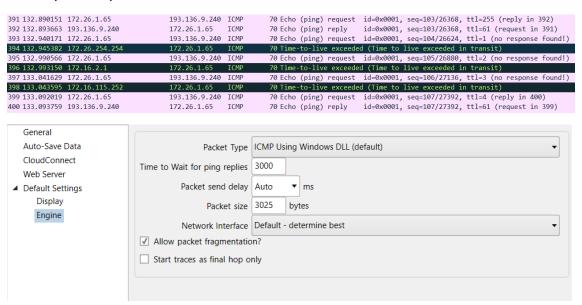
f) O campo TTL vai sendo alterado de 255 para 253, ou seja, decrementa. Isto acontece, pois na comunicação entre a minha máquina (172.26.1.65) e o router (193.136.9.240) existem mais 3 dispositivos (172.26.254.254, 172.16.2.1, 172.16.115.252). Sendo que se, por exemplo, o pacote chegasse ao destino com valor TTL 1, então o router deveria descarta-lo tornando o valor TTL 0 e enviaria de volta um ICMP de *type* 11 e de código 0 (representa o *TTL Exceeded*). No nosso caso o TTL é iniciado com valor 255 que sendo decrementado em 1 conforme passa pelos diferentes dispositivos. Uma vez que eles são 2 o valor será decrementado 2 vezes (porque começa no 0).

```
394 132.94... 172.26.254.254 172.26.1.65 ICMP 70 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
 Internet Protocol Version 4, Src: 172.26.254.254, Dst: 172.26.1.65
     0100 .... = Version: 4
     .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0xc0 (DSCP: CS6, ECN: Not-ECT)
     Total Length: 56
     Identification: 0x5da3 (23971)
  > Flags: 0x00
     Fragment Offset: 0
    Time to Live: 255
     Protocol: ICMP (1)
     Header Checksum: 0x04ed [validation disabled]
     [Haadan chackeum ctatus: Unvanified]
0000 3c 6a a7 07 88 a2 00 d0 03 ff 94 00 08 00 45 c0
0010 00 38 5d a3 00 00 ff 01 04 ed ac 1a fe fe ac 1a
                                                           .8]....
                                                           ·A·····B····A·····
0020 01 41 0b 00 b6 c1 00 00 00 00 45 00 00 38 fe 0c
0030 00 00 01 01 42 e5 ac 1a 01 41 c1 88 09 f0 08 00
0040 35 d5 00 01 00 68
                                                           5 - - - h
 396 132.99... 172.16.2.1
                         172.26.1.65 ICMP 70 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)

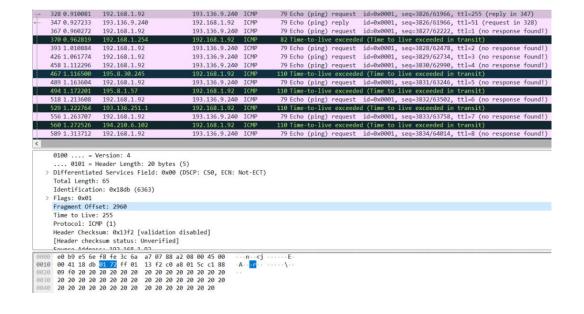
▼ Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.2.1, Dst: 172.26.1.65

     0100 .... = Version: 4
     .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
   > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
     Total Length: 56
     Identification: 0xb231 (45617)
   > Flags: 0x00
     Fragment Offset: 0
     Time to Live: 254
     Protocol: ICMP (1)
     Header Checksum: 0xaf26 [validation disabled]
     [Haadan chackeum ctatur Unvanified]
      3c 6a a7 07 88 a2 00 d0 03 ff 94 00 08 00 45 00
9999
0010 00 38 b2 31 00 00 fe 01 af 26 ac 10 02 01 ac 1a
                                                           -8-1------
0020 01 41 0b 00 b6 c1 00 00 00 00 45 00 00 38 fe 0d
                                                           · · · · B · · · · · A · · · · ·
0030 00 00 01 01 42 e4 ac 1a 01 41 c1 88 09 f0 08 00
0040 35 d4 00 01 00 69
                                                           5....i
```

3. Na imagem em baixo encontra-se a ordem do tráfego capturado usando a coluna do tempo de captura.



a) Na imagem em baixo está a primeira imagem ICMP e está fragmentada. Uma vez que o pacote corresponde a um jumbo frame pois tem mais do que 1500 bytes, o router para assegurar a transmissão deste determina qual é o maior tamanho de informação permitido pela rede, sem que perca o pacote ou a conexão à rede, e isto levou à necessidade de fragmentação da trama.



b) O facto de que o *Wireshark* estar configurado para sinalizar mais do que um segmento mostra que o datagrama foi fragmentado. Uma vez que o *Fragment Offset* é 0 este é o primeiro fragmento, pois o último tem valor de 1480. Como podemos ver embaixo o comprimento total do datagrama é 1500.

```
1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=18db) [Reassembled in #328]
1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=18db) [Reassembled in #328]
      326 0.910081
                                                             193.136.9.240 IPv4
     328 0.910081
                          192.168.1.92
                                                             193.136.9.240 ICMP
                                                                                                79 Echo (ping) request id=0x0001, seq=3826/61966, ttl=255 (reply in 347)
                                                                                              90 65022 → 50002 Len=48
111 Application Data
      329 0.912268
                          192 168 1 92
                                                             213.163.86.202 UDP
                          162.159.130.235
                                                             192.168.1.92 TLSv1...
213.163.87.7 UDP
213.163.87.7 UDP
      330 0.912476
                                                                                           1177 65021 → 50027 Len=1135
1177 65021 → 50027 Len=1135
     331 0 914950
                         192.168.1.92
     333 0.915010
                         192.168.1.92
                                                             213.163.87.7 UDP
                                                                                            1177 65021 → 50027 Len=1135
                                                                                           1177 65021 → 50027 Len=1135
1177 65021 → 50027 Len=1135
      334 0.915028
     335 0.915046
                                                             213.163.87.7 UDP
                         192.168.1.92
     336 0.918156
337 0.919958
                                                            192.168.1.92 UDP
213.163.87.7 UDP
                                                                                            1090 50002 → 65022 Len=1048
1177 65021 → 50027 Len=1135
                          213.163.86.202
                                                                                       1177 65021 → ...

1177 65021 → 50027 Len=11...

1090 50002 → 65022 Len=1048
                         192.168.1.92
     338 0.919989
                         192.168.1.92
                                                             213.163.87.7 UDP
     339 0.920034
                         213.163.86.202
                                                             192.168.1.92 UDP
  Frame 326: 1514 bytes on wire (12112 bits), 1514 bytes captured (12112 bits) on interface \Device\NPF_{462EEEDE-6D83-4B18-A701-8B6D4719F7B4}, id 0
> Ethernet II, Src: IntelCor_07:88:a2 (3c:6a:a7:07:88:a2), Dst: Technico_6e:f8:fe (e0:b9:e5:6e:f8:fe)
v Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.1.92, Dst: 193.136.9.240
      0100 .... = Version: 4
.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
    > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0. ECN: Not-ECT)
       Total Length: 1500
Identification: 0x18db (6363)
      Flags: 0x20, More fragm
Fragment Offset: 0
       Time to Live: 255
       Protocol: ICMP (1)
       Header Checksum: Øxefc8 [validation disabled]
[Header checksum status: Unverified]
Source Address: 192.168.1.92
      Destination Address: 193.136.9.240 [Reassembled IPv4 in frame: 328]
Data (1480 bytes)
```

c) Trata-se do segundo fragmento uma vez que o deslocamento do frame é de 1480 e existem mais fragmentos, como se pode ver embaixo nas flags com "More Fragments".

```
345 0.926276
                          192.168.1.92
                                                              213.163.87.7 UDP
                                                                                                  85 65021 → 50027 Len=43
     346 0.927233
347 0.927233
                          193.136.9.240
                                                              192.168.1.92 IPv4 1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=b718) [Reassembled in #347] 192.168.1.92 ICMP 79 Echo (ping) reply id=0x0001, seq=3826/61966, ttl=51 (request in 328)
                          193.136.9.240
                                                 213.163.87.7 UDP 1197 65021 + 50027 Len=1155
213.163.87.7 UDP 1197 65021 + 50027 Len=1155
213.163.87.7 UDP 1197 65021 + 50027 Len=1155
      348 0. 942560
                          192.168.1.92
      349 0.942652
                                                              213.163.87.7 UDP
      350 0.942676
                          192.168.1.92
      351 0.942696
                                                              213.163.87.7 UDP
                                                                                            1197 65021 → 50027 Len=1155
1197 65021 → 50027 Len=1155
      352 0.942717
                          192.168.1.92
                                                              213.163.87.7 UDP
     353 0.944931
354 0.948214
                                                             192.168.1.92 UDP
213.163.87.7 UDP
                                                                                             85 50002 → 65022 Len=43
85 65021 → 50027 Len=43
                          213.163.86.202
                          192.168.1.92
192.168.1.92
                                                             213.163.87.7 UDP
213.163.87.7 UDP
                                                                                             1197 65021 → 50027 Len=1155
1197 65021 → 50027 Len=1155
     355 0.948267
      356 0.948287
                          192.168.1.92
                                                              213.163.87.7 UDP
213.163.87.7 UDP
                                                                                           1198 65021 → 50027 Len=1156
1198 65021 → 50027 Len=1156
     357 0.948305
                          192.168.1.92
      358 0.948328 192.168.1.92
  Frame 346: 1514 bytes on wire (12112 bits), 1514 bytes captured (12112 bits) on interface \Device\NPF_{462EEEDE-6D83-4B18-A701-8B6D4719F7B4}, id 0
> Ethernet II, Src: Technico_6e:f8:fe (e0:b9:e5:6e:f8:fe), Dst: IntelCor_07:88:a2 (3c:6a:a7:07:88:a2) 

V Internet Protocol Version 4, Src: 193.136.9.240, Dst: 192.168.1.92
      0100 .... = Version: 4
.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
    Differentiated Services Field: 0x88 (DSCP: AF41, ECN: Not-ECT)
       Total Length: 1500
Identification: 0xb718 (46872)
    > Flags: 0x20, More fragments
Fragment Offset: 1480
       Time to Live: 51
       Header Checksum: 0x1c4b [validation disabled]
       [Header checksum status: Unverified]
Source Address: 193.136.9.240
      Destination Address: 192.168.1.92
[Reassembled IPv4 in frame: 347]
> Data (1480 bytes)
```

d) Ao mudar para 3025 bytes foram criados 3 fragmentos a partir do datagrama original, aliás podíamos verificar o valor no campo *Fragments count* que é uma informação fornecida pelo Wireshark mas não está presente no cabeçalho IP. Deteta-se que é o último fragmento pois no campo de *flags* apenas está o valor hexadecimal (0x01) e não o valor hexadecimal seguido de "*More Fragments*".

```
795 1.615676
                      192.168.1.92
                                                    193.136.9.240 IPv4
                                                                                1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=18e9) [Reassembled in #797]
                                                    193.136.9.240 IPv4
193.136.9.240 ICMP
                                                                                1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=18e9) [Reassembled in #797] 79 Echo (ping) request id=0x0001, seq=3840/15, ttl=14 (reply in 813)
     796 1.615676
                      192.168.1.92
    797 1.615676
                      192.168.1.92
    798 1.618682
799 1.618743
                                                                               1228 65021 → 50027 Len=1186
1228 65021 → 50027 Len=1186
                      192.168.1.92
                                                     213.163.87.7
                                                                      UDP
                      192.168.1.92
                                                    213.163.87.7 UDP
    800 1.618766
                      192.168.1.92
                                                    213.163.87.7 UDP
                                                                                1228 65021 → 50027 Len=1186
    802 1.622511
                      213.163.86.202
                                                    192.168.1.92 UDP
                                                                                1090 50002 → 65022 Len=1048
                                                                              1090 50002 → 65022 Len=1048
1090 50002 → 65022 Len=1048
                                                    192.168.1.92 UDP
    804 1.622511
                      213.163.86.202
                                                    192.168.1.92 UDP
    805 1.623561
                     192.168.1.92
                                                    213.163.86.202 UDP
                                                                                  94 65022 → 50002 Len=52
  Frame 797: 79 bytes on wire (632 bits), 79 bytes captured (632 bits) on interface \Device\NPF {462EEEDE-6D83-4B18-A701-8B6D4719F7B4}, id 0
 Ethernet II, Src: IntelCor_07:88:a2 (3c:6a:a7:07:88:a2), Dst: Technico_6e:f8:fe (e0:b9:e5:6e:f8:fe)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.1.92, Dst: 193.136.9.240
          ) .... = Version: 4
0101 = Header Length: 20 bytes (5)
     0100 .
   > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
      Total Length: 65
     Identification: 0x18e9 (6377)
   > Flags: 0x01
     Fragment Offset: 2960
     Time to Live: 14
Protocol: ICMP (1)
     Header Checksum: 0x04e5 [validation disabled]
     [Header checksum status: Unverified]
Source Address: 192.168.1.92
     Destination Address: 193.136.9.240
[3 IPv4 Fragments (3005 bytes): #795(1480), #796(1480), #797(45)]
> Internet Control Message Protocol
0010 00 41 18 e9 01 72 0e 01 04 e5 c0 a8 01 5c c1 88
```

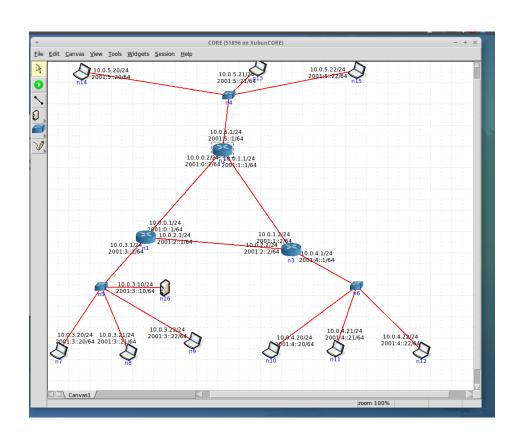
 e) Comparando os dois primeiros fragmentos podemos notar que as principais diferenças estão nos campos Fragment offset e no Header checksum.
 Comparando o segundo fragmento com o último as principais diferenças estão nos campos Total Length, More fragments, Fragment offset e no Header checksum.

O campo Identification é igual em todos os fragmentos pelo que no destino é possível saber quais dos fragmentos vão originar um datagrama. Logo o comprimento entre o primeiro e o segundo fragmentos são os mesmos e também têm sinalizadores de que existem mais fragmentos, enquanto que o último é o que tem menor comprimento e não tem nenhum sinalizador na flag. Depois de encontrarmos o primeiro fragmento que está sinalizado através do Fragment Offset 0, temos ainda a indicação das flags de que existem mais fragmentos. Uma vez que o comprimento do primeiro fragmento é 1500 bytes e analisando o Wireshark descobrimos que o segundo fragmento se encontra na posição 347 e esta além de ocupar o mesmo que a anterior ainda nos dá a indicação de que existe mais de 1 fragmento. Procurando esse fragmento acabamos por encontra-lo na posição 797 tendo o menor comprimento de apenas 65 bytes. Concluímos ainda que este é o último pois nas *flags* não existe indicação de que ainda há mais fragmentos, e deste modo com o auxílio destes e outros parâmetros que vão alternando conseguimos construir o datagrama original.

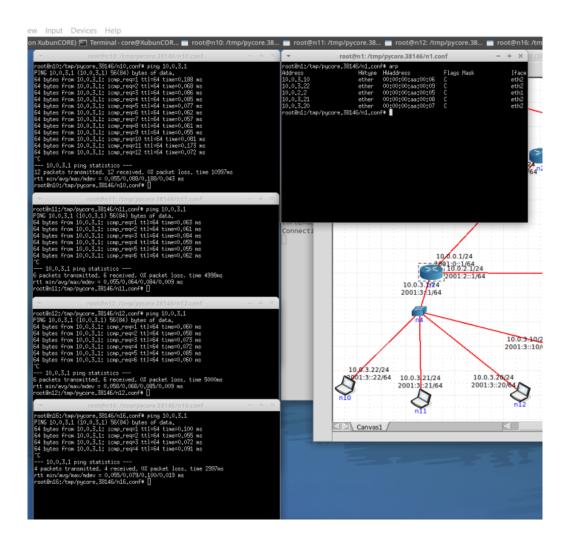
Parte 2

1)

a)



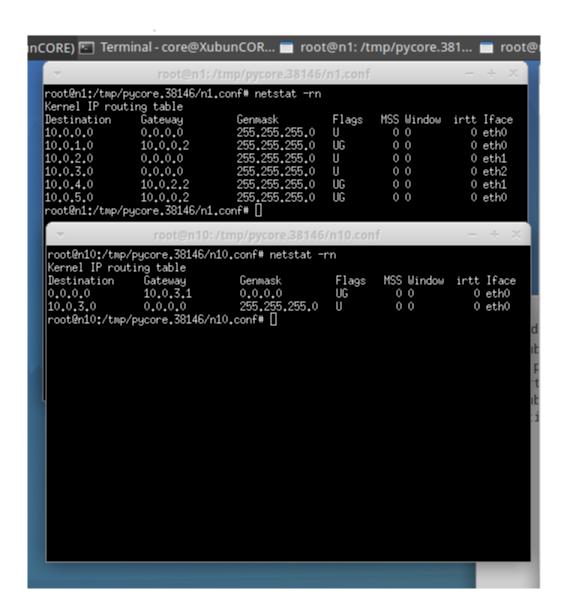
- b) Podemos concluir que são endereços privados pois, segundo o RFC1918, a *Internet Assigned Numbers Authority* (IANA) reservou o espaço de endereçamento 10.0.0.0 10.255.255.255 para conexões privadas. Ora como se pode verificar na imagem a cima todos os equipamentos estão endereçados dentro desse espaço.
- c) Uma vez que o *Switch* se trata de um equipamento que trabalha estritamente no nível 2 (a camada *link*) este não precisa de endereço IP uma vez que esse é um requisito do nível 3 (a camada de rede).
- d) Como podemos ver a na imagem em baixo existe conectividade entre os laptops dos utilizadores e o servidor do departamento A.



2)

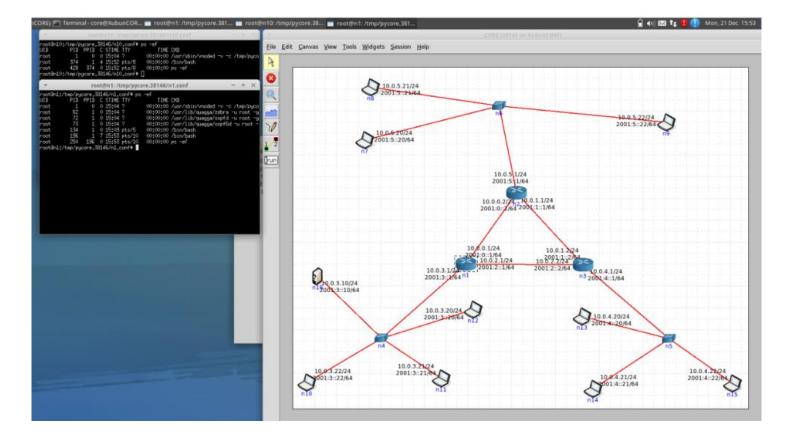
a) Na tabela de encaminhamento do laptop n10 temos unicamente como endereços de saída o router do departamento por onde os *packets* destinados a outros departamentos ou redes saem. Já no caso de quererem comunicar com os laptops no próprio departamento, os datagramas serão recebidos pela interface do endereço próprio que corresponde ao 0.0.0.0. Isto tudo é feito com a ajuda do *Ethernet Switch*.

Já na tabela de encaminhamento do router n1 usamos saídas diferentes dependendo de para onde queremos enviar os datagramas. No caso de querer comunicar com qualquer um outro router usa-se a respetiva interface de endereço (por exemplo no caso do router cujo destino é 10.0.1.0 usa-se a interface do endereço correspondente ao *gateway* 10.0.0.2). E ainda caso queira comunicar com redes adjacentes usará a interface de endereço *default* (0.0.0.0).



b) O sistema possui encaminhamento dinâmico e estático. Entre os Routers n1, n2 e n3 o encaminhamento é dinâmico, de tal forma que sempre que exista uma falha no link entre os routers existirá também uma adaptação a um novo caminho, pois as rotas são atualizadas ao longo do tempo.

Já em cada departamento o encaminhamento é realizado de forma estática, pois este é constituído por rotas pré-definidas, visto que nesta topologia de rede há maior conhecimento entre os intervenientes.

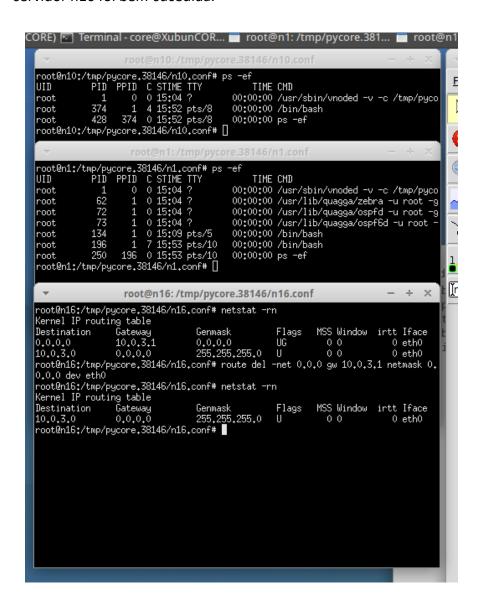


Podemos verificar no terminar de cima que apenas temos a decorrer na máquina 3 processos, sendo eles um processo pai, a *bash* e o comando ps.

Já no terminal de baixo 7 processos, sendo eles o processo pai, 2 *bash*, o comando ps e 3 *deamons*, dos quais 2 são protocolos de roteamento para IPv4 e IPv6.

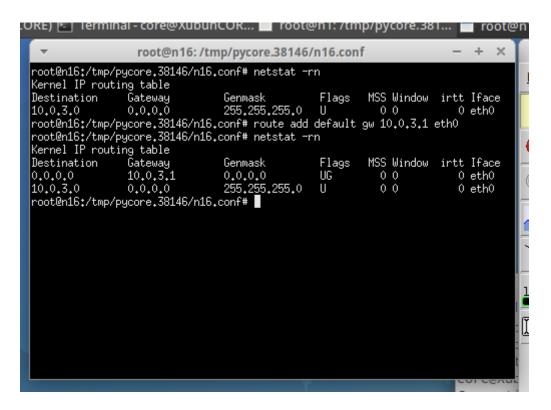
Concluímos assim que nos routers existe encaminhamento dinâmico, e nos laptops encaminhamento estático.

c) Como podemos ver em baixo, a aplicação do comando *router delete* no servidor n16 foi bem-sucedida.



Ao tirar por defeito a rota do servidor n16, os utilizadores deixam de ter acesso, pois foi tirado o endereço de saída 10.0.3.1 que ligava o servidor ao *switch* que por sua vez se ligava ao respetivo router. Sempre que os utilizadores tentarem comunicar com o servidor enviarão os *packets* porém não irão receber resposta, pois já não têm como comunicar para fora do departamento C, logo não há rota definida e por isso a comunicação não é bem sucedida.

d) Pela imagem a baixo podemos confirmar o sucesso do comando *Route Add* no router n16.

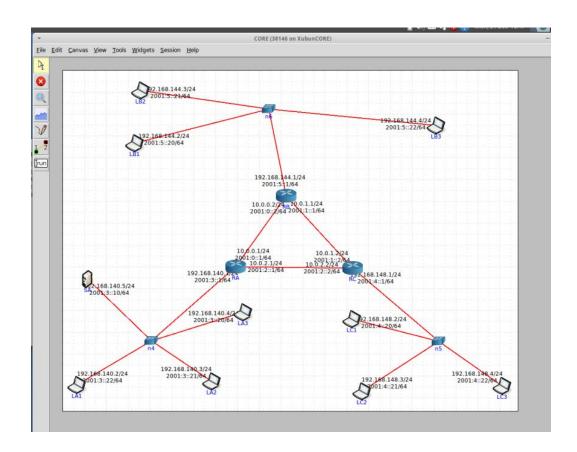


 Pela imagem a baixo podemos confirmar que a nova política de encaminhamento funciona tornando o servidor novamente acessível. Tal é possível concluir através do teste de conectividade de um laptop neste departamento com o laptop de outro departamento.

```
10.0.3.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U root@n16:/tmp/pycore.38146/n16.conf# ping 10.0.3.1 PING 10.0.3.1 (10.0.3.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=1 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=3 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=3 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=4 ttl=64 time=0.099 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=5 ttl=64 time=0.095 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=6 ttl=64 time=0.096 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=7 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes fr
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          0 0
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 0 eth0
   --- 10.0.3.1 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 received, 0% packet loss, time 5997ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.055/0.079/0.135/0.027 ms
root@n16:/tmp/pycore.38146/n16.conf#
      10.0.3.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U root@n16:/tmp/pycore.38146/n16.conf# ping 10.0.3.1 PING 10.0.3.1 (10.0.3.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=1 ttl=64 time=0.135 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=2 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=3 ttl=64 time=0.070 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=4 ttl=64 time=0.099 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=5 ttl=64 time=0.095 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=6 ttl=64 time=0.056 ms 64 bytes from 10.0.3.1: icmp_req=7 ttl=64 time=0.070 ms ^C
      --- 10.0.3.1 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 received, 0% packet loss, time 5997ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.055/0.079/0.135/0.027 ms
root@n16:/tmp/pycore.38146/n16.conf# netstat -rn
              Kernel IP routing table
Destination Gateway
0.0.0.0 10.0.3.1
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 MSS Window irtt Iface
         Destination
0.0.0.0
10.0.3.0
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  Flags
                                                                                                                                                                                                                                                                   Genmask
                                                                                                                                                                                                                                                                 0.0.0.0
255.25<u>5</u>.255.0
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 00
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      0 eth0
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    UG
                                                                                                                                     0.0.0.0
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         0 eth0
              root@n16:/tmp/pycore.38146/n16.conf# S
```

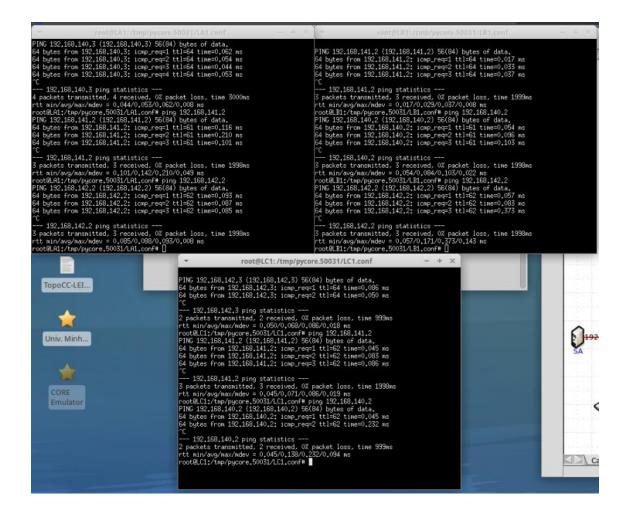
3. Definição de Sub-redes

1) Na figura a baixo encontra-se o novo esquema de endereçamento para as redes dos departamentos partindo do endereço IP 192.168.140.0/24.



- 2) A máscara usada é /24 que corresponde ao endereço 255.255.255.0, sendo em decimal equivalente a 24.
- 3) Em cada departamento é possível conectar 254 hosts ((2^8)-2). Os 2 endereços retirados (caso contrário seria 256) estão reservados para *Broadcast* e identificador de sub-rede.

4) No terminal superior esquerdo foi realizar um *ping* do departamento A para o B e do A para o C provando assim a comunicação entre os mesmos. Já no superior direito foi realizado um *ping* do B para o A e para o C. E por fim no inferior o *ping* foi realizado do C para o A e para o B. Podemos concluir assim que os departamentos comunicam entre si.



Conclusão

Após a realização do trabalho proposto, o nosso grupo considera que esta parte prática nos proporcionou uma melhoria na aptidão (quer a nível teórico quer a nível prático) para análise e gestão de informações sobre o funcionamento dos *Internet Protocol* (IP), nomeadamente o estudo de datagramas, endereçamento e encaminhamento de IP assim como a fragmentação de pacotes de IP. Deste modo, através da utilização do Wireshark e do *PingPlotter 5*, este projeto proporcionou-se um maior aprofundamento no endereçamento e encaminhamento do IP. Dito isto, de uma forma sucinta o nosso grupo afirma que a realização deste trabalho prático foi enriquecedora e bastante útil para nos possibilitar uma melhor perspetiva das matérias lecionadas nas aulas teóricas.