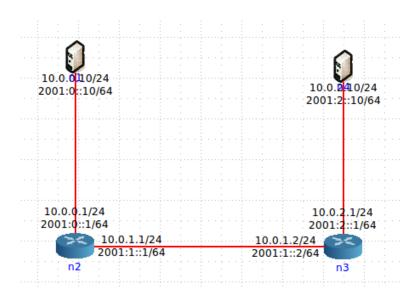
# TP4 Protocolo IPv4 (802.11)

André Freitas A74619 Joel Morais A70841 Sofia Carvalho A76658

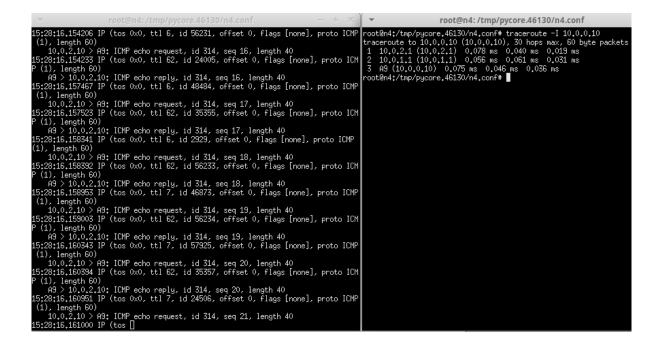
### PARTE 1

1.



**a.** Active o *wireshark* ou o *tcpdump* no *host* n4. Numa *shell* de n4, execute o comando *traceroute -I* para o endereço IP do *host* n1.

R:



**b.** Comente os resultados face ao comportamento esperado.

**R:** O tráfego ICMP enviado por n1 para 10.0.2.10 (n4) corresponde a 3 datagramas com o mesmo TTL de cada vez, pois não existe segurança na rede. Como por exemplo, pela análise da imagem acima, nos ICMP echo replies com TTL igual a 7.

**c.** Qual deve ser o valor inicial mínimo do campo TTL para alcançar o destino n1? Verifique na prática que a sua resposta está correta.

```
root@n1:/tmp/pycore.46130/n1.conf
root@n1:/tmp/pycore.46130/n1.conf# traceroute -I 10.0.2.10
traceroute to 10.0.2.10 (10.0.2.10), 30 hops max, 60 byte packets
1 A0 (10.0.0.1) 0.066 ms 0.015 ms 0.012 ms
2 10.0.1.2 (10.0.1.2) 0.045 ms 0.023 ms 0.022 ms
3 10.0.2.10 (10.0.2.10) 0.040 ms 0.029 ms 0.028 ms
root@n1:/tmp/pycore.46130/n1.conf#
```

R: O tempo mínimo necessário para alcançar n4 é 3.

**d.** Qual o valor médio do tempo de ida-e-volta (Round-Trip Time) obtido?

```
R: 1: (0.066 + 0.015 + 0.012) / 3 = 0.067 ms
2: (0.045 + 0.023 + 0.022) / 3 = 0.03 ms
3: (0.040 + 0.029 + 0.028) / 3 = 0.032(3) ms
```

2.

**a.** Qual é o endereço IP da interface ativa do seu computador?

```
Protocol Length Info
     1 0.000000 192.168.100.226
                                               192.168.100.255 NBNS
                                                                            92 Name query NB WPAD<00>
                                              192.168.100.174 ICMP
                                                                            70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=10891/35626, ttl=255 (reply in 3)
70 Echo (ping) reply id=0x0001. seq=10891/35626. ttl=64 (request in 2)
   2 0.463121 192.168.100.201
     3 0.464177 192.168.100.174
                                              192.168.100.201 TCMP
 Frame 2: 70 bytes on wire (560 bits), 70 bytes captured (560 bits) on interface 0
Ethernet II, Src: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89), Dst: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.201, Dst: 192.168.100.174
    0100 .... = Version: 4
 .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)

> Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 56
    Identification: 0x3ddd (15837)
  > Flags: 0x00
    Fragment offset: 0
    Time to live: 255
    Protocol: ICMP (1)
    Header checksum: 0x0000 [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source: 192.168.100.201
```

**R:** O endereço IP da interface ativa do computador é o endereço "Source", que tem o valor 192.168.100.201

**b.** Qual é o valor do campo protocolo? O que identifica?

```
Time
                   Source
                                                Destination
                                                                  Protocol Length Info
      1 0.000000 192.168.100.226
                                                192.168.100.255 NBNS
                                                                             92 Name query NB WPAD<00>
      2 0.463121 192.168.100.201
                                                192.168.100.174 ICMP
                                                                            70 Echo (ping) request id=0x0001, seq=10891/35626, ttl=255 (reply in 3)
70 Echo (ning) renly id=0x0001. sea=10891/35626. ttl=64 (request in 2)
      3 0.464177 192.168.100.174
                                               192,168,100,201 TCMP
  Frame 2: 70 bytes on wire (560 bits), 70 bytes captured (560 bits) on interface 0
 Ethernet II, Src: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89), Dst: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.201, Dst: 192.168.100.174
     0100 .... = Version: 4
.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
     Total Length: 56
     Identification: 0x3ddd (15837)
  > Flags: 0x00
     Fragment offset: 0
     Time to live: 255
     Protocol: ICMP (1)
                         awaaaa [walida+ian dicablad]
```

**R:** O valor do campo protocolo é 1. Este campo identifica o tipo de protocolo e neste caso trata-se de ICMP.

**c.** Quantos *bytes* tem o cabeçalho IP(v4)? Quantos *bytes* tem o campo de dados (*payload*) do datagrama? Como se calcula o tamanho do *payload*?

**R:** O cabeçalho IP(v4) tem 20 *bytes*. O tamanho do campo de dados é 56 e o número de *bytes* deste é 56-20=36 *bytes*.

d. O datagrama IP foi fragmentado?

```
Flags: 0x00

0... = Reserved bit: Not set

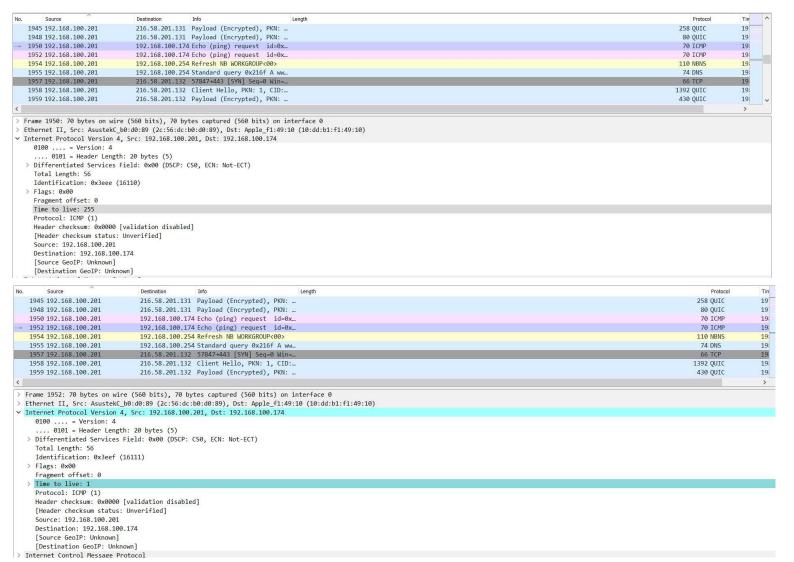
.0. ... = Don't fragment: Not set

.0. ... = More fragments: Not set

Fragment offset: 0
```

**R:** O datagrama IP não foi fragmentado, a partir da análise da informação das flags da imagem acima apresentada ("More Fragments: Not set"). Além disso, o offset toma o valor 0.

e. Ordene os pacotes capturados de acordo com o endereço IP fonte (e.g., selecionando o cabeçalho da coluna *Source*), e analise a sequência de tráfego ICMP gerado a partir do endereço IP atribuído à sua máquina. Para a sequência de mensagens ICMP enviadas pelo seu computador, indique que campos do cabeçalho IP variam de pacote para pacote.



**R:** Os campos do cabeçalho IP que variam de pacote para pacote são o "Time to live" e o "Identification".

**f.** Observa algum padrão nos valores do campo de Identificação do datagrama IP e TTL?

**R:** Os campos de identificação do datagrama IP estão sequenciados (como se pode ver no campo *Identification* que consta nas imagens acima, sendo os seus valores 0x3eee e 0x3eef). O TTL também segue um padrão: verifica-se que os valores dos pedidos são sempre 255 e 1.

g. Ordene o tráfego capturado por endereço destino e encontre a série de respostas ICMP TTL exceeded enviadas ao seu computador. Qual é o valor do campo TTL? Esse valor permanece constate para todas as mensagens de resposta ICMP TTL exceeded enviados ao seu host? Porquê?

```
Protocol
                         Source
                                                     Destination
                                                                                                                                                                                 Length
                                                                                                                                                                                            Time
   1965 TCP
                        216.58.201.132
                                                     192.168.100.201 443+57847 [ACK] Seq=1 Ack=196 Win=44032 Len=0
                                                                                                                                                                                        60 198.913380
    1964 QUIC
                        216.58.201.132
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 2
                                                                                                                                                                                         72 198.912419
   1963 OUIC
                        216.58.201.132
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 1
                                                                                                                                                                                       1392 198 912417
                                                     192.168.100.201 443+57847 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=42900 Len=0 MSS=1430 SACK_PERM=1 WS=128
    1960 TCP
                        216.58.201.132
                                                                                                                                                                                        66 198, 897962
                                                     192.168.100.201 Standard query response 0x216f A www.google.com A 216.58.201.132 NS ns4.google.com NS ns1.go.
   1956 DNS
                        192.168.100.254
                                                                                                                                                                                        226 198.855553
   1953 ICMP
                        192.168.100.174
                                                     192.168.100.201 Echo (ping) reply id=0x0001, seq=11050/10795, ttl=64 (request in 1952)
                                                                                                                                                                                         70 198.075391
    1951 TCMP
                         192,168,100,174
                                                     192.168.100.201 Echo (ping) reply
                                                                                              id=0x0001, seq=11049/10539, ttl=64 (request in 1950)
                                                                                                                                                                                         70 198 023965
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 56
                                                                                                                                                                                        102 197.774175
   1947 OUIC
                        216.58.201.131
    1946 QUIC
                        216.58.201.131
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 55
                                                                                                                                                                                        123 197.769415
                        216.58.201.131
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 54
                                                                                                                                                                                         84 197.474614
   1941 QUIC
  Frame 1951: 70 bytes on wire (560 bits), 70 bytes captured (560 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10), Dst: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89)

V Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.174, Dst: 192.168.100.201
   .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
> Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
     Total Length: 56
     Identification: 0x7a1a (31258)
   > Flags: 0x00
     Fragment offset: 0
     Time to live: 64
     Protocol: ICMP (1)
     Header checksum: 0xb5e2 [validation disabled]
     [Header checksum status: Unverified]
     Source: 192.168.100.174
     Destination: 192.168.100.201
     [Source GeoIP: Unknown]
      [Destination GeoIP: Unknown]
> Internet Control Message Protocol
   1965 TCP
                                                     192.168.100.201 443→57847 [ACK] Seq=1 Ack=196 Win=44032 Len=0
                        216.58.201.132
                                                                                                                                                                                       60 198.913380
   1964 QUIC
                        216.58.201.132
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 3
                                                                                                                                                                                       72 198.912419
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 1
192.168.100.201 443+57847 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=42900 Len=0 MSS=1430 SACK_PERM=1 WS=128
   1963 OUTC
                        216.58.201.132
                                                                                                                                                                                     1392 198, 912417
                        216.58.201.132
                                                                                                                                                                                      66 198.897962
   1960 TCP
                        192.168.100.254
                                                     192.168.100.201 Standard query response 0x216f A www.google.com A 216.58.201.132 NS ns4.google.com NS ns1.go.
                                                                                                                                                                                       226 198.855553
                                                                                              id=0x0001, seq=11050/10795, ttl=64 (request in 1952) id=0x0001, seq=11049/10539, ttl=64 (request in 1950)
                                                                                                                                                                                        70 198.075391
    1953 ICMP
                        192.168.100.174
                                                     192.168.100.201 Echo (ping) reply
    1951 ICMP
                        192.168.100.174
                                                     192.168.100.201 Echo (ping) reply
                                                                                                                                                                                        70 198.023965
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 56
   1947 QUIC
                        216.58.201.131
                                                                                                                                                                                      102 197.774175
   1946 OUIC
                        216.58.201.131
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 55
                                                                                                                                                                                      123 197, 769415
   1941 QUIC
                        216.58.201.131
                                                     192.168.100.201 Payload (Encrypted), PKN: 54
                                                                                                                                                                                       84 197 474614
 Frame 1953: 70 bytes on wire (560 bits), 70 bytes captured (560 bits) on interface 0 Ethernet II, Src: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10), Dst: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89)
  Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.174, Dst: 192.168.100.201
      0100 .... = Version: 4
.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
     0100
   > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
     Total Length: 56
     Identification: 0x5593 (21907)
   > Flags: 0x00
     Fragment offset: 0
     Time to live: 64
     Protocol: ICMP (1)
     Header checksum: 0xda69 [validation disabled]
     [Header checksum status: Unverified]
     Source: 192.168.100.174
     Destination: 192.168.100.201
     [Source GeoIP: Unknown]
     [Destination GeoIP: Unknown]
> Internet Control Message Protocol
```

**R:** O valor do campo TTL é 64. Permanece constante para todas as mensagens de resposta enviadas, pois trata-se de um *reply* e, por isso, o tempo de vida tem, regra geral, um valor alto. Este valor de tempo de vida alto serve para garantir que o *reply* chega ao destino independentemente dos saltos que possa vir a dar.

3.

**a.** Localize a primeira mensagem ICMP. Porque é que houve necessidade de fragmentar o pacote inicial?

**R:** Houve necessidade de fragmentar o pacote inicial, pois este era demasiado grande, tendo de se dividir, neste caso, em 3 fragmentos.

b. Imprima o primeiro fragmento do datagrama IP segmentado. Que informação no cabeçalho indica que o datagrama foi fragmentado? Que informação no cabeçalho IP indica que se trata do primeiro fragmento? Qual é o tamanho deste datagrama IP?

```
1 SSDP
                                  192.168.100.186
                                                                         239.255.255.250 M-SEARCH * HTTP/1.1
                                                                                                                                                                                                                                                             179 0.000000
                                                               Spanning-tree. Conf. Root = 4096/720/00:0a:8a:97:74:80 Cost = 6008 Port = 0x800b

224.0.0.251 Standard query 0x0000 PTR _privet._tcp.local, "QM" question PTR _uscan._tcp.local, "QM" ques...

13:cc05 ff02::fb Standard query 0x0000 PTR _privet._tcp.local, "QM" question PTR _uscan._tcp.local, "QM" ques...

192.168.100.174 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=50cb) [Reassembled in #7]

192.168.100.174 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=50cb) [Reassembled in #7]

192.168.100.174 Fcho_(ping) request id=0x0001 sea=14872/6202 ttl=255 (renly in 10)
          3 MDNS
                                  192.168.100.174
                                                                                                                                                                                                                                                              369 1.462150
                                  fe80::18cd:896f:2643:cc05 ff02::fb
          4 MDNS
                                                                                                                                                                                                                                                               389 1.462179
                                                                                                                                                                                                                                                             1514 1.884312
          5 IPv4
         6 IPv4
                                  192,168,100,201
                                                                                                                                                                                                                                                             1514 1.884351
                                  192 168 100 201
> Frame 5: 1514 bytes on wire (12112 bits), 1514 bytes captured (12112 bits) on interface 0
> Ethernet II, Src: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89), Dst: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10)
   Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.201, Dst: 192.168.100.174
       0100 ...
                    . = Version: 4
          ... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
    Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
       Total Length: 1500
       Identification: 0x50cb (20683)

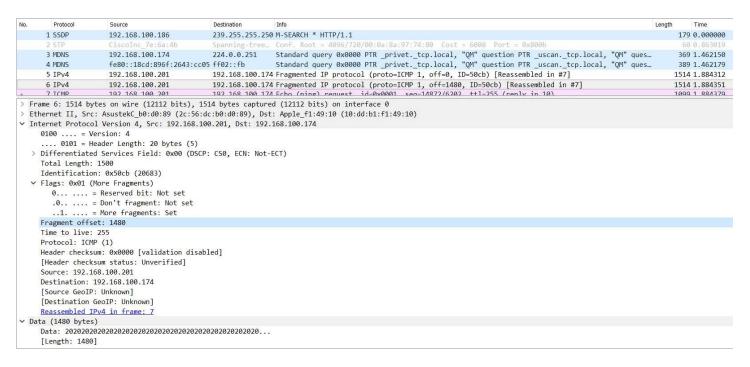
✓ Flags: 0x01 (More Fragments)

           0... = Reserved bit: Not set
           .0.. ... = Don't fragment: Not set ..1. ... = More fragments: Set
       Fragment offset: 0
       Time to live: 255
       Protocol: ICMP (1)
       Header checksum: 0x0000 [validation disabled]
[Header checksum status: Unverified]
       Source: 192.168.100.201
       Destination: 192.168.100.174
       [Source GeoIP: Unknown]
       [Destination GeoIP: Unknown]
       Reassembled IPv4 in frame: 7
  Data (1480 bytes)
       Data: 0800a1ea00013a1820202020202020202020202020202020...
       [Length: 1480]
```

**R:** "Reassembled IPv4 in frame: 7" indica-nos que é um fragmento que vai ser reconstruído na trama 7. "More Fragments: Set" (toma valor 1) indica que existem mais fragmentos para além deste. Trata-se do primeiro

fragmento pois o offset é igual a 0. O segundo fragmento vai ter o offset igual a 1480. Em relação ao tamanho, temos 1480 de dados e 20 de header, logo, no total, 1500.

c. Imprima o segundo fragmento do datagrama IP original. Que informação do cabeçalho IP indica que não se trata do 1º fragmento? Há mais fragmentos? O que nos permite afirmar isso?



**R:** O que indica que não se trata do 1º fragmento é o facto de o offset ter o valor 1480, ou seja, diferente de 0. Há mais fragmentos pois conseguimos ver na flag que "More Fragments : Set" (toma valor 1).

**d.** Quantos fragmentos foram criados a partir do datagrama original? Como se deteta o último fragmento correspondente ao datagrama original?

```
Protocol
                    Source
    5 IPv4
                    192,168,100,201
                                              192.168.100.174 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=50cb) [Reassembled in #7]
                                              192.168.100.174 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=50cb) [Reassembled in #7]
    6 TPv4
                    192.168.100.201
    7 TCMP
                    192.168.100.201
                                              192.168.100.174 Echo (ping) request id=0x0001, seq=14872/6202, ttl=255 (reply in 10)
Ethernet II, Src: AsustekC_b0:d0:89 (2c:56:dc:b0:d0:89), Dst: Apple_f1:49:10 (10:dd:b1:f1:49:10)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.201, Dst: 192.168.100.174
   0100 .... = Version: 4
   .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
 > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
   Total Length: 1085
   Identification: 0x50cb (20683)
∨ Flags: 0x00
      0... = Reserved bit: Not set
      .0.. .... = Don't fragment: Not set
      ..0. .... = More fragments: Not set
   Fragment offset: 2960
   Time to live: 255
   Protocol: ICMP (1)
   Header checksum: 0x0000 [validation disabled]
   [Header checksum status: Unverified]
   Source: 192.168.100.201
   Destination: 192.168.100.174
   [Source GeoTP: Unknown]
   [Destination GeoIP: Unknown]
[3 IPv4 Fragments (4025 bytes): #5(1480), #6(1480), #7(1065)]
      [Frame: 5, payload: 0-1479 (1480 bytes)]
      [Frame: 6, payload: 1480-2959 (1480 bytes)]
      [Frame: 7, payload: 2960-4024 (1065 bytes)]
      [Fragment count: 3]
      [Reassembled IPv4 length: 4025]
      [Reassembled IPv4 data: 0800a1ea00013a1820202020202020202020202020202020...]
```

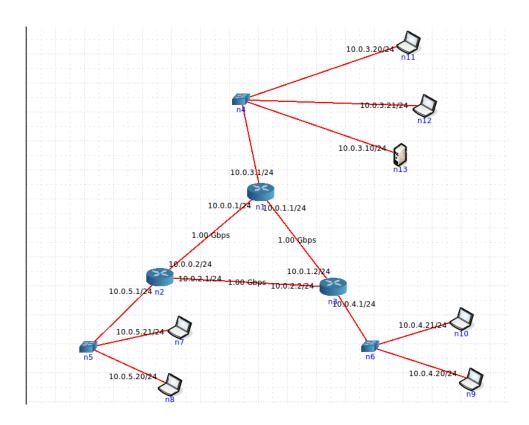
**R:** Foram criados 3 fragmentos a partir do datagrama original. Como estes 3 fragmentos vão ser reconstruídos na trama 7, a trama 7 corresponderá ao último fragmento do datagrama original. Através da flag "More Fragments: Not Set" (toma valor 0) sabemos que não há mais fragmentos, e através do offset igual a 2960 verifica-se que não se trata do primeiro fragmento, pois é diferente de 0, logo o fragmento em questão só pode ser o último.

**e.** Indique, resumindo, os campos que mudam no cabeçalho IP entre os diferentes fragmentos, e explique a forma como essa informação permite reconstruir o datagrama original.

**R:** Os campos que mudam no cabeçalho IP entre os diferentes fragmentos são o *offset* dos fragmentos, assim como a identificação de cada um destes. Através do *offset*, é possível reconstruir o datagrama, pois este fornece a posição de cada fragmento.

# PARTE 2

- 1) Atenda aos endereços IP atribuídos automaticamente pelo CORE aos diversos equipamentos da topologia.
  - a) Indique que endereços IP e máscaras de rede foram atribuídos pelo CORE a cada equipamento. Se preferir, pode incluir uma imagem que ilustre de forma clara a topologia e o endereçamento.



**R:** Atribuímos a seguinte máscara de rede pois temos /24 no endereço IP, o que significa que temos 24 bits identificadores da rede, sendo que isso corresponde ao endereço 255.255.255.0, visto que a máscara vai conter o limite máximo de valores decimais quando temos os primeiros 24 bits do endereço IP todos a 1.

N1 to N4: ip=10.0.3.1	Mascara de rede= 255.255.255.0
N12: ip = 10.0.3.21	Mascara de rede= 255.255.255.0
N1 to N2: ip=10.0.0.1	Mascara de rede= 255.255.255.0
N1 to N3: ip=10.0.1.2	Mascara de rede= 255.255.255.0
N11: ip=10.0.3.20	Mascara de rede= 255.255.255.0
N13: ip=10.0.3.10	Mascara de rede= 255.255.255.0
N3 to N1: ip= 10.0.1.2	Mascara de rede= 255.255.255.0

N3 to N2: ip=10.0.2.2	Mascara de rede= 255.255.255.0
N2 to N3: 10.0.2.1	Mascara de rede= 255.255.255.0
N2 to N1: 10.0.0.2	Mascara de rede= 255.255.255.0
N7: ip= 10.0.5.21	Mascara de rede= 255.255.255.0
N8: ip=10.0.5.20	Mascara de rede= 255.255.255.0
N9: ip=10.0.4.20	Mascara de rede= 255.255.255.0
N10: 10.0.4.21	Mascara de rede= 255.255.255.0

b) Tratam-se de endereços públicos ou privados? Porquê?

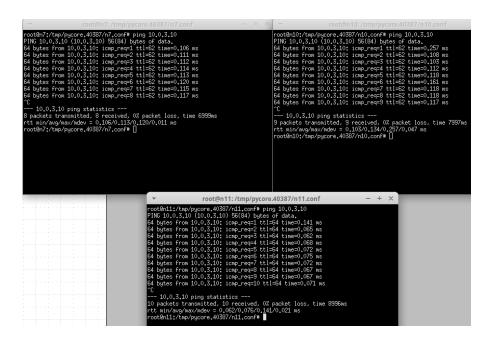
**R:** Estes endereçamentos vão ser privados, visto que eles não têm acesso direto à internet.

c) Porque razão não é atribuído um endereço IP aos switches?

```
root@n13: /tmp/pycore.40387/n13.conf
oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete
Jsage: inet_route [-vF] del {-host|-net} Target[/prefix] [gw Gw] [metric M] [[de
      oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# netstat -rn
Kernel IP routing table
                                                           MSS Window
                                                  Flags
Destination
                                                                       irtt Iface
0.0.0.0
                10.0.3.1
                                 0,0,0,0
255,255,255,0
                                                                           0 eth0
                0.0.0.0
                                                             0.0
                                                                           0 eth0
root@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete 0.0.0.0
SIOCDELRT: Processo inexistente
root@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete default
oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# netstat -rn
Kernel IP routing table
Destination
                                                           MSS Window
                                                                       irtt Iface
10.0.3.0
                0.0.0.0
                                 255,255,255,0
                                                                           0 eth0
oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf#
```

**R:** Não é atribuído um endereço IP aos *switches* porque estes são usados em ligações de nível 2, e o endereço IP só irá ser atribuído em ligações de nível 3, nível de rede.

**d)** Usando o comando *ping* certifique-se que existe conectividade IP entre os laptops dos utilizadores e o servidor do departamento A (basta certificar a conectividade de um laptop por departamento).



**R:** Como se pode ver pela figura acima, existe conetividade entre um laptop de cada departamento e o servidor do departamento A, sendo n7 do departamento B, n10 do departamento C, n11 do departamento A e 10.0.3.10 o endereço IP do servidor do departamento A.

- 2) Para o router e um laptop do departamento A:
  - a) Execute o comando netstat –rn por forma a poder consultar a tabela de encaminhamento unicast (Ipv4). Inclua no seu relatório

as tabelas de encaminhamento obtidas; interprete as várias entradas de cada tabela. Se necessário, consulte o manual respetivo (man netstat).

### Router:

▼	- + ×						
root@n1:/tmp/pycore.40387/n1.conf# netstat -rn							
Kernel IP rout	ting table						
Destination	Gateway	Genmask	Flags	MSS Window	irtt Iface		
10.0.0.0	0.0.0.0	255,255,255,0	U	0 0	0 eth0		
10.0.1.0	0.0.0.0	255,255,255,0	U	0 0	0 eth1		
10.0.2.0	10.0.0.2	255,255,255.0	UG	0 0	0 eth0		
10.0.3.0	0.0.0.0	255,255,255,0	U	0 0	0 eth2		
10.0.4.0	10.0.1.2	255,255,255.0	UG	0 0	0 eth1		
10.0.5.0	10.0.0.2	255,255,255.0	UG	0 0	0 eth0		
root@n1:/tmp/pycore.40387/n1.conf#							

### Laptop:

```
root@n11:/tmp/pycore.40387/n11.conf
                                                                      - + \times
oot@n11:/tmp/pycore.40387/n11.conf# netstat -rn
Gernel IP routing table
                                                Flags
Destination
                               Genmask
                                                        MSS Window
0.0.0.0
                               0.0.0.0
                                                UG
                                                          0 0
                                                                       0 eth0
                                255,255,255,0
                                                Ш
                                                          0.0
oot@n11:/tmp/pycore.40387/n11.conf#
```

**R:** <u>Relativamente ao router N1</u>: A primeira entrada da tabela tem como rede destino a rede entre os routers N1 e N2 (10.0.0.0) e o próximo salto vai corresponder ao próprio router N1 (10.0.0.1, sendo na tabela representado por 0.0.0.0), pois já estamos dentro dessa rede.

Para a segunda entrada, a rede destino é entre os routers N1 e N3 (10.0.1.0) e o próximo salto vai corresponder ao próprio router N1 (10.0.1.1, sendo na tabela representado por 0.0.0.0), pois já estamos dentro dessa rede.

Para a terceira entrada, o destino é a rede dos routers N2 e N3 (10.0.2.0) e o próximo salto vai corresponder ao router N2 (10.0.0.2) visto

ser o caminho mais próximo de chegarmos a essa rede através do router N1.

Para a quarta entrada, o destino é a rede do departamento A (10.0.3.0) e o próximo salto vai corresponder ao router N1 (10.0.0.1, sendo na tabela representado por 0.0.0.0), pois já estamos dentro dessa rede.

Para a quinta entrada, o destino é a rede do departamento C (10.0.4.0) e o próximo salto vai corresponder ao *router* N3 (10.0.1.2) visto que é o caminho mais próximo de chegarmos a essa rede através do router N1.

Para a sexta entrada, o destino é a rede do departamento B (10.0.5.0) e o próximo salto vai corresponder ao *router* N2 (10.0.0.2) pois é o caminho mais próximo para chegarmos a essa rede através do router N1.

<u>Relativamente ao laptop:</u> Para a primeira entrada da tabela de encaminhamento, a rede destino é a rota por defeito (0.0.0.0) e o próximo salto vai corresponder ao *router* N1 (10.0.3.1).

Para a segunda entrada, a rede destino é a rede do departamento A (10.0.3.1) e o próximo salto vai corresponder ao próprio *host* (10.0.3.10, sendo que na tabela corresponde a 0.0.0.0).

- **b)** Diga, justificando, se está a ser usado encaminhamento estático ou dinâmico ( sugestão: analise que processos estão a correr em cada sistema ).
  - **R:** Está a ser usado encaminhamento estático nos três departamentos porque, além de ser uma rede de pequena dimensão, o endereçamento é baseado em rotas pré-definidas e estas rotas permanecem fixas e entre os routers dos três departamentos o encaminhamento é dinâmico.

c) Admita que, por questões administrativas, a rota por defeito (0.0.0.0 ou default) deve ser retirada definitivamente da tabela de encaminhamento do servidor localizado no departamento A. Use o comando route delete para o efeito. Que implicações tem esta medida para os utilizadores da empresa que acedem ao servidor. Justifique.

```
root@n13: /tmp/pycore.40387/n13.conf
 ot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete
age: inet_route [-vF] del {-host|-net} Target[/prefix] [gw Gw] [metric M] [[de
Gernel IP routing table
                                                           Flags
                                                                     MSS Window irtt Iface
Destination
                                       Genmask
                   Gateway
 0.0.0 10.0.3.1 0.0.0.0 UG
0.0.3.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U
ot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete 0.0.0.0
                                                                                        0 eth0
.0.0.0
                                                                       0.0
                                                                                        0 eth0
NOCDELRT: Processo inexistente
oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# route delete default
oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf# netstat -rn
ernel IP routing table
estination Gateway
                                                           Flags
                                                                     MSS Window
                                                                                    irtt Iface
                   0.0.0.0
                                                                                        0 eth0
 oot@n13:/tmp/pycore.40387/n13.conf#
```

**R:** A implementação desta medida não tem nenhuma implicação para os utilizadores que acedem ao servidor pois continua a existir a rota para a rede 10.0.3.0 a partir do servidor.

d) Adicione as rotas estáticas necessárias para restaurar a conectividade para o servidor, por forma a contornar a restrição imposta em c). Utilize para o efeito o comando route add e registe os comandos que usou.

**R:** Como se pode ver pela figura acima tentamos restaurar a conetividade como pretendido, no entanto, encontramos um erro que não conseguimos ultrapassar.

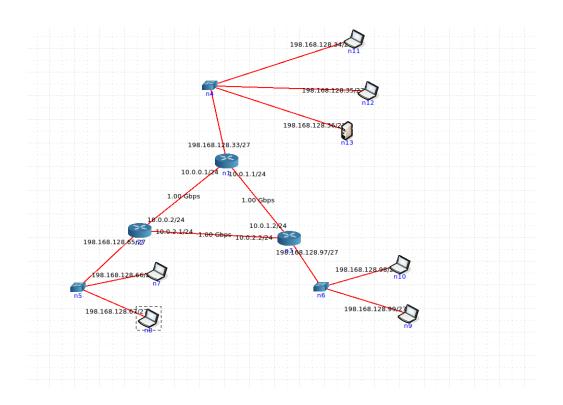
**e)** Teste a nova política de encaminhamento garantindo que o servidor está novamente acessível, utilizando para o efeito o comando ping. Registe a nova tabela de encaminhamento do servidor.

**R:** Face à situação descrita anteriormente na questão d, o servidor não poderá estar acessível e a tabela de encaminhamento será aquela que obtivemos no final da questão c.

3)

1) Assumindo que dispõe apenas de um único endereço de rede IP classe C 192.168.128.0/24, defina um novo esquema de endereçamento para as redes dos departamentos (mantendo a rede de core inalterada) e atribua endereços às interfaces dos vários sistemas envolvidos. Deve justificar as opções usadas.

R:



192.168.128.0/24 3 sub-redes (uma por departamento)

8 bits para gerir (32-24=8)

Usando 3 bits, é possível definir  $2^3$ -2=6 sub-redes. Usando menos de 3 bits, apenas poderíamos definir 2 sub-redes ou menos ( $2^2$ -2=2). Para o host, usamos 5 bits pois permite obter  $2^5$ -2=30 hosts diferentes. Estes 5

bits são suficientes para os dispositivos que temos ligados e permite um bom crescimento desta sub-rede a nível do número de *hosts* ligados.

SR1: 198.168.128.32/27 -> 198.168.33 até .62 SR2: 198.168.128.64/27 -> 198.168.128.65 até .94 SR3: 198.168.128.96/27 -> 198.168.128.97 até .126

### <u>SR1 – departamento A</u>

n1: 198.168.128.33/27 n11: 198.168.128.34/27 n12: 198.168.128.35/27 n13: 198.168.128.36/27

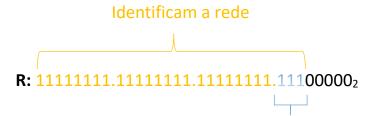
# <u>SR2 – departamento B</u>

n2: 198.168.128.65/27 n7: 198.168.128.66/27 n8: 198.168.128.67/27

## SR3 – departamento C

n3: 198.168.128.97/27 n9: 198.168.128.98/27 n10: 198.168.128.99/27

2) Qual a máscara de rede que usou (em formato decimal)? Justifique.



### 3 bits da sub-rede

255.255.254<sub>10</sub>. Existem 27 bits para identificar a rede, sendo 3 destes usados para especificar a sub-rede. Por isso, e como para criar a máscara de rede é necessário colocar todos os bits identificadores da rede a 1, o número obtido em decimal foi 255.255.255.224<sub>10</sub>.

**3)** Quantos *hosts* IP pode interligar em cada departamento? Justifique.

**R:** 5 bits para  $hosts \rightarrow 2^5 = 32$ . Há dois endereços reservados, logo há 32-2 = 30 endereços possíveis para hosts. Assim, é possível interligar 30 hosts em cada departamento, assumindo que apenas vamos ligar hosts.

**4)** Garanta que conectividade IP entre as várias redes locais da empresa MIEInet é mantida.

**R:** Como se pode ver nas figuras abaixo, há conetividade entre todas as redes locais da empresa.

```
root@n13:/tmp/pycore.47819/n13.conf
root@n13:/tmp/pycore.47819/n13.conf# ping 198.168.128.34
PING 198.168.128.34 (198.168.128.34) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=1 ttl=64 time=0.076 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=2 ttl=64 time=0.075 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=3 ttl=64 time=0.074 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=5 ttl=64 time=0.074 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=5 ttl=64 time=0.071 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=5 ttl=64 time=0.075 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=8 ttl=64 time=0.070 ms
64 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=8 ttl=64 time=0.070 ms
65 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=8 ttl=64 time=0.070 ms
66 bytes from 198.168.128.34; icmp_req=8 ttl=64 time=0.070 ms
67 cr
68 packets transmitted, 8 received, 0% packet loss, time 7001ms
69 rtt min/avg/max/mdev = 0.070/0.084/0.144/0.025 ms
69 root@n13:/tmp/pycore.47819/n13.conf#
```

Ping feito dentro da rede do departamento A

Ping feito dentro da rede do departamento A para uma máquina do departamento C

```
root@n8:/tmp/pycore.47819/n8.conf

root@n8:/tmp/pycore.47819/n8.conf# ping 198.168.128.98
PING 198.168.128.98 (198.168.128.98) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=1 ttl=62 time=0.115 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=2 ttl=62 time=0.105 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=3 ttl=62 time=0.105 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=4 ttl=62 time=0.114 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=5 ttl=62 time=0.154 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=5 ttl=62 time=0.122 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=6 ttl=62 time=0.222 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=7 ttl=62 time=0.119 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=9 ttl=62 time=0.113 ms
64 bytes from 198.168.128.98; icmp_req=9 ttl=62 time=0.123 ms
^C
--- 198.168.128.98 ping statistics ---
9 packets transmitted, 9 received, 0% packet loss, time 7998ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.105/0.155/0.346/0.077 ms
root@n8:/tmp/pycore.47819/n8.conf#
```

Ping feito dento da rede do departamento B para uma máquina do departamento C

Ping feito dento da rede do departamento A para uma máquina do departamento B