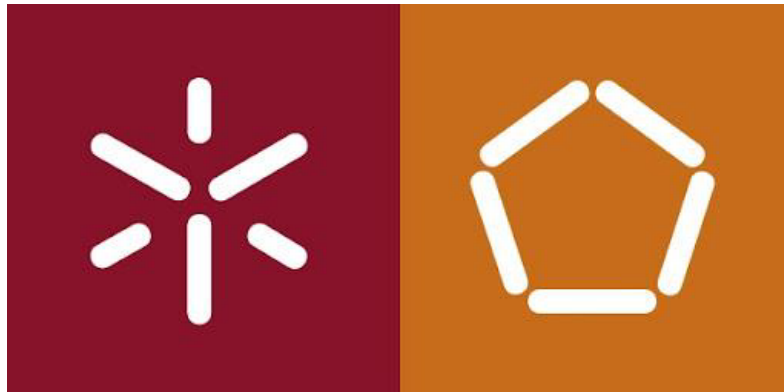


# Universidade do Minho

Departamento de Informática  
Mestrado em Engenharia Informática



## Engenharia de Serviços em Rede

Relatório do TP1

Grupo nº43



Hugo dos Santos Martins  
A95125



Ivo Miguel Alves Ribeiro  
PG53886



João Bernardo Teixeira Escudeiro  
A96075

**11 de outubro de 2023**

## Índice:

- ❖ Etapa 1-Streaming HTTP simples sem adaptação dinâmica de débito
  - ↳ Questão 1
  
- ❖ Etapa 2-Streaming adaptativo sobre HTTP(MPEG-DASH)
  - ↳ Questão 2
  - ↳ Questão 3
  - ↳ Questão 4
  
- ❖ Etapa 3 -Streaming RTP/RTCP unicast sobre UDP e multicast com anúncios SAP
  - ↳ Questão 5

# Etapa 1. Streaming HTTP simples sem adaptação dinâmica de débito.

## Topologia:

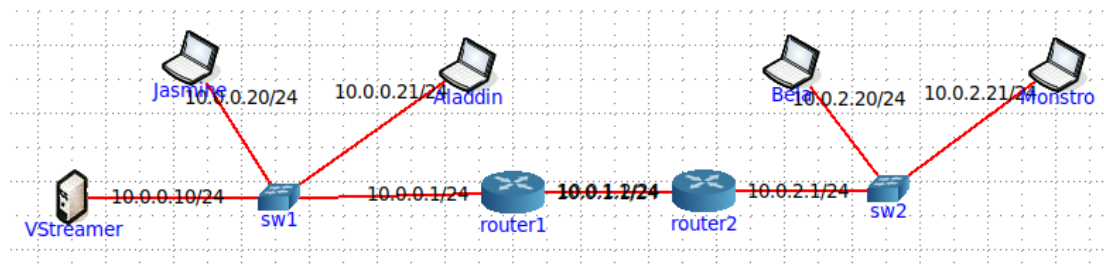


Figura 1 - Topologia utilizada para etapa 1.

Após criar a topologia foram realizados os seguintes comandos(*ping*) para testar a conectividade dos nós.

```
root@VStreamer:/tmp/pycore.39119/VStreamer.conf# ping 10.0.2.21
PING 10.0.2.21 (10.0.2.21) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.2.21: icmp_seq=1 ttl=62 time=0.088 ms
64 bytes from 10.0.2.21: icmp_seq=2 ttl=62 time=0.047 ms
64 bytes from 10.0.2.21: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.046 ms
64 bytes from 10.0.2.21: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.047 ms
64 bytes from 10.0.2.21: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.048 ms
```

Figura 2 - *Ping* de VStreamer para Monstro.

```
root@Jasmine:/tmp/pycore.39119/Jasmine.conf# ping 10.0.2.20
PING 10.0.2.20 (10.0.2.20) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.2.20: icmp_seq=1 ttl=62 time=0.078 ms
64 bytes from 10.0.2.20: icmp_seq=2 ttl=62 time=0.045 ms
64 bytes from 10.0.2.20: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.046 ms
64 bytes from 10.0.2.20: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.057 ms
```

Figura 3 - *Ping* de Jasmine para Bela.

```
root@Aladdin:/tmp/pycore.39119/Aladdin.conf# traceroute 10.0.2.21
traceroute to 10.0.2.21 (10.0.2.21), 30 hops max, 60 byte packets
 1  10.0.0.1 (10.0.0.1)  0.052 ms  0.007 ms  0.005 ms
 2  10.0.1.2 (10.0.1.2)  0.014 ms  0.008 ms  0.007 ms
 3  10.0.2.21 (10.0.2.21)  0.070 ms  0.013 ms  0.011 ms
```

Figura 4 - *Ping* de Aladdin para Monstro.

Após realizar todos os passos de 1.1 até 1.5, e verificar que o vídeo estava a ser transmitido, o grupo passou para o passo 1.6, em que o objetivo seria iniciar uma captura de tráfego utilizando a ferramenta *Wireshark*. A amostra de tráfego foi capturada na interface eth0 do servidor (10.0.0.10). Na [figura 5](#) temos o resultado da captura apenas com um utilizador e nas figuras 6 e 7 com 2 e 3 utilizadores respetivamente.

355	35.465328114	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	278 8080 → 38390	[PSH,
356	35.465357614	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
357	35.465358806	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
358	35.465359483	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
359	35.465360165	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
360	36.014191173	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet	
361	36.464101935	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
362	36.464102422	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
363	36.464102556	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1317 8080 → 38390	[PSH,
364	36.464128872	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
365	36.464130144	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
366	36.464130836	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
367	36.507007192	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
368	36.507007799	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
369	36.507007936	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
370	36.507008049	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
371	36.507008157	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[PSH,
372	36.507038923	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
373	36.507040157	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
374	36.507040838	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
375	36.507041502	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
376	36.507042170	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
377	36.507049282	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 38390	[ACK]
378	36.507049447	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1193 8080 → 38390	[PSH,
379	36.507055414	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]
380	36.507056185	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 38390 → 8080	[ACK]

Figura 5 - Captura de tráfego no Servidor VStreamer (10.0.0.10) com comunicação para VLC (10.0.0.20).

484	14.453046645	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
485	14.453108265	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
486	14.453108499	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
487	14.453108643	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
488	14.453108765	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
489	14.453108872	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	688 8080 → 37808	[PSH,
490	14.453161985	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
491	14.453163014	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
492	14.453163690	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
493	14.453164358	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
494	14.453165030	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
495	15.070371546	00:00:00_aa:00:03	00:00:00_aa:00:00	ARP	42 Who has 10.0.0.10?	
496	15.070382280	00:00:00_aa:00:00	00:00:00_aa:00:03	ARP	42 10.0.0.10 is at 00	
497	15.084019571	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514 8080 → 49694	[ACK]
498	15.084019981	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514 8080 → 49694	[ACK]
499	15.084020094	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1443 8080 → 49694	[PSH,
500	15.084046729	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
501	15.084048163	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
502	15.084048888	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
503	15.084108853	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
504	15.084109057	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1514 8080 → 37808	[ACK]
505	15.084109192	10.0.0.10	10.0.0.20	TCP	1443 8080 → 37808	[PSH,
506	15.084149056	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
507	15.084149989	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]
508	15.084150666	10.0.0.20	10.0.0.10	TCP	66 37808 → 8080	[ACK]

Figura 6 - Captura de tráfego no Servidor VStreamer (10.0.0.10), com comunicação para dois clientes VLC (10.0.0.21) e Firefox (10.0.2.20).

410	5.287170629	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	688 8080 → 49694	[PSH,
411	5.287202826	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
412	5.287204007	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
413	5.287204708	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
414	5.287205397	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
415	5.287206080	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 49694 → 8080	[ACK]
416	5.287254776	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 8080 → 37810	[ACK]
417	5.287254960	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 8080 → 37810	[ACK]
418	5.287255084	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 8080 → 37810	[ACK]
419	5.287255204	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 8080 → 37810	[ACK]
420	5.287255313	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	688 8080 → 37810	[PSH,
421	5.287296545	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 37810 → 8080	[ACK]
422	5.287297516	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 37810 → 8080	[ACK]
423	5.287298212	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 37810 → 8080	[ACK]
424	5.287298888	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 37810 → 8080	[ACK]
425	5.287299561	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 37810 → 8080	[ACK]
426	5.287668128	10.0.0.10	10.0.2.21	TCP	1514 8080 → 46272	[ACK]
427	5.287668371	10.0.0.10	10.0.2.21	TCP	1514 8080 → 46272	[ACK]
428	5.287668479	10.0.0.10	10.0.2.21	TCP	1514 8080 → 46272	[ACK]
429	5.287668604	10.0.0.10	10.0.2.21	TCP	1514 8080 → 46272	[ACK]
430	5.287668711	10.0.0.10	10.0.2.21	TCP	688 8080 → 46272	[PSH,
431	5.287711323	10.0.2.21	10.0.0.10	TCP	66 46272 → 8080	[ACK]
432	5.287712297	10.0.2.21	10.0.0.10	TCP	66 46272 → 8080	[ACK]
433	5.287712986	10.0.2.21	10.0.0.10	TCP	66 46272 → 8080	[ACK]
434	5.287713667	10.0.2.21	10.0.0.10	TCP	66 46272 → 8080	[ACK]
435	5.287714347	10.0.2.21	10.0.0.10	TCP	66 46272 → 8080	[ACK]

Figura 7 - Captura de tráfego no Servidor VStreamer (10.0.0.10), com comunicação para três clientes VLC (10.0.0.21), Firefox (10.0.2.20) e FFplay (10.0.2.21).

```
Input #0, mov,mp4,m4a,3gp,3g2,mj2, from 'videoA.mp4':
Metadata:
  major_brand      : isom
  minor_version    : 512
  compatible_brands: isomiso2avc1mp41
  encoder          : Lavf58.29.100
Duration: 00:00:07.85, start: 0.000000, bitrate: 18 kb/s
  Stream #0:0(und): Video: h264 (High) (avc1 / 0x31637661), yuv420p, 200x150,
16 kb/s, 20 fps, 20 tbr, 10240 tbn, 40 tbc (default)
  Metadata:
    handler_name    : VideoHandler
```

Figura 8 - Informação do vídeo obtido através do comando **ffprobe videoA.mp4**.

```
▶ Frame 361: 1514 bytes on wire (12112 bits), 1514 bytes captured (12112 bits) on interface veth1.0.57, id 0
▼ Ethernet II, Src: 00:00:00_aa:00:00 (00:00:00:aa:00:00), Dst: 00:00:00_aa:00:01 (00:00:00:aa:00:01)
  ▶ Destination: 00:00:00_aa:00:01 (00:00:00:aa:00:01)
  ▶ Source: 00:00:00_aa:00:00 (00:00:00:aa:00:00)
  Type: IPv4 (0x0800)
▶ Internet Protocol Version 4, Src: 10.0.0.10, Dst: 10.0.0.20
▶ Transmission Control Protocol, Src Port: 8080, Dst Port: 38390, Seq: 201943, Ack: 135, Len: 1448
```

Figura 9 - Informação do encapsulamento de um pacote.

## Questão 1:

- Capture três pequenas amostras de tráfego no link de saída do servidor, respectivamente com 1 cliente (VLC), com 2 clientes (VLC e Firefox) e com 3 clientes (VLC, Firefox e ffplay). Identifique a taxa em bps necessária (usando o `ffmpeg -i videoA.mp4` e/ou o próprio wireshark), o encapsulamento usado e o número total de fluxos gerados. Comente a escalabilidade da solução. Ilustre com evidências da realização prática do exercício (ex: capturas de ecrã).

Através das capturas presentes nas figuras 5,6 e 7, conseguimos observar o fluxo de tráfego utilizando um diferente número de clientes.

Observando a [figura 8](#), conseguimos perceber que a largura de banda necessária para a transmissão do vídeo em bps é 18 kb/s.

No pacote da [figura 9](#), conseguimos perceber que foi utilizado o protocolo Ethernet na camada de ligação e o protocolo IPV4 na camada de rede.

Na figura 5 está evidente o tráfego através do protocolo TCP entre o fornecedor do vídeo-Servidor VStreamer (IP 10.0.0.10) e um único cliente-VLC (10.0.0.20). Neste caso apenas existe um fluxo, visto que os IPS e as entidades envolvidas nas trocas são apenas duas (servidor e *host*) [figura 10](#).

Observando a figura 6, conseguimos perceber que nesse caso existiram 2 clientes, o VLC (10.0.0.21) e o Firefox (10.0.2.20). Para este caso e visto que existem dois clientes, então o número de fluxos é dois ([figura 11](#)).

Por último, e analisando detalhadamente a [figura 7](#), conseguimos observar 4 IPS diferentes. O IP do Servidor VStreamer (10.0.0.10), e o IP dos 3 clientes VLC (10.0.0.21), Firefox (10.0.2.20) e FFPlay (10.0.2.21). Neste caso existem 3 fluxos [figura 12](#).

Após retiradas as conclusões conseguimos perceber que o número de fluxos é diretamente proporcional ao número de clientes. Prevê-se que a taxa de *bitrate* cresça conforme o número de *streams*, o que nos leva a um problema de escalabilidade quando existir um número elevado de clientes,

De notar que no primeiro fluxo o grupo usou o vlc no *host* Jasmine e nos dois seguintes usou no Aladin.

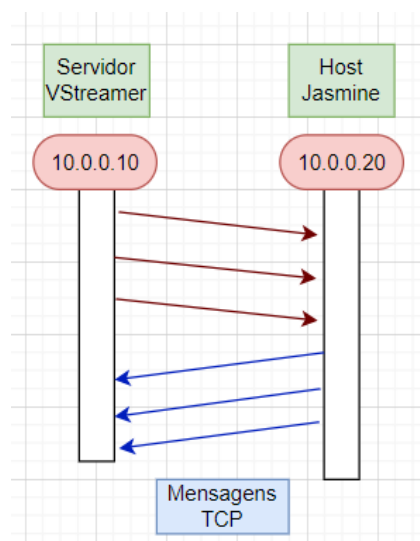


Figura 10 - Representação de 1 Fluxo VStreamer→ Jasmine.

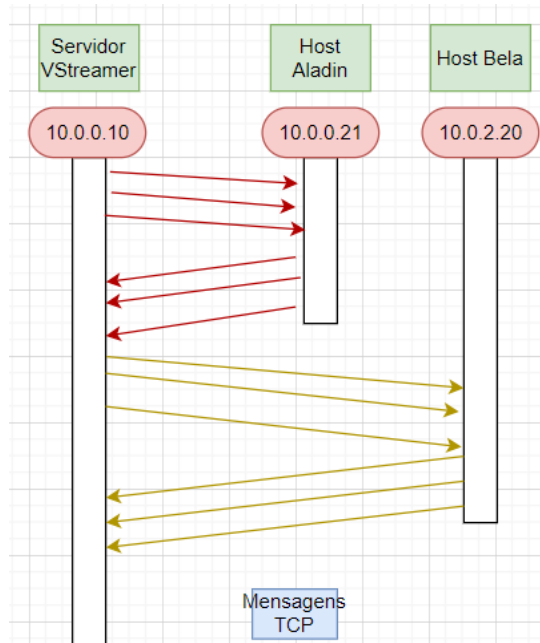


Figura 11 - Representação de 2 Fluxos VStreamer→ Aladin(Vermelho) e VStreamer→ Bela (Amarelo).

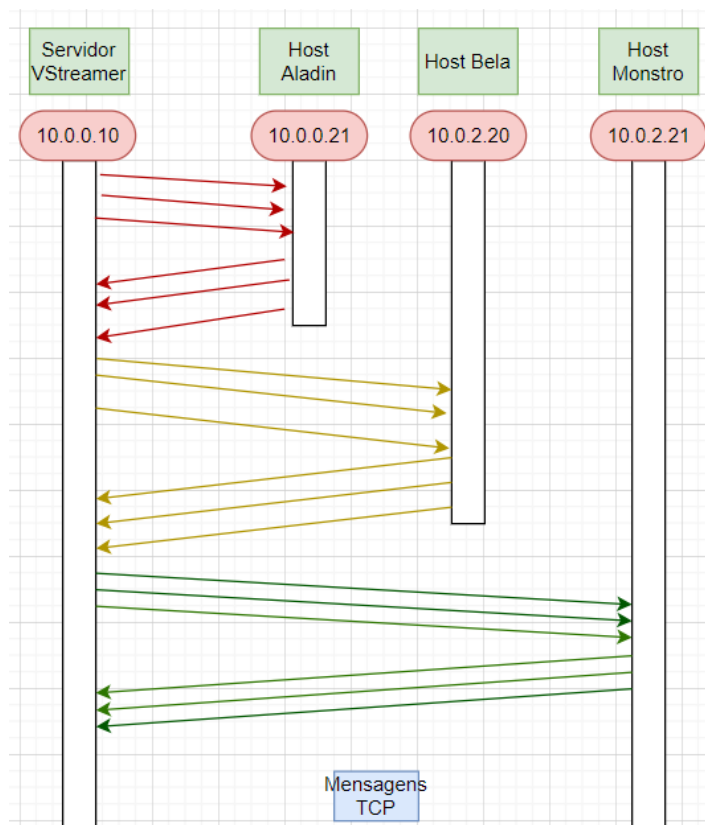


Figura 12 - Representação de 3 Fluxos VStreamer→ Aladin(Vermelho) ,VStreamer→ Bela (Amarelo) e VStreamer→ Monstro (Verde) .



## Etapas 2. Streaming adaptativo sobre HTTP (MPEG-DASH).

Após concluir todas as etapas da etapa 1, o grupo passou então à realização da tarefa 2, que consistia na observação do *streaming* com débito adaptativo. Assim, foram realizados todos os passos de 1 até 10, com as respectivas criações dos novos vídeos e ficheiros auxiliares.

O grupo realizou o comando **ffprobe** para os 3 vídeos para perceber a taxa de *bitrate* necessária para a transmissão de cada um dos vídeos de diferentes qualidades.

```
Input #0, mov,mp4,m4a,3gp,3g2,mj2, from 'videoB_200_150_200k.mp4':
Metadata:
  major_brand      : isom
  minor_version    : 512
  compatible_brands: isomiso2avc1mp41
  encoder         : Lavf58.29.100
Duration: 00:00:08.87, start: 0.000000, bitrate: 113 kb/s
Stream #0:0(und): Video: h264 (High) (avc1 / 0x31637661), yuv420p, 200x150, 110 kb/s, 30 fps, 30 tbr, 15360 tbn, 60 tbc (default)
Metadata:
  handler name     : VideoHandler
```

Figura 13 - ffprobe videoB\_200\_150\_200K.mp4.

```
Input #0, mov,mp4,m4a,3gp,3g2,mj2, from 'videoB_480_360_500k.mp4':
Metadata:
  major_brand      : isom
  minor_version    : 512
  compatible_brands: isomiso2avc1mp41
  encoder         : Lavf58.29.100
Duration: 00:00:08.87, start: 0.000000, bitrate: 329 kb/s
Stream #0:0(und): Video: h264 (High) (avc1 / 0x31637661), yuv420p, 480x360, 325 kb/s, 30 fps, 30 tbr, 15360 tbn, 60 tbc (default)
Metadata:
  handler name     : VideoHandler
```

Figura 14 - ffprobe videoB\_480\_360\_500K.mp4.

```
Input #0, mov,mp4,m4a,3gp,3g2,mj2, from 'videoB_640_480_1000k.mp4':
Metadata:
  major_brand      : isom
  minor_version    : 512
  compatible_brands: isomiso2avc1mp41
  encoder         : Lavf58.29.100
Duration: 00:00:08.87, start: 0.000000, bitrate: 517 kb/s
Stream #0:0(und): Video: h264 (High) (avc1 / 0x31637661), yuv420p, 640x480, 514 kb/s, 30 fps, 30 tbr, 15360 tbn, 60 tbc (default)
Metadata:
  handler name     : VideoHandler
```

Figura 15 - ffprobe videoB\_640\_480\_1000K.mp4.



58	94.043356663	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
59	96.054711952	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
60	96.930071093	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 39368 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
61	96.930085240	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 39368 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
62	96.930104371	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 39368 → 9999 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38926532...
63	96.930368969	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	427 GET /video_dash.html HTTP/1.1
64	96.930376484	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 39368 [ACK] Seq=1 Ack=362 Win=64896 Len=0 TSval=557220...
65	96.930531521	10.0.0.10	10.0.2.20	HTTP	575 HTTP/1.1 200 Ok (text/html)
66	96.930646106	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 39368 → 9999 [FIN, ACK] Seq=362 Ack=511 Win=64128 Len=0 TSval...
67	96.930652612	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 39368 [ACK] Seq=511 Ack=363 Win=64896 Len=0 TSval=5572...
68	98.064733602	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
69	98.456670738	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 39378 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
70	98.456693064	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 39378 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
71	98.456724360	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 39378 → 9999 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38926547...
72	98.457129197	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	381 GET /favicon.ico HTTP/1.1
73	98.457139299	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 39378 [ACK] Seq=1 Ack=316 Win=64896 Len=0 TSval=557222...
74	98.457315627	10.0.0.10	10.0.2.20	HTTP	741 HTTP/1.1 404 Not Found (text/html)
75	98.457451759	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 9999 → 39368 [ACK] Seq=316 Ack=677 Win=64128 Len=0 TSval=3892...
76	98.457564949	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 39378 → 9999 [FIN, ACK] Seq=316 Ack=677 Win=64128 Len=0 TSval...
77	98.457569310	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 39378 [ACK] Seq=677 Ack=317 Win=64896 Len=0 TSval=5572...
78	98.875937999	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 39394 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
79	98.875948792	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 39394 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
80	98.875969212	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 39394 → 9999 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38926551...
81	98.876237081	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	411 GET /videoB_640_480_1000k_dash.mp4 HTTP/1.1
82	98.876244267	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 39394 [ACK] Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=0 TSval=557222...
83	98.876374502	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 39394 [ACK] Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=557...
84	98.876374783	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 39394 [ACK] Seq=1449 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=...
85	98.876374930	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 39394 [ACK] Seq=2897 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=...

Figura 16 - Captura da alínea 9), VStreamer a transmitir e Bella a receber através do Firefox.

7864	7.548898042	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514 9999 → 45694 [ACK] Seq=570513 Ack=350 Win=64896 Len=1448 TSva...
7865	7.548898213	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514 9999 → 45694 [ACK] Seq=571961 Ack=350 Win=64896 Len=1448 TSva...
7866	7.548898387	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514 9999 → 45694 [PSH, ACK] Seq=573409 Ack=350 Win=64896 Len=1448...
7867	7.548948878	10.0.0.10	10.0.0.21	MP4	1409
7868	7.548973778	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 45694 → 9999 [ACK] Seq=350 Ack=576201 Win=151040 Len=0 TSval=...
7869	7.549241679	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66 45694 → 9999 [FIN, ACK] Seq=350 Ack=576201 Win=151040 Len=0 T...
7870	7.549245277	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	66 9999 → 45694 [ACK] Seq=576201 Ack=351 Win=64896 Len=0 TSval=4...
7871	8.105454116	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
7872	10.015679276	fe80::200:ff:feaa:3	ff02::5	OSPF	90 Hello Packet
7873	10.106779446	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
7874	10.935371829	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 36078 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
7875	10.935385951	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 36078 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
7876	10.935405181	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36078 → 9999 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38941279...
7877	10.935636346	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	427 GET /video_dash.html HTTP/1.1
7878	10.935642987	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 36078 [ACK] Seq=1 Ack=362 Win=64896 Len=0 TSval=558695...
7879	10.935764887	10.0.0.10	10.0.2.20	HTTP	575 HTTP/1.1 200 Ok (text/html)
7880	10.935874511	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36078 → 9999 [FIN, ACK] Seq=362 Ack=511 Win=64128 Len=0 TSval...
7881	10.935880872	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 36078 [ACK] Seq=511 Ack=363 Win=64896 Len=0 TSval=5586...
7882	12.107574174	10.0.0.1	224.0.0.5	OSPF	78 Hello Packet
7883	12.404147061	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 36086 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
7884	12.404161584	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 36086 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
7885	12.404198551	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36086 → 9999 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38941294...
7886	12.404446800	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	455 GET /video_manifest.mpd HTTP/1.1
7887	12.404453484	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 36086 [ACK] Seq=1 Ack=390 Win=64896 Len=0 TSval=558697...
7888	12.404581726	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 36086 [ACK] Seq=1 Ack=390 Win=64896 Len=1448 TSval=558...
7889	12.404581967	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 36086 [ACK] Seq=1449 Ack=390 Win=64896 Len=1448 TSval=...
7890	12.404582112	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9999 → 36086 [PSH, ACK] Seq=2897 Ack=390 Win=64896 Len=1448 T...
7891	12.404608909	10.0.0.10	10.0.2.20	HTTP/X...	1501 HTTP/1.1 200 Ok
7892	12.404627136	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36086 → 9999 [ACK] Seq=390 Ack=2897 Win=61440 Len=0 TSval=389...
7893	12.404676871	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36086 → 9999 [ACK] Seq=390 Ack=5781 Win=64128 Len=0 TSval=389...
7894	12.404742126	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 36086 → 9999 [FIN, ACK] Seq=390 Ack=5781 Win=64128 Len=0 TSva...
7895	12.404744660	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 36086 [ACK] Seq=5781 Ack=391 Win=64896 Len=0 TSval=558...
7896	12.562687149	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74 36092 → 9999 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
7897	12.562702195	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74 9999 → 36092 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
7898	12.562723516	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 9999 → 36092 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=38941295...
7899	12.563033278	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	381 GET /favicon.ico HTTP/1.1
7900	12.563041249	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9999 → 36092 [ACK] Seq=1 Ack=316 Win=64896 Len=0 TSval=558697...

Figura 17 - Captura da alínea 10), VStreamer a transmitir, Bella e Aladin a receber através do Firefox.

## Questão 2:

- Diga qual a largura de banda necessária, em bits por segundo, para que o cliente de streaming consiga receber o vídeo no firefox e qual a pilha protocolar usada neste cenário.

Para que ocorra transmissão do vídeo B, irá ser necessária uma largura de banda de pelo menos 113 kb/s (figura 13), que corresponde à versão de vídeo com menor qualidade, e para que seja transmitido o vídeo de maior qualidade será necessária uma taxa de 517 kb/s (figura 15).

Para analisar a pilha protocolar, o grupo utilizou uma trama *Wireshark* (Figura 18).

Na figura 19 está um pequeno esboço da pilha protocolar utilizada.

13	2.378327541	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66 38366 → 9991 [ACK] Seq=1 Ac
14	2.378601536	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	365 GET /dash.all.debug.js HTTP
15	2.378609329	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66 9991 → 38366 [ACK] Seq=1 Ac
16	2.433998876	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9991 → 38366 [ACK] Seq=1 Ac
17	2.433999549	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9991 → 38366 [ACK] Seq=1449
18	2.433999730	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514 9991 → 38366 [ACK] Seq=2807

Frame 6: 477 bytes on wire (3816 bits), 477 bytes captured (3816 bits) on interface veth1.0.b8, id 0  
Ethernet II, Src: 00:00:00\_aa:00:03 (00:00:00:aa:00:03), Dst: 00:00:00\_aa:00:00 (00:00:00:aa:00:00)  
Internet Protocol Version 4, Src: 10.0.2.20, Dst: 10.0.0.10  
Transmission Control Protocol, Src Port: 38356, Dst Port: 9991, Seq: 1, Ack: 1, Len: 411  
Hypertext Transfer Protocol  
GET /video\_dash.html HTTP/1.1\r\n  
Host: 10.0.0.10:9991\r\n  
User-Agent: Mozilla/5.0 (X11; Ubuntu; Linux x86\_64; rv:109.0) Gecko/20100101 Firefox/117.0\r\n  
Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,image/avif,image/webp,\*/\*;q=0.8\r\n  
Accept-Language: en-US,en;q=0.5\r\n  
Accept-Encoding: gzip, deflate\r\n  
Connection: keep-alive\r\n  
Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n  
If-Modified-Since: Mon, 09 Oct 2023 09:59:49 GMT\r\n  
\r\n  
[Full request URI: http://10.0.0.10:9991/video\_dash.html]  
[HTTP request 1/1]  
[Response in frame: 8]

Figura 18 - Pacote HTTP.

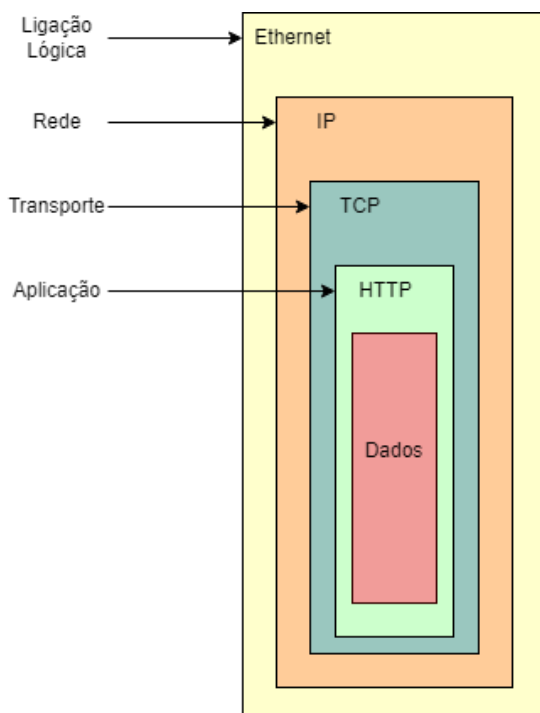


Figura 19 - Pilha protocolar utilizada.

### Questão 3:

- Ajuste o débito dos links da topologia de modo que o cliente no portátil Bela exiba o vídeo de menor resolução e o cliente no portátil Alladin exiba o vídeo com mais resolução. Mostre evidências.

373	14.312951305	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74	[TCP Retransmission]	9990 → 38512 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=...
374	14.312979559	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74	[TCP Retransmission]	38512 → 9990 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0...
375	14.312987813	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74	[TCP Retransmission]	9990 → 38512 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=...
376	14.348222088	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
377	14.351583282	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	66	38476 → 9990 [ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=13458860...
378	14.352314149	10.0.2.20	10.0.0.10	HTTP	411	GET /video8_640_480_1000k_dash.mp4 HTTP/1.1	
379	14.352336321	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	66	9990 → 38476 [ACK]	Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=0 TSval=386139...
380	14.353151322	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	1514	9990 → 38476 [ACK]	Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=386...

Figura 20 - HTTP Get da Bela.

338	12.525721694	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
339	12.584947764	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74	[TCP Retransmission]	9990 → 38518 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=...
340	12.585047687	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	74	[TCP Retransmission]	38518 → 9990 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0...
341	12.585062871	10.0.0.10	10.0.2.20	TCP	74	[TCP Retransmission]	9990 → 38518 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=...
342	12.586458028	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
343	12.646796640	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
344	12.707436837	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
345	12.767857426	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0
346	12.828405374	10.0.2.20	10.0.0.10	TCP	54	38126 → 9990 [RST]	Seq=1 Win=0 Len=0

Figura 21 - Erros e redução de qualidade em Bela.

2609	25.090663629	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514	9990 → 44968 [ACK]	Seq=3016185 Ack=300 Win=64896 Len=1448 TSv...
2610	25.090663784	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514	9990 → 44968 [PSH, ACK]	Seq=3017633 Ack=300 Win=64896 Len=144...
2611	25.090666053	10.0.0.10	10.0.0.21	HTTP	254	HTTP/1.1 200 OK (application/x-javascript)	
2612	25.090793401	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66	44968 → 9990 [ACK]	Seq=300 Ack=3019270 Win=25344 Len=0 TSval=...
2613	25.153585647	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66	44968 → 9990 [FIN, ACK]	Seq=300 Ack=3019270 Win=27040 Len=0 ...
2614	25.153596755	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	66	9990 → 44968 [ACK]	Seq=3019270 Ack=301 Win=64896 Len=0 TSval=...
2615	25.677154393	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	74	44982 → 9990 [SYN]	Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1...
2616	25.677170213	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	74	9990 → 44982 [SYN, ACK]	Seq=0 Ack=1 Win=65160 Len=0 MSS=1460 ...
2617	25.677180580	10.0.0.21	10.0.0.10	TCP	66	44982 → 9990 [ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=34343170...
2618	25.677495255	10.0.0.21	10.0.0.10	HTTP	411	GET /video8_640_480_1000k_dash.mp4 HTTP/1.1	
2619	25.677581237	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	66	9990 → 44982 [ACK]	Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=0 TSval=276232...
2620	25.679837043	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514	9990 → 44982 [ACK]	Seq=1 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=276...
2621	25.679837359	10.0.0.10	10.0.0.21	TCP	1514	9990 → 44982 [ACK]	Seq=1449 Ack=346 Win=64896 Len=1448 TSval=...

Figura 22 - HTTP Get do Aladdin do vídeo de maior qualidade.

Nas capturas das figuras 20,21 e 22, salientam-se os seguintes pontos:

- É expectável que no portátil Bela haja uma solicitação do vídeo de maior qualidade. O mesmo não será transmitido devido aos *timeouts* que ocorrem. Estes *timeouts* devem-se ao facto de o tempo de *timeout* definido pelo protocolo utilizado ser excedido na transmissão. A largura de banda disponível é um causador do timeout, visto que não será possível transmitir o vídeo na qualidade inicial, no tempo definido [figura 21](#).

- De seguida, seria expectável que existisse um GET da Bela do vídeo de qualidade intermédia, pelo que não apareceu na captura de tráfego realizada, mesmo realizando 3 capturas diferentes.

- Por fim ocorre um GET da bela do vídeo de menor qualidade visto que não foi possível transmitir o vídeo nas qualidades superiores. Esta transmissão ocorrerá sem erros, visto que a largura de banda disponível permite que a transmissão ocorra.

O grupo decidiu limitar o link de ligação do sw2 (*switch* 2) e o portátil Bela, para um débito máximo de 200 kb/s, com o objetivo de forçar a mudança do vídeo, visto que um valor intermédio de *bitrate* quando comparados os valores de *bitrate* do video de menor e intermedia qualidade.

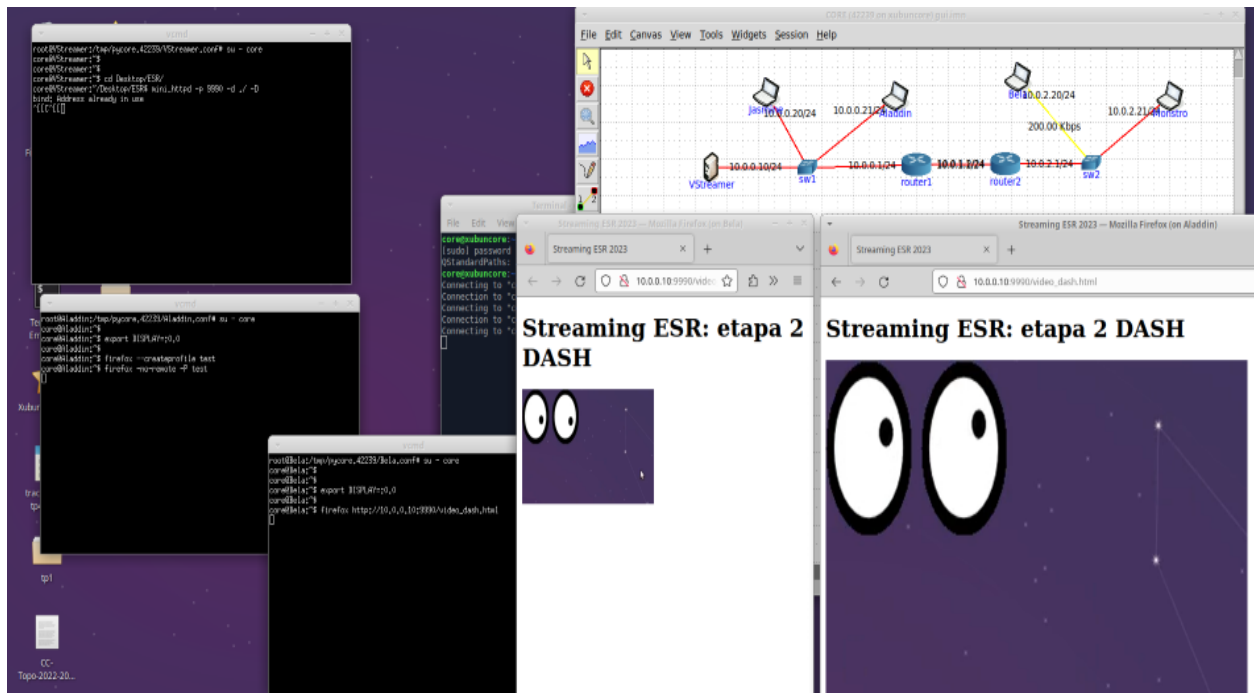


Figura 23 - Interface de utilização com todos os vídeos a serem transmitidos.

#### Questão 4:

- Descreva o funcionamento do DASH neste caso concreto, referindo o papel do ficheiro MPD criado.

Através do DASH, o ficheiro de vídeo será codificado em diferentes versões, cada uma com qualidade diferente, e também com uma largura de banda diferente. Os “pedaços” de vídeo são solicitados pelo cliente utilizando de pedidos HTTPGET. O cliente “escolhe” a qualidade de vídeo mediante a largura de banda disponível. O protocolo DASH é útil na medida em que permite que haja uma oscilação do vídeo que é transferido pela rede, o que permite ao cliente solicitar diferentes níveis de qualidade.

```
<!--
<MPD minBufferTime="PT1.500S" type="static" mediaPresentationDuration="PT0H0M8.867S" maxSegmentDuration="PT0H0M0.500S" profiles="urn:mpeg-dash:profile:full:2011">
  <ProgramInformation moreInformationURL="http://gpac.sourceforge.net">
    <Title>video_manifest.mpd generated by GPAC</Title>
  </ProgramInformation>
  <Period duration="PT0H0M8.867S">
    <AdaptationSet segmentAlignment="true" bitstreamSwitching="true" maxWidth="640" maxHeight="480" maxFrameRate="30" par="4:3" lang="und">
      <SegmentList>
        <Initialization sourceURL="video_manifest_init.mp4"/>
      </SegmentList>
      <Representation id="1" mimeType="video/mp4" codecs="avc3.64000c" width="200" height="150" frameRate="30" sar="1:1" startWithSAP="0" bandwidth="115736">
        <BaseURL>videoB_200_150_200k_dash.mp4</BaseURL>
        <SegmentList timescale="15360" duration="7680"></SegmentList>
      </Representation>
      <Representation id="2" mimeType="video/mp4" codecs="avc3.64001e" width="480" height="360" frameRate="30" sar="1:1" startWithSAP="0" bandwidth="331249">
        <BaseURL>videoB_480_360_500k_dash.mp4</BaseURL>
        <SegmentList timescale="15360" duration="7680"></SegmentList>
      </Representation>
      <Representation id="3" mimeType="video/mp4" codecs="avc3.64001e" width="640" height="480" frameRate="30" sar="1:1" startWithSAP="0" bandwidth="519693">
        <BaseURL>videoB_640_480_1000k_dash.mp4</BaseURL>
        <SegmentList timescale="15360" duration="7680"></SegmentList>
      </Representation>
    </AdaptationSet>
  </Period>
</MPD>
```

Figura 24- Ficheiro MPD utilizado.

## Etapa 3. Streaming RTP/RTCP unicast sobre UDP e multicast com anúncios SAP.

O objetivo da etapa 3 seria, maioritariamente, comparar em termos de eficiência e largura de banda utilizando dois cenários de *streaming*: *unicast* ou *multicast*. Assim, e após realizar todas as tarefas propostas surgem as seguintes figuras que comprovam que as etapas foram seguidas meticulosamente. O grupo começou por desenvolver uma topologia apenas com um *switch*, com um servidor e 4 portáteis.

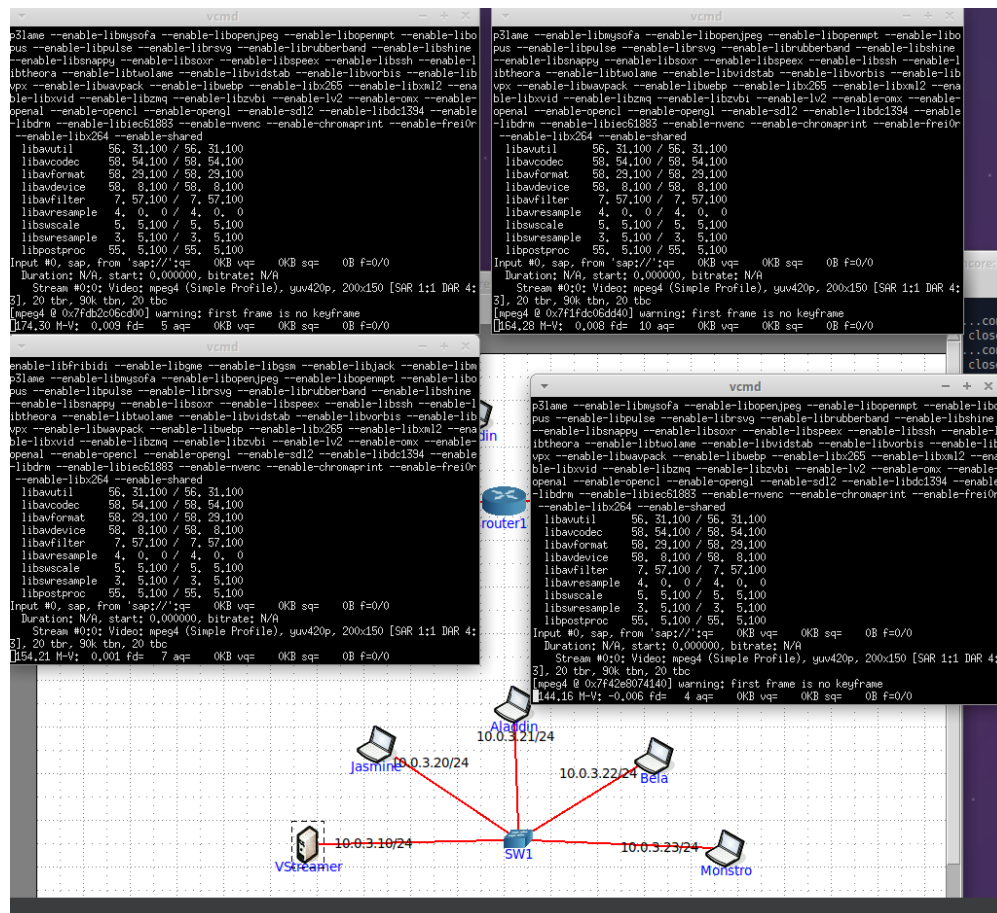


Figura 25 - Transmissão para 4 Portáteis (Bella, Aladin, Jasmine, Monstro).





Figura 26 -Assistir as Streams Simultaneamente em 4 portáteis (Bella, Aladin, Jasmine, Monstro).

420	15.164203503	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1112	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6310	Time=3561460480	Mark
421	15.164203503	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	834	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6311	Time=3561460480	Mark
422	15.190740158	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1181	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6312	Time=3561460480	Mark
423	15.251535330	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	130	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6313	Time=3561473980	Mark
424	15.302893584	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6314	Time=3561478480	Mark
425	15.354575108	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6315	Time=3561478480	Mark
426	15.354629554	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6316	Time=3561478480	Mark
427	15.354641540	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6317	Time=3561478480	Mark
428	15.354652443	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	409	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6318	Time=3561478480	Mark
429	15.354664910	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1188	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6319	Time=3561482980	Mark
430	15.407345772	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1182	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6320	Time=3561487480	Mark
431	15.459363376	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1351	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6321	Time=3561491980	Mark
432	15.501321228	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6322	Time=3561496480	Mark
433	15.554544669	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	86	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6323	Time=3561496480	Mark
434	15.554620682	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	345	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6324	Time=3561500980	Mark
435	15.606872377	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1157	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6325	Time=3561505480	Mark
436	15.651813936	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1331	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6326	Time=3561509980	Mark
437	15.713619713	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	396	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6327	Time=3561514480	Mark
438	15.755339365	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	122	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6328	Time=3561518980	Mark
439	15.801438374	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1338	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6329	Time=3561523480	Mark
440	15.854170036	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	263	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6330	Time=3561527980	Mark
441	15.899702307	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6331	Time=3561532480	Mark
442	15.952672764	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6332	Time=3561532480	Mark
443	15.954365195	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6333	Time=3561532480	Mark
444	15.954422573	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	1514	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6334	Time=3561532480	Mark
445	15.954443159	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES	371	PT=MP4V-ES	SSRC=0x5BB48657	Seq=6335	Time=3561532480	Mark
446	15.954465208	10.0.3.10	224.0.0.200	MP4V-ES						

Figura 27 -Captura Wireshark durante a transmissão para os 4 portáteis.

### Questão 5:

- Compare o cenário unicast aplicado com o cenário multicast. Mostre vantagens e desvantagens na solução multicast ao nível da rede, no que diz respeito a escalabilidade (aumento do nº de clientes) e tráfego na rede. Tire as suas conclusões.

Protocol	Percent Packets	Packets	Percent Bytes	Bytes	Bits/s	End Packets	End Bytes	End Bits/s
▼ Frame	100.0	267	100.0	214188	181 k	0	0	0
▼ Ethernet	100.0	267	1.7	3738	3165	0	0	0
▼ Internet Protocol Version 6	0.4	1	0.0	40	33	0	0	0
Open Shortest Path First	0.4	1	0.0	36	30	1	36	30
▼ Internet Protocol Version 4	99.6	266	2.5	5320	4505	0	0	0
▼ User Datagram Protocol	98.1	262	1.0	2096	1775	0	0	0
Data	97.8	261	94.7	202760	171 k	261	202760	171 k
ADwin configuration protocol	0.4	1	0.0	22	18	1	22	18
Open Shortest Path First	1.5	4	0.1	176	149	4	176	149

Figura 28 - Captura Estatística *Hierarchy* no cenário *unicast*.

Ethernet · 3		IPv4 · 2		IPv6 · 1		TCP		UDP · 2							
Address A ▾	Port A	Address B	Port B	Packets	Bytes	Packets A → B	Bytes A → B	Packets B → A	Bytes B → A	Rel Start	Duration	Bits/s A → B	Bits/s B → A		
10.0.0.10	40748	10.0.2.21	5555	260	213 k	260	213 k	0	0	0.000000	9.4460	180 k			
10.0.0.10	40749	10.0.2.21	5556	2	140	2	140	0	0	2.051467	5.0429	222			

Figura 29 - Captura Estatística *Conversations* no cenário *unicast*.

Protocol	Percent Packets	Packets	Percent Bytes	Bytes	Bits/s	End Packets	End Bytes	End Bits/s
▼ Frame	100.0	495	100.0	409581	184 k	0	0	0
▼ Ethernet	100.0	495	1.7	6930	3113	0	0	0
▼ Internet Protocol Version 4	100.0	495	2.4	9900	4447	0	0	0
▼ User Datagram Protocol	100.0	495	1.0	3960	1779	0	0	0
Session Announcement Protocol	0.6	3	0.2	972	436	0	0	0
Session Description Protocol	0.6	3	0.2	900	404	3	900	404
▼ Real-Time Transport Protocol	80.0	396	77.3	316782	142 k	0	0	0
MP4V-ES	80.0	396	76.2	312030	140 k	396	312030	140 k
Real-time Transport Control Protocol	0.6	3	0.0	84	37	3	84	37
Data	18.2	90	17.3	70669	31 k	90	70669	31 k
ADWin configuration protocol	0.6	3	0.1	284	127	3	284	127

Figura 30 - Captura Estatística *Hierarchy* no cenário *multicast*

Ethernet · 2		IPv4 · 2		IPv6	TCP	UDP · 3							
Address A	Port A	Address B	Port B	Packets	Bytes	Packets A → B	Bytes A → B	Packets B → A	Bytes B → A	Rel Start	Duration	Bits/s A → B	Bits/s B → A
10.0.3.10	51991	224.0.0.200	5555	5555	489 408 k	489	408 k	0	0	0.000000	17.8073		183 k
10.0.3.10	47251	224.2.127.254	9875	3	1098	3	1098	0	0	3.406016	10.0473		874
10.0.3.10	51992	224.0.0.200	5556	3	210	3	210	0	0	3.406105	10.0473		167

Figura 31 - Captura Estatística *Conversations* no cenário *multicast*.



Analisando detalhadamente a figura 28 conseguimos perceber que no cenário *unicast* apenas existiu uma conversação que ocupou uma largura de banda de 171 kb/s. Por outro lado, no cenário *multicast* (figura 30) apenas houve uma conversação que corresponde à *stream*, com largura de banda de 140 kb/s. Neste caso é de notar que a *stream* está a ser consumida simultaneamente por 4 clientes.

Observando o cenário *unicast*, percebemos que a maior vantagem a notar é a fácil configuração do mesmo, em que o transmissor possui um canal de transmissão para receber/responder aos pedidos de cada cliente, e cada cliente irá receber uma cópia dos dados de *streaming* enviados pelo servidor. Tendo isto em conta consegue-se perceber que um problema será o elevado tráfego na rede. Quantos mais pedidos o servidor receber, maior largura de banda necessitará para atender aos mesmos. Tendo em conta que a largura de banda é um recurso limitado, estamos perante um problema de escalabilidade, que poderá afetar a qualidade do serviço no lado do cliente.

Quanto ao *multicast*, o servidor envia uma cópia dos dados de *streaming* que será compartilhada por todos os clientes na rede interessados (transmissão feita para vários clientes em simultâneo). Em comparação ao cenário *unicast*, o serviço é mais escalável, visto que o aumento do número de clientes não afetará de forma tão abrupta a qualidade de transmissão. O tráfego na rede será também muito mais reduzido. Assim concluímos que este cenário ajuda a economizar banda e reduz significativamente a carga na rede. Este cenário possui algumas desvantagens como não garantir que os pacotes sejam entregues, nem que cheguem ao destino de forma ordenada. Outra desvantagem é que mesmo que não haja clientes ele está sempre a transmitir, ou seja a gastar banda desnecessariamente. Outro aspecto a notar é que os ISP não encaminham pacotes *multicast*.

Assim, a escolha entre *unicast* e *multicast* depende bastante do cenário e da rede em questão.

Em suma, *unicast* é mais simples de implementar, mas menos eficiente em termos de tráfego de rede quando o número de clientes é alto e *multicast* é escalável e eficiente (tráfego de rede), quando está bem configurado, mas é mais complexo de implementar.

## Conclusão

Ao experimentar as várias soluções de *streaming* a pedido e em tempo real emuladas no core, o grupo constatou que cada cenário de *streaming* pode ser útil e apropriado dependendo de necessidades específicas e das condições da rede e recursos disponíveis.

Quanto ao *streaming* HTTP simples sem adaptação dinâmica de débito identificamos que é simples de implementar, tem grande compatibilidade e é fácil de escalar, porém falha na adaptação dinâmica de taxa de bits, o que pode levar a interrupções na reprodução em conexões de qualidade variável e é ineficiente em termos de largura de banda, uma vez que não ajusta a qualidade do vídeo de acordo com a largura de banda disponível. É por isso aconselhável em casos de *streaming* de conteúdo de baixa complexidade que não requer adaptação de qualidade, casos em que a simplicidade e a compatibilidade são mais importantes do que a otimização de largura de banda.

Quanto ao *streaming* adaptativo sobre HTTP (MPEG-DASH) identificamos que permite a adaptação dinâmica de taxa de bits, permitindo uma reprodução suave em diferentes condições de rede e melhora a eficiência de largura de banda, porém requer maior complexidade de implementação em comparação com o *streaming* HTTP simples. É por isso aconselhável a *streaming* de conteúdo de alta qualidade em ambientes com largura de banda variável, uma vez que, a qualidade de vídeo adapta-se dinamicamente à largura de banda disponível.

Quanto ao *streaming* RTP/RTCP *unicast* sobre UDP e *multicast* com anúncios SAP identificamos que o *multicast* é mais eficiente em termos de largura de banda, uma vez que reduz a replicação de dados na rede enquanto o *unicast* e ainda é escalável para um grande número de receptores, por outro lado, aloca largura de banda separada para cada receptor e tende a ter latência mais baixa, uma vez que os dados são entregues diretamente a cada receptor. Porém *multicast* necessita de uma infraestrutura de rede que o suporte e a sua configuração e manutenção são mais complexas, e quanto ao *unicast* é bastante ineficiente em termos de largura de banda pois sobrecarrega a mesma com dados replicados uma vez que cada receptor recebe uma das réplicas. É por isso adequado a *streaming* de eventos ao vivo, em redes com suporte a *multicast* e onde a eficiência de largura de banda é crítica.