



## Laboratorio 1

Redes de Computadores  
Profesora: Erika Rosas Olivos  
Joaquín Castillo y María Paz Morales

3 de mayo de 2020

### 1. Wireshark

Las preguntas sobre *Wireshark* se contestan en orden a continuación:

1. Referente a los mensajes realizados por las aplicaciones: ¿Qué tipos de protocolo espera ver? ¿Cuáles encontró? Justifique sus expectativas y las diferencias que encuentre.

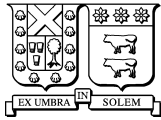
Se espera encontrar sólo tres tipos de protocolo: el protocolo HTTP de la capa de aplicación y los protocolos de TCP y UDP de la capa de transporte.

En el análisis de las aplicaciones a través de WireShark se encontraron efectivamente los tres tipos de protocolos esperados. Sin embargo, también se observaron los protocolos usados en la Capa de Red y en la Capa de Enlace para los mensajes enviados entre aplicaciones, y el protocolo usado en la Capa Física para la petición HTTP.

En la Figura 1 se muestra la transferencia de mensajes entre el cliente y el servidor, donde se puede ver que el flujo de mensajes entre las aplicaciones efectivamente utiliza protocolos TCP y UDP.

12	10.298894	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108	57701 → 50366	[SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SA...
13	10.298928	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108	50366 → 57701	[SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=6549...
14	10.298947	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57701 → 50366	[ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
44	20.246732	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	98	57701 → 50366	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=14
45	20.246756	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57701	[ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=0
46	20.306376	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89	50366 → 57701	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=5
47	20.306416	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57701 → 50366	[ACK] Seq=15 Ack=6 Win=2619648 Len=0
48	20.307016	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62	64484 → 50367	Len=2
49	20.307125	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	775	50367 → 64484	Len=715
78	39.085353	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	93	57701 → 50366	[PSH, ACK] Seq=15 Ack=6 Win=2619648 Len=9
79	39.085387	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57701	[ACK] Seq=6 Ack=24 Win=2619648 Len=0
80	39.085715	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57701 → 50366	[FIN, ACK] Seq=24 Ack=6 Win=2619648 Len=0
81	39.085734	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57701	[ACK] Seq=6 Ack=25 Win=2619648 Len=0
82	39.086937	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57701	[FIN, ACK] Seq=6 Ack=25 Win=2619648 Len=0
83	39.086983	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57701 → 50366	[ACK] Seq=25 Ack=7 Win=2619648 Len=0
101	44.349358	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108	57704 → 50366	[SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SA...
102	44.349409	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108	50366 → 57704	[SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=6549...
103	44.349432	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57704 → 50366	[ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
135	54.485241	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	97	57704 → 50366	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=13
136	54.485279	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57704	[ACK] Seq=1 Ack=14 Win=2619648 Len=0
137	54.602551	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89	50366 → 57704	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=14 Win=2619648 Len=5
138	54.602581	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57704 → 50366	[ACK] Seq=14 Ack=6 Win=2619648 Len=0
139	54.603113	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62	61421 → 50367	Len=2
140	54.603212	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	473	50367 → 61421	Len=413
146	59.141313	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	93	57704 → 50366	[PSH, ACK] Seq=14 Ack=6 Win=2619648 Len=9
147	59.141339	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57704	[ACK] Seq=6 Ack=23 Win=2619648 Len=0
148	59.141757	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	57704 → 50366	[FIN, ACK] Seq=23 Ack=6 Win=2619648 Len=0
149	59.141785	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84	50366 → 57704	[ACK] Seq=6 Ack=24 Win=2619648 Len=0

Figura 1: Mensajes entre aplicaciones Cliente-Servidor.



En la Figuras 2 y 3 a continuación, se muestran datos de dos frames enviados entre aplicaciones, uno con protocolo TCP y el otro con protocolo UDP. En la sección *Protocols in frame* se pueden ver los protocolos utilizados en todas las capas involucradas de la transferencia de mensajes.

```
▼ Frame 44: 98 bytes on wire (784 bits), 58 bytes captured (464 bits) on interface \Device\NPF_{Loopback}, id 0
  > Interface id: 0 (\Device\NPF_{Loopback})
    Encapsulation type: NULL/Loopback (15)
    Arrival Time: May 1, 2020 22:43:35.644726000 Hora est. Sudamérica Pacífico
    [Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
    Epoch Time: 1588387415.644726000 seconds
    [Time delta from previous captured frame: 0.001891000 seconds]
    [Time delta from previous displayed frame: 9.947785000 seconds]
    [Time since reference or first frame: 20.246732000 seconds]
    Frame Number: 44
    Frame Length: 98 bytes (784 bits)
    Capture Length: 58 bytes (464 bits)
    [Frame is marked: False]
    [Frame is ignored: False]
    [Protocols in frame: null:ip:tcp:data]
    [Coloring Rule Name: TCP]
    [Coloring Rule String: tcp]
```

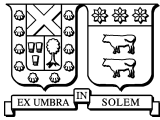
Figura 2: Información de un frame mediante protocolo TCP.

```
▼ Frame 49: 775 bytes on wire (6200 bits), 747 bytes captured (5976 bits) on interface \Device\NPF_{Loopback}, id 0
  > Interface id: 0 (\Device\NPF_{Loopback})
    Encapsulation type: NULL/Loopback (15)
    Arrival Time: May 1, 2020 22:43:35.705119000 Hora est. Sudamérica Pacífico
    [Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
    Epoch Time: 1588387415.705119000 seconds
    [Time delta from previous captured frame: 0.000109000 seconds]
    [Time delta from previous displayed frame: 0.000109000 seconds]
    [Time since reference or first frame: 20.307125000 seconds]
    Frame Number: 49
    Frame Length: 775 bytes (6200 bits)
    Capture Length: 747 bytes (5976 bits)
    [Frame is marked: False]
    [Frame is ignored: False]
    [Protocols in frame: null:ip:udp:data]
    [Coloring Rule Name: UDP]
    [Coloring Rule String: udp]
```

Figura 3: Información de un frame mediante protocolo UDP.

Se puede observar que ambos protocolos de transporte utilizan *Internet Protocol* (IP) en su Capa de Red, específicamente en su versión 4. Además, la Capa de Enlace no presenta protocolo, ya que esta conexión se hace directamente en la red local, es decir, que ambas aplicaciones están en el mismo *host*.

En la Figura 4 a continuación, se presentan los datos del frame correspondiente a una de las consultas HTTP y los protocolos de las distintas capas. En la Capa de Enlace se utiliza el protocolo Ethernet II, el protocolo IPv4 en su Capa de Red, protocolo TCP en su Capa de Transporte y protocolo HTTP en su capa de aplicación.



```
▼ Frame 73474: 484 bytes on wire (3872 bits), 484 bytes captured (3872 bits) on interface \Device\NPF_{D7837890-19D7-4EBB-9A65-77B543B56361}, id 0
> Interface id: 0 (\Device\NPF_{D7837890-19D7-4EBB-9A65-77B543B56361})
  Encapsulation type: Ethernet (1)
  Arrival Time: May 2, 2020 02:27:46.764151000 Hora est. Sudamérica Pacífico
  [Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
  Epoch Time: 1588400866.764151000 seconds
  [Time delta from previous captured frame: 0.000000000 seconds]
  [Time delta from previous displayed frame: 0.000000000 seconds]
  [Time since reference or first frame: 93.329500000 seconds]
  Frame Number: 73474
  Frame Length: 484 bytes (3872 bits)
  Capture Length: 484 bytes (3872 bits)
  [Frame is marked: False]
  [Frame is ignored: False]
  [Protocols in frame: eth:ethertype:ip:tcp:http]
  [Coloring Rule Name: HTTP]
  [Coloring Rule String: http || tcp.port == 80 || http2]
```

Figura 4: Información de un frame de consulta HTTP.

2. Las interacciones vía TCP entre el cliente y el servidor, ¿deben ocupar los mismos puertos a lo largo del tiempo? ¿Coincide con lo visto en *Wireshark*? Fundamente.

Para una conexión de cliente con servidor, sin que el cliente termine la comunicación con "*terminate*", las interacciones vía TCP entre ellos sí ocupan los mismos puertos a lo largo del tiempo. Esto coincide con lo visto en *Wireshark*, ya que desde el primer *handshake* hasta que el cliente corta la comunicación siempre se envían mensajes y se reciben por los mismos puertos asignados al momento que crear sus *sockets* correspondientes. Sin embargo, el puerto del cliente es diferente al puerto del servidor: el puerto del servidor es definido por nosotros al momento de crear el *socket* en el programa. En cambio, el puerto del cliente es diferente y es asignado dependiendo de los disponibles en el momento, y entre clientes varía. Entonces, el puerto del servidor y el puerto del cliente son diferentes, pero se mantiene cada uno durante toda la comunicación vía TCP.

En la figura 5 a continuación se aprecia que en toda las interacciones TCP entre el cliente y el servidor, el cliente envía y recibe en el puerto 57976, y el servidor en el puerto 50366, independiente de que se hayan realizado muchas consultas de *headers*.



1284...	3191.981703	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 57976 → 50366 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SA...
1284...	3191.981755	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 50366 → 57976 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=6549...
1284...	3191.981807	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
1284...	3199.500803	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	97 57976 → 50366 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=13
1284...	3199.500839	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [ACK] Seq=1 Ack=14 Win=2619648 Len=0
1284...	3199.564714	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89 50366 → 57976 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=14 Win=2619648 Len=5
1284...	3199.564748	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [ACK] Seq=14 Ack=6 Win=2619648 Len=0
1284...	3199.565261	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62 59398 → 50367 Len=2
1284...	3199.565370	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	773 50367 → 59398 Len=713
1285...	3234.188467	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	97 57976 → 50366 [PSH, ACK] Seq=14 Ack=6 Win=2619648 Len=13
1286...	3234.188490	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [ACK] Seq=6 Ack=27 Win=2619648 Len=0
1286...	3234.304430	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89 50366 → 57976 [PSH, ACK] Seq=6 Ack=27 Win=2619648 Len=5
1286...	3234.304463	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [ACK] Seq=27 Ack=11 Win=2619648 Len=0
1286...	3234.304959	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62 64959 → 50367 Len=2
1286...	3234.305067	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	473 50367 → 64959 Len=413
1286...	3244.789615	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	97 57976 → 50366 [PSH, ACK] Seq=27 Ack=11 Win=2619648 Len=13
1286...	3244.789653	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [ACK] Seq=11 Ack=40 Win=2619648 Len=0
1286...	3244.789935	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89 50366 → 57976 [PSH, ACK] Seq=11 Ack=40 Win=2619648 Len=5
1286...	3244.789947	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [ACK] Seq=40 Ack=16 Win=2619648 Len=0
1286...	3244.790352	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62 64960 → 50367 Len=2
1286...	3244.790434	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	773 50367 → 64960 Len=713
1286...	3271.692956	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	93 57976 → 50366 [PSH, ACK] Seq=40 Ack=16 Win=2619648 Len=9
1286...	3271.692972	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [ACK] Seq=16 Ack=49 Win=2619648 Len=0
1286...	3271.692995	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [FIN, ACK] Seq=49 Ack=16 Win=2619648 Len=0
1286...	3271.693003	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [ACK] Seq=16 Ack=50 Win=2619648 Len=0
1287...	3271.693401	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 57976 [FIN, ACK] Seq=16 Ack=50 Win=2619648 Len=0
1287...	3271.693417	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 57976 → 50366 [ACK] Seq=50 Ack=17 Win=2619648 Len=0

Figura 5: Interacciones vía TCP entre un cliente y un servidor vistas en *Wireshark*.

Cabe destacar que entre medio se ocupan otros puertos, pero esos se corresponden con las interacciones UDP para responder con el *header* solicitado, que están dentro de la comunicación TCP. Por lo que no se consideran como interacciones vía TCP sino UDP.

### 3. Los contenidos de los mensajes enviados entre las aplicaciones, ¿son legibles?

Los contenidos de los mensajes enviados entre las aplicaciones no son legibles, ya que están codificados. Se codifican al momento de ser enviados vía cualquiera de los dos protocolos (TCP y UDP), y son decodificados al momento de ser recibidos y utilizados según corresponda.

Se puede ver en *Wireshark* para cada mensaje enviado, cómo luce codificado. En la figura 6 a continuación se muestra un ejemplo de un mensaje enviado entre un cliente y un servidor; a la izquierda se ve cómo es el mensaje real enviado (un *header* enviado desde el servidor al cliente), que está codificado y no es legible. A la derecha sale cómo se vería decodificado.



```

0000 02 00 00 00 45 00 02 e5 43 98 00 00 80 11 00 00 ....E... C.....
0010 7f 00 00 01 7f 00 00 01 c4 bf e8 06 02 d1 cf 5e .....^
0020 48 54 54 50 2f 31 2e 31 20 32 30 30 20 4f 4b 0a HTTP/1.1 200 OK
0030 44 61 74 65 3a 20 53 61 74 2c 20 30 32 20 4d 61 Date: Sa t, 02 Ma
0040 79 20 32 30 32 30 20 30 33 3a 33 36 3a 33 34 20 y 2020 0 3:36:34
0050 47 4d 54 0a 45 78 70 69 72 65 73 3a 20 2d 31 0a GMT·Expi res: -1·
0060 43 61 63 68 65 2d 43 6f 6e 74 72 6f 6c 3a 20 70 Cache·Co ntrol: p
0070 72 69 76 61 74 65 2c 20 6d 61 78 2d 61 67 65 3d rivate, max-age=
0080 30 0a 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 54 79 70 65 3a 20 0·Conten t-Type:
0090 74 65 78 74 2f 68 74 6d 6c 3b 20 63 68 61 72 73 text/htm l; chars
00a0 65 74 3d 49 53 4f 2d 38 38 35 39 2d 31 0a 50 33 et=ISO-8 859-1·P3
00b0 50 3a 20 43 50 3d 22 54 68 69 73 20 69 73 20 6e P: CP="T his is n
00c0 6f 74 20 61 20 50 33 50 20 70 6f 6c 69 63 79 21 ot a P3P policy!
00d0 20 53 65 65 20 67 2e 63 6f 2f 70 33 70 68 65 6c See g.c o/p3phel
00e0 70 20 66 6f 72 20 6d 6f 72 65 20 69 6e 66 6f 2e p for mo re info.
00f0 22 0a 53 65 72 76 65 72 3a 20 67 77 73 0a 58 2d ".Server : gws·X-
0100 58 53 53 2d 50 72 6f 74 65 63 74 69 6f 6e 3a 20 XSS·Prot ection:
0110 30 0a 58 2d 46 72 61 6d 65 2d 4f 70 74 69 6f 6e 0·X·Fram e-Option
0120 73 3a 20 53 41 4d 45 4f 52 49 47 49 4e 0a 53 65 s: SAMEO RIGIN·Se
0130 74 2d 43 6f 6f 6b 69 65 3a 20 31 50 5f 4a 41 52 t-Cookie : 1P_JAR
0140 3d 32 30 32 30 2d 30 35 2d 30 32 2d 30 33 3b 20 =2020-05 -02-03;
0150 65 78 70 69 72 65 73 3d 4d 6f 6e 2c 20 30 31 2d expires= Mon, 01-
0160 4a 75 6e 2d 32 30 32 30 20 30 33 3a 33 36 3a 33 Jun-2020 03:36:3
0170 34 20 47 4d 54 3b 20 70 61 74 68 3d 2f 3b 20 64 4 GMT; p ath=/; d
0180 6f 6d 61 69 6e 3d 2e 67 6f 6f 67 6c 65 2e 63 6c omain=.g oogle.cl
0190 3b 20 53 65 63 75 72 65 0a 53 65 74 2d 43 6f 6f ; Secure ·Set-Coo
01a0 6b 69 65 3a 20 4e 49 44 3d 32 30 33 3d 4c 36 51 kie: NID =203=L6Q
01b0 43 52 74 51 37 6d 44 61 59 42 67 32 69 61 52 75 CRTQ7mDa YBg2iaRu
01c0 45 34 4a 69 53 7a 51 58 57 7a 4e 72 46 33 33 5f E4JiSzQX WzNrF33_
01d0 50 50 5f 70 70 70 77 6c 37 31 4a 72 4d 50 7a 34 PP_pppw1 71JrMPz4
01e0 36 46 58 4e 36 79 4b 71 53 74 61 39 67 76 59 7a 6FXN6yKq Sta9gvYz
01f0 49 2d 70 54 44 59 76 37 50 4c 46 51 72 6f 59 6a I-pTDYv7 PLFQroYj
0200 6d 62 42 69 59 6d 6c 2d 74 77 4d 33 43 77 61 34 mbBiYm1- twM3Cwa4
0210 76 5a 72 41 69 66 76 34 37 6c 4f 62 50 67 77 71 vZrAifv4 7l0bPgww
0220 69 6e 68 66 49 52 52 32 78 57 54 6a 44 44 61 73 inhfIRR2 xWTjDDas
0230 34 5a 37 50 6b 34 4d 78 4d 4a 37 66 6b 59 47 46 4Z7Pk4Mx MJ7fkYGF
0240 75 68 61 5a 57 35 65 55 59 6c 45 33 71 63 79 59 uhaZW5eU YlE3qcyY

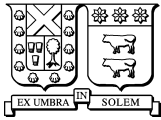
```

Figura 6: Mensaje codificado enviado entre un cliente y un servidor visto en *Wireshark*.

- Encuentre la respuesta a la consulta HTTP recibida por el servidor, ¿el header es igual al almacenado por el cliente, o existe alguna diferencia importante? Explique.

El *header* recibido directamente por el servidor desde la consulta HTTP y el almacenado por el cliente (que se puede ver en el archivo "URL.txt" correspondiente a la consulta) no presentan diferencias muy significativas. Hay una leve pérdida de información al traspasar el *header* desde el servidor al cliente, probablemente por temas de conversión de formatos, pero no es una pérdida importante.

A continuación se muestran las figuras 7 y 8 correspondientes a la misma consulta de un cliente a un servidor; en la figura 7 se ve lo obtenido por el servidor directamente de la consulta HTTP, y en la figura 8 lo almacenado por el cliente en el archivo *www.twitch.tv.txt*. Se puede observar que la única diferencia en la información de ambos archivos es la sección *Expert Info* que contiene información más detallada sobre la secuencia HTTP. Sin embargo, toda la información relevante del *header* es recibida y almacenada por el cliente.



```
▼ Hypertext Transfer Protocol
  ▼ HTTP/1.1 301 Moved Permanently\r\n
    ▼ [Expert Info (Chat/Sequence): HTTP/1.1 301 Moved Permanently\r\n]
      [HTTP/1.1 301 Moved Permanently\r\n]
      [Severity level: Chat]
      [Group: Sequence]
      Response Version: HTTP/1.1
      Status Code: 301
      [Status Code Description: Moved Permanently]
      Response Phrase: Moved Permanently
      Server: Varnish\r\n
      Retry-After: 0\r\n
      Location: https://www.twitch.tv/\r\n
    ▼ Content-Length: 0\r\n
      [Content length: 0]
      Accept-Ranges: bytes\r\n
      Date: Sat, 02 May 2020 06:27:46 GMT\r\n
      Via: 1.1 varnish\r\n
      Connection: close\r\n
      X-Backend: 12jz6zqSzygLMoGmOwFUBI--F_go_twitch_tv\r\n
      Set-Cookie: twitch.lohp.countryCode=CL; domain=.twitch.tv; expires=Tue, 30 Apr 2030 06:27:46 GMT;\r\n
      X-Served-By: cache-scl19426-SCL\r\n
      X-Cache: HIT\r\n
      X-Cache-Hits: 0\r\n
```

Figura 7: *Header* recibido por un servidor a partir de una consulta HTTP visto en *Wireshark*.

```
HTTP/1.1 301 Moved Permanently
Server: Varnish
Retry-After: 0
Location: https://www.twitch.tv/
Content-Length: 0
Accept-Ranges: bytes
Date: Sat, 02 May 2020 06:27:46 GMT
Via: 1.1 varnish
Connection: close
X-Backend: 12jz6zqSzygLMoGmOwFUBI--F_go_twitch_tv
Set-Cookie: twitch.lohp.countryCode=CL; domain=.twitch.tv; expires=Tue, 30 Apr 2030 06:27:46 GMT;
X-Served-By: cache-scl19426-SCL
X-Cache: HIT
X-Cache-Hits: 0
```

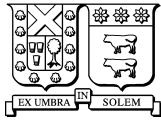
Figura 8: *Header* recibido por un cliente desde un servidor, escrito por el cliente en un archivo de texto.

## 2. Desafío

Modifique el servidor para que atienda a más de un cliente al mismo tiempo. Explique diferencias importantes entre las interacciones de un cliente y otro atendidos al mismo tiempo.

Para implementar un servidor que atienda a múltiples clientes a la vez se utilizó la librería *threading* de *Python*, que permite implementar hebras. Lo que se hizo fue que el servidor estuviese corriendo y por cada cliente que se





conectara a él, generaba una nueva hebra para manejar todas las consultas correspondientes. También se hizo uso de un *lock*, de la misma librería, para, al momento de que un cliente terminara de consultar (pusiese *terminate*), se actualizara el archivo *cache.txt*. Al ingresar al archivo y escribirlo nuevamente, se protegió con un *lock* para que no ocurriese el error de que se intentara acceder a él al mismo tiempo desde dos hebras distintas.

La diferencia más importante que se presenta cuando un servidor atiende a muchos clientes al mismo tiempo es que el orden en que se realizan y responden las consultas puede ir variando; si un cliente 1 envía una consulta al mismo tiempo (o un tiempo muy cercano) a un cliente 2 que envía otra consulta, puede que el servidor primero haga la petición del cliente 2 antes que la del cliente 1, incluso cuando el cliente 1 fue el primero en enviar una consulta. Un ejemplo de esto se puede ver en la figura 9 a continuación, sacada de *Wireshark*, en que dos clientes son atendidos por el mismo servidor al mismo tiempo. En el ejemplo, el cliente 1 tiene asignado el puerto 62876, el cliente 2 el puerto 62880 y el servidor el puerto 50366. Se puede ver claramente que el cliente 2 realizó la consulta antes que el cliente 1, pero que el servidor les va respondiendo de forma intermitente a cada uno.

94	51.817712	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 62876 → 50366 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SA...
95	51.817747	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 50366 → 62876 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=6549...
96	51.817767	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 62876 → 50366 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
159	80.663291	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 62880 → 50366 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SA...
160	80.663621	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	108 50366 → 62880 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=6549...
161	80.663955	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 62880 → 50366 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
277	116.378240	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	95 62880 → 50366 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=11
278	116.378275	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 62880 [ACK] Seq=1 Ack=12 Win=2619648 Len=0
279	116.562792	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	98 62876 → 50366 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=14
280	116.562822	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 50366 → 62876 [ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=0
281	116.615782	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89 50366 → 62876 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=5
282	116.615828	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 62876 → 50366 [ACK] Seq=15 Ack=6 Win=2619648 Len=0
283	116.616331	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62 56347 → 50367 Len=2
284	116.616428	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	775 50367 → 56347 Len=715
287	117.020726	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	89 50366 → 62880 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=12 Win=2619648 Len=5
288	117.020740	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	84 62880 → 50366 [ACK] Seq=12 Ack=6 Win=2619648 Len=0
289	117.021354	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	62 56348 → 50367 Len=2
290	117.021469	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	260 50367 → 56348 Len=200

Figura 9: Consultas realizadas por múltiples clientes conectados a un mismo servidor, vistas en *Wireshark*.

En la figura 9 también se puede apreciar que cada cliente tiene su propio puerto asignado, que es diferente del de los otros clientes, y que todos los clientes se conectan al mismo puerto del servidor. La dinámica por cliente es la misma; primero se genera una conexión vía TCP, y dentro de esta, para que el servidor entregue su respuesta, se genera una conexión vía UDP. Pero, como varios clientes están haciendo consultas al mismo tiempo, el servidor las hace todas de forma paralela.

Cabe destacar también que la diferencia que ocurre al nivel de cliente-servidor en conexión con múltiples clientes, ocurre también cuando el servidor realiza las consultas HTTP en el puerto 80; cuando el servidor realiza una consulta HTTP y luego otra con una diferencia de tiempos muy pequeña entre ellas, también puede que el orden de respuestas recibidas sea diferente. Eso se puede ver en la figura 10 a continuación, en el que el servidor primero hace una petición HTTP desde el puerto 63491, luego hace una segunda petición desde el puerto 63492, y primero se le responde la segunda petición.



25090	59.576607	192.168.100.20	108.167.165.205	TCP	66	63491 → 80	[SYN]	Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
25127	59.717726	108.167.165.205	192.168.100.20	TCP	66	80 → 63491	[SYN, ACK]	Seq=0 Ack=1 Win=29200 Len=0 MSS=1412 SACK_PERM=1 WS=128
25128	59.717824	192.168.100.20	108.167.165.205	TCP	54	63491 → 80	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=262400 Len=0
25129	59.718047	192.168.100.20	108.167.165.205	HTTP	91	GET / HTTP/1.1		
25131	59.719009	192.168.100.20	64.233.190.99	TCP	66	63492 → 80	[SYN]	Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
25134	59.722664	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	66	80 → 63492	[SYN, ACK]	Seq=0 Ack=1 Win=62920 Len=0 MSS=1412 SACK_PERM=1 WS=256
25135	59.722780	192.168.100.20	64.233.190.99	TCP	54	63492 → 80	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=262400 Len=0
25136	59.723300	192.168.100.20	64.233.190.99	HTTP	94	GET / HTTP/1.1		
25137	59.726561	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	68	80 → 63492	[ACK]	Seq=1 Ack=41 Win=62976 Len=0
25148	59.766452	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=1 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25149	59.766453	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=1413 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25150	59.766455	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=2825 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25151	59.766455	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=4237 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25152	59.766456	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=5649 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25153	59.766456	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=7061 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25154	59.766457	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=8473 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25155	59.766457	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=9885 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25156	59.766458	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=11297 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25157	59.766458	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=12709 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25158	59.766536	192.168.100.20	64.233.190.99	TCP	54	63492 → 80	[ACK]	Seq=41 Ack=14121 Win=262400 Len=0
25160	59.767834	192.168.100.20	64.233.190.99	TCP	54	63492 → 80	[RST, ACK]	Seq=41 Ack=14121 Win=0 Len=0
25161	59.769553	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=14121 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25162	59.769554	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=15533 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25163	59.769555	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=16945 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25164	59.769555	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=18357 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25165	59.769556	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=19769 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25166	59.770349	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=21181 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25167	59.770350	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=22593 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25168	59.770352	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=24005 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25169	59.770352	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=25417 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25170	59.770353	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=26829 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25171	59.770354	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=28241 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25172	59.770354	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=29653 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25173	59.770355	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=31065 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25174	59.770355	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=32477 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25175	59.770356	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=33889 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25176	59.770356	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=35301 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25177	59.771002	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=36713 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25178	59.771003	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=38125 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25179	59.771004	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	80 → 63492	[ACK]	Seq=39537 Ack=41 Win=62976 Len=1412 [TCP segment of a reassembled PDU]
25180	59.771004	64.233.190.99	192.168.100.20	TCP	1466	HTTP/1.1 200 OK		[TCP segment of a reassembled PDU]
25204	59.858791	108.167.165.205	192.168.100.20	TCP	60	80 → 63491	[ACK]	Seq=1 Ack=38 Win=29312 Len=0
25300	60.227763	108.167.165.205	192.168.100.20	HTTP	265	HTTP/1.1 301 Moved Permanently		
25301	60.227891	192.168.100.20	108.167.165.205	TCP	54	63491 → 80	[FIN, ACK]	Seq=38 Ack=212 Win=262400 Len=0
25338	60.368899	108.167.165.205	192.168.100.20	TCP	60	80 → 63491	[FIN, ACK]	Seq=212 Ack=39 Win=29312 Len=0
25339	60.368961	192.168.100.20	108.167.165.205	TCP	54	63491 → 80	[ACK]	Seq=39 Ack=213 Win=262400 Len=0

Figura 10: Consultas HTTP realizadas por servidor desde dos puertos diferentes al puerto 80, vistas en *Wireshark*.