Lección 2 - Mensajería de baja latencia

Tecnologías del sector financiero

Asier Sampietro Alberdi

Práctica 1: Creación de comunicaciones TCP

1. Mensajes de tamaño fijo

Después de realizar las modificaciones, y ejecutando únicamente el cliente, obtenemos este resultado, debido a la imposibilidad de establecer un túnel de comunicación con el servidor.

```
INFO] Building Lesson2 1.0-SNAPSHOT
[INFO] --- exec-maven-plugin:1.6.0:java (default-cli) @ Lesson2 ---
[WARNING]
ava.net.ConnectException: Conexión rehusada (Connection refused)
           at java.net.PlainSocketImpl.socketConnect(Native Method) at java.net.AbstractPlainSocketImpl.doConnect(AbstractPlainSocketImpl.java:350)
            at java.net.AbstractPlainSocketImpl.connectToAddress(AbstractPlainSocketImpl.java:206)
           at java.net.AbstractPlainSocketImpl.connect(AbstractPlainSocketImpl.java:188) at java.net.SocksSocketImpl.connect(SocksSocketImpl.java:392)
           at java.net.Socket.connect(Socket.java:589)
at java.net.Socket.connect(Socket.java:538)
at java.net.Socket.<init>(Socket.java:434)
at java.net.Socket.<init>(Socket.java:244)
at com.cnebrera.uc3.tech.lesson2.tcp.TCPFixSizeClient.main(TCPFixSizeClient.java:18)
at sun.reflect.NativeMethodAccessorImpl.invoke0(Native Method)
           at sun.reflect.NativeMethodAccessorImpl.invoke(NativeMethodAccessorImpl.java:62) at sun.reflect.DelegatingMethodAccessorImpl.invoke(DelegatingMethodAccessorImpl.java:43)
            at java.lang.reflect.Method.invoke(Method.java:498)
           at org.codehaus.mojo.exec.ExecJavaMojo$1.run(ExecJavaMojo.java:282) at java.lang.Thread.run(Thread.java:748)
 INF0]
 INF0]
          BUILD FAILURE
INF01
         Total time: 0.839 s
INFO]
          Finished at: 2018-11-04T18:08:03+01:00 Final Memory: 11M/212M
```

Si se ejecuta en el orden correcto, primero dejando el servidor a la espera de una solicitud de conexión y luego realizando dicha petición desde el cliente, se ejecutan ambos programas correctamente.

Los precios llegan correctamente hasta que se ha cerrado el servidor matando el proceso. El cliente se queda a la espera de más paquetes, por lo que no se da cuenta de que el túnel ha caído. De esta forma se puede matar el proceso del cliente después, sin tener que ver ningún mensaje de error que pueda mostrar algún otro orden.

2. Mensajes de tamaño variable

Ejecutando el cliente y el servidor de mensajes de tamaño variable, y pasando un 8 a la función VariableSizeMessage.generateRandomMsg(), conseguimos el siguiente resultado:

3. Mensajes de tamaño variable grandes

Lo anterior no sucede cuando los paquetes superan cierto tamaño, ya que se llena el buffer del túnel de comunicación, y el cliente se queda a la espera de la llegada de todo el mensaje para leerlo de una vez. Como el túnel no puede albergar más, y el cliente no va a leer nada hasta conseguir el mensaje entero, se queda atascado en un bucle infinito.

Tal y como indica el ejercicio, si modificamos el tamaño de paquete desde los 8 a los 80000, la esta casuística sucederá.



Como se puede ver, aunque el servidor sigue mandando mensajes, el cliente se ha quedado pillado al intentar leer un mensaje muy grande, por lo que aunque se sigan mandando mensajes, el canal de comunicación pondrá los mensajes a la cola y permanecerá saturado.

Para evitar esto, lo que se hará es lo siguiente: se enviará el mensaje entero, pero se irá leyendo por partes, asegurándose de que lleguen pequeñas partes y vaciando el canal para futuros fragmentos.



Aunque las imágenes no varían mucho, se ve que el mensaje de espera al mensaje después de leer el header no aparece, indicando que se ha leído todo el mensaje.

Práctica 2: Creación de comunicaciones multicast

1. Mensajes de tamaño variable

A diferencia de TCP, usando UDP multicast se puede ejecutar tanto el cliente como el servidor en el orden deseado. El servidor estará mandado mensajes constantemente, y cuando alguien se suscriba a la red leerá lo que haya mandado, por eso la cantidad de mensajes leídos y enviados difiere en la captura.

Como se puede observar, aunque el servidor esté mandando información constante, en el momento que se conecte el cliente será cuando empiece a recibirlos. En caso de parar el cliente, el servidor seguirá mandando mensajes. En caso de parar el servidor, el cliente se quedará a la espera de nuevos mensajes en la IP suscrita. Esto también permite la opción de conectarse varios clientes, al no ser una comunicación punto a punto.

2. Mensajes de tamaño variable grande

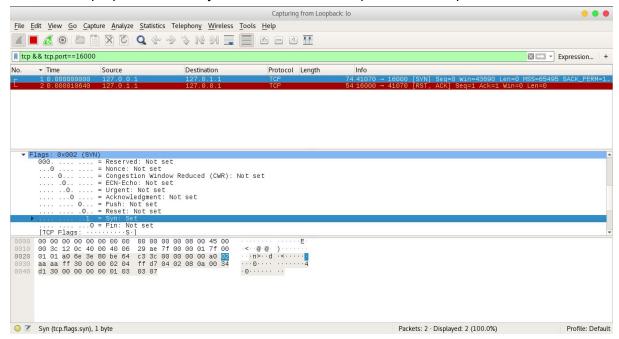
Tal y como indica el ejercicio, la gestión de tramas debe hacerse por parte de usuario, así que si no se ha regulado manualmente, el servidor no será capaz de mandar mensajes de grandes dimensiones y fallará al intentarlo.

Práctica 3: Analizando con Wireshark

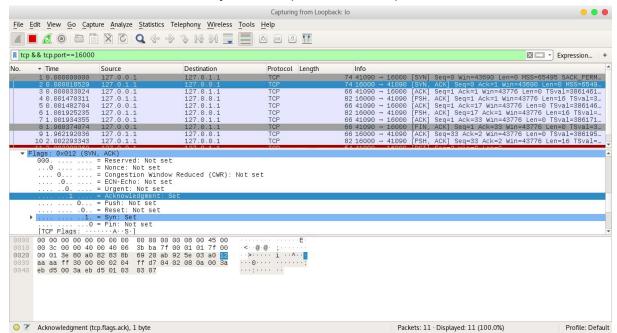
1. Flujo TCP normal

Si abrimos únicamente el cliente, fallará porque no será posible abrir el socket solicitado. El sistema responderá con un rechazo.

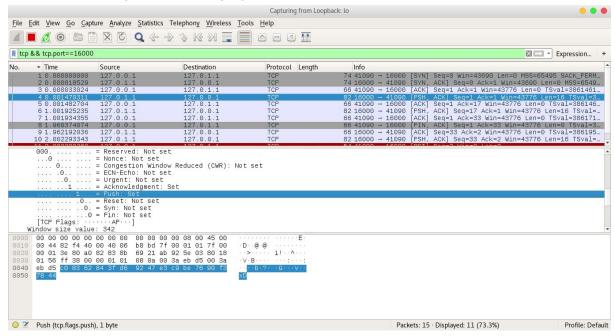
Se verán un paquete de SYN y un RST avisando de que no ha sido posible.



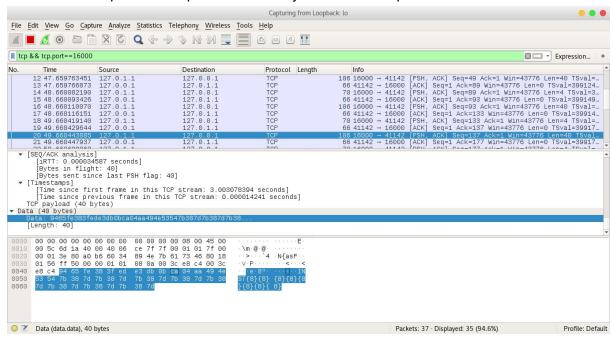
Si se lanza con el servidor en marcha, empezará a generar tráfico. Aquí se observa que en vez de un RST, recibe un mensaje de ACK para confirmar que se ha establecido el socket.



Sin embargo, y debido al medio de transporte por bytes que se ha elegido, no se puede leer nada de lo que viaje en el mensaje, ya que está en binario.

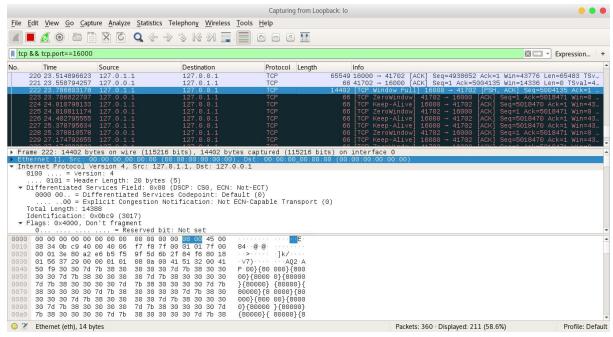


En cambio, cuando pasamos a los mensajes variables que se mandan en formato "legible", Wireshark es capaz de interpretar los datos y mostrarlos en pantalla.



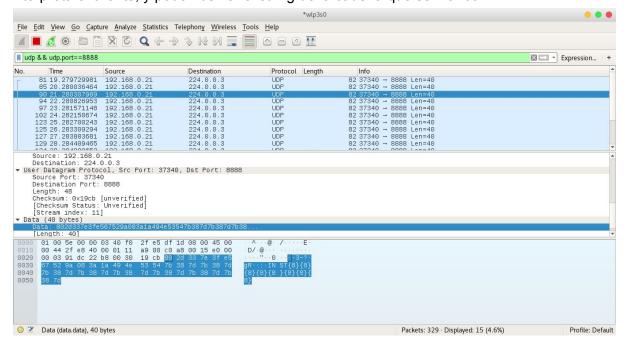
2. Flujo TCP bloqueado

En la tercera casuística analizada en los ejercicios anteriores, se ha visto que el cliente entra en un loop infinito y se queda bloqueado, se llena la ventana de comunicaciones y no se consigue mandar nada mas. Aquí vemos los mensajes de control que se intercambian entre cliente y servidor, avisando de la ventana llena y de la imposibilidad de lectura por parte del cliente. También se pueden observar mensajes de keep-alive para avisar de que la comunicación sigue en marcha.



3. Flujo Multicast

Al usar UPC, todos los mensajes de control y comunicación se dejan de lado, mostrando únicamente los paquetes de mensajes que manda el servidor. Estos paquetes son los que interpreta el cliente, y podemos ver el string de la cadena que se manda.



Como se puede observar, el servidor, alojado en la red local, manda paquetes a la dirección multicast establecida, habilitando a toda la red para capturar esos mensajes.