TCP y UDP

Álvaro González Sotillo

10 de febrero de 2018

Índice

1. Introducción	1
2. UDP	2
3. TCP	2
4. Referencias	10

1. Introducción

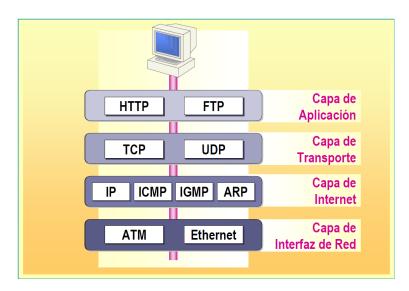


Figura 1: Esquema de niveles de red

- TCP y UDP son de la capa de transporte
- Es la primera que une dos entidades (procesos), en vez de dos hosts
- Suele ser la primera capa visible para los programadores de aplicaciones
 - IP se puede considerar la frontera entre los administradores y los programadores

2. UDP

- User Datagram Protocol
- Funciones:
 - Entregar un datagrama entre el emisor y receptor (procesos)
 - Detección de errores

2.1. Formato de trama UDP

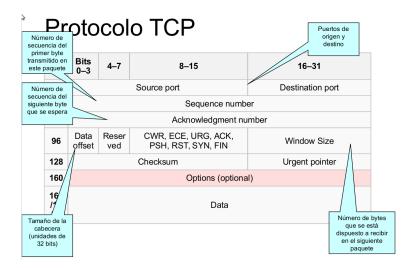
5	Bits 0 - 15	16 - 31
0	Source Port	Destination Port
32	Length	Checksum
64	Data	

2.2. Características de UDP

- Los datagramas pueden llegar en un orden diferente al enviado (si IP elige rutas distintas para ellos)
- El emisor no tiene la seguridad de que los datagramas llegan al receptor
- Por tanto, no se utilizan **conexiones** ni es **confiable**. Cada datagrama se envía de forma independiente.
- ¿Cuántos puertos hay?
- ¿Cuál es el tamaño máximo de un datagrama UDP?

3. TCP

- Transmission Control Protocol
- Asegura que la transmisión se realiza por un medio fiable
- Garantiza la recepción de los mensajes en orden correcto
- Garantiza al emisor que los mensajes llegan correctamente al receptor
- Por tanto, es orientado a conexión y confiable.



3.1. Ventana y corrección de errores

- TCP necesita confirmación de cada mensaje enviado
 - Para garantizar la confiabilidad
- Opciones:
 - Parada y espera: Cada mensaje necesita confirmación
 - Piggybacking: La confirmación puede retrasarse algunos mensajes (ventana)
- La parada y espera es más simple, pero desaprovecha ancho de banda

3.2. Sequence number y Acknowledgment number

- TCP intenta que la comunicación se asemeje a un flujo de bytes
 - Todos los bytes que entran por un extremo
 - ... deben salir por el otro lado
- \blacksquare En cada paquete se envía
 - el número de secuencia del primer byte transmitido en el paquete
 - el número de secuencia del siguiente byte que se espera

3.3. Cómo se consigue la conexión

- Cada extremo de la comunicación debe saber:
 - Cuál es su siguiente byte a enviar (sequence number)
 - Cuál es su siguiente byte a recibir (acknowledgment number)
- Además, también lleva la cuenta de su opinión acerca del sequence number y del acknowledgment number del otro extremo

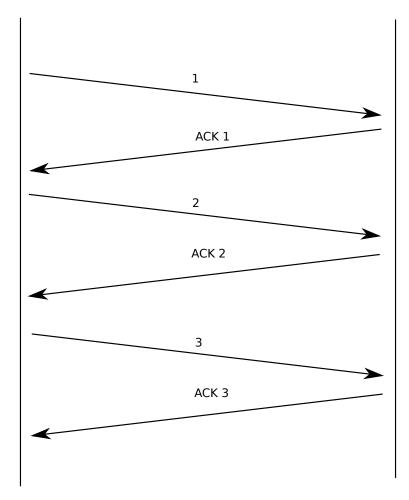


Figura 2: Ejemplo de parada y espera

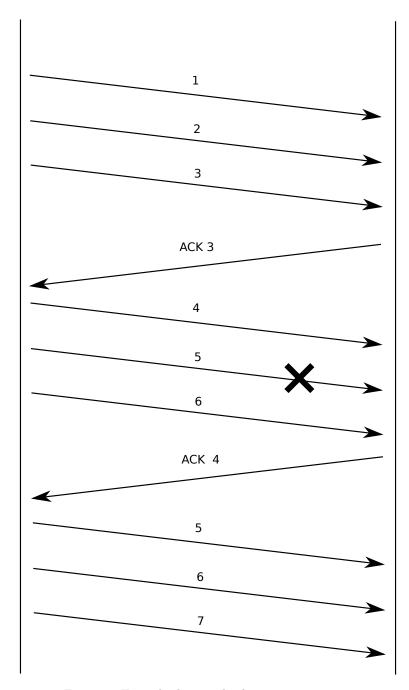
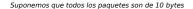


Figura 3: Ejemplo de piggybacking con ventana 3



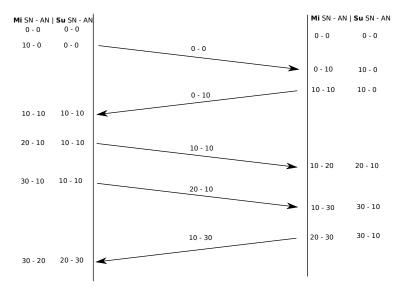


Figura 4: Sequence number y acknowledgment number

3.4. Corrección de errores

- Si se recibe un sequence number posterior a nuestro acknowledgment number
 - Es un paquete **posterior** al que esperamos
 - \circ Se puede guardar en la capa \mathbf{TCP} hasta que lleguen los anteriores
 - \circ O se puede ignorar, y reclamar los paquetes perdidos enviando un $acknowledgment\ number$ menor que el que espera el otro
 - El otro lado reenviará los paquetes necesarios
- Si se recibe un sequence number anterior a nuestro acknowledgment number
 - Es un paquete ya recibido (se habrá duplicado)
 - Por tanto, se ignora
- Si me llega un acknowledgement number menor que los bytes que yo he enviado
 - $\bullet\,$ Reenviaré a partir de dicho acknowledgement number
- \blacksquare Si no tengo confirmación de un paquete enviado tras un timeout
 - Reenviaré el paquete

Suponemos que todos los paquetes son de 10 bytes

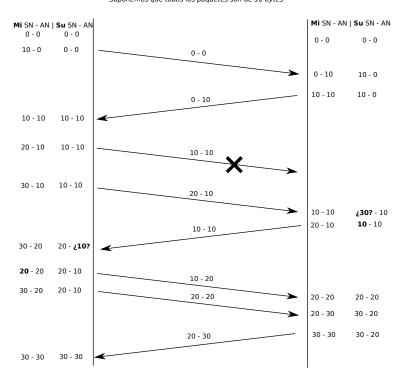
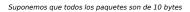


Figura 5: Llegada de un paquete posterior al esperado



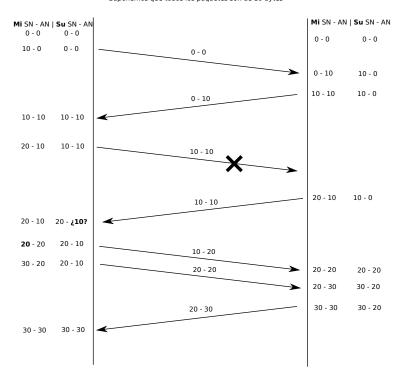
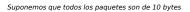


Figura 6: El otro lado informa de la pérdida de algún paquete



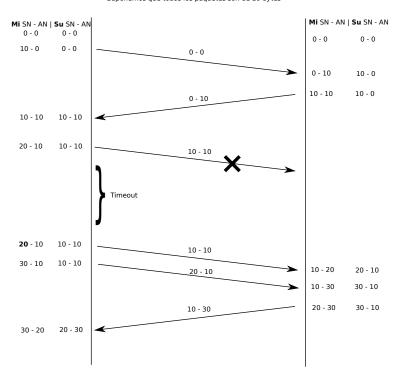


Figura 7: Paquete no confirmado tras un $\it timeout$

4. Referencias

- Formatos:
 - Transparencias
 - PDF
- Creado con:
 - Emacs
 - org-reveal