Facultat d'Informàtica de Barcelona



Xarxes de Computadors

<u>Lab 6</u> TCP (Transmission Control Protocol)

José Suárez-Varela

jsuarezv@ac.upc.edu





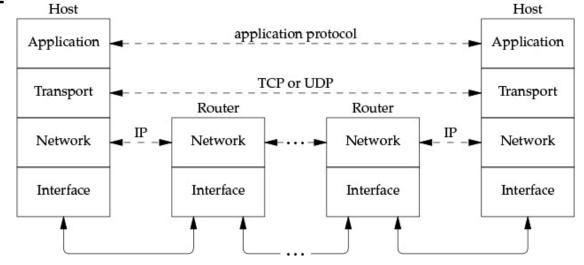
Conceptos básicos

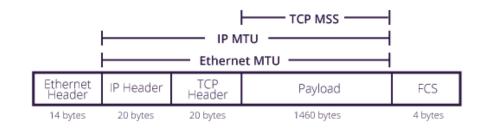
TCP (Transmission Control Protocol):

- Protocolo capa 4 (Transporte)
- Comunicación entre los dos extremos de la conexión
- Orientado a conexión (Initial handshake)

Mecanismos:

- Control de flujo (entre los dos extremos)
- Control de congestión (puntos intermedios de la red)
- Control de errores (ARQ Automatic Repeat reQuest)
 - Acknowledgements (ACK)
 - Retransmisiones





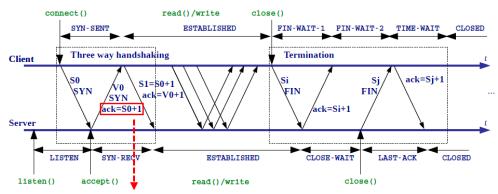




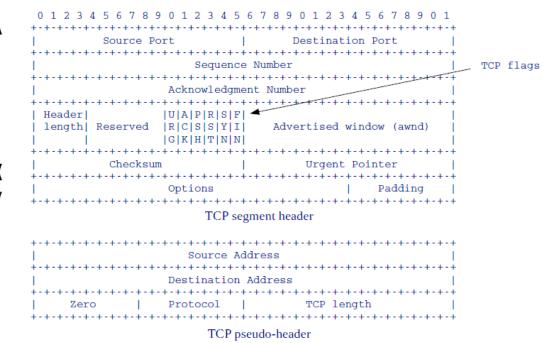
Conceptos básicos

Cabecera TCP:

- Sequence number → Permite ordenar e identificar los segmentos (N = 1^{er} byte del paquete)
- ACK number → Indica al emisor los paquetes recibidos (N+1 = Sig. byte esperado)
- Advertised Window (AWND) → Utilizada para el control de flujo
- Flags (0/1):
 - SYN (S) → Utilizado en el handshake inicial
 - ACK (A) → Se envía información en el campo ACK number
 - FIN → Utilizado para cerrar la conexión
- Maximum Segment Size (MSS) → MTU 40 bytes (cabeceras TCP+IP)



SYN/FIN: Al no tener payload se incrementa el seq_number en 1 Byte



20 bytes

40 bytes





Conceptos básicos

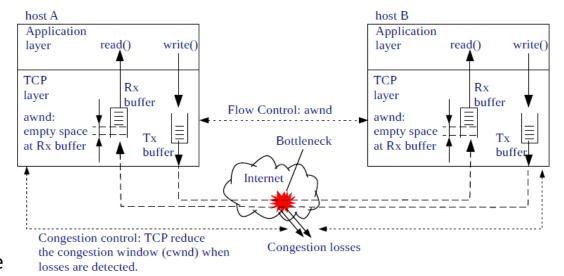
 $Window \ size = \min(AWND, CWND)$

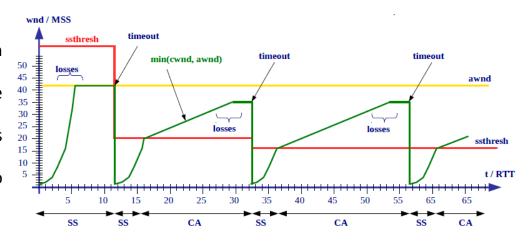
Control de flujo (velocidad escritura/lectura en extremos):

AWND (Advertised window) → Bytes disponibles en el buffer Rx
 (Receptor → Emisor)

Control de congestion (Depende del estado de la red):

- Congestion window (CWND) → Ventana calculada por el algoritmo de congestion
- Mecanismo Slow Start (SS) / Congestion Avoidance (CA)
 - SS → La ventana aumenta rápidamente hasta el "punto operacional" (detección de congestión o limitada por control de flujo AWND)
 - **Deteccción congestión:** Si no se recibe ACK pasado un tiempo (*timeout*) se considera que se ha perdido el paquete y se asume congestión.
 - CA → Se aumenta lentamente CWND y se reduce drásticamente si hay pérdidas (Sawtooth).
 - Si no hay perdidas después de SS se mantiene típicamente un rate fijo limitado por el receptor (AWNBD)





UNIVERSITAT POLITÈCNICA DE CATALUNYA BARCELONATECH





Comandos básicos

Asignar IPs y gateway por defecto (UNIX):

su

root

ifconfig <if_name> <ip> netmask <mask>

route add default gw <IP_gw>

Valores SACK y WSCALE

sysctl -a | egrep window / # sysctl -a | egrep sack → Comprobar

sysctl -w net.ipv4.tcp_sack=0 / # sysctl -w net.ipv4.tcp_window_scaling=0 → Modificar valores

Tcpdump:

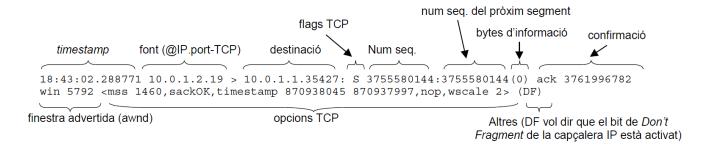
tcpdump -ni <if_name> [-X] [filters] → E.g., # tcpdump -nli e0 -X tcp and src 192.168.1.2 (operadores posibles: and/or/not)

- Redirigir output a un fichero (tee) → E.g., # tcpdump –nli e0 -X tcp | tee output_file.txt
- Scrolling en la terminal → Ctrl + shift + up/down
- Congelar pantalla → Ctrl+s (para continuar: q)
- **Detener captura** → Ctrl+c

Conexión FTP:

ftp <ip_server>

User:xc; Pass:xc





Pasos a seguir

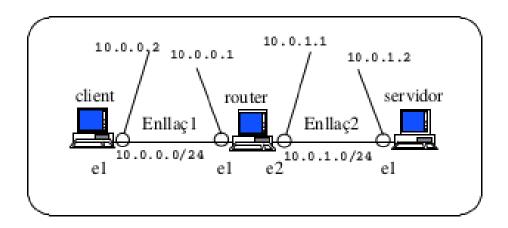
Práctica con máquinas de VirtualBox

Demo: https://www.youtube.com/watch?v=vL8WrEYPitk

- 1) Clonar 3 máquinas y conectarlas según la topología (Generar nuevas direcciones MAC; clonación enlazada; menu VM "configuración... > Red")
- Configurar IPs y Gateways por defecto (ver comandos UNIX) → Comprobar conexión, wscale/sack
- 3) Envío de tráfico TCP y análisis de las trazas con tcpdump



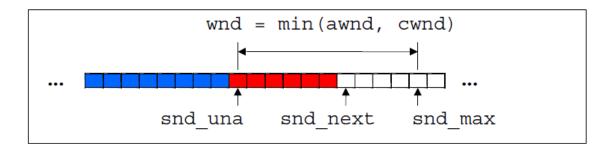
Parte 1: Análisis de segmentos TCP



- Conexión FTP
- Tcpdump normaliza el número de secuencia considerando que el inicial es cero (segmento SYN)
- En el volcado de Tcpdump se puede observar el envío de segmentos "num_seq:SIGUIENTE_SEQ".
- El valor de un ACK indica el "num_seq" del siguiente segmento esperado (significa que se han recibido num_seq-1 bytes)



Parte 1: Análisis de segmentos TCP



- Velocidad de transmisión eficaz (entre dos puntos!) \rightarrow Bytes (Seq. No) / (T_t T₀) \rightarrow Pasar de bytes a bits! Mbps (1Mb = 10⁶ bits) \rightarrow ~4 Mbps con VirtualBox en mi PC (orientativo)
- Bytes almacenados en la ventana de transmisión (en un instante concreto) → Diferencia entre el último ACK recibido y el segmento que se envía inmediatamente después. De ahí se extrae el número de bytes que tiene almacenados el emisor en su buffer Tx.



Parte 2: Conexión con pérdidas

router# tc qdisc add dev e0 root tbf burst 5000 rate 100kbit limit 10000

- Tamaño cola → 10.000 bytes
- Avg. rate \rightarrow 100 kbps

(No confundir con interfaz "e1" en el cuaderno de prácticas)



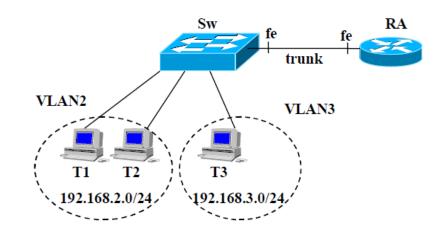
- Retardo dominante router → cliente; El resto de retardos son despreciables (e.g., link servidor router)
- Retado cola → Una cota máxima del tiempo de encolado consiste en considerar que está llena (RTT_cola)

RTT_cola_llena =
$$\frac{10.000 \text{ (bytes)} * 8 \text{ (bits/byte)}}{100.000 \text{ (bits/s)}} = 0.8 \text{ s} = 800 \text{ ms}$$

Retardo total (cota máx.) → retardo_transmisión_link (1.448 bytes* 8 bits/ 100kbps) + retardo_cola_llena = 915,84 ms



Repaso práctica 5



- Automatic backward learning (MAC origen / flooding)
- VLANs -> Define dominio de broadcast (difusión a hosts de la VLAN y router)
- **Switch** → Cada puerto 1 VLAN (Enlaces *access* y *trunk con el router*)
- Router → 1 subinterfaz por cada VLAN (e.g., FastEthernet 0/0.1)





Dudas / preguntas?

Contacto:

José Suárez-Varela

jsuarezv@ac.upc.edu



Minicontrol

Herramienta WebTest:

```
# su# root# udhcpc -i e0
```

- User y password (DNI sin letra)
- 4 preguntas tipo test (multirrespuesta o respuesta única)
- No se puede volver atrás
- No se penalizan respuestas erróneas
- Se puede usar cuaderno de prácticas y calculadora IPs
- Quitar móviles de encima de la mesa