# REDES DE COMPUTADORAS 2

Clase 2: Conceptos generales – Parte 2

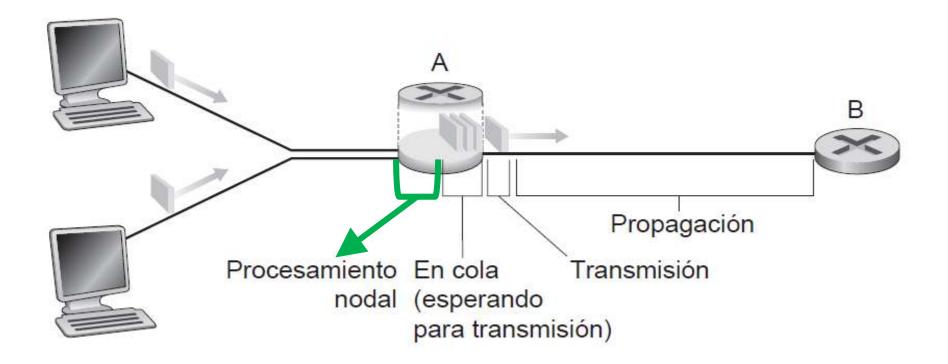
#### Bibliografía:

Kurose y Ross. Redes de computadoras. Un enfoque descendente. 7ª Edición. Editorial Pearson. Capítulo 1.

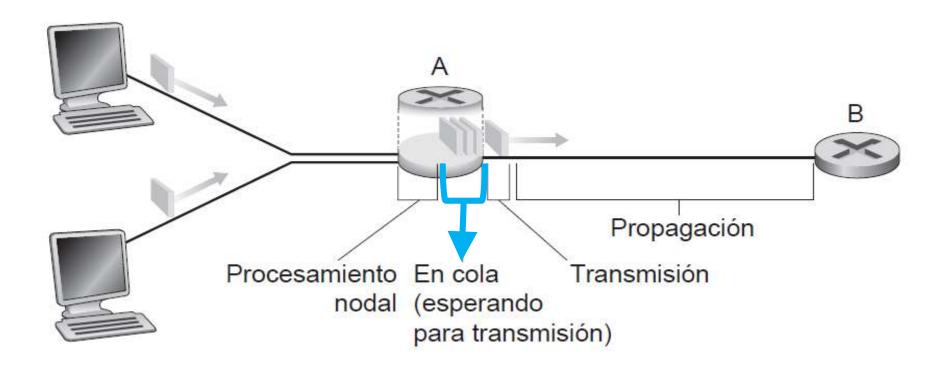
# Contenidos – Clase 2

- ¿Qué es una red de computadoras?
- ¿Qué es Internet?
- La frontera de la red
- El núcleo de la red
  - Retardos en Redes de Conmutación de Paquetes

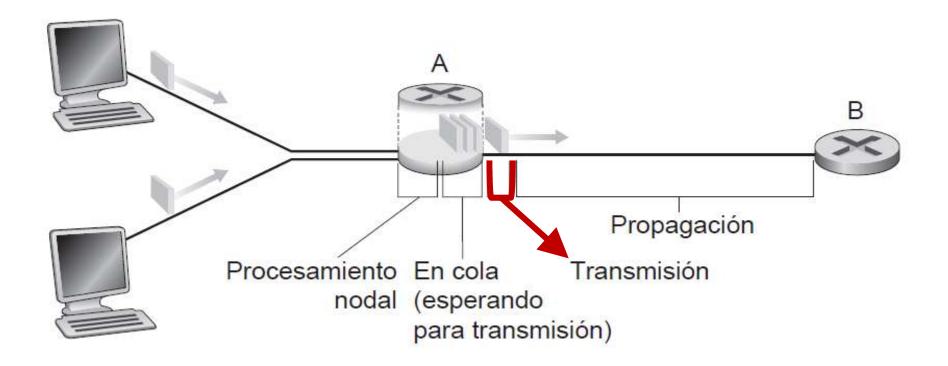
□ Retardo de procesamiento en el nodo



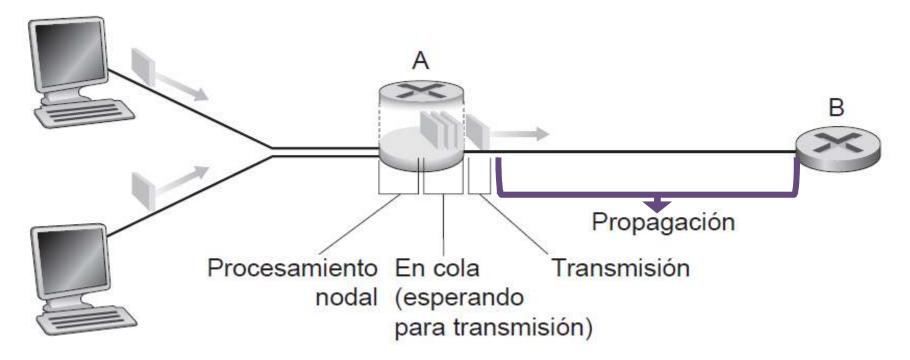
- ☐ Retardo de procesamiento en el nodo
- □ Retardo de cola



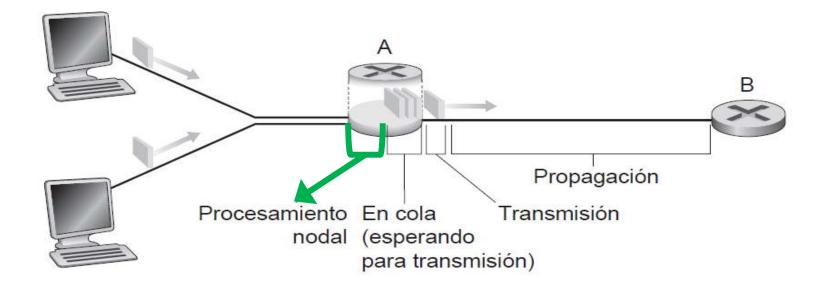
- ☐ Retardo de procesamiento en el nodo
- ☐ Retardo de cola
- Retardo de transmisión



- ☐ Retardo de procesamiento en el nodo
- □ Retardo de cola
- ☐ Retardo de transmisión
- Retardo de propagación

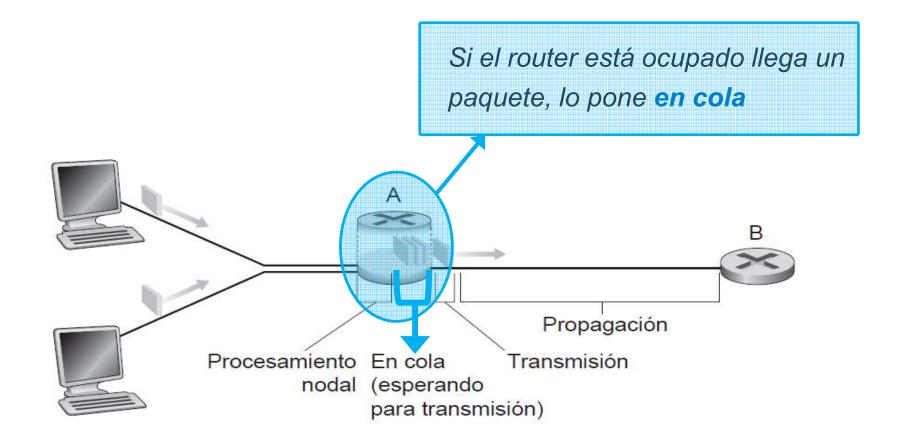


- Retardo de procesamiento en el nodo
- > Tiempo requerido para procesar la cabecera del paquete
  - Determinación del enlace de salida.
  - Comprobación de errores de nivel de bit.
  - ❖ Es del orden del µseg o menores



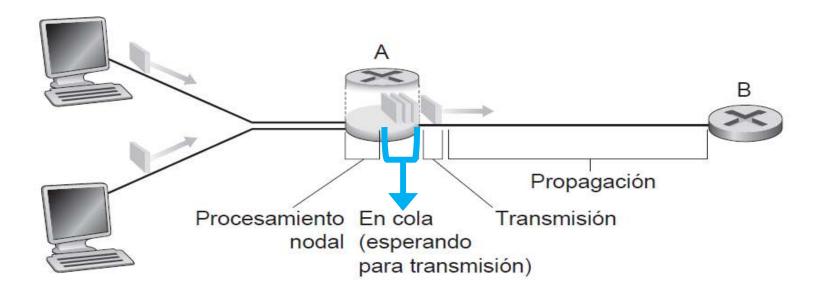
#### Retardo de cola

Tiempo esperado en la cola hasta ser transmitidos.



#### Retardo de cola

- Tiempo esperado en la cola hasta ser transmitidos.
  - Depende del número de paquetes que hayan llegados antes.
  - Depende de la intensidad y la naturaleza del tráfico.



- Depende de la la Intensidad del Tráfico
  - Velocidad media a la que llegan los paquetes

a[paq/seg]

Velocidad de transmisión del enlace de salida

R[bps]

Velocidad media a la que llegan los bits a la cola



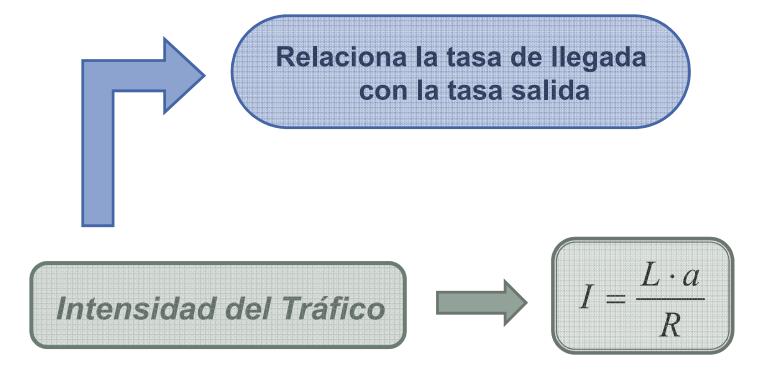
$$L \cdot a[bps]$$

Intensidad del Tráfico



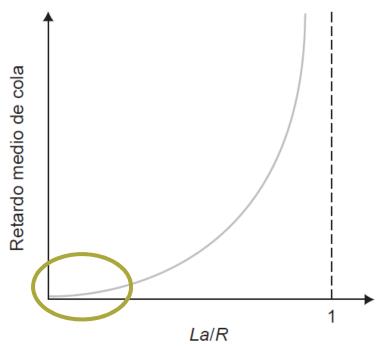
$$I = \frac{L \cdot a}{R}$$

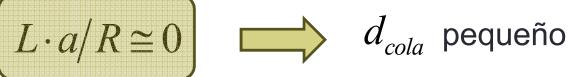
- Depende de la la Intensidad del Tráfico
- Depende de la naturaleza del tráfico



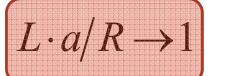
$$L \cdot a/R \cong 0$$
  $\longrightarrow$   $d_{cola}$  pequeño









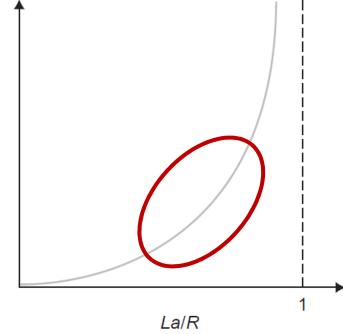


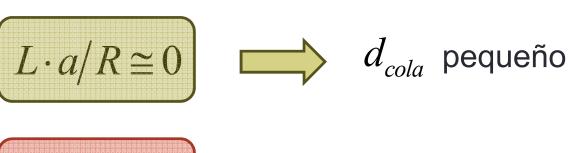


 $d_{cola}$  se hace grande



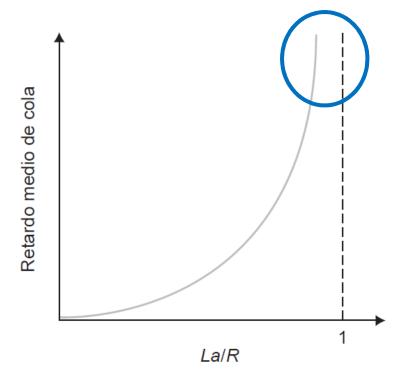


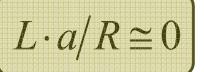


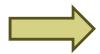




$$L \cdot a/R = 1$$







 $d_{cola}$  pequeño

Retardo de cola promedio tiende a infinito!

$$L \cdot a/R \rightarrow 1$$

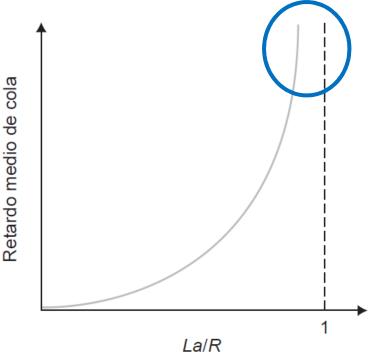


 $d_{cola}$  se hace grande



$$L \cdot a/R = 1$$



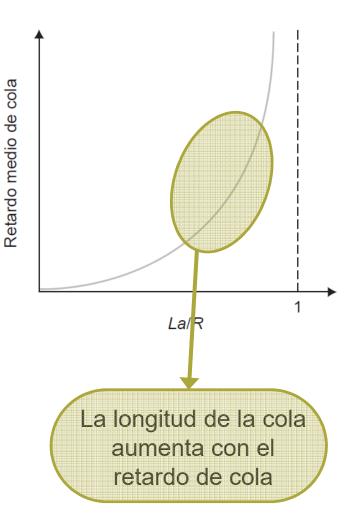




# Pérdidas de Paquetes

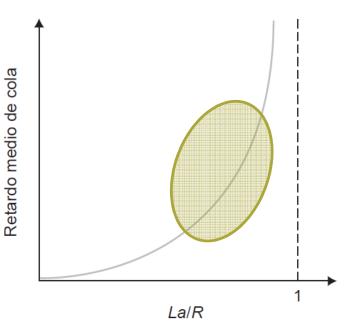
#### Colas de paquetes en los routers

- Cola se forman en la memoria a la entrada del router (buffer de entrada)
- Buffers de capacidad finita



# Pérdidas de Paquetes

- Colas de paquetes en los routers
  - Cola se forman en la memoria a la entrada del router (buffer de entrada)
  - Buffers de capacidad finita



Si llega un paquete y la cola está llena

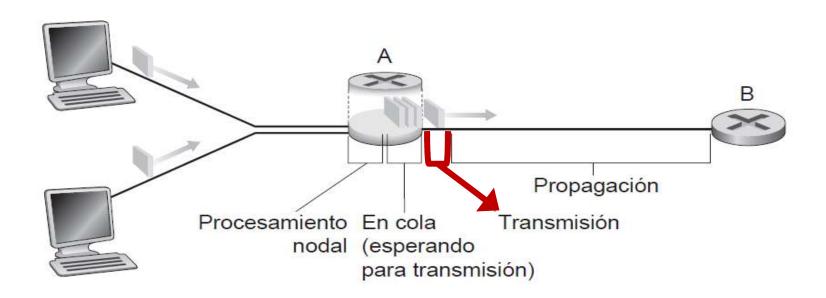


El paquete es descartado

Se produce la Pérdida de Paquetes

#### Retardo de transmisión

Tiempo necesario para trasmitir todos los bits del paquete al enlace.

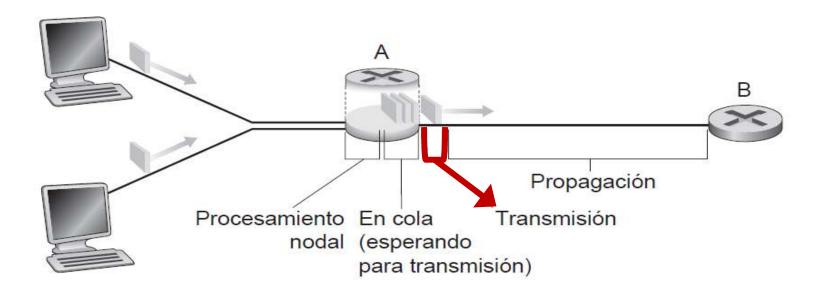


#### Retardo de transmisión

$$d_{Transm}[seg] = \frac{L[bits]}{R[bps]}$$

R: tasa de transmisión del enlace

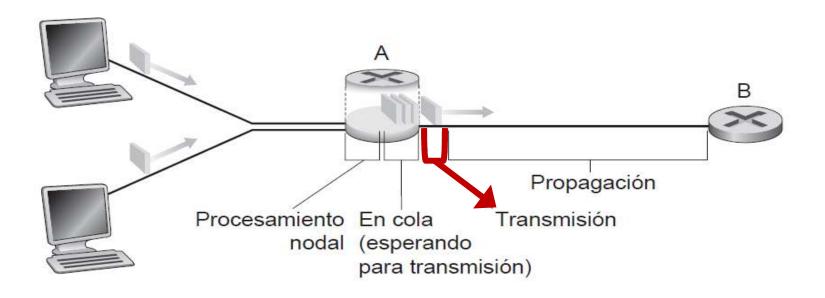
L: longitud del paquete.



#### Retardo de transmisión

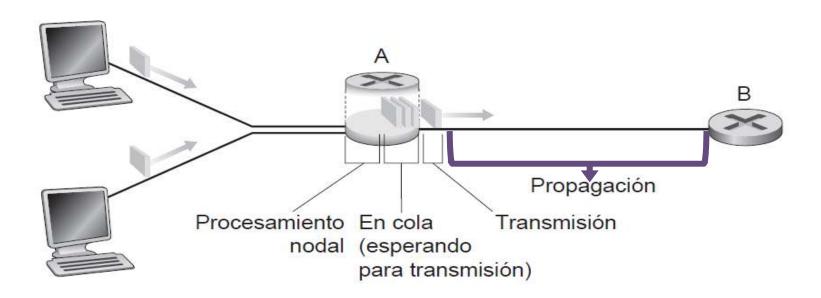
$$d_{Transm}[seg] = \frac{L[bits]}{R[bps]}$$

Del orden del µseg al mseg



#### Retardo de propagación

Tiempo necesario para que 1 bit se propague por el medio físico.

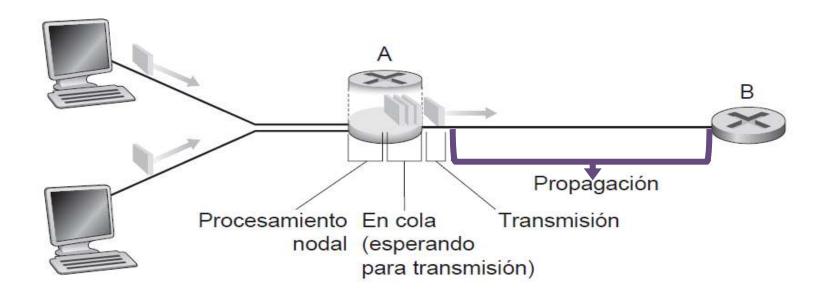


#### Retardo de propagación

$$d_{Prop}[seg] = \frac{d[Km]}{s[Km/seg]}$$

d: distancia entre dos routers.

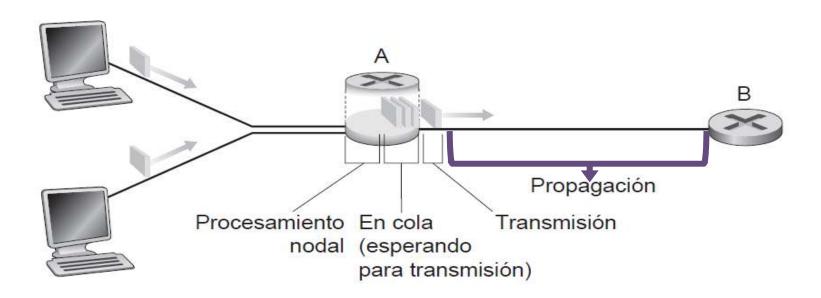
s: velocidad de propagación del medio (entre 2 · 10<sup>8</sup> m/s y 3 · 10<sup>8</sup> m/s)



#### Retardo de propagación

$$d_{Prop}[seg] = \frac{d[Km]}{s[Km/seg]}$$

Del orden del µseg a 100mseg



#### Retardo Nodal

Retardo total en el nodo

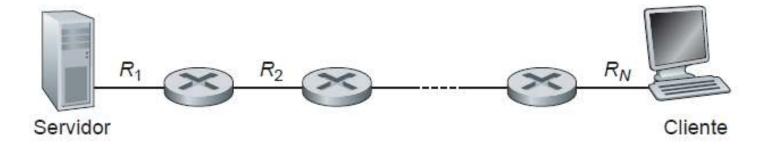
$$d_{nodal} = d_{proc} + d_{cola} + d_{trans} + d_{prop}$$

#### Retardo extremo a extremo

- > (N -1) routers entre Origen y Destino (N enlaces)
- > No hay congestión (Retardo de cola despreciable)

> Si todos los nodos tienen iguales retardos nodales:





# Otra medida crítica de rendimiento de las redes de computadoras es la Tasa de transferencia terminal a terminal

- > Existen diferentes medidas de la Tasa de Transferencia:
  - Tasa de Transferencia Instantánea
  - Tasa Media de Transferencia
  - Cuello de botella

# Otra medida crítica de rendimiento de las redes de computadoras es la Tasa de transferencia terminal a terminal

- > Existen diferentes medidas de la Tasa de Transferencia:
  - Tasa de Transferencia Instantánea
    - ⇒ Velocidad en cualquier instante de tiempo [bps]
  - Tasa Media de Transferencia
  - Cuello de botella

# Otra medida crítica de rendimiento de las redes de computadoras es la Tasa de transferencia terminal a terminal

- > Existen diferentes medidas de la Tasa de Transferencia:
  - Tasa de Transferencia Instantánea
  - Tasa Media de Transferencia
    - ⇒ Velocidad promedio. Se calcula a partir del tiempo (T) requerido para enviar un paquete de gran tamaño (L)

$$R_{media} = L/T$$

Cuello de botella

# Otra medida crítica de rendimiento de las redes de computadoras es la Tasa de transferencia terminal a terminal

- > Existen diferentes medidas de la Tasa de Transferencia:
  - Instantánea
  - Promedio
  - Cuello de botella
    - ⇒ La más pequeña de la ruta
    - ⇒ Es la que limita la transmisión
    - ⇒ Sobre todo para en transferencias servidor-cliente

#### Cuello de Botella

R<sub>c</sub>: Velocidad de transmisión del cliente

R<sub>s</sub>: Velocidad de transmisión del servidor

R<sub>N</sub>: Velocidad de transmisión del núcleo

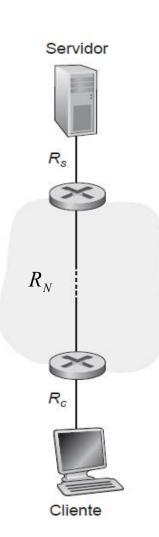
$$R_c$$
 y  $R_s \ll R_N$ 



El cuello de botella es  $R_c$  o  $R_s$ 



 $R_{ext-ext} \cong \min \left\{ R_c; R_s \right\}$ 



Cuello de Botella

10 clientes conectados al núcleo



Si bien 
$$R_c$$
 y  $R_s \ll R_N$ 



$$Si \qquad \frac{R_N}{10} << R_c \text{ o } R_s$$



El cuello de botella podría ser  $R_{\scriptscriptstyle N}$ 



$$R_{ext-ext} \cong \min \left\{ R_c; R_s; \frac{R_N}{10} \right\}$$

