REDES DE COMPUTADORAS 2

Clase 2: Conceptos generales – Parte 1

Bibliografía:

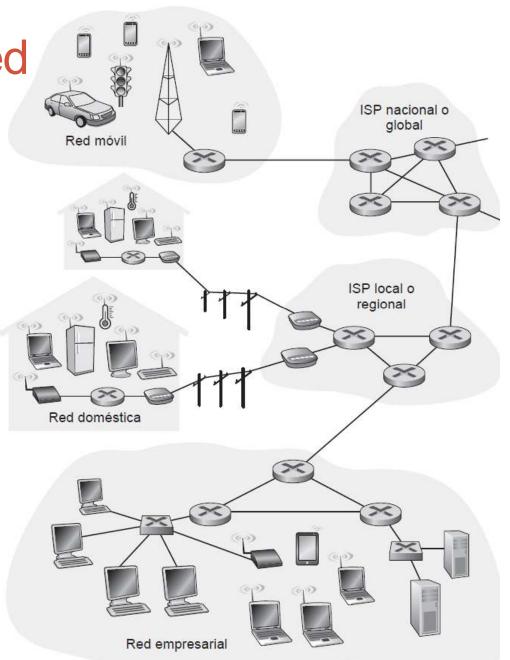
Kurose y Ross. Redes de computadoras. Un enfoque descendente. 7ª Edición. Editorial Pearson. Capítulo 1.

Contenidos – Clase 2

- ¿Qué es una red de computadoras?
- ¿Qué es Internet?
- La frontera de la red
- El núcleo de la red

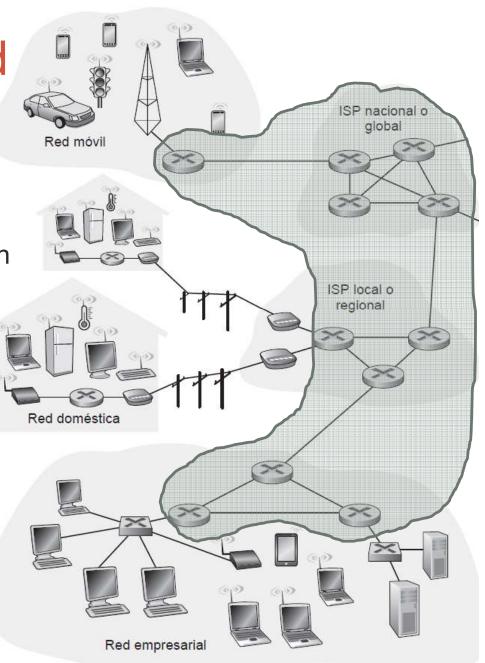
Componentes de la red

- ☐ Frontera de la red.
- Núcleo de la red.



Componentes de la red

- □ Núcleo de la red.
 - Enrutadores (routers)
 - Enlaces que los interconectan



El núcleo de la red

- ☐ ¿Cómo se transportan los datos a través de una red?
 - Conmutación de circuitos
 - Conmutación de paquetes

El núcleo de la red

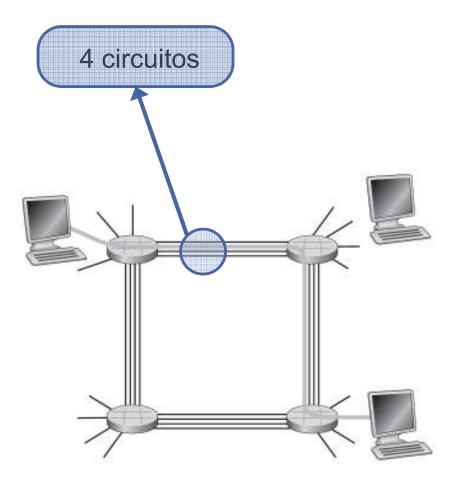
- ☐ ¿Cómo se transportan los datos a través de una red?
 - Conmutación de circuitos
 - > Recursos Reservados
 - Circuito Dedicado por cada "llamada"
 - > Se **Dividen los Recursos** entre los usuarios

El núcleo de la red

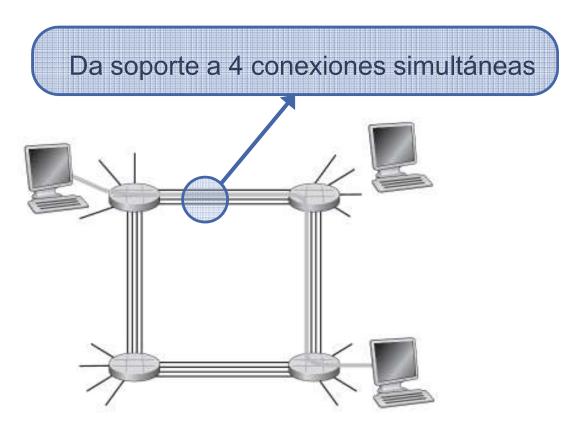
- ☐ ¿Cómo se transportan los datos a través de una red?
 - Conmutación de paquetes
 - > **NO** se reservan los recursos
 - Los recursos se utilizan bajo petición

- Recursos Reservados
- Velocidad de transmisión constante garantizada
- > Se establece una conexión Tiempo de Establecimiento
- Los conmutadores mantienen la conexión durante la transmisión
- Circuito Dedicado por cada "llamada"
- Recursos inactivos
- ☐ Se dividen los recursos entre los usuarios
- Conmutación por División de Frecuencia (FDM)
- Conmutación por División de Tiempo (TDM)

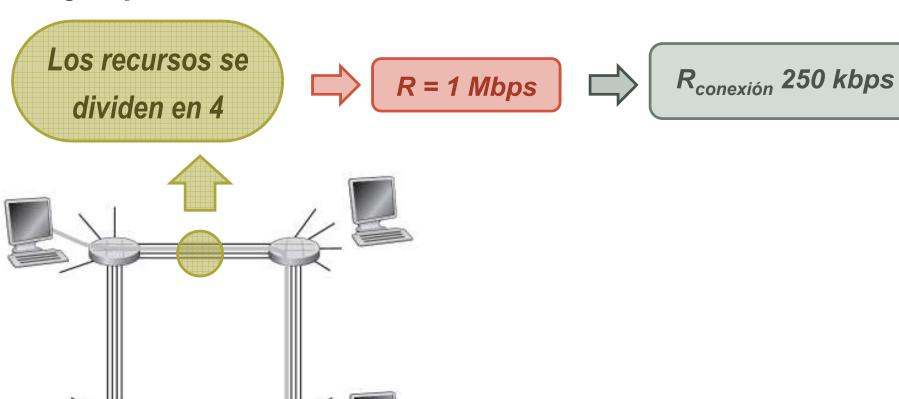
Ejemplo:



Ejemplo:

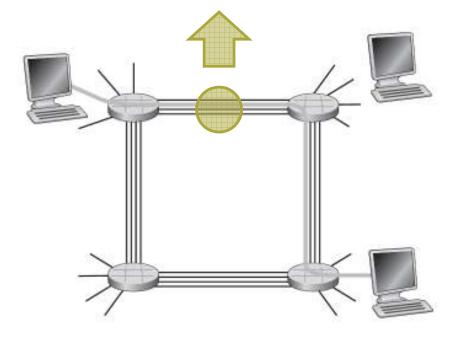


Ejemplo:



Ejemplo:

Los recursos se dividen en 4



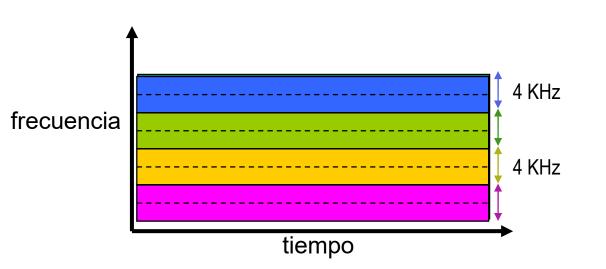
Circuitos Dedicados

Los recurso están inactivos mientras no los utilice el "dueño" del circuito



Recursos Garantizados

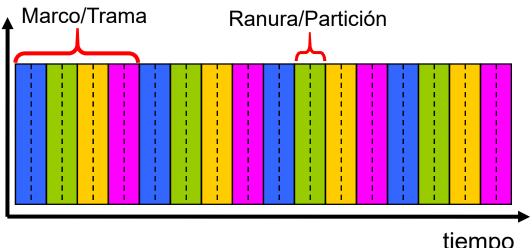
- ☐ ¿Cómo se "dividen" los enlaces?
 - Multiplexación por División de Frecuencia FDM
 - Se divide el espectro de frecuencias
 - Una banda de frecuencia para cada conexión (usuario)



Ejemplos:

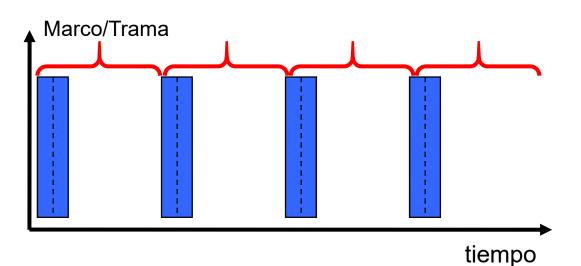
- Estaciones de radios FM
- Canales en WiFi

- ☐ ¿Cómo se "dividen" los enlaces?
 - Multiplexación por División de tiempo TDM
 - El tiempo se divide en marcos
 - Los marcos se dividen en ranuras
 - A cada usuario la misma ranura
 - Cada ranura reservada

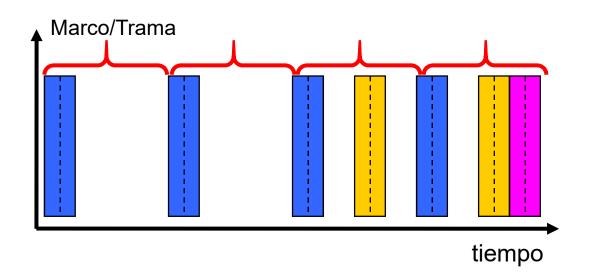


- ☐ ¿Cómo se "dividen" los enlaces?
 - Multiplexación por División de tiempo TDM
 - El tiempo se divide en marcos
 - Los marcos se dividen en ranuras
 - ❖ A cada usuario la misma ranura
 - Cada ranura reservada

iPero transmite durante una 1 ranura y espera durante 3!



- ☐ ¿Cómo se "dividen" los enlaces?
 - Multiplexación por División de tiempo TDM
 - El tiempo se divide en marcos
 - Los marcos se dividen en ranuras
 - A cada usuario la misma ranura
 - Cada ranura reservada



Circuitos Dedicados

Los recurso están inactivos mientras no los utilice el "dueño" del circuito

- ☐ ¿Cómo se "dividen" los enlaces?
 - Multiplexación por División de tiempo TDM

Cada Usuario \longrightarrow Transmite a R_{canal}

Velocidad Efectiva Promedio para cada circuito



Ejemplos:

- Sala de clases
- Redes ópticas

¿Cuánto tiempo toma enviar un archivo de 640 Mbits desde el host A al host B por una red conmutada por circuitos? Características del enlace:

- Utiliza TDM con 24 ranuras (usuarios).
- Velocidad de transferencia del canal es R_{canal} = 50 Mbps
- Establecimiento del circuito toma 500 mseg

iiResolverlo!!

cuna ayudita?



Velocidad de Transmisión

Velocidad de transmisión (en general)

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

$$R : velocidad de transmisión L: tamaño de los paquetes T: tiempo de transmisión$$

$$1 Byte = 8 bits$$

1 *Kbits* ≈ 1000 bits

Velocidad de Transmisión

Velocidad de transmisión (en general)

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

$$R : velocidad de transmisión L: tamaño de los paquetes T: tiempo de transmisión$$

Tiempo que tardan en transmitirse datos (en general)

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

$$T = \frac{L[bits]}{R[bits/seg]} = \frac{L}{R}[seg]$$

¿Cuánto tiempo toma enviar un archivo de 640 Mbits desde el host A al host B por una red conmutada por circuitos? Características del enlace:

- Utiliza TDM con 24 ranuras (usuarios).
- Velocidad de transferencia del canal es R_{canal} = 50 Mbps
- Establecimiento del circuito toma 500 mseg

iAhora Sí! ...a Resolverlo!!



- Velocidad de transmisión del canal: $R_{canal} = 50 Mbps$
- Velocidad de transmisión de cada circuito (<u>cada usuario</u>):

$$R_{efectiva} = \frac{R_{canal}}{N} = \frac{50Mbps}{24} = 2,08Mbps$$

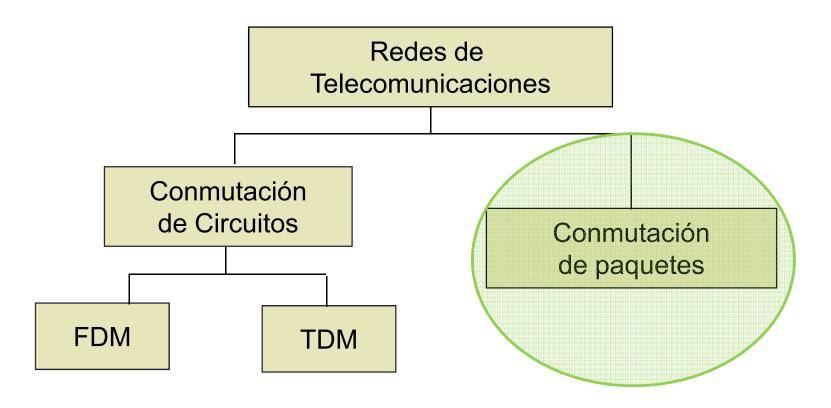
Tiempo que se tarda en transmitir el archivo:

$$T_{trans} = \frac{L}{R_{efectiva}} = \frac{640Mbits}{2,08Mbps} = \frac{640Mbits}{2,08Mbits/seg} = 307,2seg$$

• Tiempo de establecimiento del circuito: $T_{establec} = 500 mseg$

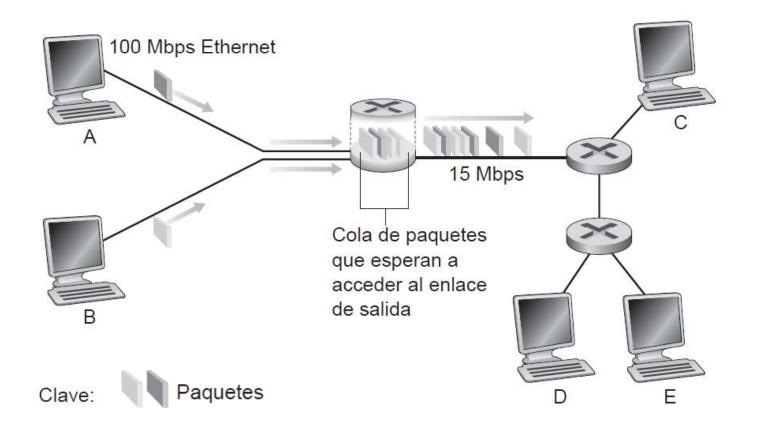
$$T_{total} = T_{trans} + T_{establec} = 307, 2seg + 0, 5seg = 307, 7seg$$

Taxonomía de redes

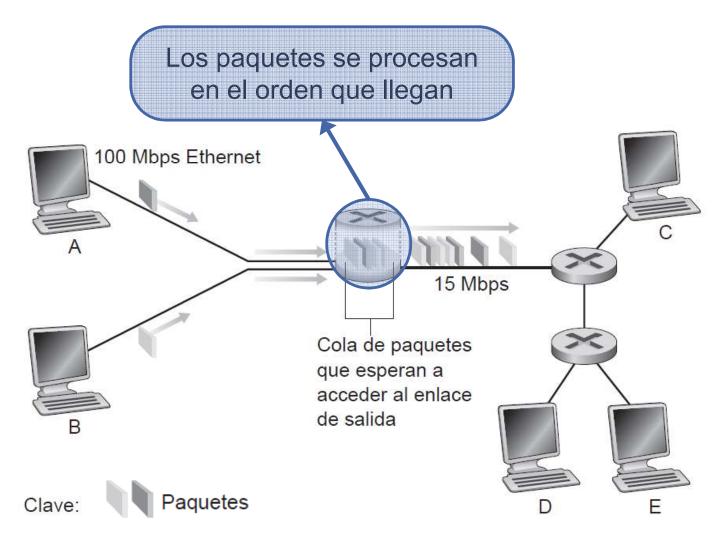


- No se Reservan Recursos
- Distintos usuarios comparten los recursos de la red
- Recursos son usados según son necesarios
- ☐ Flujo de datos dividido en paquetes
 - Cada paquete usa el ancho de banda total

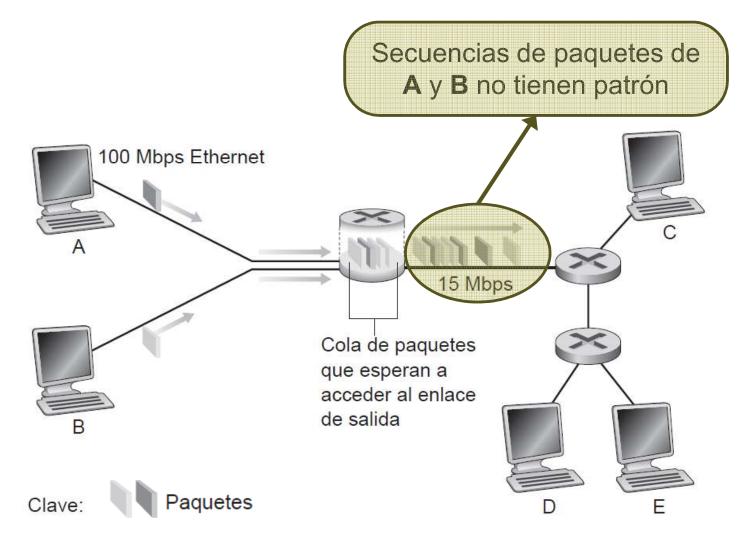
- ☐ ¿Cómo se envían los paquetes?
 - Multipexación estadística



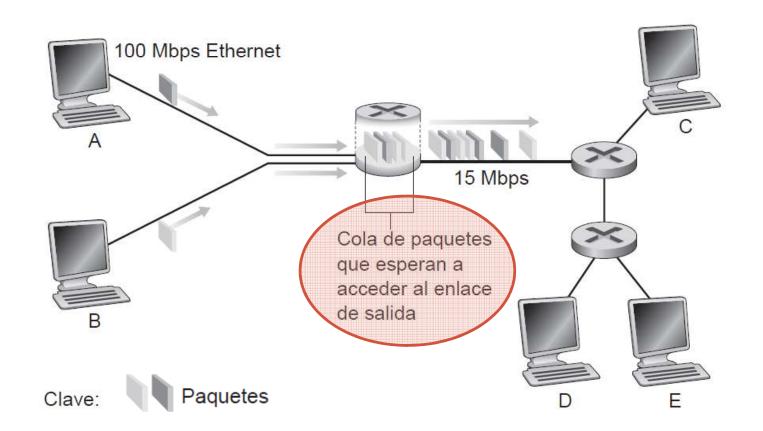
☐ ¿Cómo se envían los paquetes?



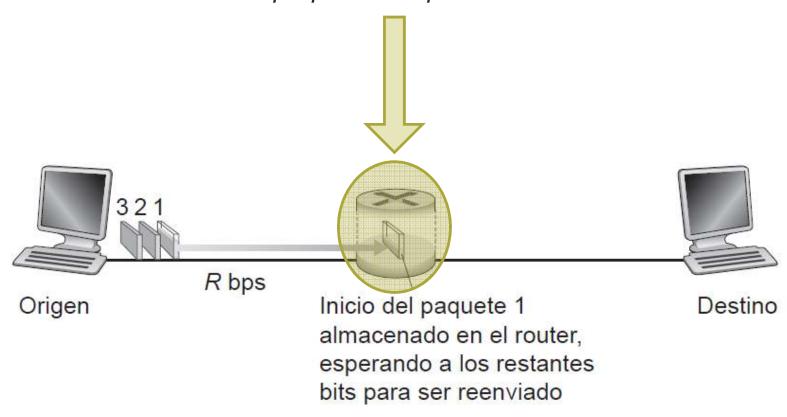
☐ ¿Cómo se envían los paquetes?



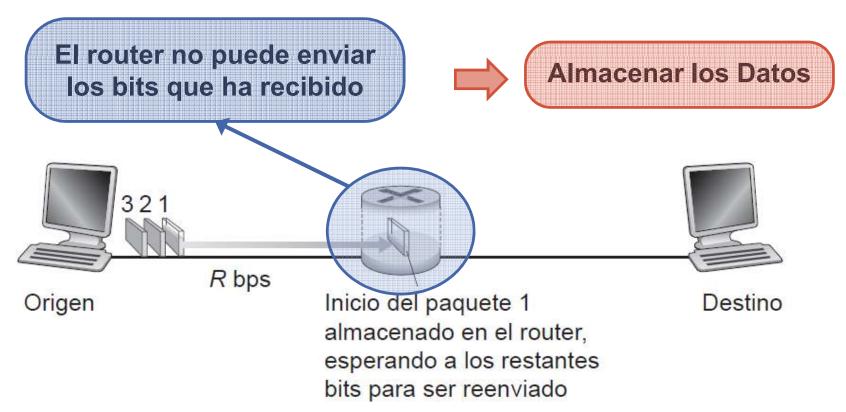
☐ ¿Cómo se envían los paquetes?



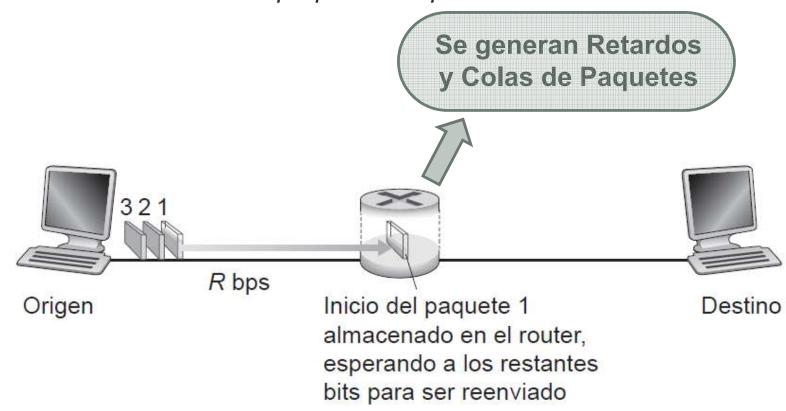
- ☐ ¿Cómo se envían los paquetes?
 - > Transmisión de Almacenamiento y Re-envío
 - El nodo recibe el paquete completo antes de re-enviarlo.



- ☐ ¿Cómo se envían los paquetes?
 - > Transmisión de Almacenamiento y Re-envío
 - El nodo recibe el paquete completo antes de re-enviarlo.



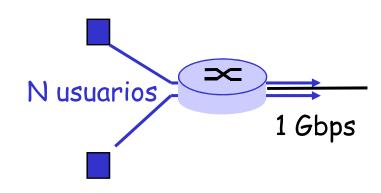
- ☐ ¿Cómo se envían los paquetes?
 - Transmisión de Almacenamiento y Re-envío
 - El nodo recibe el paquete completo antes de re-enviarlo.



Se tiene un enlace de 1Gbps. Se desea calcular cuántos usuarios se puede brindar servicio, con TDM y con conmutación de paquetes, si:

Cada Usuario:

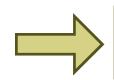
- Usa 50 Mbps cuando están "activos"
- Está activos 10% del tiempo



Conmutación de circuitos con TDM:

$$R_{\it efectiva} = \frac{R_{\it canal}}{N}$$
 \longrightarrow $R_{\it efectiva}$: velocidad de cada usuario (circuito) N : cantidad de usuario (circuitos)

$$N = \frac{R_{canal}}{R_{efectiva}} = \frac{1Gbps}{50Mbps} = 20$$



Se le puede dar servicio a 20 usuarios

Conmutación de Paquetes:

Ancho de banda total: 1Gbps

1 usuario ——— usa todo el ancho de banda

2 usuarios ——— compartir el ancho de banda entre 2

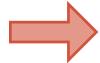
3 usuarios — compartir el ancho de banda entre 3

. . . .

Se puede suponer



Si hay 20 usuarios transmitiendo al mismo tiempo



En promedio van a transmitir a 50Mbps

Conmutación de Paquetes:

¿A cuántos usuarios puedo dar servicio si quiero "estar seguro" de que haya como máximo 20 transmitiendo al mismo tiempo?



NO se puede "estar seguro"



En promedio van a transmitir a 50Mbps

Conmutación de Paquetes:

Calcular la PROBABILIDAD de que haya 20 usuarios o menos transmitiendo



NO se puede "estar seguro"

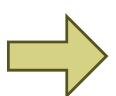
En promedio van a transmitir a 50Mbps

Conmutación de Paquetes:

Calcular la PROBABILIDAD de que haya 20 usuarios o menos transmitiendo

C/usurario: 10%

p=0,1

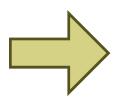


Con **100 usuarios** la probabilidad de tener más de 20 activos es apenas del **0,08%**

Conmutación de Paquetes:

Calcular la PROBABILIDAD de que haya 20 usuarios o menos transmitiendo

El 99,92% de las veces se cumple la condición



Con **100 usuarios** la probabilidad de tener más de 20 activos es apenas del **0,08**%



Con CONMUTACIÓN de PAQUETES



100 Usuarios

- Más simple, no requiere establecimiento de llamada.
- Se comparten los recursos.
- No se puede asegurar velocidad de transmisión constante.
- No se desperdician recursos no utilizados por un circuito.
- Protocolos para el control de congestión.



Aparecen retardos y posibles pérdidas de paquetes