Capítulo 5

Capa de Enlace de Datos

Application

Transport

Network

Link

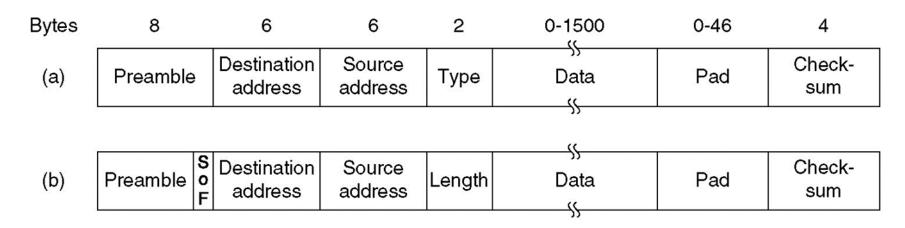
Physical

Repaso:

- ¿Cuál es la meta de la capa de enlace de datos? (CED)
- ¿Cuáles son las funciones de la capa de enlace de datos?

• ¿Si tuviera que diseñar una trama de capa de enlace de datos, qué informaciones colocaría en ella?

 ¿Si tuviera que diseñar una trama de capa de enlace de datos, qué informaciones colocaría en ella?



Formato de trama Ethernet

 ¿Qué facilidades que ya vimos en capa de transporte se usan para comunicación confiable en CED?

Comunicación confiable

- ¿Qué facilidades que ya vimos en capa de transporte se usan para comunicación confiable en CED?
- Ayuda: Recordar que queremos garantizar que las tramas lleguen a destino. Ignorar por ahora el asunto de las colisiones
 - pueden asumir dos máquinas conectadas directamente por un cable.

Comunicación confiable

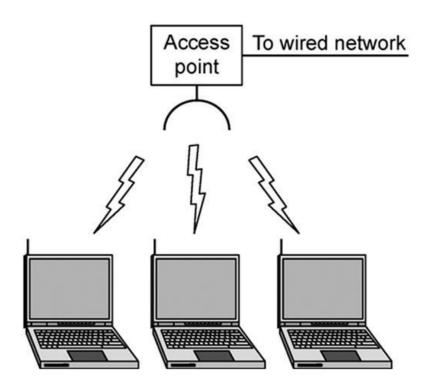
• Se trabaja con:

- Confirmaciones de recepción de tramas
- Temporización de reenvío
- Retransmisiones de tramas (perdidas o dañadas)
- Uso de números de secuencia en las tramas (para identificar tramas duplicadas).
- Llevar a caballito (piggybacking) para aprovechar mejor el canal de comunicaciones.
- Uso de protocolos de comunicación confiable como parada y espera o de tubería (retroceso N, repetición selectiva).

Repaso:

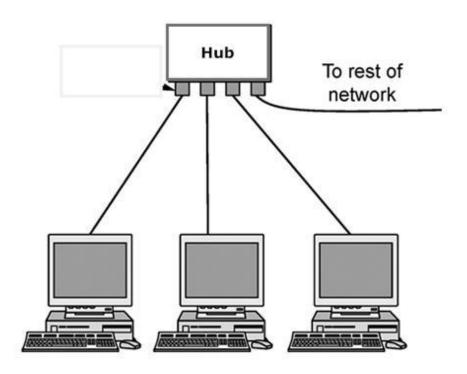
- ¿Qué son canales de difusión?
- Dar ejemplos de canales de difusión.
- ¿Qué tipos de canales de difusión hay?
- ¿Qué son colisiones?

 Para evitar colisiones se usan protocolos de control de colisiones.



Soluciones Inalámbricas

- P.ej: estación base (access point) que coordina la comunicación entre hosts.
 - ❖ Se usa protocolo 802.11 (WIFI)



Soluciones Cableadas

- P.ej: Ethernet cuando varias máquinas se enchufan a un concentrador (Hub) o a un mismo cable (cable coaxial).
 - Ethernet usa protocolo CSMA/CD para control de colisiones.

- Nos basamos en *supuestos*:
 - 1. Modelo de Estaciones.
 - ☐ Hay *N* estaciones independientes que genera tramas para transmisión.
 - Una vez generada una trama, la estación se bloquea hasta que la trama se ha transmitido con éxito.
 - 2. Suposición de canal único. Hay un solo canal disponible donde todas las estaciones pueden transmitir y recibir.

• ¿Qué fenómenos sucediendo en un canal una estación podría detectar?

- En las LAN actuales cada estación puede detectar si el canal está en uso.
 - ☐ Los protocolos que pueden hacer esto se llaman Protocolos de detección de portadora (CSMA).
 - ☐ ¿Qué ventaja tiene poder detectar si el canal está en uso (con respecto al control de colisiones)?

- En las LAN actuales cada estación puede *detectar si está ocurriendo una colisión* cuando está transmitiendo una trama.
 - □ Para detectar colisiones:
 - El hardware de una estación escucha el cable mientras transmite.
 - Si lo que lee es distinto de lo que puso en él, sabe que está ocurriendo una colisión.
- ¿Si una estación que está transmitiendo una trama detecta que está ocurriendo una colisión, qué conviene hacer con la trama que está transmitiendo?
- ¿Qué ventajas tiene el poder detectar colisiones?
- Ayuda:
 - ¿Qué habría que hacer si no hubiera detección de colisiones?
 - ¿Cuándo se enteraría la estación que probablemente colisionó la trama que envió?

Protocolo ALOHA puro

- En ALOHA puro no hay detección de portadora ni detección de colisiones.
- Delinear el protocolo contestando las siguientes preguntas:
 - >¿Cómo puede responder el receptor cuando llega una trama?
 - > ¿por qué una trama recibida puede ser inválida?
 - >¿Qué puede hacer el emisor cuando tiene datos para enviar?
 - ➤ ¿Qué puede hacer el emisor una vez que envió una trama que puede haber colisionado o no?
 - >¿Cómo sabe el emisor que pudo haber habido colisión?¿Cómo conviene responder en este caso?
- ¿Cómo se comporta ALOHA puro bajo diferentes condiciones de carga?

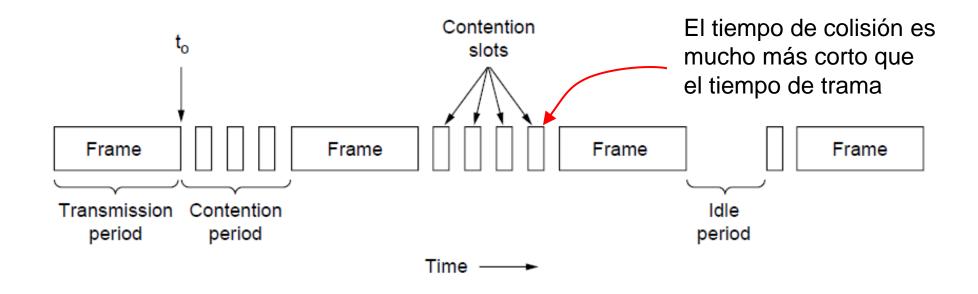
Protocolo CSMA persistente 1

- CSMA persistente 1 tiene detección de portadora, pero no tiene detección de colisiones.
- Delinear el comportamiento del protocolo:
 - >¿Cuáles son los pasos del emisor para enviar una trama?
 - ➤ ¿Una vez enviada una trama el emisor se comporta igual que ALOHA puro?
 - → ¿El receptor se comporta igual que en ALOHA puro?

• Evaluación del protocolo:

- >¿qué pasa si dos estaciones quieren transmitir y detectan un canal ocupado?

- CSMA/CD permite detección de portadora y detección de colisiones.
 - CSMA/CD es la base de la LAN Ethernet.
- Delinear el comportamiento del protocolo:
 - ➢ ¿El emisor para comenzar a enviar una trama se comporta igual que CSMA persistente 1?
 - ¿Qué puede hacer el emisor cuando detecta una colisión?
 - ¿Qué hace el receptor cuando recibe una trama dañada?
 - ¿Qué hace el receptor cuando recibe una trama buena?

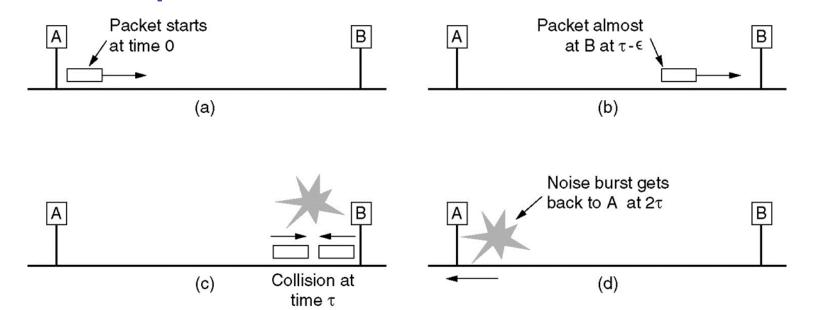


Evaluación: El uso del canal con CSMA/CD tiene

- Períodos alternantes de contención y transmisión,
 - ocurriendo períodos de inactividad cuando todas las estaciones no necesitan enviar tramas.

- Se dice que una estación ha tomado el canal cuando todas las demás estaciones sabían que estaba transmitiendo y no interfirieron.
- Ahora responderemos a la pregunta: ¿Cómo sabe una estación que ha tomado el canal?

- ¿Si dos estaciones comienzan a transmitir en momento t = 0, en cuánto tiempo se darán cuenta de que ha habido una colisión?
- ¿Cuál es el peor caso de demora de una estación en enterarse que ha habido una colisión?



• Conclusión: En el peor caso una estación no puede estar segura de que ha tomado el canal hasta que ha transmitido durante 2τ sin detectar una colisión.

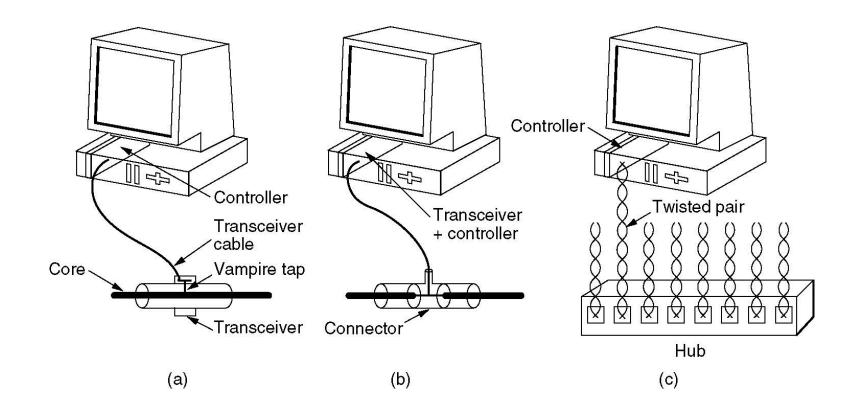
- ¿Las tramas pueden ser tan chicas como uno quiera?
- **Ayuda:** ¿qué puede pasar si una estación *E* intenta transmitir una trama demasiado corta y ocurre una colisión?

• ¿Cómo evitar que la situación anterior ocurra?

- Las tramas deberán tardar más que 2τ para enviarse, de manera que la transmisión aun esté llevándose a cabo cuando la ráfaga de ruido regrese al emisor.
- Por lo tanto las tramas tienen un requisito de tamaño mínimo.

- Ethernet e IEEE 802.3 son casi idénticos; usaremos esos dos términos indistintamente.
- Asuntos de la CED se pueden hacer por hardware:
 - Entramado, control de errores, detección de portadora, detección de colisiones.
- ¿Qué componentes de hardware especializadas conviene tener para esos asuntos?

- ☐ Transceptor: maneja detección de portadora y detección de colisiones.
- ☐ Tarjeta controladora se encarga de:
 - > ensamblar los datos en el formato de trama adecuado,
 - > calcular terminador de las tramas de salida,
 - comprobar las tramas de entrada (p.ej. detección de errores)



	Name	Cable	Max. seg.	Nodes/seg.	Advantages
(a) ->	10Base5	Thick coax	500 m	100	Original cable; now obsolete
(b) ->	10Base2	Thin coax	185 m	30	No hub needed
(c) ->	10Base-T	Twisted pair	100 m	1024	Cheapest system
	10Base-F	Fiber optics	2000 m	1024	Best between buildings

- Situación: una señal a medida que se va propagando por un cable se va debilitando.
 - Llega un punto a partir del cual la señal es demasiado débil como para continuar su viaje.
- Problema: ¿Cómo hacer para que la señal pueda viajar mucho más allá de ese punto?

Tipos de cableado en Ethernet

- Solución: Usar Repetidores:
 - ☐ Un repetidor es un dispositivo de capa física que recibe, amplifica (regenera) y retransmite señales en ambas direcciones.
 - ☐ Los repetidores introducen un retardo.
- Para permitir redes mayores que un segmento en Ethernet conectar múltiples cables mediante repetidores.

- Restricción de Ethernet: puede haber múltiples segmentos de cable y múltiples repetidores, pero ningún par de transceptores puede estar separado por más de 2,5 km y ninguna ruta entre dos transceptores puede atravesar más de 4 repetidores.
- Problema: ¿Cuál es el tamaño de trama mínima que respeta esta restricción?

Requisito de trama mínima

- **Ejercicio**: Para una LAN de 10 Mbps con una longitud máxima de 2500 m y cuatro repetidores, el tiempo de ida y de vuelta es aproximadamente de 50 μseg en el peor caso.
 - ☐ ¿Qué tamaño conviene que tenga la trama mínima?

- Problema: ¿Si vamos a diseñar una red de mayor velocidad, qué cambios necesitamos hacer?
- Supongamos que aumenta la velocidad de la red, y la longitud máxima del cable permanece igual.
 - ☐ ¿Qué pasa con el tamaño de la trama mínima?
- Supongamos que aumenta la velocidad de la red y la longitud de trama mínima no cambia.
 - ☐ ¿Qué pasa con la longitud máxima del cable?

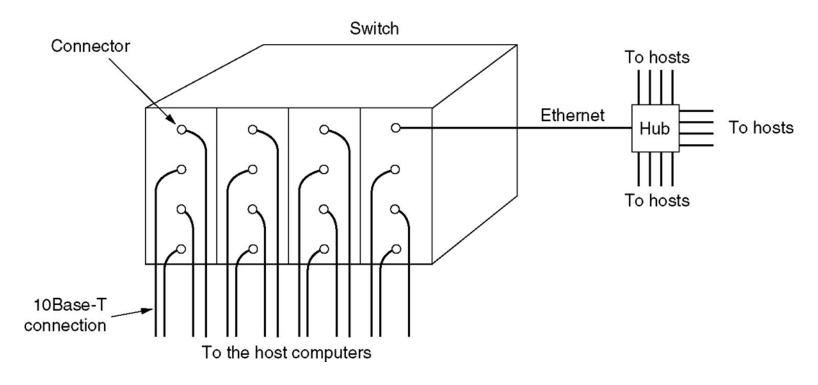
- Ethernet maneja la situación de que una trama entró en colisión de una manera diferente que CSMA/CD.
 - Para esto usa un algoritmo llamado de retroceso exponencial binario.
 - Tras una colisión el tiempo se divide en ranuras cuya longitud es igual al tiempo de propagación de ida y vuelta en el peor caso en el cable (2τ).
 - El tiempo de ranura es 512 tiempos de bit o 5,12 μseg.

- La estación que estaba transmitiendo y ocurre una colisión va a elegir aleatoriamente una cierta cantidad de ranuras a esperar.
 - La longitud del rango de ranuras donde se hace la elección va a depender de la cantidad de intentos de transmitir fallidos que tuvo la estación previamente.
 - Cuantos más intentos fallidos mayor es el rango.
 - La longitude del rango va creciendo exponencialmente.
 - Tras i colisiones se escoge un número aleatorio entre 0 y exp(2,i)-1 y se salta ese número de ranuras.

- Tras haberse alcanzado 10 colisiones el intervalo de aleatorización se congela en un máximo de 1023 ranuras.
- Tras 16 colisiones el controlador tira la toalla y avisa de un fracaso a la computadora.
 La recuperación posterior es responsabilidad de las capas superiores.

- ¿A medida que se agregan más y más estaciones a Ethernet, qué sucede?
- Ayuda: asumir que todas las estaciones que hay quieren transmitir tramas. ¿qué es lo que va aumentando?

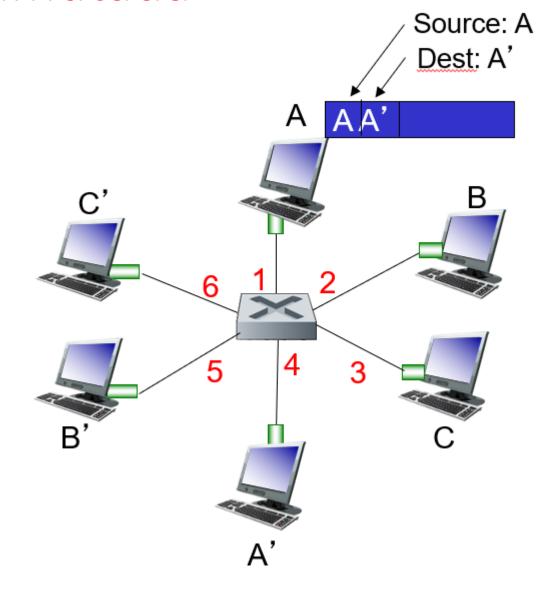
- ¿Incrementar las longitudes de rangos de ranuras resolvería el problema?
- ¿Aumentar la tasa de transferencia resolvería el problema?
- La solución es ingeniosa:
 - Tener varios dominios de colisiones independientes (canales independientes)
 - ¿qué beneficios trae esto? (dar al menos dos)
 - Hacer la comunicación entre máquinas en distintos dominios de colisiones más rápida que Ethernet.
 - ¿Qué beneficio trae esto?
- Esta solución es proporcionada por un tipo de dispositivo llamado conmutador.



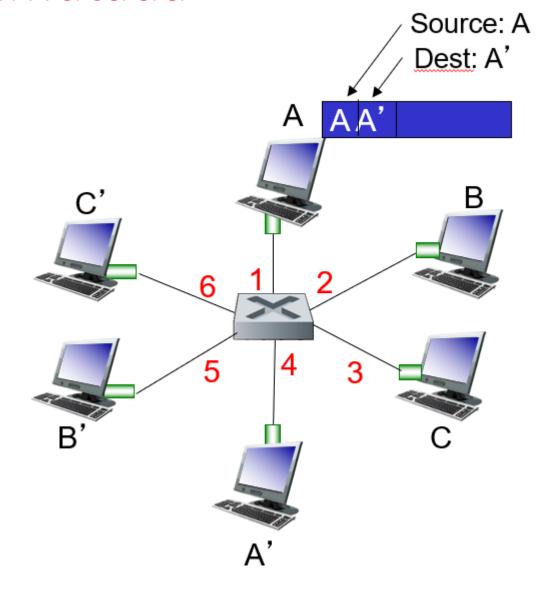
- ☐ Un conmutador (switch) contiene una matriz de conmutación de alta velocidad y de 4 a 32 tarjetas de línea,
- ☐ Cada tarjeta de línea contiene de 1 a 8 conectores.
- ☐ Hay matrices de conmutación que funcionan a más de 1 Gbps.

- Tarea realizada por un conmutador:
 - Almacenamiento y reenvío de tramas de Ethernet.
 - Dos tipos de conmutadores: tarjetas son dominios de colisiones, puertos son dominios de colisiones.
- Transparencia: Los hosts no son conscientes de la presencia de conmutadores.
- ¿Los conmutadores necesitan ser administrados?

- Si un conmutador recibe una trama,
 ¿Cómo sabe por qué línea de salida mandarla?
- Ayuda: ¿Qué tenían los enrutadores para tomar esa decisión?



- Si un conmutador recibe una trama,
 ¿Cómo sabe por qué línea de salida mandarla?
- Cada conmutador tiene una tabla de conmutador:
 - <dirección MAC del host, interfaz para alcanzar el host, estampilla de tiempo>
- ¿Cómo llena un conmutador su tabla?
- Ayuda: ¿qué información puede llenar el conmutador cuando le llega una trama?



Reenvío de una trama recibida por el conmutador:

- 1. Registrar enlace de ingreso, dirección MAC del host emisor de la trama.
- Identificación de la interfaz del destino:
- 2. Se Busca en la tabla del conmutador la dirección MAC del destino.
- 3. if se encuentra la entrada para el destino then {
 if el destino está en el segmento por el cual vino la trama then descartar trama else enviar trama en la interfaz indicada por la entrada }
- si no se encuentra una entrada para el destino: else inundar /* enviar en todas las interfaces excepto aquella por la que llegó la trama */

• ¿Qué ventajas tiene usar conmutadores?