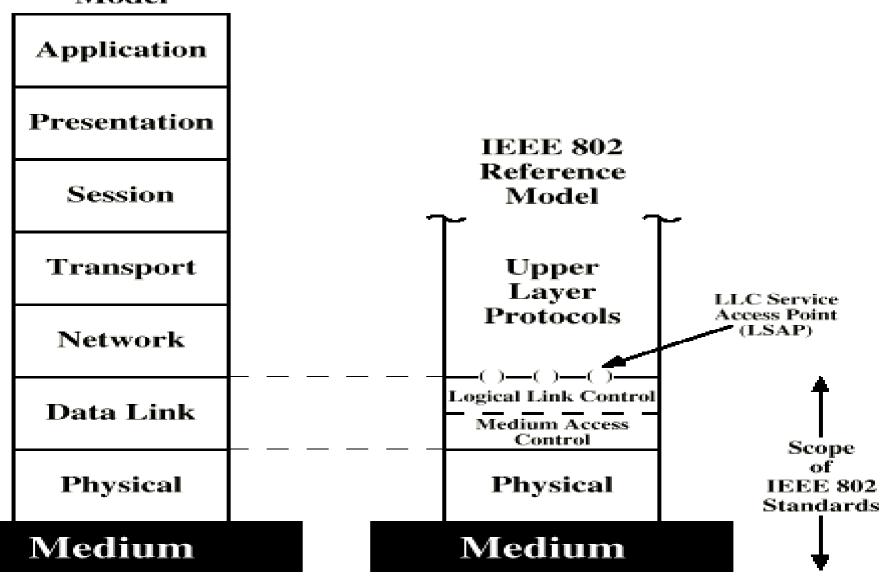
REDES DE INFORMACIÓN



UD N° 2 REDES DE AREA LOCAL (LAN)

OSI vs IEEE 802

OSI Reference Model

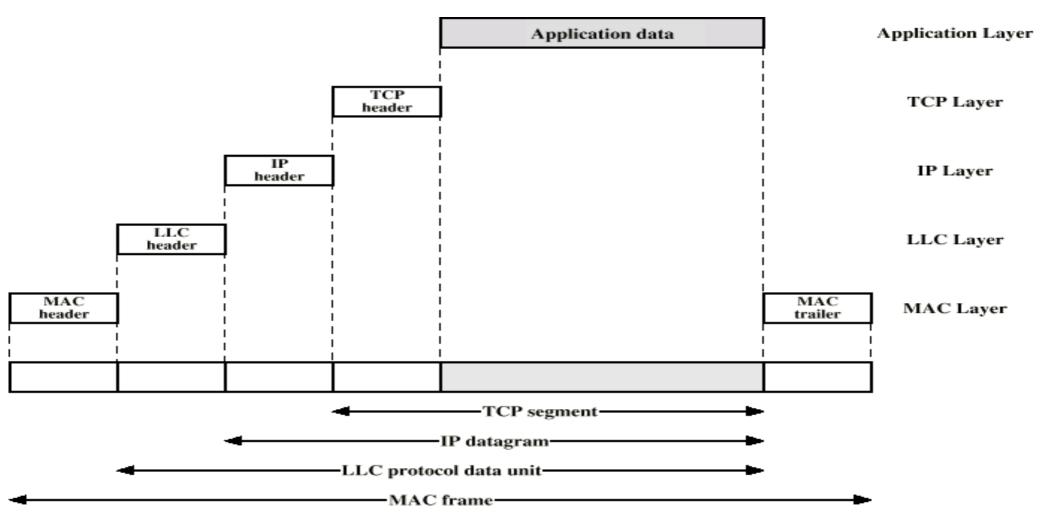


PROTOCOLOS DE LAN

Según la capa que se trate (MAC, LLC)

Según el método de acceso al medio (contention/token passing o aleatorio/determinístico)

Según el medio de transmisión y el tipo de red



MODELO OSI Y REDES LAN

NIVEL ENLACE DE DATOS

NIVEL FÍSICO OSI

MAC (MEDIUMACCESS CONTROL)

LLC (LOGICAL LINK CONTROL)

LLC

MAC

NIVEL FÍSICO LAN



IMPORTANCIA DE ESTA SUBCAPA EN LOS CANALES DE DIFUSIÓN (BROADCAST)

CONCEPTO DE DIRECCIÓN MAC

DIRECCIÓN MAC

Es una dirección de 48 bits asignada a cada tarjeta de red (NIC).

Es la dirección física o de hardware.

Se representa con dígitos hexadecimales, en 6 grupos como sigue:

F0:E1:D2:C3:B4:A5

La coloca el fabricante en cada NIC.

Es exclusiva de cada placa, identificando unívocamente el dispositivo.

Los 24 primeros bits identifican al fabricante y son asignadas por el IEEE. Los restantes identifican las tarjetas de cada fabricante.

F0	E 1	D2	C3	B4	A5

Para averiguar la dirección MAC de la tarjeta que tiene la PC ejecutar comandos ipconfig/all (windows).

Tipos de direcciones MAC

- UNICAST: este tipo de dirección identifica a un dispositivo único al cual se le envía una trama.
- MULTICAST: se utiliza este tipo de dirección de destino cuando se quiere hacer llegar la trama a un grupo específico de dispositivos.
- **BROADCAST:** se usa esta dirección de destino cuando se envía datos a todos los dispositivos de una subred o red. La dirección de broadcast MAC es **FF-FF-FF-FF-FF**.

PLACA DE RED



Conectores dependerán del tipo de red que se trate (Vampiro, RJ 45, T-BNC, etc).

Componentes genéricos

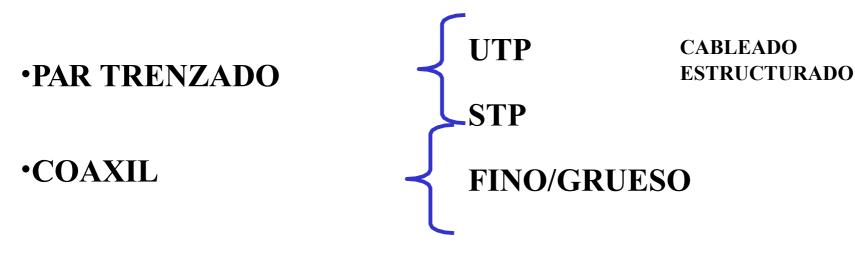
Controlador: formateo de trama, generación de FCS y de clock de tx, codificación, verificación FCS, etc.

Transceiver: mod/demod, sensado de portadora, detección de colisiones, etc.

FUNCIONES CAPA FÍSICA

- Codificación/decodificación
- ·Generación/eliminación de preámbulo
- •Tx/Rx de bits
- *Especificación del medio de transmisión y de la topología.

MEDIOS DE TRANSMISIÓN



•FIBRA OPTICA

·INALÁMBRICO

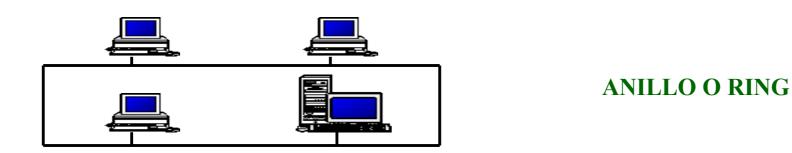
TOPOLOGIA DE LAN

TOPOLOGÍA FÍSICAY LÓGICA

DOS MODOS: DIFUSIÓN Y CONMUTACIÓN



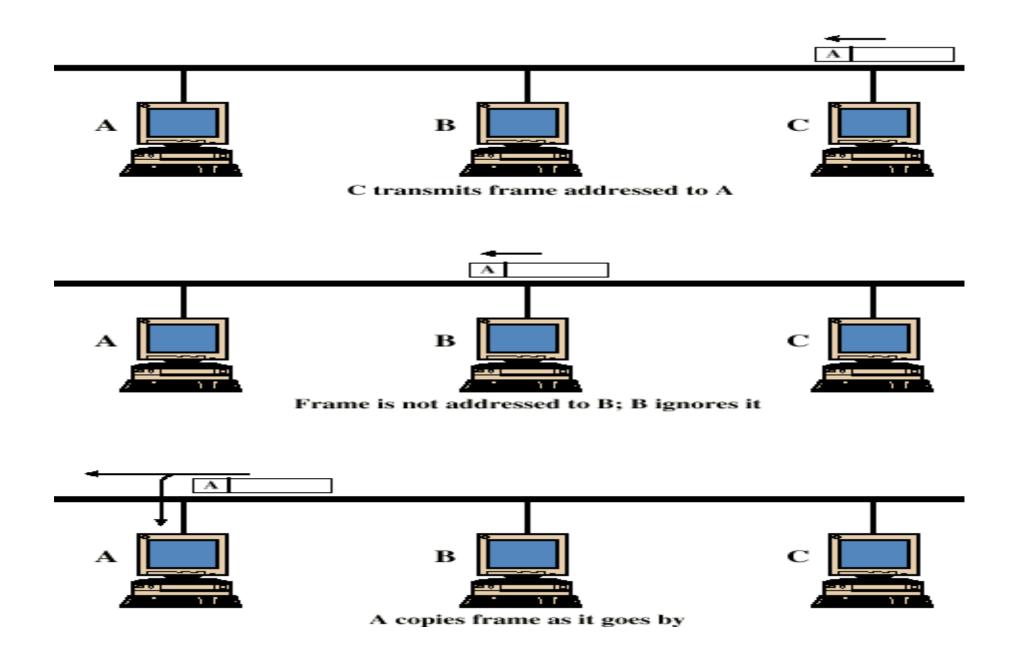
LINEAL O BUS



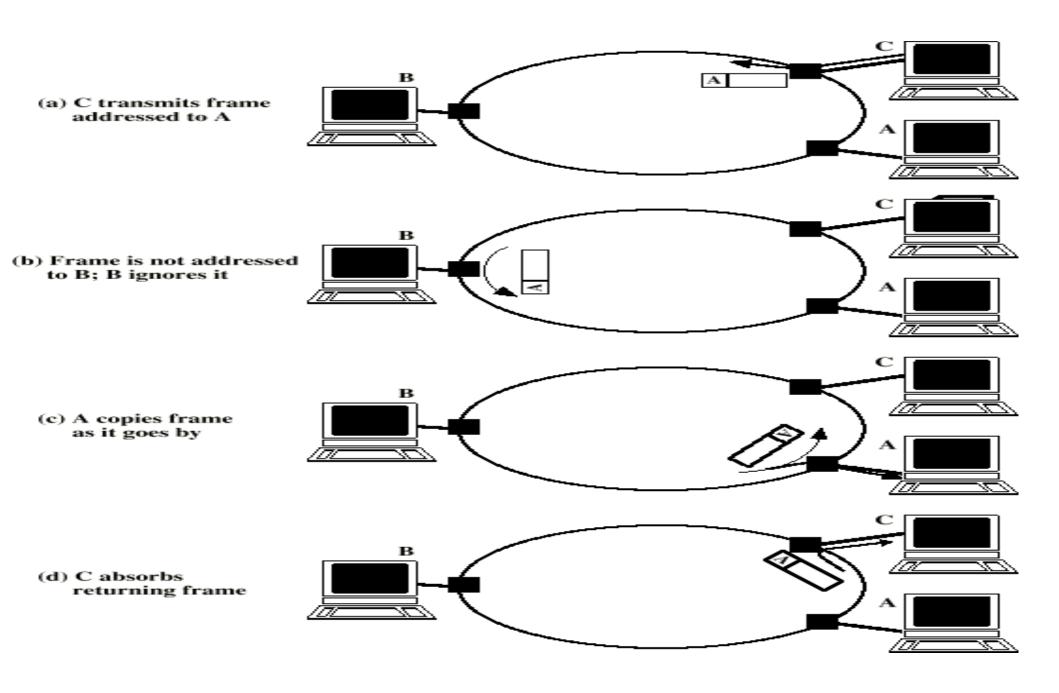
HUB 0 SWITCH

ESTRELLA
O CON
CONCENTRADOR

TRANSMISIÓN DE TRAMA EN TOPOLOGÍA BUS O LINEAL

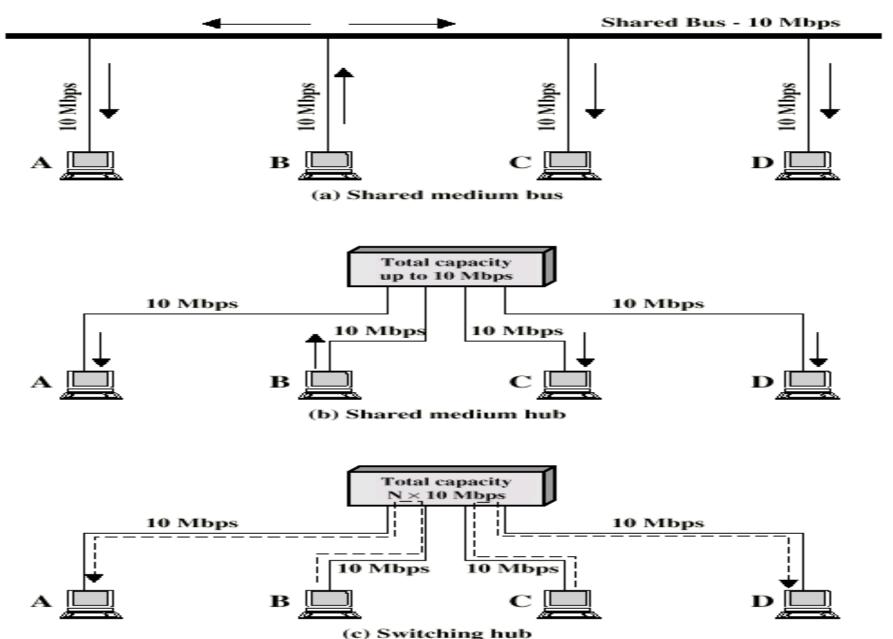


TRANSMISIÓN DE TRAMA EN TOPOLOGÍA ANILLO O RING



TRANSMISIÓN DE TRAMA EN TOPOLOGÍA ESTRELLA

comparación lineal — estrella con hub — estrella con switch



FUNCIONES DE CAPA MAC

- 1. Ensamblado (tx) y desensamblado (rx) de tramas.
- 2. Detección de errores (CRC).
- 3. Control de acceso al medio de transmisión.

PDU: Trama MAC

Procedimiento de control centralizado o distribuido.

Técnicas de control de acceso asíncronas (dinámicas) o síncronas (dedicadas en forma fija).

Las asíncronas pueden ser:

Rotación circular. Adecuada cuando muchas estaciones generan tráfico. Secuencial.

Reserva. De tiempos para transmitir (ranuras). Adecuada cuando el tráfico es continuo. Poco usada en LAN.

Competición. Adecuada cuando el tráfico es por ráfagas. Aleatorio.

FUNCIONES DE CAPA LLC

Interfaz con capas superiores.

PDU: unidad de datos LLC

Opcionalmente corrección de errores mediante retransmisión y control de flujo.

Similares a los protocolos de enlace (HDLC).

Se diferencia de estos en:

Debe admitir un acceso múltiple

La capa MAC libera de algunas funciones de enlace

Direccionamiento en LLC. Especifica usuarios origen y destino que son protocolos de la capa superior.

Servicios que brinda:

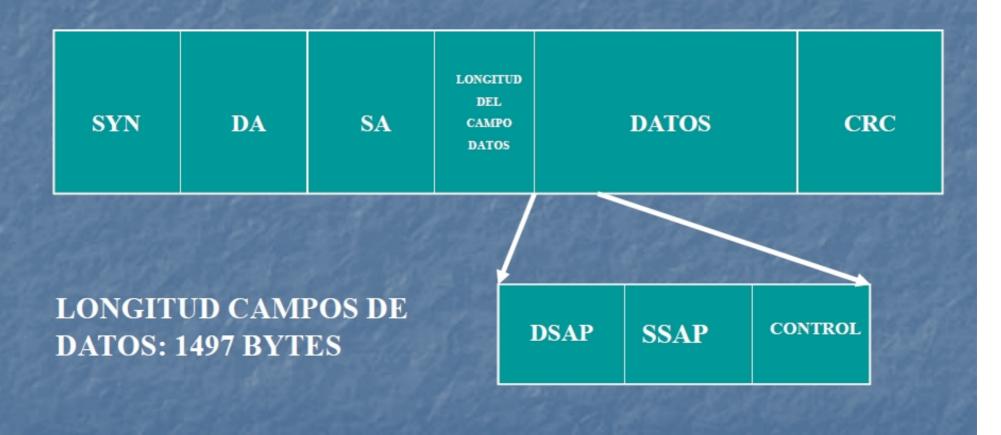
No orientado a conexión sin confirmación (tipo datagrama) (1)

En modo conexión (conexión lógica, control de flujo y de errores) (2)

No orientado a conexión con confirmación (datagrama confirmado, sin conexión lógica)

(3)

TRAMA ETHERNET IEEE 802.3 CON CABECERA 802.2 LLC



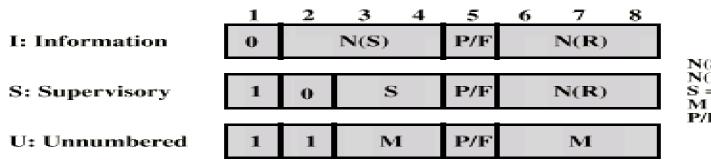
DSAP Y SSAP se emplean para identificar el protocolo

Se observa la PDU LLC encapsulada en la trama MAC.

Campos de la Trama LLC

- -DSAP 1 Byte. (Service Access Points) Punto de acceso de servicio de destino de la capa superior.
- I/G 1 bit. El primer bit indica si se trata de un destino individual o un grupo.
- SAP 7 bits. Determinan la dirección de usuario SAP individual de destino. Ejemplo: hexadecimal AA para TCP/IP; otros servicios son ISO (10, 20 y 42), SNA, NetBIOS.
- -SSAP 1 Byte. Punto de acceso del servicio de origen (Acceso LLC).
- .C/R 1 bit. El primer bit indica si se trata de una trama de comando o respuesta.
- SAP 7 bits. Dirección de origen SAP (ídem al destino).
- -Control 1/2 Bytes. Campo de control del tipo HDLC modo balanceado.

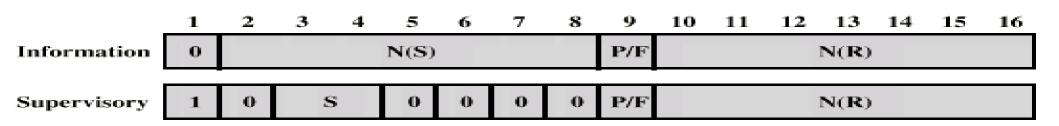
CAMPO DE CONTROL LLC



N(S) = Send sequence number
N(R) = Receive sequence number
S = Supervisory function bits
M = Unnumbered function bits
P/F = Poll/final bit

(c) 8-bit control field format

No orientado a conexión sin confirmación



(d) 16-bit control field fermetnexión y no orientado a conexión con confirmación

Es igual al del protocolo HDLC. Usa la versión de 8 o 16 bits según el servicio.

NORMAS LAN IEEE

Sub- capa	CSMA/ CD	TOKEN BUS	TOKEN RING	WLAN CSMA/CA	PRIORIDAD DE DEMANDA			
N SUP	802.1							
N2 LLC	802.2							
N2 MAC	802.3	802.4	802.5	802.11	802.16			
N1	COAXIL FINO, GRUESO Y UTP	COAXIL	STP	RADIO WI FI	WI MAX			

CSMAYALOHA = ALEATORIO

TOKEN PASSING = DETERMINÍSTICO

LLC: CONTROL DE FLUJO Y GESTIÓN DEL ENLACE

MAC: ENTRAMADO, DETECCIÓN DE ERRORES (CRC) Y ACCESO AL MEDIO

PROTOCOLOS DE ACCESO AL MEDIO

ARBITRA LA UTILIZACIÓN DEL CANAL DE DIFUSIÓN

CONTENTION (ALEATORIO)

ALOHA PURO Y RANURADO

NO SENSA OCUPACIÓN DEL CANAL, DETECTA COLISIONES Y ESPERA PARA RETRANSMITIR. TRAMAS DE LONGITUD FIJA. EN EL RANURADO SE GENERA SEÑAL DE SINCRONISMO.

CSMA PERSISTENTE Y NO PERSISTENTE

SENSA PRESENCIA DE PORTADORA EN EL CANAL. ROUND TRIP TIME (RTT) Y VENTANA DE COLISIÓN (RTT MAX). MAYOR RTT, MAYOR PROBABILIDAD DE COLISIÓN.

SI NO OCUPADO, TOMA EFECTIVA DEL CANAL.

SI OCUPADO

P-PERSISTENTE ESPERA UN NUMERO ENTERO DE RTT MAX PARA SENSAR. TIPO RANURADO. P ES LA PROBABILIDAD DE TRANSMISIÓN ANTE EL SENSADO DE QUE EL CANAL ESTÁ LIBRE.

NO PERSISTENTE NO SENSA CONTINUAMENTE EL CANAL. SI OCUPADO, ESPERA UN T ALEATORIO.

PROTOCOLOS DE ACCESO AL MEDIO

CONTENTION (ALEATORIO)

COLISIÓN: SE PRODUCE CUANDO 2 ESTACIONES SENSAN CANAL DESOCUPADO Y TRANSMITEN SIMULTANEAMENTE SUS TRAMAS.

CSMA/CD (detección de colisiones) (IEEE 802.3)

ESCUCHAR, ENVIAR Y RESOLVER COLISIONES.

SENSA PERMANENTEMENTE. ABORTA TRANSMISIÓN CUANDO DETECTA COLISIÓN Y TX SEÑAL DE INTERF. ESPERA UN T ALEATORIO.

CSMA/CA (evitando colisiones) (IEEE 802.11)

ESCUCHAR, ENVIAR Y EVITAR COLISIONES.

SENSA PERMANENTEMENTE. EMPLEO DE DISTINTAS TÉCNICAS PARA EVITAR LAS COLISIONES. UNA DE ELLAS ES ESTABLECER PRIORIDADES SEGÚN LA POSICIÓN DE LAS ESTACIONES CONSIDERANDO LA PROPAGACIÓN.

•TOKEN PASSING (DETERMINISTICO)

USO DE TESTIGO PARA MONOPOLIZAR EL CANAL

TOKEN RING (IEEE 802.5) v TOKEN BUS (IEEE 802.4)

COMPARACION DE DIVERSOS DISPOSITIVOS DE RED CON LOS NIVELES DE PROTOCOLOS OSI

APLICACIÓN

PRESENTACION

SESION

TRANSPORTE

RED

ENLACE

FISICA

GATEWAY

ROUTER

BRIDGE – SWITCH

REPETIDOR - HUB

DOMINIO DE COLISIÓN

Es el área de red donde se propagan las colisiones producidas por ocupación del medio en forma simultanea por varios hosts.

Los repetidores y hubs propagan colisiones.

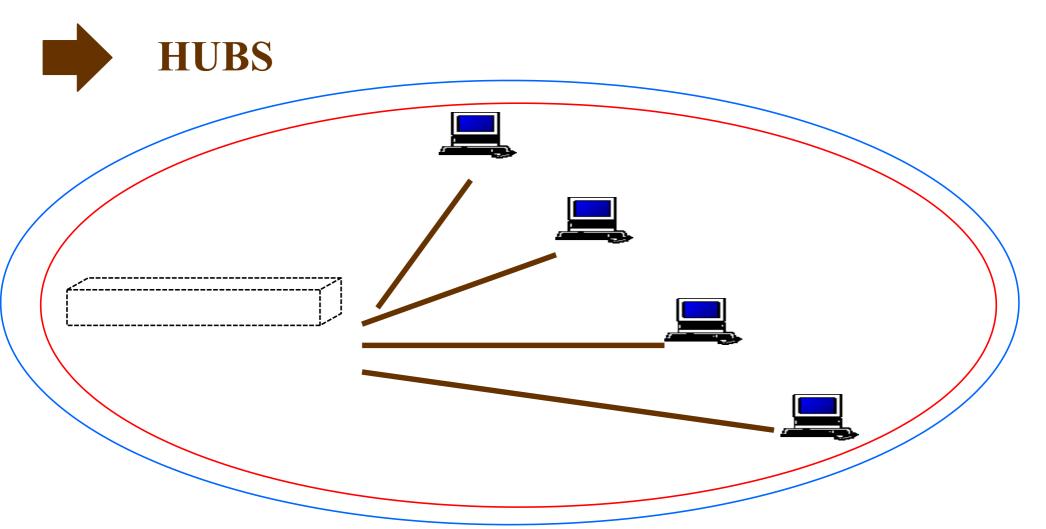
Los puentes, switchs y routers, no.

Cada puerto de switch es un dominio de colisión.

DOMINIO DE BROADCAST

Es el área de red donde se propagan las tramas de difusión o broadcast.

Está limitado por routers.

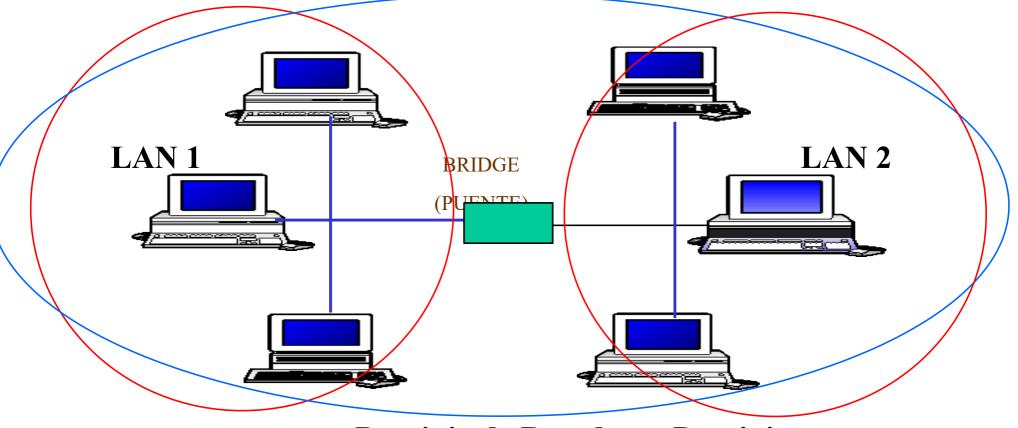


No es un conmutador. Actúa como repetidor. Capa física.

La velocidad de transmisión de la red se aplica al conjunto.

Dominio de Broadcast Dominio de Colisión

PUENTES (BRIDGE)

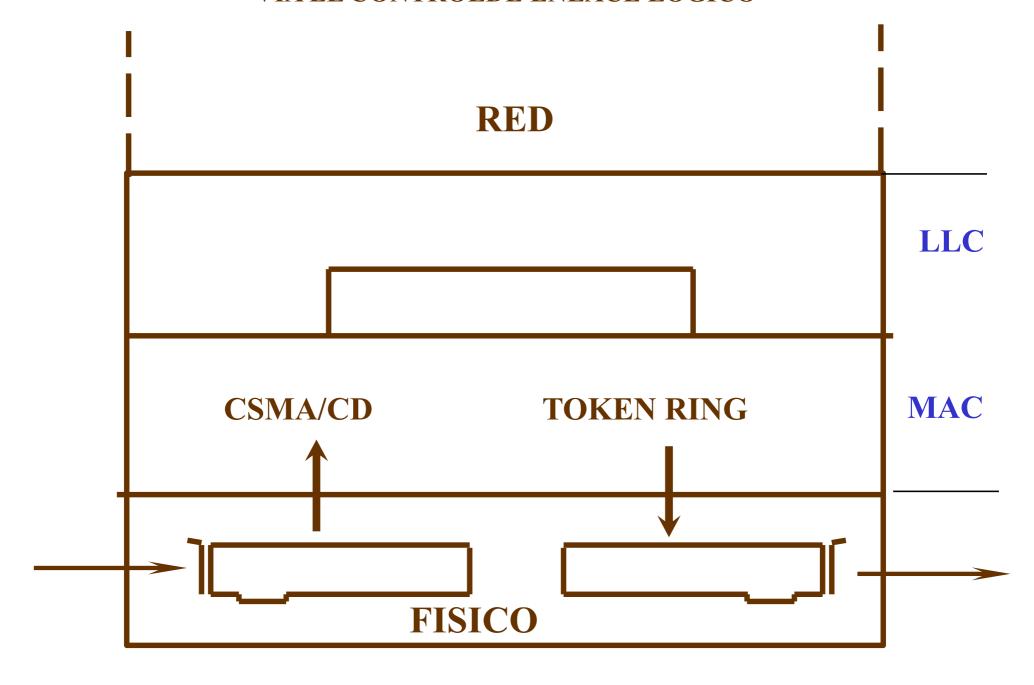


Dominio de Broadcast Dominio

- de Colisión
 •INTERCONECTA DOS LAN QUE USAN LA MISMA CAPA FÍSICA Y CAPA MAC. FUNCION SIMILAR AL REPETIDOR.
- ·ALMACENAY HACE CONTROL DE ERRORES ANTES DE RETRANSMITIR LAS TRAMAS MAC.
- •REENVIA TRAMAS MAC QUE CORRESPONDEN ALSEGMENTO. NO CARGAA LA RED.
- •DISPONE DE MEMORIA, CAPACIDAD DE DIRECCIONAMIENTO Y ENRUTAMIENTO.

BRIDGE MÁS SOFISTICADOS

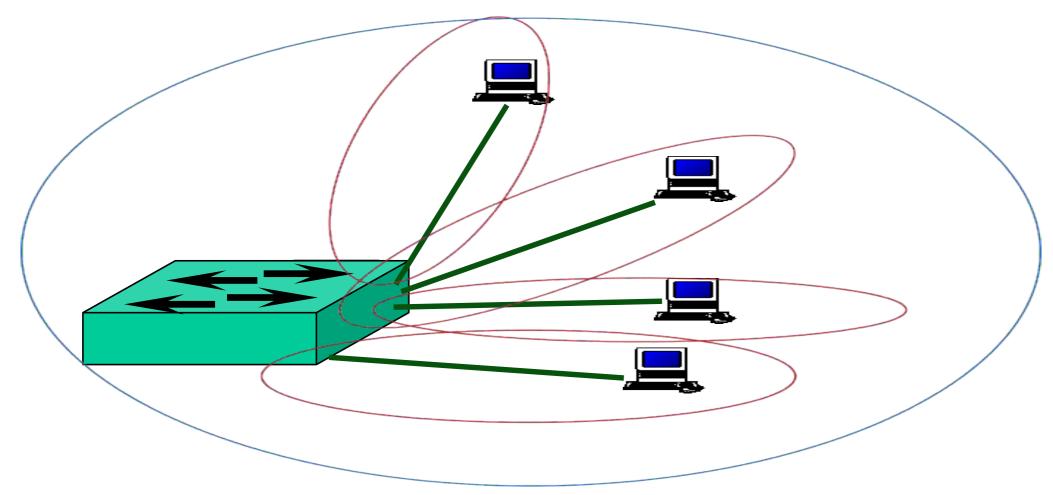
LOS DIAPOSITIVOS DEL NIVEL MAC SE CONECTAN VIA EL CONTROLDE ENLACE LOGICO



SWITCH

- Aprenden y almacenan direcciones MAC de los dispositivos alcanzables a través de sus puertos.
- Mejora de rendimiento y seguridad.
- Pasan datos de un segmento a otro liberando la conexión al finalizar.
- Problema de bucles e inundación.
- Tipos:
 - Store and forward (almacenamiento y reenvio). Almacena en bufer, calcula CRC y tamaño de trama. Asegura sin errores y confiable.
 Demora. Uso en redes corporativas.
 - Cut through. Reduce latencia. Lee sólo los 6 bytes primeros y reenvían. No detecta tramas corruptas o con errores. Variante fragment free. Lee los primeros 64 bytes y reenvia. Evita corrupción de trama. Uso en pequeños grupos.
 - Adaptive cut through. Modo adaptativo compatible con ambos según convenga.

SWITCH ETHERNET

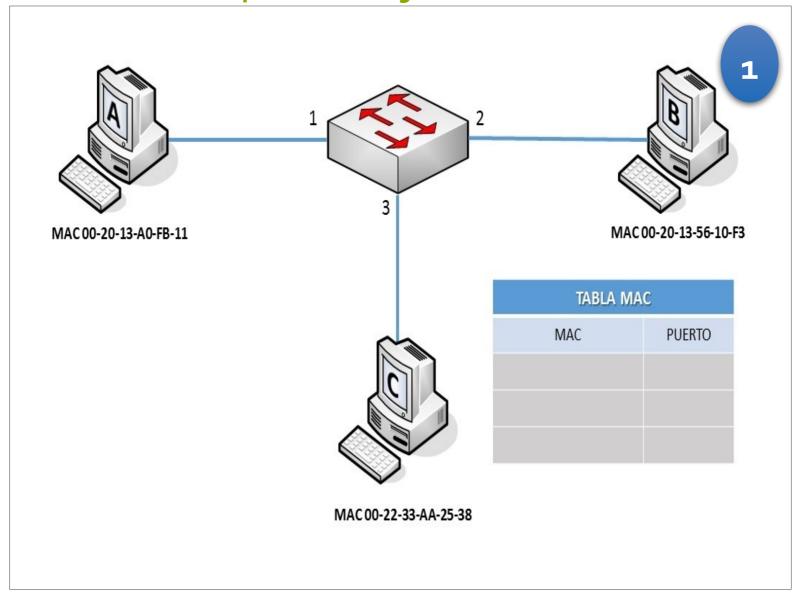


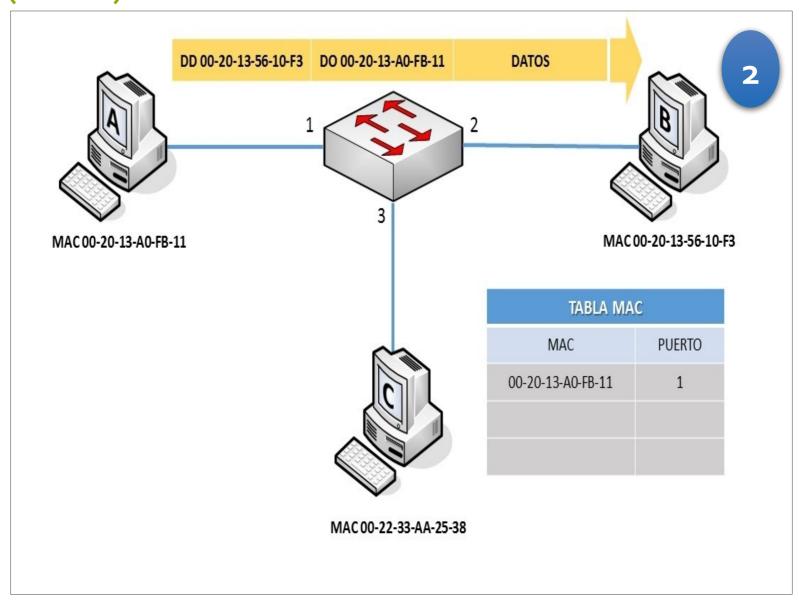
La velocidad de transmisión de la red está aplicada a cada puerto independientemente.

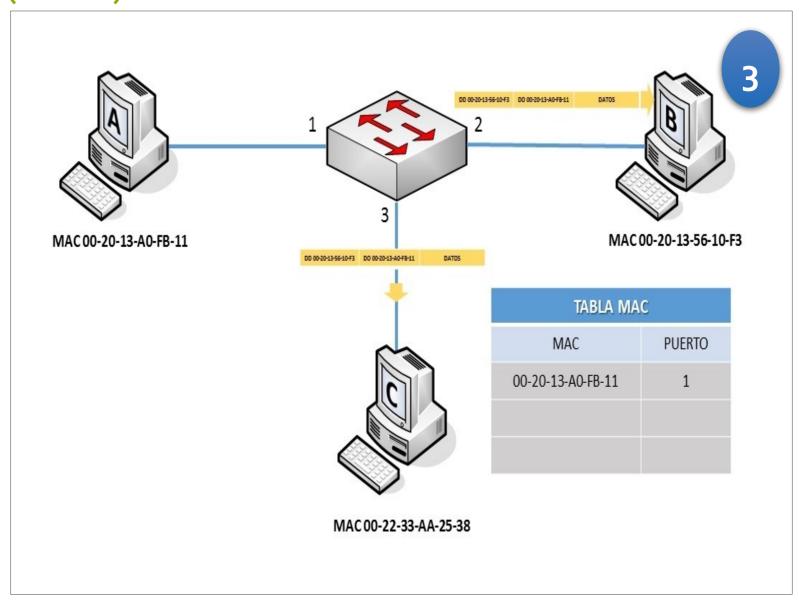
Dominio de Broadcast

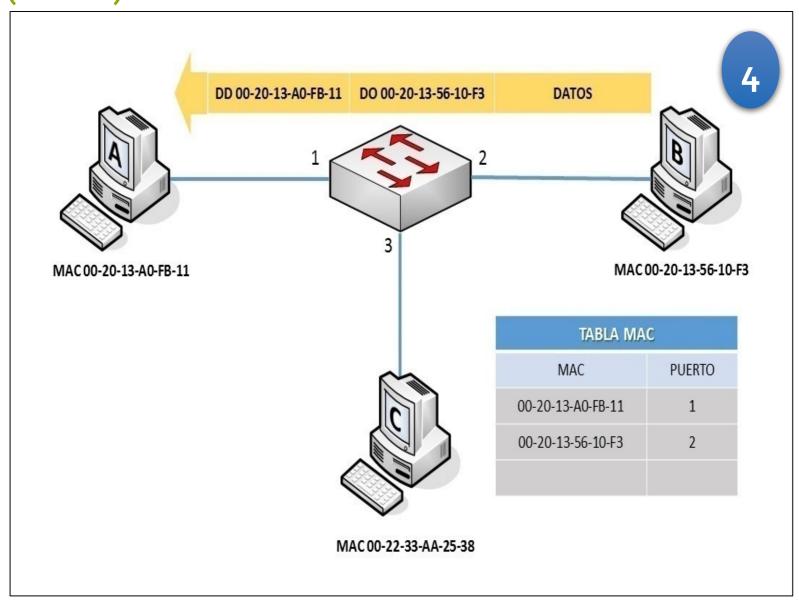
Dominio de Colisión

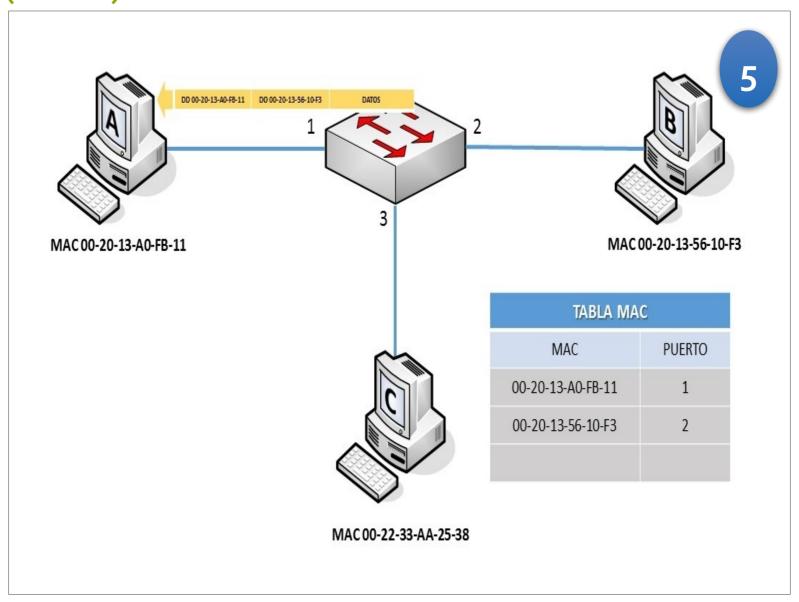
Proceso de aprendizaje de un switch



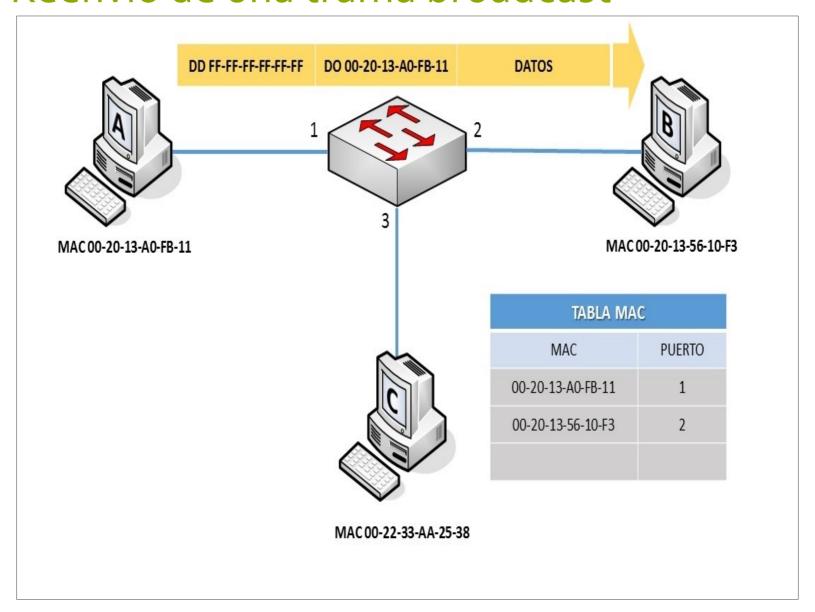




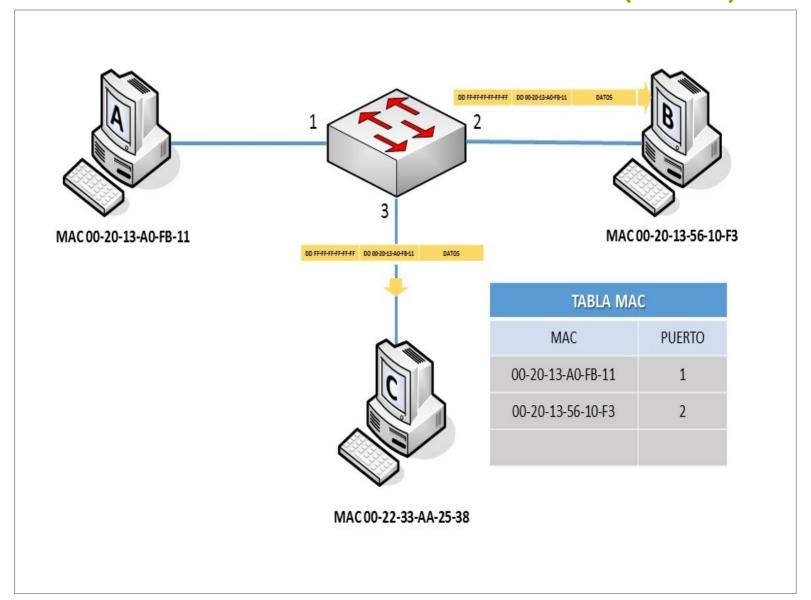




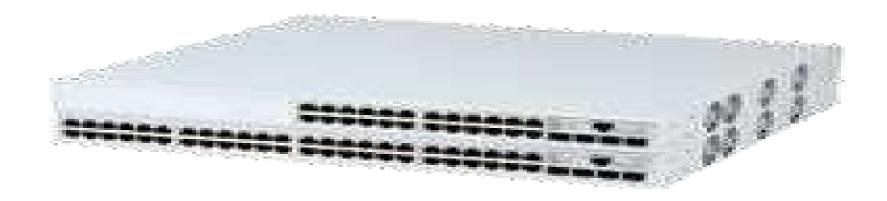
Reenvio de una trama broadcast



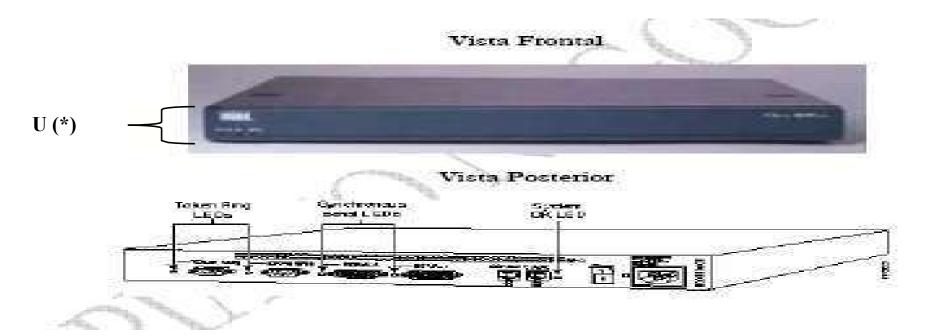
Reenvío de una trama broadcast (cont.)



SWITCH

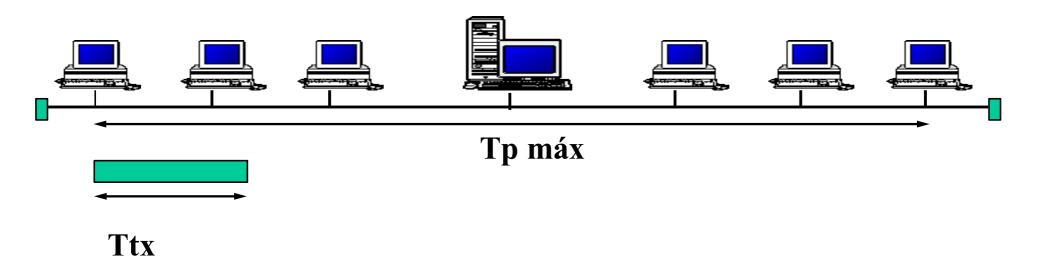


ROUTER



U es unidad de rack (altura) equivalente a 1,75" o 44,45 mm

PROTOCOLOS DE ACCESO AL MEDIO



TIEMPO DE PROPAGACIÓN (Tp) entre estaciones

RTT (round trip time): 2 Tp (ida y vuelta) entre estaciones

RTT máx: ventana de colisión

TIEMPO DE TRANSMISIÓN (Ttx) de trama

>Tp o <Ttx > Probabilidad de colisión T para detección de colisión < al RTT máx

Tamaño de tramas

- Cantidad de datos mínimos son 46 bytes
- Si desde la capa superior se pasan menos bytes, hay relleno (pad) hasta llegar a 46
- Con 46 bytes de datos hay 64 bytes de trama
- Cantidad de datos máximos son 1500 bytes
- Con 1500 bytes de datos hay 1518 bytes de trama

Retardos admisibles

Longitud de trama mínima:
 64 bytes

Velocidad de trasmisión:
 10 Mbps

Duración de trama mínima: 51,2 useg

- Para evitar colisiones, la señal puede llegar desde un extremo al otro del cable y regresar dentro del tiempo de duración de una trama mínima
- Velocidad de propagación en el cable: 200 m/useg
- Longitud máxima de una red con coaxil grueso es de cinco segmentos de 500 m cada uno=2500m
- Este cable se recorre ida y vuelta en 25 useg
- Quedan 51,2-25=26,2 useg para repartir entre los repetidores (tiempo de procesamiento o latencia)

REDES CON CSMA/CD

•ETHERNET DIX 1.0 / 2.0
•IEEE 802.3

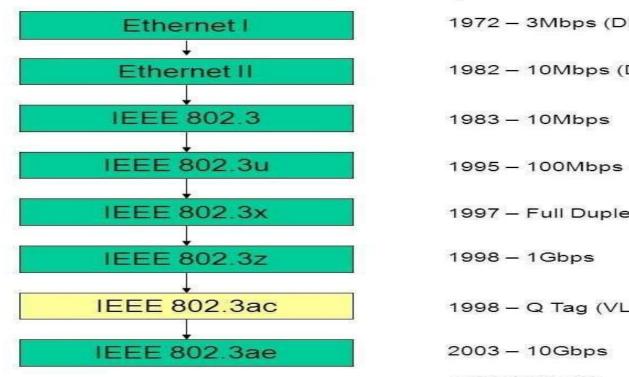
- •AMBOS PUEDEN CONVIVIR PERO LA ESTACION QUE SOLO USE UNA NO PUEDE COMUNICARSE A TRAVÉS DE LA OTRA
- •EMPLEAN LA MISMA TECNOLOGÍA DE CONECTIVIDAD FÍSICA
- •CONEXIÓN DTE RED

CONTROLADORA: FORMATEO, GENERACIÓN DE FCS, CODIFICACIÓN MANCHESTER, ETC.

TRANSCEIVER: MOD, DEMOD

•EL FORMATO DE TRAMA MAC SOLO DIFIERE EN UN CAMPO

EVOLUCIÓN DE ETHERNET



1972 - 3Mbps (DIX v1)

1982 - 10Mbps (DIX v2)

1997 - Full Duplex, Flow Control, DIX

1998 - Q Tag (VLANs e Prioridade)

TRAMAS



Ethernet II

Preamble	SFD		Source Addr	Length	DSAP	SSAP	Ctrl	Info	FCS
7 bytes	1 byte	6 bytes	6 bytes	2 bytes	1 byte	1 byte	1 byte	variable	4 bytes

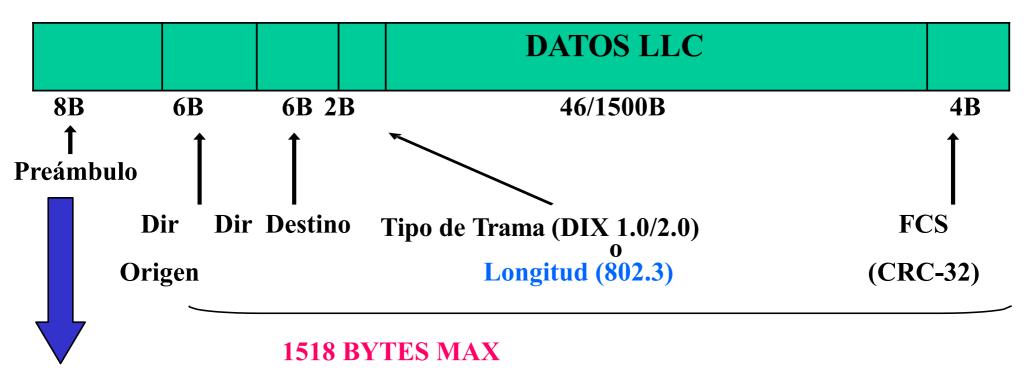
Ethernet 802.3

Header 802.2 -

Preámbulo: 10101010

SFD: 10101011

TRAMA ETHERNET / IEEE 802.3



7 PRIMEROS BYTES = 10101010

ÚLTIMO BYTE = 10101011 (INDICA EL COMIENZO DE TRAMA) (802.3)

En el campo de datos se puede agregar un campo de relleno para asegurar la longitud necesaria para la técnica de detección de colisiones.

La detección de errores con el CRC alcanza a todos los campos menos el preámbulo, que no se tiene en cuenta para su cálculo al igual que el propio FCS.

DETECCIÓN DE COLISIONES

ALGORITMO EXPONENCIAL BINARIO PARA TRATAMIENTO DE COLISIONES

·SIRVE PARA EL CÁLCULO DEL TIEMPO DE ESPERA LUEGO DE UNA COLISIÓN.

•FÓRMULA

Colisión i nº de ranuras entre 0 y (2ⁱ – 1)

Ranura de espera = $51,2 \mu s$ (red a 10 Mbps).

Nro máx de ranuras = 1023

•EJEMPLO:

si 1er colisión se elige aleatoriamente un nº de ranura entre 0 y 1 (1 ranura)

Si 2da colisión se elige aleatoriamente un nº de ranura entre 0 y 3 (3 ranuras)

- Tras la décima colisión, el límite superior se fija en 1023
 - •Tras 16 colisiones consecutivas, la subcapa MAC aborta la transmisión
 - •Cuando una estación consigue transmitir la trama, su contador de intentos (colisiones) se pone a cero

Especificación Ethernet Básica

Velocidad: 10 Mbps 10Base5 10Base2 10Base-T 10Base-F Modo: Medio: Coaxial Coaxial Fibra 850nm UTP Señal: Baseband Baseband Baseband On/Off Manchester dif. Código: Estrella Estrella Topología: Bus Bus 100 Nodos: 30 33 Distancia(m): 185 500 500 100

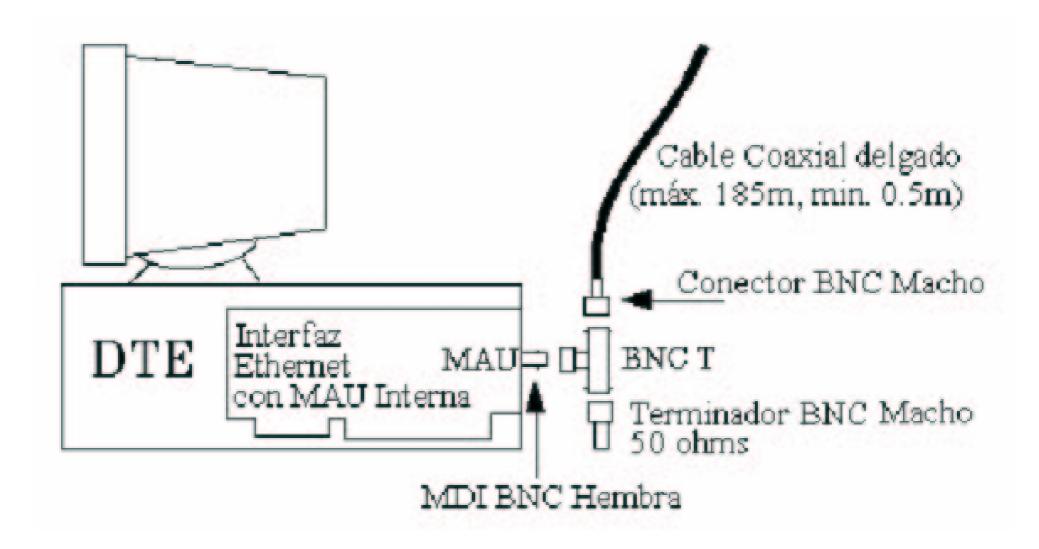
TIPOS DE ETHERNET BÁSICA

10B2 (COAXILFINO)



- **•CONECTOR T-BNC**
- •TARJETA DE RED (NIC) INCLUYE CONTROLADORA Y TRANSCEIVER
- **•COAXIL 50 OHMS RG-58**
- •NRO MAX DE NODOS POR SEGMENTO: 30
- •NRO MAX DE REPEATERS: 3
- ·LONGITUD MÁXIMADEL SEGMENTO: 740 MTS
- ·MÁS ECONÓMICA

•PC en red 10base2



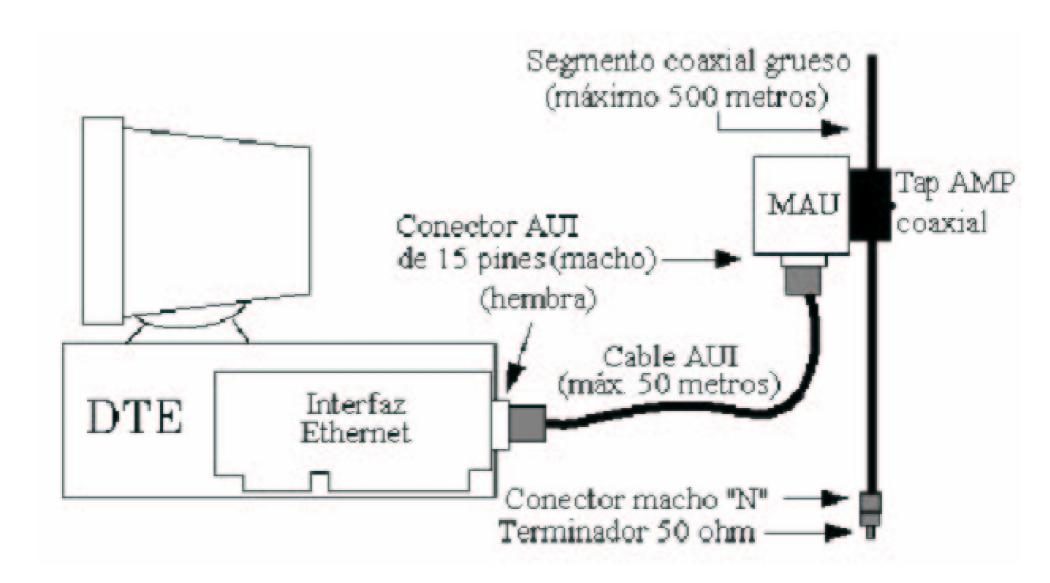
TIPOS DE ETHERNET BÁSICA

10B5 (COAXILGRUESO)

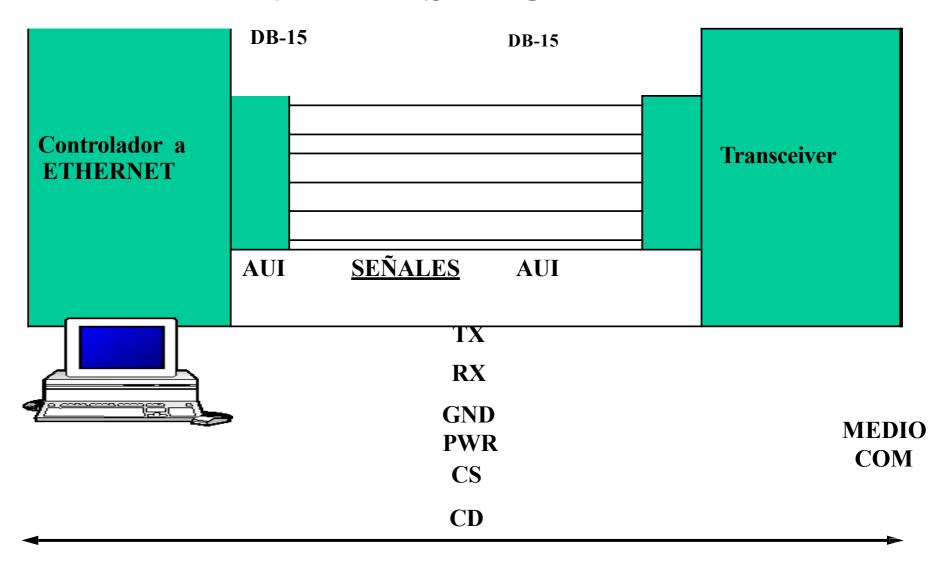


- •CONECTOR VAMPIRO INCLUYE TRANSCEIVER
- •TARJETA DE RED (NIC) INCLUYE CONTROLADORA
- •INTERFASE AUI (CABLE CON CONECTOR DB15) ENTRE CONTROLADORA Y TRANSCEIVER. 50 MTS DE LONGITUD MÁXIMADEL CABLE.
- **•COAXIL 50 OHMS**
- •NRO MAX DE NODOS POR SEGMENTO: 100
- •NRO MAX DE REPEATERS: 4
- ·LONGITUD MÁXIMADEL SEGMENTO: 2500 MTS

•PC en red 10base5



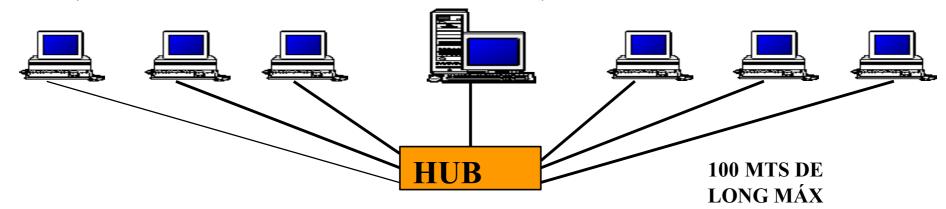
INTERFASE AUI



50 MTS MÁX

TIPOS DE ETHERNET BÁSICA

10BT (PAR TRENZADO NO BLINDADO UTP)



- **•CONECTOR RJ-45**
- •TARJETA DE RED (NIC) INCLUYE CONTROLADORA Y TRANSCEIVER
- •NRO MAX DE REPEATERS: 4
- **•UTP 100 OHMS ACTUALMENTE**

CATEGORÍA 5: AB HASTA 100 MHZ (EXTIENDE HASTA 100 MBPS)

CATEGORÍA 7: AB HASTA 600 MHZ (EXTIENDE HASTA 10 GBPS) FUTURO CATEGORÍA 8: AB HASTA 1200 MHZ (¿40 GBPS?)

- •CONOCIDO COMO CABLEADO ESTRUCTURADO
- •MÁS ECONÓMICO Y FLEXIBLE
- •NORMAS EIA/TIA 568 Y 570
- •PAR TRENZADO SE PUEDE COMPARTIR CON TELEFONÍA

TIPOS DE ETHERNET BÁSICA

10B-F (FIBRAÓPTICA)

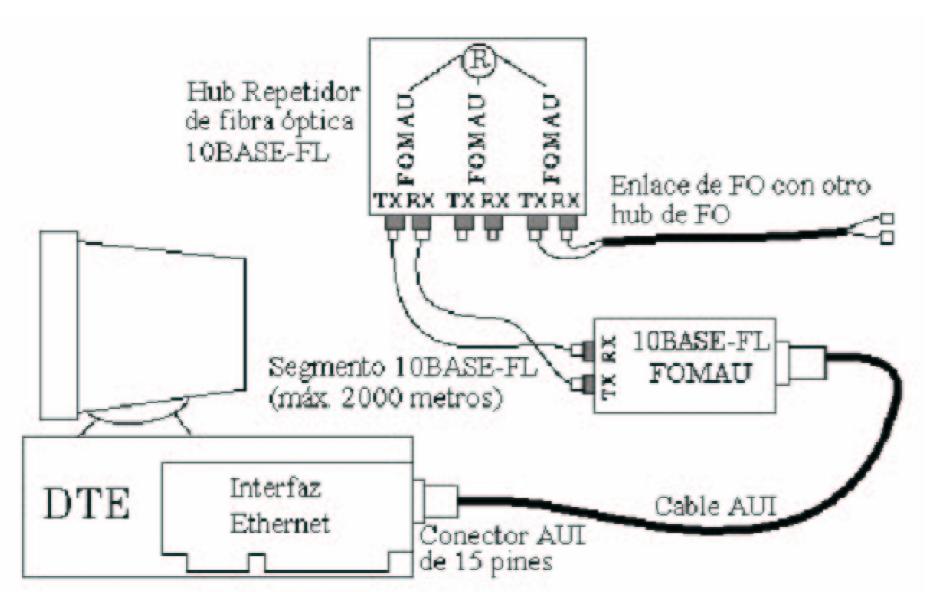
ESPECIFICACIONES

- •10 B-FP(PASIVA): ESTRELLA PASIVA CON 1 KM POR SEGMENTO.
- •10 B-FL(ENLACE): ENLACE PUNTO APUNTO ENTRE ESTACIONES O REPETIDORES A 2 KM MÁXIMO.
- •10 B-FB (TRONCAL): ENLACE PUNTO A PUNTO ENTRE REPETIDORES A 2 KM MÁXIMO.

USO DE UN PAR DE FO POR CADA ENLACE (TX/RX)



PC en red 10baseFL



LAN DE ALTA VELOCIDAD – Mayor a 10Mbps

OBJETIVO = AUMENTO DE VELOCIDAD MANTENIENDO LO EXISTENTE (CABLEADO, MAC Y FORMATOS)

FUNCIONAMIENTO FULL DUPLEX

USO DE TARJETAS ADAPTADORAS EN REEMPLAZO DE LAS QUE OPERAN EN HALF DUPLEX.

DUPLICACIÓN TEÓRICA DE LA VELOCIDAD DE TRANSMISIÓN.

LAN DE ALTA VELOCIDAD

ETHERNET CONMUTADA

BASE = NO DIFUSIÓN A TODOS LOS INTEGRANTES DEL SEGMENTO

INTELIGENCIA EN EL HUB = SWITCH.

CADA ESTACIÓN CONSTITUYE UN DOMINIO DE COLISIÓN SEPARADO. NO SE PRODUCEN COLISIONES Y NO ES NECESARIO EL ALGORITMO CSMA/CD.

APRENDIZAJE DE DIRECCIONES PARA CADA UNO DE SUS PUERTOS.

ARMA TABLA DE RUTEO.

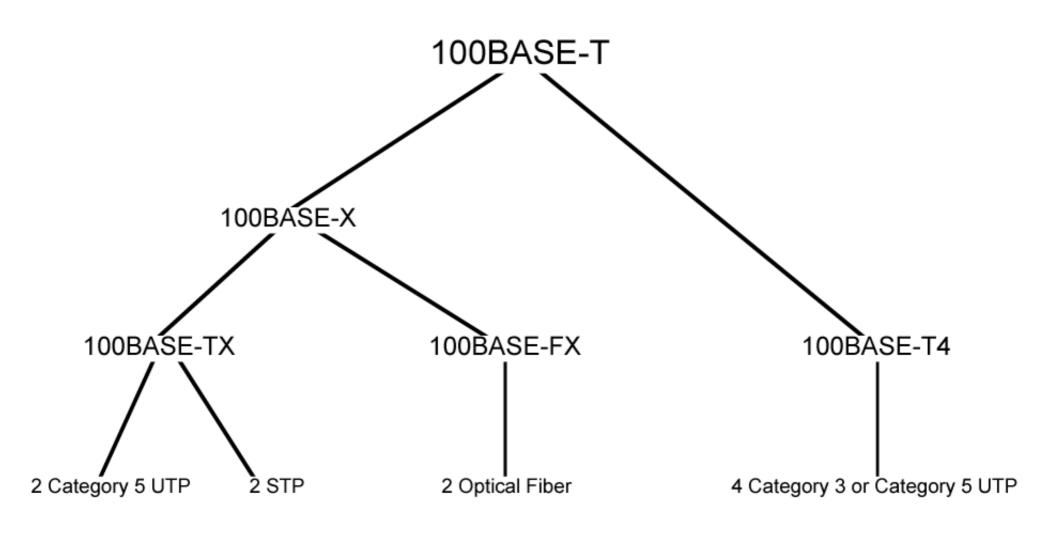
VENTAJA: SE HACE MÁS DE 1 TRANSFERENCIA A DIFERENCIA DEL HUB

NO NECESIDAD DE COMPETIR PARA ACCEDER AL MEDIO COMPARTIDO.

Fast Ethernet

- La velocidad es de 100 Mbps
- 100BASE-T usa
 - protocolo MAC
 - formato de trama IEEE 802.3
- 100BASE-X usa especificación para medio físico de FDDI
 - Dos cables entre nodos: Tx y Rx
 - 100BASE-TX usa STP o UTP Cat. 5
 - 100BASE-FX usa fibra óptica
 - 100BASE-T4 puede usa Cat. 3, UTP telefónico
 - Cuatro pares entre nodos
 - Datos transmitidos por tres pares en una dirección a la vez
 - No full duplex
- Topología estrella
 - Similar a 10BASE-T

Opciones para 100Mbps



Especificaciones

Tipo: 100Base-TX 100Base-FX 100Base-T4

Medio: 2 pares 2 fibras 4 pares

Señal: MLT-3 4B5B,NRZI 8B6T,NRZ

Velocidad: 100 Mbps 100 Mbps

Distancia: 100m 100m 100m

Medios para 100BASE-X

100BASE-TX

- Dos pares de cables trenzados
- Un par para transmisión y otro para recepción
- Permiten STP y UTP Cat. 5
- Usa señal MTL-3

100BASE-FX

- Dos cables de fibra óptica
- Uno para transmisión y otro para recepción
- Modulación convierte 4B/5B-NRZI en señal óptica- (Invertido)

•100BASE-T4

- 100-Mbps sobre UTP Cat 3 de baja calidad
 - Usa instalaciones existentes
 - Opcionalmente Cat 5
 - No transmite continuamente
 - Util en aplicaciones con baterías
- No se puede tener 100 Mbps en un par
 - Datos divididos en tres señales de 33.33 Mbps
 - Usa cuatro pares
 - Datos Tx y Rx en tres pares
 - Dos pares son bidireccionales
- No usa codificación NRZ
 - No permite sincronización
 - Codificación ternaria (8B6T)

Operación Full Duplex

- Ethernet tradicional es half duplex
 - Cada uno transmite o recibe pero no simultáneamente
- Con full-duplex, la estación puede transmitir y recibir simultáneamente
- Ethernet de 100 Mbps en modo full-duplex, podría transferir 200 Mbps
- Las estaciones deben tener placas full-duplex
- Se debe usar switch
 - Cada estación es un dominio separado de colisiones
 - De hecho, no hay colisiones
 - No se necesita el algoritmo CSMA/CD
 - Se usa el formato de la trama 802.3 MAC
 - Las estaciones pueden seguir con CSMA/CD

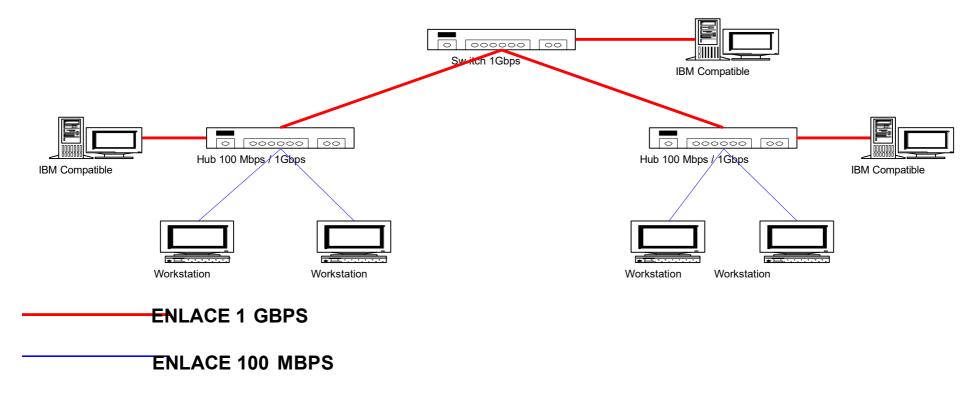
Configuraciones Mixtas

- Fast Ethernet soporta mezcla de 10 Mbps existentes y 100 Mbps nuevas
- Se usa troncal de 100 Mbps para soportar hubs 10 Mbps
 - Las estaciones se conectan a hubs 10 Mbps usando 10BASE-T
 - Los hubs se conectan a switch usando 100BASE-T
 - Estaciones de trabajo de alta capacidad y servidores se conectan directamente a switch 10/100
 - Los switch se conectan entre sí usando troncales de 100 Mbps
 - Se conectan a router para vincularse a la WAN

LAN DE ALTA VELOCIDAD

GIGABIT ETHERNET

RECOMENDACIÓN IEEE 802.3Z DE 1GBPS



•1000 B-SX: FO MULTIMODO, 275 o 550 M

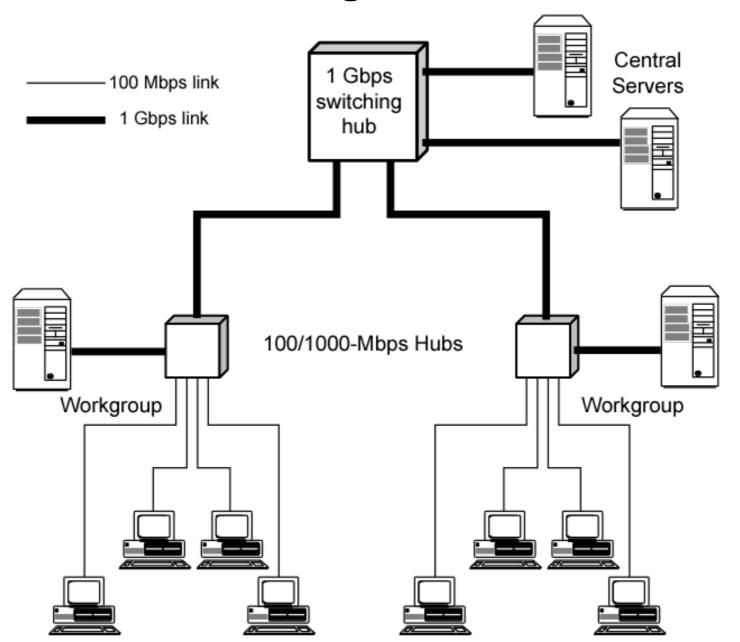
•1000 B-LX: FO MULTIMODO, 550 M, o MONOMODO, 5 KM

•1000 B-CX: LATIGUILLOS CU, 25 M

•1000 B-T: 4 PARES NO APANTALLADOS TIPO 5, 1000 M USO DEL CÓDIGO

8B/10B

Redes Gigabit Ethernet



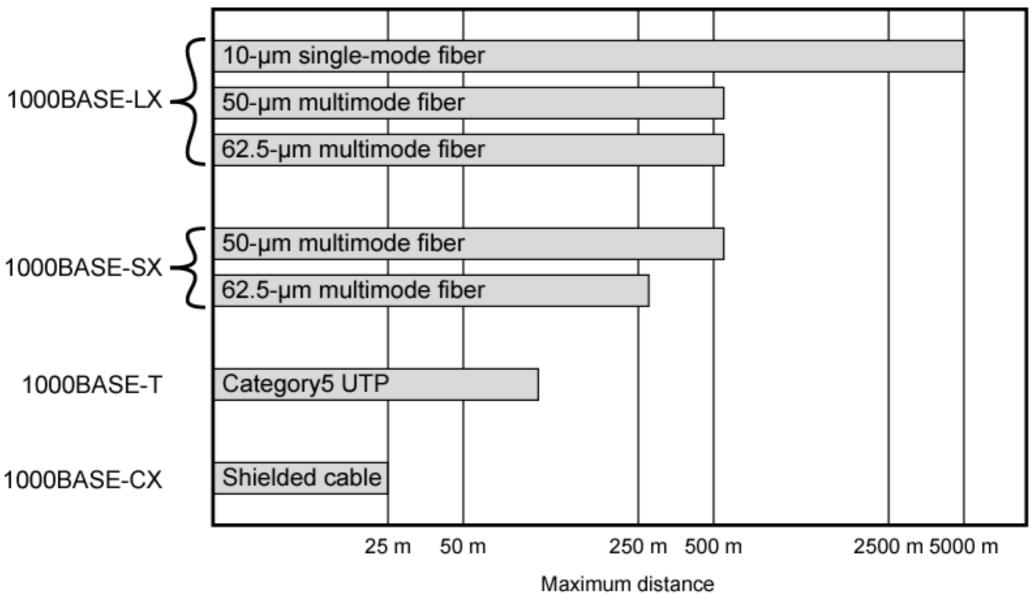
Diferencias de Gigabit Ethernet

- Extensión de la portadora
 - Por lo menos hay 4096 bits, contra 512 de 10/100
- Ráfagas de tramas
 - Trasmite sucesivamente varias tramas cortas

Capa física de Gigabit Ethernet

- 1000Base-SX
 - Corta longitud de onda, fibra multimodo
- 1000Base-LX
 - Larga longitud de onda, fibra multi o monomodo
- 1000Base-CX
 - Puentes de cobre <25m, STP
- 1000Base-T
 - 4 pares, UTP cat 5
- Señal 8B/10B

Opciones de medio



LAN DE ALTA VELOCIDAD

Redes 10Gbps Ethernet

- Interconexión local rápida entre switches
- Los servidores deben operar en red 10 veces más rápido que los usuarios
- Ideal para la conectividad de un campus
- Permite a los proveedores de servicios de Internet (ISP) y a los proveedores de servicios de red (NSP) crear enlaces rápidos a bajo costo
- Permite construir (MANs) and WANs
 - Conectan geográficamente LAN dispersas
- Ethernet compite con ATM y otras tecnologías WAN
- 10-Gbps Ethernet provee valor agregado al transporte en ATM

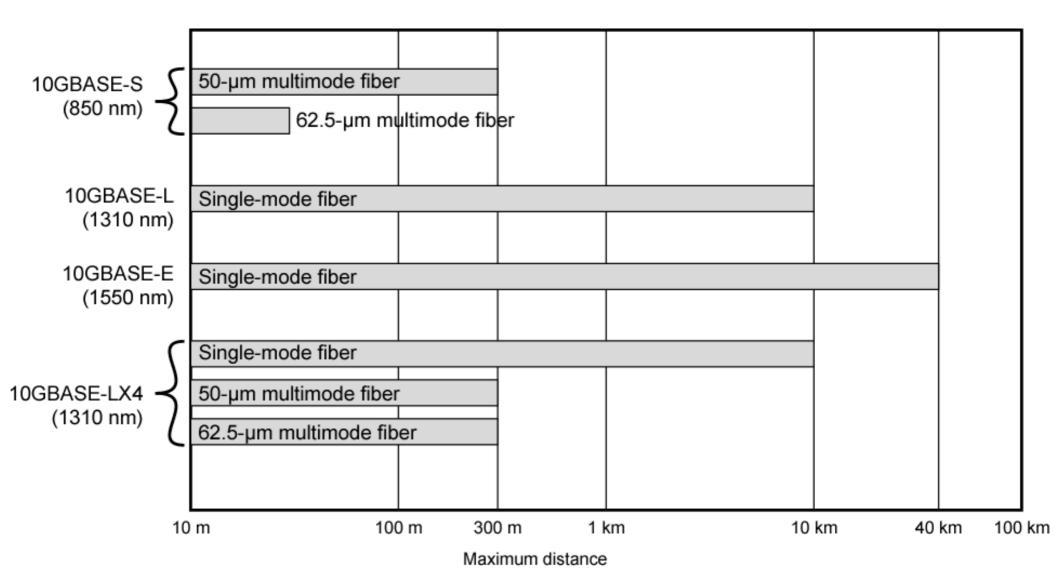
Ventajas

- No es caro ni exige ancho de banda
- La red es Ethernet entre extremos
- IP y Ethernet juntos ofrecen calidad de servicio y control de tráfico similar a ATM
- Hay avanzadas técnicas de control de tráfico
- Hay variedad de interfaces normalizadas para interfaces ópticas
- Optimiza la operación y costo de LAN, MAN, o WAN

Modos de 10Gbps Ethernet

- Distancias entre 300 m y 40 km
- Solamente Full-duplex
- 10GBASE-S (short):
 - 850 nm con fibra multimodo
 - Hasta 300 m
- 10GBASE-L (*long*)
 - 1310 nm con fibra monomodo
 - Hasta 10 km
- 10GBASE-E (extended)
 - 1550 nm con fibra monomodo
 - Hasta 40 km
- 10GBASE-LX4:
 - 1310 nm con fibra mono o multimodo
 - Hasta 10 km
 - Wavelength-division multiplexing (WDM) usando 4 ondas de luz

Distancia para 10Gbps Ethernet



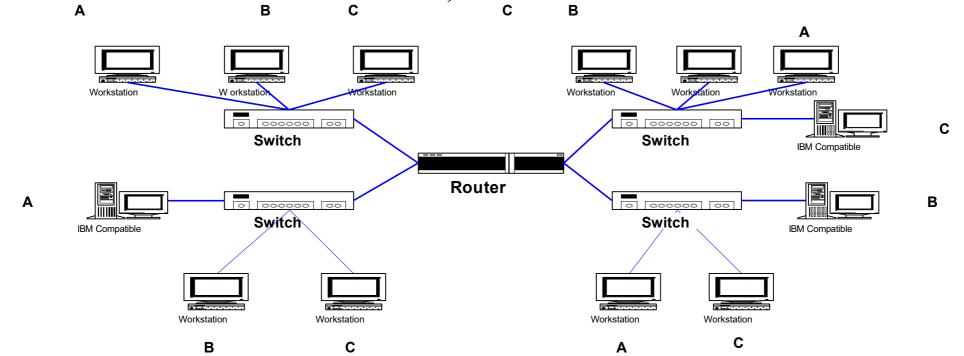
VLAN (LAN VIRTUAL)

ES LA ASOCIACIÓN LÓGICA DE ESTACIONES QUE CONSTITUYEN UNA VLAN.

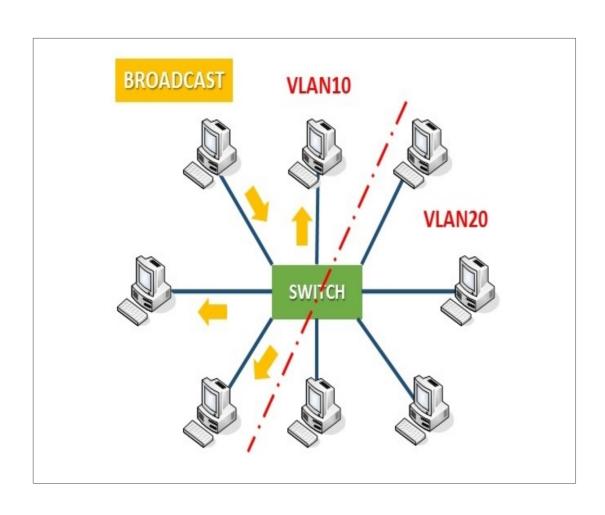
DISTINTAS FORMAS DEFINIR LAS VLAN:

- POR PUERTOS (N1),
- POR DIR MAC (N2),
- POR TIPO DE PROTOCOLO (N2),
- **POR DIR IP (N3)**
- POR APLICACIONES (N SUPERIORES).

USADO PARA REDUCIR LA DIFUSIÓN EN LA RED AL AUMENTAR EL NÚMERO DE ESTACIONES. CADA VLAN ES UN DOMINIO DE BROADCAST. EN EL EJEMPLO SON 4 LAN FÍSICAS, 3 LAN VIRTUALES



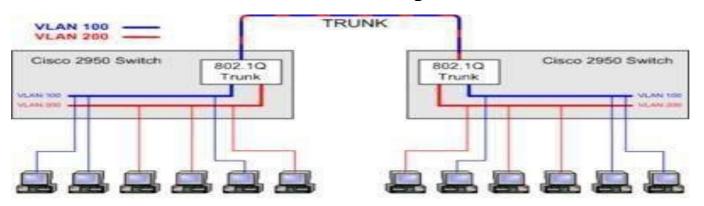
Dividiendo el Dominio de Broadcast con las VLANs



IEEE 802.1Q

Múltiples redes pueden compartir un enlace (trunk)

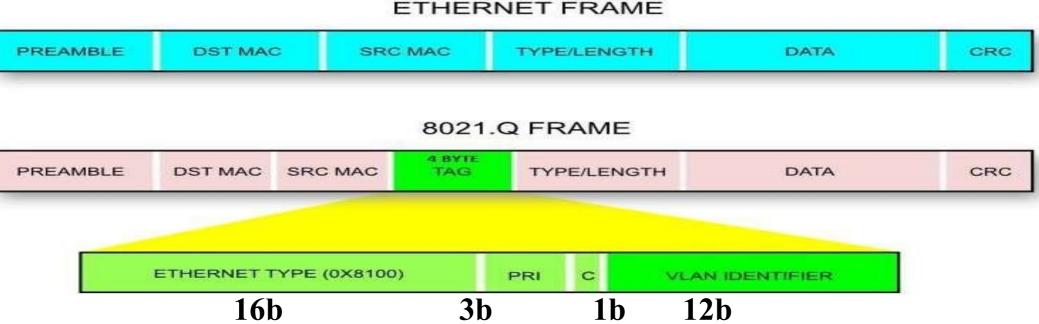
Uso por las VLAN



Tipo

Trunk IEEE 802.1Q

ETHERNET FRAME



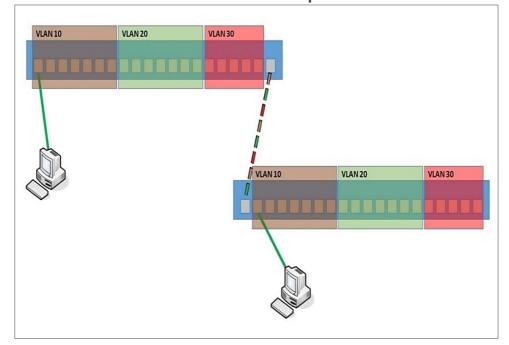
Prioridad Indicador Identificador

Enlaces troncales

 Como hemos visto anteriormente podemos crear en un Switch diferentes VLANs y asociar puertos a ellas. Si en nuestra red tenemos más de un Switch, seguramente tendremos que propagar datos a esos Switches y a las VLANs que se encuentren configurados en ellos.

• Los **enlaces troncales** son aquellos por los que circulan tramas de una o más VLANs hacia otros dispositivos como switches y

routers.



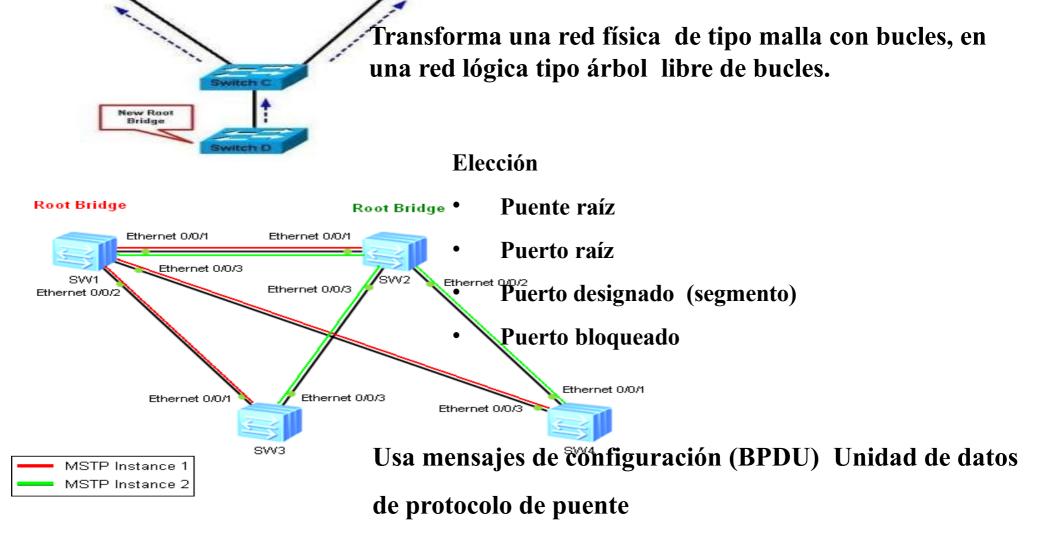
Trama IEEE 802.1q

7 bytes	1 byte	6 bytes	6 bytes	2 bytes	46 a 1500 bytes	4 bytes	
Preámbulo	Delimitador de inicio de trama	Dirección de destino	Dirección de origen	Longitud/Tip o	Datos	Secuencia de verificación de trama (FCS)	
RAMA 802.1q							
RAMA 802.1q 7 bytes	1 byte	6 bytes	6 bytes	4 bytes	2 bytes	46 a 1500 bytes	4 bytes

IEEE 802.1D

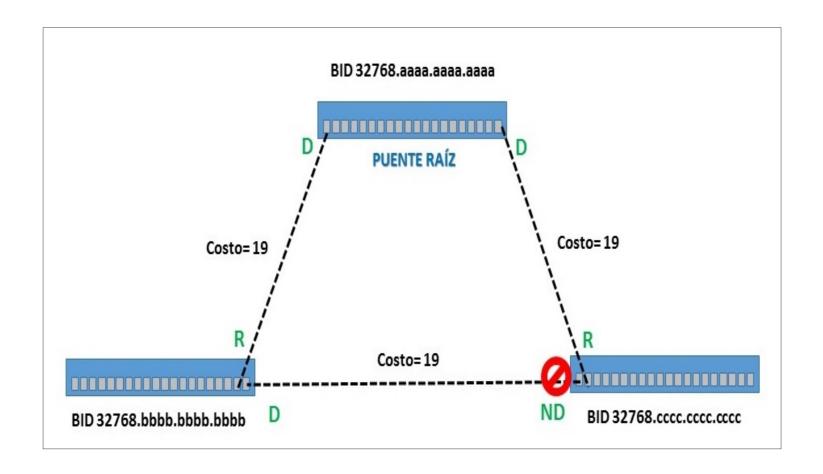
Estandar de puentes MAC que incluye el protocolo Spanning Tree (STP).

Impide la acción de bucles que se generan en los puentes/switches, cuando existen vínculos redundantes.



Puertos Bloqueados

• Aquellos puertos que no sean elegidos como raíz ni como designados deben bloquearse (*Puerto No Designado - ND*).



TOKEN PASSING (PASO DE TESTIGO)

ALGUNAS REDES QUE USAN ESTE PROTOCOLO DE MAC:

- •TOKEN BUS (IEEE 802.4)
- •TOKEN RING (IEEE 802.5)
- •FDDI (IEEE 802.8)

NO SE PRODUCEN COLISIONES.

USO DEL TESTIGO DE CONTROL (TRAMAPEQUEÑA) QUE CIRCULA CUANDO TODAS LAS ESTACIONES ESTÁN LIBRES.

SE PASA DE UN DTE A OTRO DTE SEGÚN REGLAS. SOLO SE PUEDE TX TRAMASI SE TIENE EL TESTIGO.

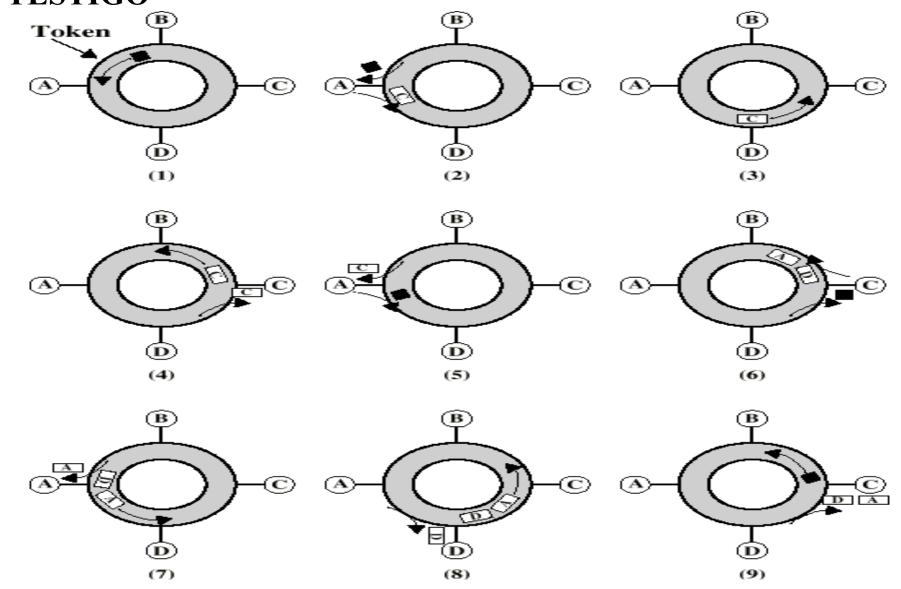
LUEGO DE TX TRAMASE LIBERAELTESTIGO PARA QUE OTRO DTE TENGAACCESO.

SE LE PUEDE ASOCIAR UNA PRIORIDAD AL TESTIGO PARA TX PRIMERO DETERMINADAS TRAMAS.

ANILLO: ACCESO SECUENCIAL BUS: ACCESO POR DIFUSIÓN

TOKEN PASSING (PASO DE TESTIGO)

FUNCIONAMIENTO DE ANILLO CON PASO DE TESTIGO



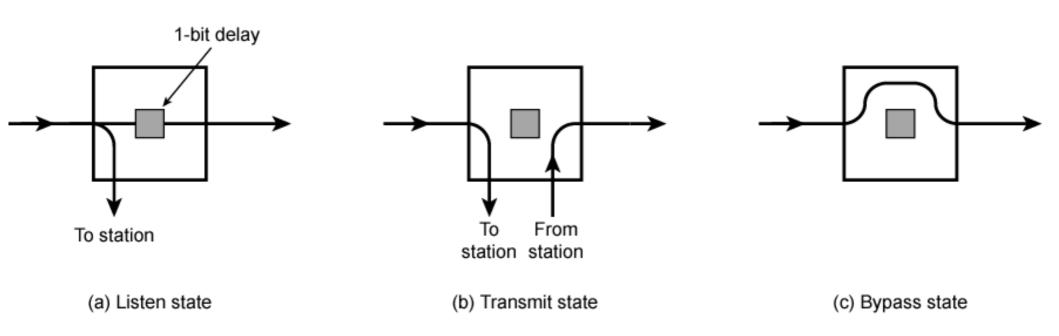
Redes Token Ring

- Usan la técnica de "Anillo con paso de testigo" según la norma 802.5
- Desarrollado y difundido por IBM
- Nunca alcanzó la popularidad de Ethernet
- Hay instalaciones grandes en servicio
- Disminuye su importancia en el mercado
- Actualización: 1Gbit especificado en 2001

Operación del anillo

- Cada repetidor se conecta a otros dos por enlaces unidireccionales
- Es un único camino cerrado
- Los datos se transfieren bit a bit de un repetidor a otro
- El repetidor regenera y retransmite
- El repetidor hace recepción, quita de datos, inserción de datos, y transmisión
- El repetidor es un punto de conexión para las estaciones
- El paquete es removido por el transmisor después de un viaje completo alrededor del anillo

Estados de los repetidores



- Funciones del estado de escucha
- Analiza bits buscando estructuras
 - Dirección de la estación adjunta
 - Permiso de trasmitir (ficha o testigo)
- Copia bits y los envía a la estación adjunta
 - Mientras espera otros bits
- Modifica bits cuando pasan
 - Indica que el paquete ha sido copiado (ACK)

- Funciones del estado de trasmisión
- La estación tiene datos
- El repetidor tiene permiso
- Puede recibir bits de entrada
 - Si son del mismo paquete los pasa a la estación
 - Puede haber mas de un paquete en el anillo
 - Hay que tener Buffer para retrasmitir después

Estado de Bypass

- La señal se propaga pasando el repetidor sin retardo adicional
- Solucion parcial al problema de confiabilidad
- Mejora el rendimiento

TOKEN RING IEEE 802.5



TP (PASO DE TESTIGO).

DTR (ANILLO CON PASO DE TESTIGO DEDICADO). Nueva

técnica haciendo uso de topología estrella-conmutador)

Velocidad de Tx Mbps	Medio de Tx	Control de acceso
4	UTP, STP, FO	TP, DTR
16	UTP, STP, FO	TP, DTR
100	UTP, STP	DTR
100	FO	DTR
1000	FO	DTR

Protocolo MAC 802.5

- Pequeña trama testigo (token) circula cuando está libre
- La estación espera el testigo
- Cambia un bit en el testigo para que sea inicio de trama
- Agrega el resto de los datos a la trama
- La trama circula por el anillo y es absorbida por la estación que trasmite
- La estación inserta un nuevo testigo cuando termina la transmisión y llegan los bits iniciales de la trama enviada
- En bajo tráfico es ineficiente
- En tráfico alto el turno rotativo es eficiente y justo

Capa física 802.5

• Velocidad: 4 16 100

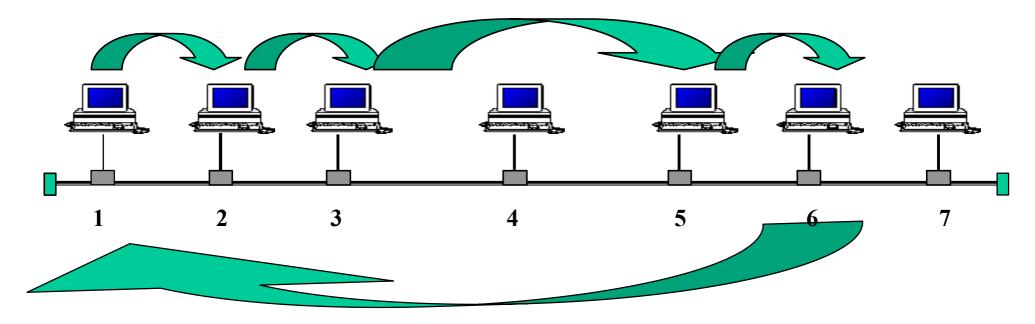
Medio UTP, STP, Fiber

Señal: Manchester diferencial

• Trama: 4550 18200 18200

Control acceso: TP or DTR TP or DTR DTR

TOKEN BUS IEEE 802.4



SE ESTABLECE UN ANILLO LÓGICO ENTRE LOS DTE (por ejemplo: 1, 2, 3, 5 y 6)

EL TESTIGO SE PASAA TRAVÉS DEL BUS POR ELANILLO LÓGICO.

TODOS RECIBEN LAS TRAMAS.

DTE ESPERATESTIGO PARA TRANSMITIR UNA TRAMA.

EL DTE TX TODAS LAS TRAMAS Y PASA ELTESTIGO AL SUCESOR. SI RX UNATRAMASUPONE QUE TODO ESTÁ BIEN. CASO CONTRARIO TIENE QUE ADOPTAR ACCIONES CORRECTIVAS.

LAN DE ALTA VELOCIDAD

FDDI (INTERFAZ DE DATOS DISTRIBUIDOS POR FO) 802.8

BASE = TOPOLOGÍA ANILLO

VELOCIDAD DE 100 MBPS

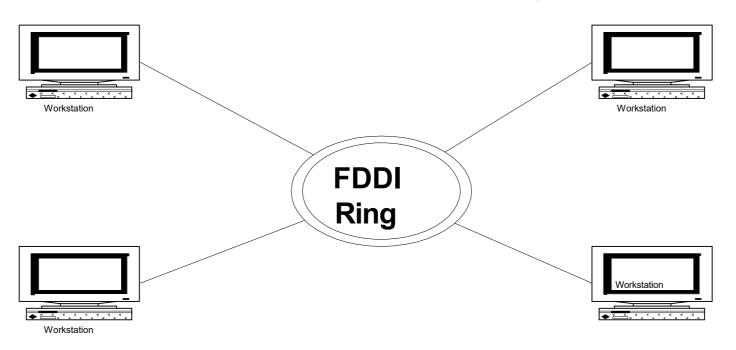
USO DE DOBLE ANILLO

LONG TOTAL = 100 \text{ KM}

CANT ESTACIONES = 500

MAC = TESTIGO

PUEDE PASAR TRÁFICO SENSIBLE AL RETARDO (VOZ DIGITALIZADA)



- Anillo con paso de testigo dedicado
- Hay un hub central
- Actúa como un switch
- Enlaces punto a punto Full duplex
- Concentrador puede actuar como repetidor de tramas
 - En ese caso no hay paso de testigo

-Canal de fibra (FC)

- Tecnología de alta velocidad usada para redes de servidores
- Canal de entrada/salida
 - Enlaces directos punto a punto o multipunto
 - Implementado en Hardware
 - Alta velocidad y corta distancia
- Conexión de red
 - Interconecta puntos de acceso
 - Protocolo basado en Software
 - Hay control de flujo, detección de error y recuperación

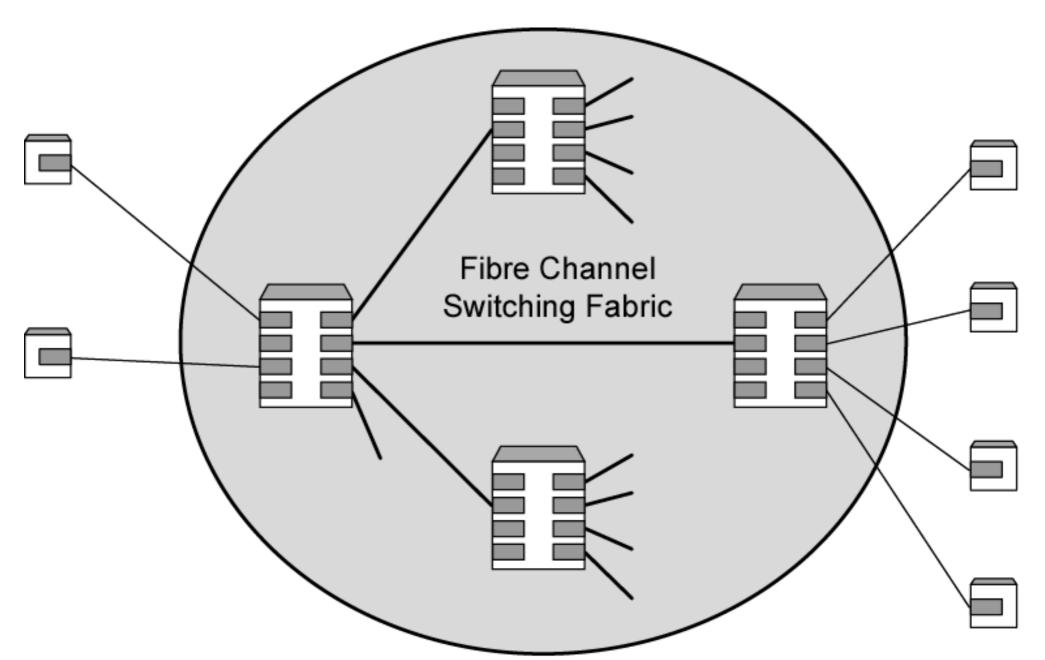
Requisitos del canal de fibra

- Enlaces full duplex con dos fibras
- 100 Mbps a 800 Mbps en cada fibra
- Hasta 10 km
- Pequeños conectores
- Alta capacidad de uso, no influye la distancia
- Mayor conectividad que otros canales
- Amplia disponibilidad de componentes (estandar)
- Sirve para sistemas pequeños o grandes
- Usa mecanismo de transporte basado en enlaces punto a punto y redes conmutadas
- Soporta codificación y tramas sencillas
- Soporta variedad de protocolos
- No existe control de acceso al medio- red conmutada

Elementos del canal de fibra

- Sistemas terminales (Nodos)
- Red:
 - Elementos conmutados (la Red) -Estructura=> almacenamiento y encaminamiento
 - Comunicación por enlaces punto a punto

•Red de canal de fibra



Arquitectura del canal de Fibra

- FC-0 Medio físico
 - Fibra Optica para largas distancias
 - Cable coaxial para cortas distancias
 - STP para muy cortas distancias
- FC-1 Protocolo de trasmisión
 - Señal con código 8B/10B
- FC-2 Protocolo de tramas
 - Topologías
 - Formatos
 - Control de flujo y de errores
 - Secuenciamiento y permutas o intercambio (agrupamiento lógico de tramas)

- FC-3 Servicios comunes
 - Incluye mensajes de multidifusión
- FC-4 Mapeo
 - Asigna servicios de canal y de la red en los canales de fibra => conversión de protocolos a CF
 - Por ejemplo: IEEE 802, ATM, IP, SCSI

Medio físico del canal de fibra

- Varias opciones de medio, velocidad y topología
- STP, cable coaxial, y fibra óptica
- Velocidades de 100 Mbps a 3.2 Gbps
- Enlaces punto a punto desde 33 m to 10 km

Fibre Channel Fabric

- Se usa topología conmutada llamada fabric
- Incluye al menos un switch para interconectar varios sistemas terminales
- Red conmutada salvo punto a punto.
- Ruteo transparente a los nodos encaminamiento entre puertos

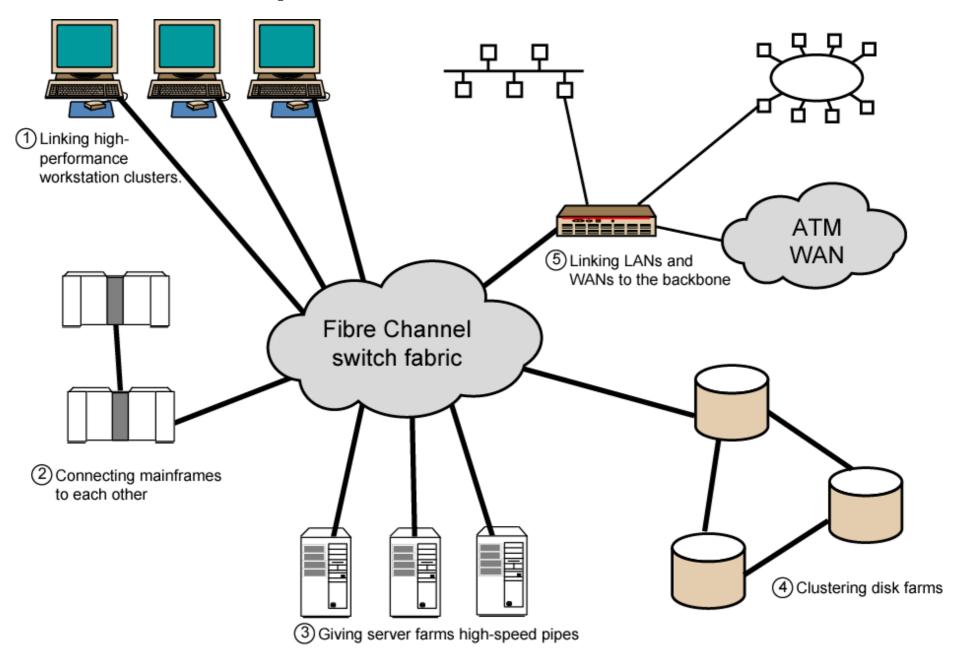
Ventajas de la topología

- Capacidad escalable
 - Minimiza congestión y colisiones
 - Mejora el rendimiento
- Independiente del protocolo
- No influye la distancia
- Puede cambiar tecnología de partes sin afectar el todo
- Minimiza carga de los nodos
 - Ruteo y detección de errores en la red

Topologías alternativas

- Punto a punto
 - Sólo dos puertos
 - Conectados directamente sin switches
 - No hay ruteo
- Lazo
 - Simple, bajo costo
 - Hasta 126 nodos en el lazo
 - Opera como en anillo con paso de testigo
- Se pueden combinar topologías, medios y velocidades

Aplicaciones de FC



Futuro de la FC

- Soportado por la Fibre Channel Association
- Hay disponibles placas para interfaz de distintas aplicaciones
- Ampliamente aceptada para interconectar dispositivos
 - Reemplazo de SCSI
- Atractivo para LAN de alta velocidad
- Puede competir con Ethernet y ATM
- El costo y el rendimiento definirá la competencia