

BANDA ANCHA INALÁMBRICA

Comparación entre los estándares 802.11 y 802.16

Concepto Ultima Milla -inalámbrica y alámbricas -.

Hardware y Software compatible (estandarizado ieee 802.16 ~2002~). Influido por el modelo osi

Proporciona servicio a edificios, por medio de antenas direccionales. Estos no son móviles. No migran de celda a celda con frecuencia.

Costo mayor en elementos de comunicación en relación al otro modelos. Comunicación Full duplex

Las distancias involucradas de varios kilómetros, la energía detectada en la estación base puede variar considerablemente de estación en estación, seguridad y privacidad son esenciales y obligatorias



BANDA ANCHA INALÁMBRICA

Comparación entre los estándares 802.11 y 802.16

Cada celda tenga muchos más usuarios que una celda 802.11 típica, Por esta razón es necesario más espectro del que las bandas ISM pueden proporcionar al estándar 802.16 a funcionar en el rango de frecuencia más alto de 10 a 66 GHz, el único lugar en el que el espectro no utilizado aún está disponible.

Las ondas milimétricas pueden enfocarse en rayos direccionales (802.11 es omnidireccional). Una propiedad de las ondas milimétricas es que el agua las absorbe por completo



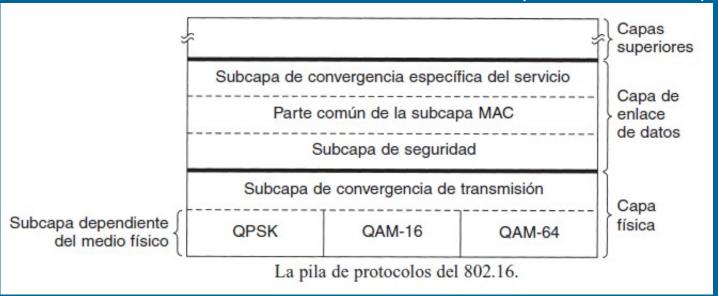
BANDA ANCHA INALÁMBRICA

La pila de protocolos del estándar 802.16

Esquema modulación tradicional Nuevo protocolo OFDM (compatibilidad 802.11).

Seguridad, Privacidad, codificación y decodificación

Es un sistema orientado a la conexión (estación base)



Canales descendente - Canales ascendentes (importancia en el manejo por parte de la estación base). Es completamente orientada a la conexión).



BANDA ANCHA INALÁMBRICA La capa física del estándar 802.16

Necesidad de un espectro amplio y el único lugar para encontrarlo es en el rango de 10 a 66 GHz

Las ondas viajan en líneas rectas.

Entre mas lejos mas baja es la transferencia de dato (ancho

El entorno de transmisión 802.16.

QAM-64 (6 bits/baudio)

QAM-16 (4 bits/baudio)

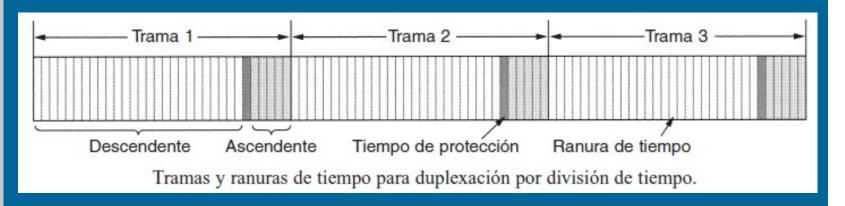
QPSK (2 bits/baudio)



BANDA ANCHA INALÁMBRICA La capa física del estándar 802.16

La señal en la banda milimétrica desciende drásticamente con la distancia La relación señal a ruido también desciende con la distancia a partir de la estación base.

Se utilizan dos esquemas transmición: FDD (Duplexación por División de Frecuencia) y TDD (Duplexación por División de Tiempo)



Cada trama contiene ranuras de tiempo por donde viajan las PDU. La capa física admite Corrección de Errores



BANDA ANCHA INALÁMBRICA El protocolo de la subcapa MAC del 802.16

Se divide en tres subcapas:

Subcapa de seguridad: Sólo las cargas útiles de las tramas se codifican; los encabezados no se codifican. Esta propiedad significa que un intruso puede ver quién está hablándole a quién pero no puede saber qué se están diciendo.

Las tramas MAC ocupan un número integral de ranuras de tiempo de la capa física. Cada trama se compone de subtramas, de las cuales las primeras dos son los mapas descendente y ascendente.

El servicio de tasa de bits constante está diseñado para transmitir voz descomprimida. Se aloja mediante la dedicación de ciertas ranuras de tiempo a cada conexión de este tipo.



BANDA ANCHA INALÁMBRICA

El protocolo de la subcapa MAC del 802.16

El servicio de tasa de bits variable en tiempo real está destinado para la multimedia comprimida y otras aplicaciones en tiempo real en las que la cantidad de ancho de banda necesaria puede variar en cada instante

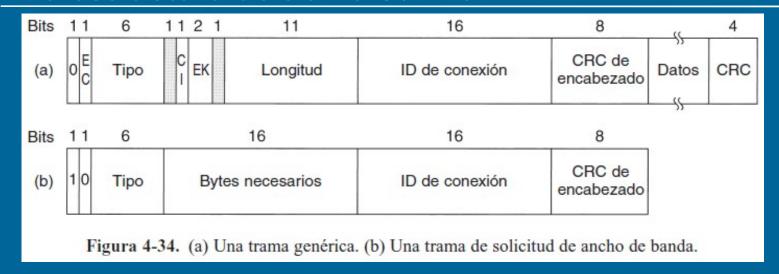
El servicio de tasa de bits variable en tiempo no real es para las transmisiones pesadas que no son en tiempo real, como transmisiones grandes de archivos. Para este servicio, la estación base sondea al suscriptor con mucha frecuencia.

El servicio de mejor esfuerzo es para todo lo demás. No se realiza sondeo y el suscriptor debe competir por ancho de banda con otros suscriptores de mejor servicio.

Para minimizar las colisiones, se utiliza el algoritmo de retroceso exponencial binario.



BANDA ANCHA INALÁMBRICA La estructura de trama 802.16



el bit EC indica si la carga útil está encriptada

Tipo identifica el tipo de la trama e indica principalmente si hay empaquetamiento y fragmentación

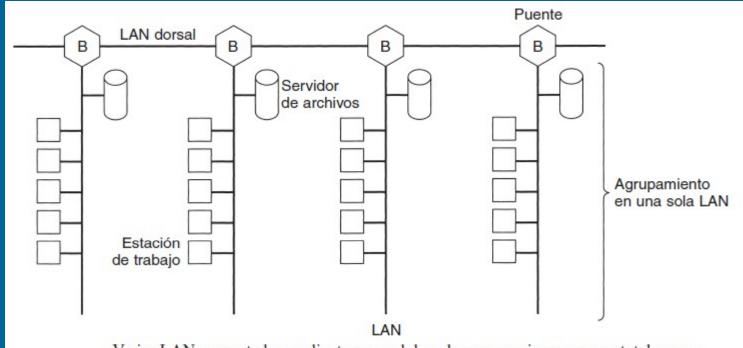
Cl indica la presencia o ausencia de la suma de verificación final

EK indica cuál de las claves de encriptación se está utilizando

Longitud proporciona la longitud exacta de la trama, incluyendo la del encabezado



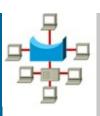
CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS



Varias LANs conectadas mediante una red dorsal para manejar una carga total mayor que la capacidad de una sola LAN.

Puentes, funcionan en la capa de enlace de datos.

- 1) Interconectan entre distintas LAN, y de distinto estandar.
- 2) Separación geográfica -edificios-.
- 3) dividir lo que lógicamente es una sola LAN en LANs. individuales para manejar la carga.



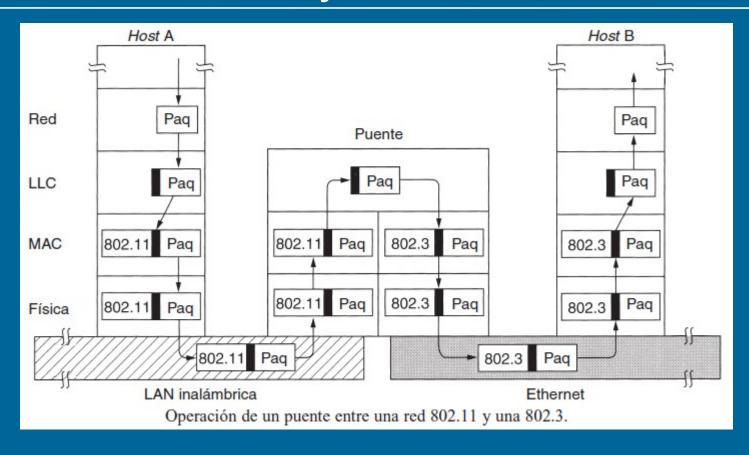
CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS

- 4) una sola LAN sería adecuada en términos de carga aceptables y a distancia física entre las máquinas no demasiado grande (por ejemplo, mayor que 2.5 km para Ethernet clásica). Con puentes, puede aumentarse la distancia física total cubierta.
- 5) Confiabilidad difusión a causa de una nic defectuosa (un nodo defectuoso que envíe constantemente una cadena de basura echará a perder la LAN.).
- 6) los puentes pueden contribuir a la seguridad de la organización.

los puentes deberían ser totalmente transparentes (cambiar una máquina de un segmento a otro sin necesidad de modificar el hardware, software o tablas de configuración). Los puente hacen uso de su CPU -trabajan por medio de software-



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Puentes de 802.x a 802.y



¿Hasta aquí pareciera que es muy sencillo desplazar una trama de una LAN a otra?



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Puentes de 802.x a 802.y

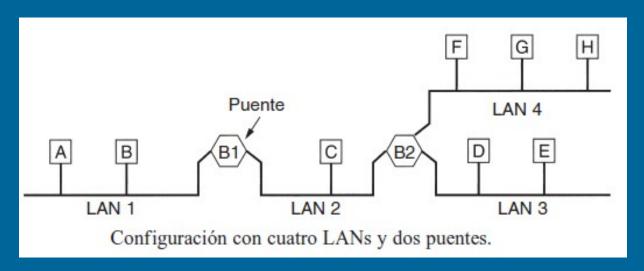
- 1) Cada LAN utiliza un formato de trama distinto.
- 2) las LANs interconectadas no necesariamente operan a la misma tasa de datos (una LAN rápida a otra más lenta).
- 3) distintas LANs 802 tienen diferentes longitudes máximas de trama (Un problema obvio surge cuando una trama grande tiene que reenviarse a una LAN que no puede aceptarla) Las tramas demasiado grandes para reenviarse deben descartarse. Es suficiente sobre la transparencia.

La **seguridad** (se pierden cuando el tráfico pasa sobre una Ethernet.)

la calidad del servicio (En Ethernet no existe el concepto de calidad del servicio)



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Interconectividad local



Los puentes deberían ser completamente transparentes (invisibles para todo el hardware y el software).

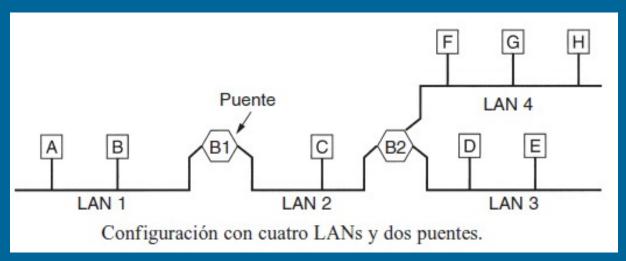
¿Que pasa cuando llega una trama de una lan dirigida a otra Pc de la misma lan? (trama de A -> B)

Que ocurre cuando el puente recién se inicia -algoritmo de inundación-.

Cada entrada en la tabla hash tiene grabado el tiempo.



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Interconectividad local

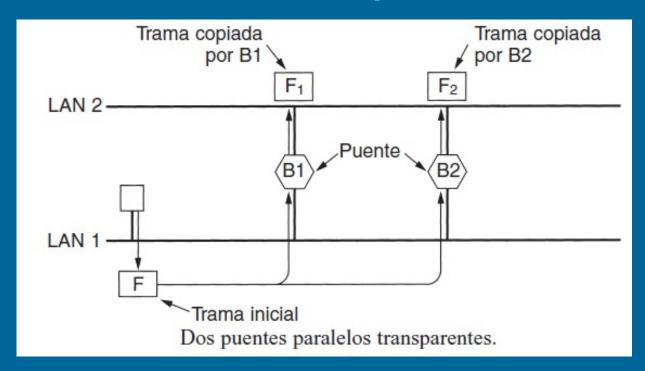


El procedimiento de enrutamiento, LAN de origen y de la LAN a la cual está destinada.

- 1. Si las LANs de destino y de origen son la misma, descartar la trama.
- 2. Si las LANs de destino y de origen son diferentes, reenviar la trama.
- 3. Si se desconoce la LAN de destino, recurrir a la inundación (algoritmo de inundación).



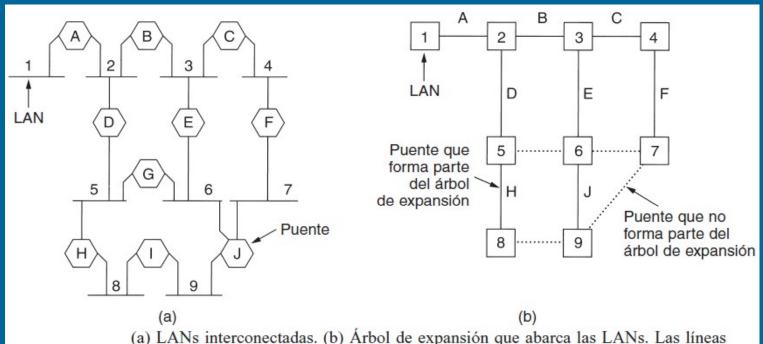
CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Puentes con árbol de expansión



Para incrementar la confiabilidad, algunos sitios utilizan dos o más puentes (redundancia); este arreglo también genera algunos problemas adicionales porque produce ciclos en la topología.

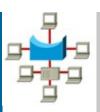


CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Puentes con árbol de expansión

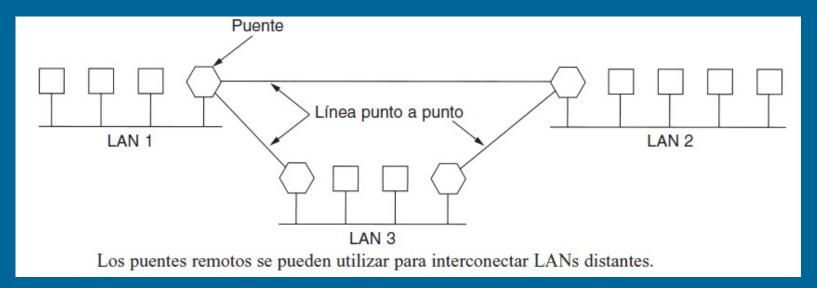


(a) LANs interconectadas. (b) Árbol de expansión que abarca las LANs. Las líneas punteadas no son parte del árbol de expansión.

Para construir el árbol de expansión, los puentes primero tienen que escoger un puente que cumpla la función como raíz del árbol -> número de serie, instalado por el fabricante y con garantía de ser único en el mundo. (el menor número se vuelve la raíz del árbol de expansión y así sucesivamente)



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Puentes remotos



Conectar los puentes con líneas punto a punto (por ejemplo, líneas alquiladas a una compañía telefónica).

Aquí se aplican los algoritmos comunes de enrutamiento.

Elegir algún protocolo de enlace de datos estándar de punto a punto como PPP y colocar tramas MAC completas en el campo de carga útil.



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS Repetidores, concentradores, puentes, conmutadores, enrutadores y puertas de enlace

Capa de aplicación	Puerta de enlace de aplicación						
Capa de transporte	Puerta de enlace de transporte		Paquete (remitido por la capa de red)				
Capa de red	Enrutador	Encabezado de trama	Encabezado de paquete	Encabezado TCP	Datos de usuario	CRC	
Capa de enlace de datos	Puente, conmutador	Trama (g	Trama (generada por la capa de enlace de datos)				
Capa física	Repetidor, concentrador						
(a) Los disp	(b) ndientes. (b) Tramas, paquetes y encabezados.						

Estos dispositivos operan en diferentes capas

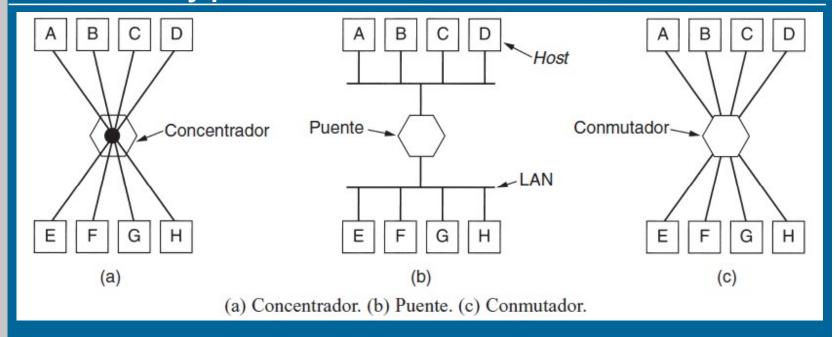
Repetidores, una señal que aparece en uno de ellos es amplificada y enviada al otro (Ethernet tradicional admite cuatro repetidores)

Concentradores, las tramas que llegan a cualquiera de las líneas se envían a todas las demás (hub) -el concentrador constituye un solo dominio de colisión-.



CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS

Repetidores, concentradores, puentes, conmutadores, enrutadores y puertas de enlace



Un puente conecta dos o más LANs, el software del puente extrae la dirección de destino del encabezado y la busca en una tabla -en Ethernet la dirección de destino de 48 bits-.

Un puente podría tener tarjetas de línea para diferentes tipos de red y diferentes velocidades

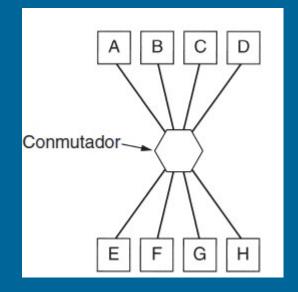


CONMUTACIÓN EN LA CAPA DE ENLACE DE DATOS

Repetidores, concentradores, puentes, conmutadores, enrutadores y puertas de enlace

El conmutador debe reenviar activamente la trama porque no existe otra forma para que ésta lleguen a destino.

Cada puerto constituye su propio dominio de colisión, los conmutadores nunca pierden tramas por colisiones.



Cuando un paquete llega a un **enrutador**, el encabezado y el terminador de la trama se eliminan y el paquete contenido en el campo de carga útil de la trama.



LAN virtuales (VLAN)

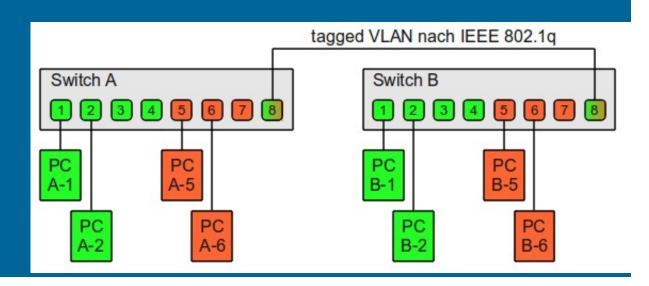
¿Es importante quién está en qué LAN?

La carga de la LAN

Cantidad de difusiones (broadcasts) -tormenta de difusión-

Problema de desacoplar la topología lógica de la física

los administradores de sistemas desperdician mucho tiempo quitando y metiendo conectores de un lado a otro.

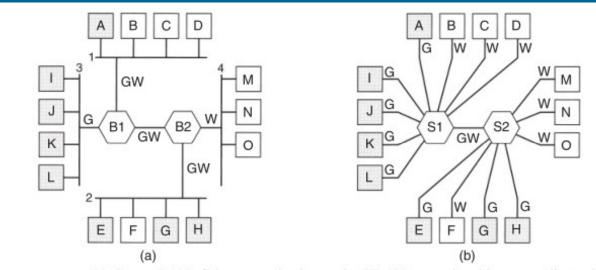




LAN virtuales (VLAN)

Los fabricantes de redes empezaron a trabajar en una forma de volver a cablear edificios completos mediante software.

El concepto que surgió se denomina VLAN (LAN Virtual)



(a) Cuatro LANs físicas organizadas en dos VLANs, en gris y blanco, mediante dos puentes. (b) Las mismas 15 máquinas organizadas en dos VLANs mediante conmutadores.

- ¿Cómo saben o que método de asignación se utiliza?
- 1. A cada puerto se le asigna un color de VLAN.
 - 2. A cada dirección MAC se le asigna un color de VLAN.
- 3. A cada protocolo de la capa 3 o a cada dirección IP se le asigna un color de VLAN.



LAN virtuales (VLAN)

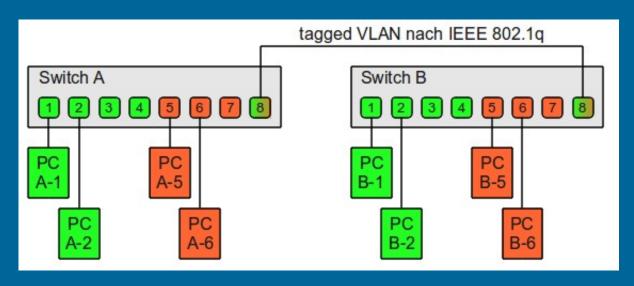
El estándar IEEE 802.1Q

Cambió el encabezado de Ethernet (802.1Q)

La clave para la solución consiste en comprender que los campos VLAN sólo son utilizados por los puentes y los conmutadores

Si el emisor no generará los campos VLAN, ¿quién lo hará?

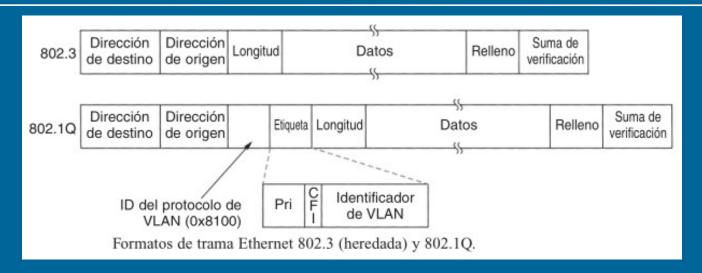
En cuanto al problema de las tramas mayores a 1518 bytes, el 802.1Q tan sólo incrementó el límite a 1522 bytes.





LAN virtuales (VLAN)

El estándar IEEE 802.1Q



ID del protocolo de VLAN. Siempre tiene el valor 0x8100. (2 bytes)

Identificador de VLAN, que ocupa los 12 bits de orden menor

El campo Prioridad de 3 bits (calidad de servicio sobre Ethernet)