Resumen 2do Parcial

Parciales - Google Drive Carpeta de parciales by ailu <3 Echazu - Google Drive mnachito

Arquitectura WAN

Composición

- Enlaces de Comunicaciones.
- Nodos de red
- Equipos terminales

Tipos de enlaces.

Segun los puntos → punto a punto, punto a multipunto Segun las características → Dedicados (sin conmutador), conmutados tipos de conmutación → circuitos, paquetes

En wan vamos a hablar del circuito virtual

Cuando es conmutada, tengo elementos en el medio que son los conmutadores. El medio se comparte.

Orientado a conexión → mantiene el orden del tráfico, es como un tubo/sistema telefónico (circuito virtual)



▲ EL CIRCUITO VIRTUAL DE WAN ES ORIENTADO A CONEXION

Sin conexión → Encaminamiento independiente, no siempre mantiene el orden del tráfico, es como una carta/sistema postal (datagrama)

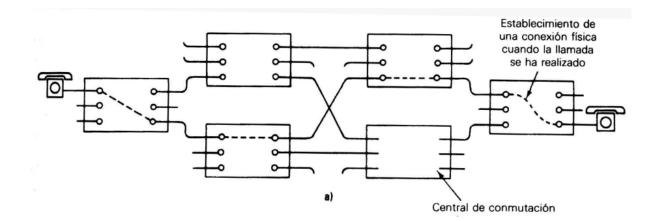
Tipos de conmutación - según como se conmutan los nodos

Conmutación de Circuitos

Me queda armado un camino con monopolio.

Nadie puede usar el recurso mientras este este circuito.

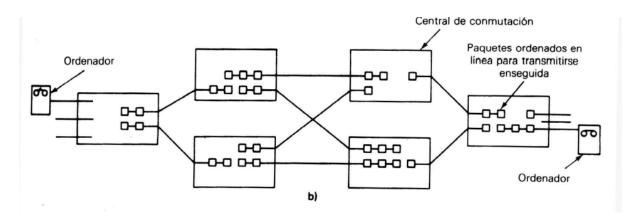
Con conexión (establezco, mantengo y libero)



Conmutación de Paquetes

Entre paquete y paquete hay espacios/tiempo que se pueden utilizar por otros paquetes de otras comunicaciones

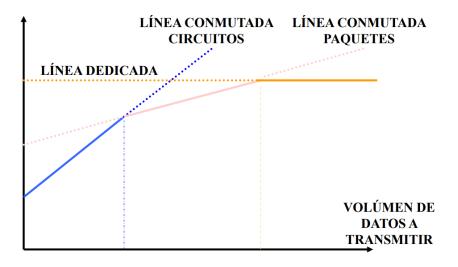
No monopolio. Comparto el recurso de conmutación y de los enlaces.





Circuito virtual → Establezco un único camino y todos los paquetes van por ahi (TCP). No hay decisions de encaminamiento por bloque, se establece una ruta de extremo a extremo. Ruta no dedicada

Datagrama → (IP, UDP). No hay determinación anticipada de rutas, encaminamiento independiente. Capacidad de ruteo, más trabajo, pero más robusta y mejor capacidad de adaptación



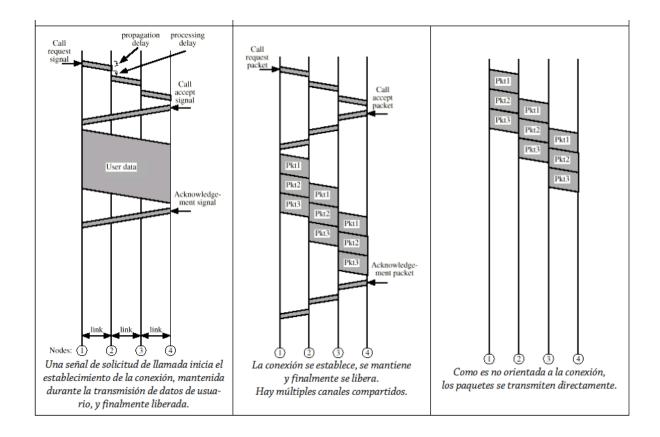
Costo vs volumen de datos

Costo fijo de conmutación de paquetes es mayor, pero varia menos con más volumen que la conmutación de circuitos.

Comparación de los tipos de conmutación

En paquetes es más eficiente transmitir datos

Conmutación de Circuitos	Conmutación de Paquetes (Circuitos Virtuales)	Conmutación de Paquetes (Datagramas)				
Con conexión física.	Con conexión virtual.	Sin conexión virtual.				
Ruta dedicada.	Ruta no dedicada.	No hay ruta.				
La ruta se establece pa	ra toda la transmisión.	Cada paquete tiene su propio encaminamiento.				
El encaminamiento es más rígido, ya que siempre es un único camino.		miento es por etardos y cantidad de saltos.				
Los datos transmiti	dos llegan en orden.	Los datos transmitidos no llegan en orden.				
Transmisión en forma continua.	Transmisión	nisión paquetizada.				
En general, uso eficiente para voz, pero ineficiente para datos.		iciente para datos, ciente para voz.				
Se cobra por tiempo y distancia.		de paquetes y tiempo. general, no pesa.				
El mensaje no se almacena.	Los paquetes se almacenan hasta su envío.	Los paquetes se pueden almacenar hasta su envío.				
Puede haber retardo en el est		e la transmisión de paquetes.				
La congestión bloquea el est	ablecimiento de la conexión. La congestión aumenta el retard	lo de la transmisión de paquetes.				
Ancho de banda fijo.		l ancho de banda. to del ancho de banda.				



En datagrama los paquetes se transmiten directamente y punto. Los otros tienen más demora.

Tamaño de los paquetes

El tamaño de los paquetes es una decision de ingeniería → impacta en la eficiencia.



A Si el BER es alto, paquetes chicos (menos eficientes por mas encabezados)

Si BER bajo, paquetes grandes las chances de retransmitir todo son bajas

Red de conmutación de circuitos

Una vez que se establece el circuito. se convierte en un canal dedicado

Fases → Establecimiento del circuito, Transferencia de datos, Desconexión de circuito

Componentes

- Abonados
- Bucle local (lazo abandonado)
- Centrales → tienen los conmutadores
- Líneas principales/troncales

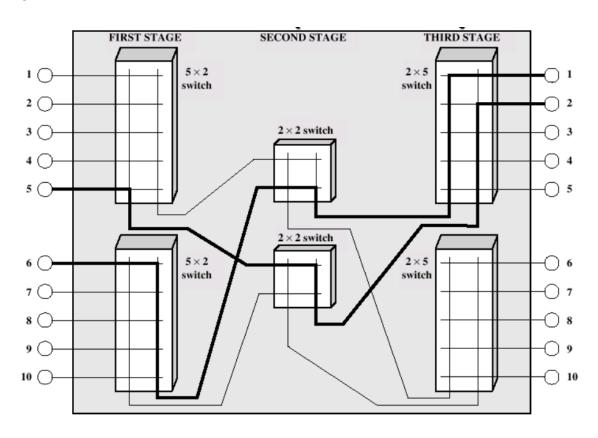
Tipos d conmutación por circuitos

Por division en el espacio

(antiguo) inicialmente analógicos

Las rutas q se establecen son físicamente independientes entre si

En el mejor caso, la capacidad de comunicaciones simultaneas es la cantidad de puertos



En este caso, no podría tener 10 simultaneas por la "segunda etapa" de 2 switch de $2 \times 2 \rightarrow$ la cantidad maxima es 4

Por division en el tiempo

Se basa en sistemas digitales y multiplexion por division de tiempo (TDM)

Canales de menor velocidad son muestreados a una mayor velocidad para integrarse en un bus TDM

La cantidad d comunicaciones simultaneas máximas es un porcentaje.

Protocolo PPP

Enmarca el IP cuando se envía a traves de una línea serial

CAPA 2, deriva de HDLC

Del nivel de enlace entre dos dispositivos (pto a pto)

Usado para formar VPNs

Funciones:

- Transporte de datos, asegura el enlace y recepción ordenada. ARQ Sliding Windows
- Provee autenticación
- Asignación dinámica de dir IP

En comunicaciones satelitales se usa PPP para encapsular IP

PDU PPP

8 b	8 b	8 b	16 b	0 a N b	16 b o 36 b	8 b
Bandera de Inicio	Campo de Dirección (*)	Campo de Control (*)	Identificador de Protocolo	INFO	FCS	Bandera de Cierre

Bandera de inicio: elementos para el sincronismo de bloque; símil "preámbulo" de la trama Ethernet.

Dirección: lleva la dirección **estándar de difusión** (son dos estaciones). Puede ser eliminado por negociación.

Control: tipo de trama no numerada. Puede ser eliminado

Protocolo: puede asociarse a varios: IP, LCP, PAP, CHAP (lo d autenticación se cumple aca)

Info:

FCS: mediante CRC 16 o CRC 32.

Bandera d cierre: para el sincronismo de bloque

Funcionamiento

Carrier

detected

Dead

Carrier

dropped

Both sides agree on options Establish Authenticate Authenticate Failed

Failed

Open

Network

NCP

configuration

PPP State Diagram for Line Activation

1 - **Establecimiento de la conex** → se negocian los parámetros del enlace (tam de datagramas, método de autenticación, etc) usando el protocolo LCP.

Done

2 - **Autenticación** → no obligatoria. Puede ser por **PAP** (la contraseña se envía sin cifrar; no recomendado) y **CHAP** (la contraseña se manda cifrada).

Si falla la autenticación, se termina.

- 3 Configuración de Red \rightarrow se negocian parámetros dependientes del protocolo de red que se esté usando.
- 4 **Transmisión** → se manda y se recibe la información de red.

Terminate

5 - **Terminación** → La conexión puede ser finalizada en cualquier momento y por cualquier motivo.

SLIP - Serial Line IP

Protocolo viejo. Protocolo de proceso de tramas usado para envíos IP a través de una línea serial

Ventajas de PPP

- Permite la conexión mediante líneas síncronas y asíncronas.
- Permite la asignación dinámica de dir IP en ambos extremos.

- Permite el transporte de varios protocolos de red sobre él. SLIP permitía IP solamente.
- Implementa un mecanismo de control de red NCP.
- Puede usarse también para crear VPN cifradas y no cifradas, pero si se quiere cifrada se debe implementar por debajo de PPP

Protocolo X.25

Conjunto de protocolos de la UIT version 1980, 1984.

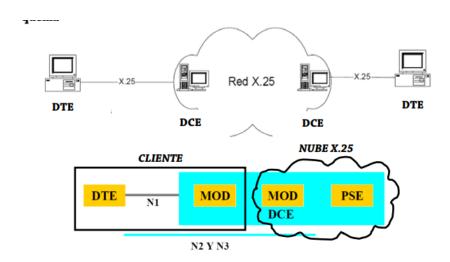
Protocolo de conmutación de paquetes

Transmision Sincrónica (tiene bloques)

Para enlaces poco confiables con interface Usuario - Red (CTE-CDE)

Comprende los niveles N1, N2 y N3 del modelo OSI con significado local

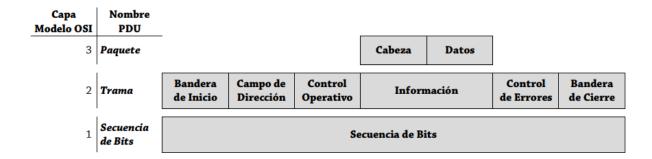
Servicio orientado a la conexión (circuitos virtuales)





X.25 resuelve la falta de confiabilidad en los enlaces con: detección de errores (Capa 2) y corrección de errores (Capa 3), vía ARQ

Empaquetamiento



Nivel Físico (1)

Define características mecánicas eléctricas, funcionales y procedurales para la conexión entre el DCE y DTE

Comprende X.21 (enlace digital) y el X/21 Bis (enlace analógico) (deriva de V.24 y V.35)

	X.21	X.21 bis
Trabaja con	enlaces digitales, señales balanceadas.	enlaces analógicos, señales desbalanceadas.
Velocidad máxima	64 Kbps.	20 Kbps.
Conector utilizado	DB-15 (15 pines).	DB-25 (25 pines)

Se usa en el cajero automático

HDLC → **High Level Data Link Control**

Protocolo de enlace de ISO N2

LLC y PPP

Sincrónico orientado al Bit (usa patrones de bits, no caracteres) con ARQ Sliding Windows

Pensado para arquitecturas jerárquicas (cliente-servidor, por ejemplo), en donde hay órdenes y respuestas

En Capa 2 hago detección y corrección (ARQ Slidng Windows) de errores

Formato de la trama - TAM MAX 1080 bits (135Bytes)

Bandera	Dirección de Destino	Campo de Control	INFO	FCS	Bandera
8 bits	8 bits	8 o 16 bits	Entre 0 y N bits	16 o 32 bits	8 bits

Banderas → usadas para el sincronismo de bloque.

Dirección de Destino \rightarrow identifica al destino \rightarrow puede ser innecesario.

Campo de Control → puede ser de 8 bits o 16 bits:

8 bits: modulo 8

			De I	nfo	rmac	ión					De S	Sup	ervis	ión					No	nun	iera	das		
1	1 .	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
0)		N(S)		P/F		N(R)		1	0	5	s	P/F		N(R)		1	1	N	M	P/F		M	

N(S): número de secuencia de envío – P/F: bit de sondeo/final – N(R): número de secuencia de recepción.

16 bits modulo 128, aumento la cantidad e numeros de secuencia

	De Información									D	e S	up	ervi	sió	n																
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0				N(S)				P/F				N(R)				1	0		S	0	0	0	0	P/F				N(R)			

N(S): número de secuencia de envío – P/F: bit de sondeo/final – N(R): número de secuencia de recepción.

FCS → CRC. CRC 16 serian 2 byes, CRC 32 serian 4 bytes

Tipos de tramas

- mo Numeradas → establecimiento y desconexión. No tiene Num de secuencia
- De Información → para envió de datos. Tiene num de secuencia
- De Supervision → Control de errores y flujo, tiene Num de secuencia

Delimitación

Linea Activa → 01111111

Bandera → 01111110

Bit Stuffing - Transparencia

si 11111 se inserta 0 en el TX. si 111110 se elimina 0 en el Rx

Si en el campo INFORMACIÓN hay una secuencia de bits 01111110, el receptor la interpretará erróneamente como bandera y no como información enviada.

El bit stuffing soluciona eso. Ante el quinto 1 consecutivo [11111] en el campo INFORMACIÓN, inserta un bit 0 (bit de inserción) del lado del transmisor (→ si el receptor espera recibir X cantidad de bits –según lo indicado en el Campo de Control– pero recibe X+3 bits, el receptor elimina los 3 bits de inserción).

El problema que acarrea el bit stuffing es que, si en el campo de información hay una secuencia 111110, y el 0 forma parte de la información enviada, el receptor lo interpreta erróneamente como bit de inserción y no como bit de información (esto lo soluciona la capa superior)

Bit P/F - pull / final → sondeo y escrutiño (polling)

Con el campo de control pido y doy confirmación

Si la trama va de la estación primaria a la secundaria → modo de pedir confirmación.

Si la trama va de la estación secundaria a la primaria → modo de dar confirmación.

- Bit = 1 en un comando, indica que el receptor debe confirmar (se pide confirmación).
- Bit = 1 en una respuesta, indica que el receptor está confirmando (da confirmación).

Configuraciones

Órdenes → de la estación primaria a la estación secundaria.

Respuestas → de la estación secundaria a la estación primaria.

Balanceada \rightarrow hay 2 estaciones primarias.

No balaceada → Hay 1 estación primaria solamente, puede haber varias secundarias. Permite un enlace pto a pto o pto a multipunto. Es restrictivo porque solo se transmite cuando lo indica la primaria

Modos de Operación

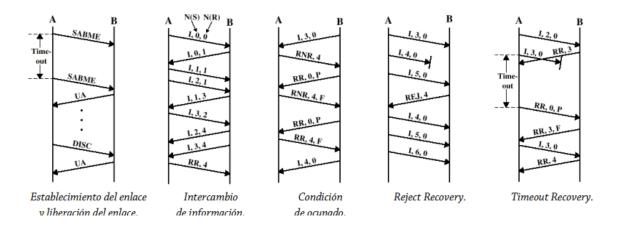
	NRM Respuesta Normal	ARM Respuesta Asíncrona	ABM Balanceado Asíncrono
Configuración	No balanceada.	No balanceada.	Cada estación se puede comportar como primaria y secundaria alternadamente.
La Transmisión se realiza	sólo cuando lo indica la estación primaria.	sin permiso de la estación primaria.	
Tipo de Enlace	Punto-a-Punto. Punto-a-Multipunto.	Punto-a-Punto.	Punto-a-Punto.
Tipo de Comunicación	Half-Duplex.	Full-Duplex.	Full-Duplex.

No balanceada \rightarrow permite un enlace punto-a-punto o bien un enlace punto-a-multipunto.

Direccionamiento

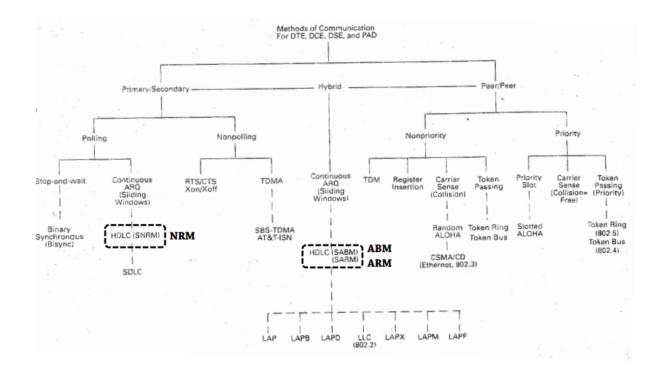
tiene sentido en los punto a multipunto, ya que en pto a pto no hace falta Está previsto para grupo (multicast) y para broadcast

Ejemplo de funcionamiento (intercambio d tramas en capa 2)



Clasificación de los protocolos de información

Asíncrono/Asíncrona \rightarrow no requiere el permiso de la estación primaria \rightarrow no se puede tener multipunto.



el LAPB es el de x.25

Capa 2 (enlace)

Define los procedimientos para tener un enlace libre de errores

PDU → Trama

Protocolo HDC version AP-b → prod de acceso a enlace, **balanceado**, **pto a pto**Transmisión full duplex, ARQ sliding windows.

Confirmación superpuesta mediante piggyback

Modo balanceado asincrónico (ABM)

Capa 3 (red)

GESTIONA LOS CIRCUITOS VIRTUALES.

Define el formato de los paquetes (hace la conmutación)

Define los procedimientos de intercambio y establecimiento/supervision en la DTE/DCE de circuito virtuales con los DTE remotos

PDU → paquete

Maneja los VC y LCs

En cada enlace hay uno o mas Logical Channels.

Canal Lógico → multiplexación del enlace nivel 2 en varios canales nivel 3. Se numeran con un LCi (Identificador LC) y existen localmente en el DTE/CDE

Circuito Virtual → Asociación lógica de multiples canales lógicos entre origen y destino, significado extremo a extremo. Pueden ser PVC (Circ Virt **Permanente**) o SVC (Circ Virt Conmutado)

 $SVC \rightarrow es$ a demanda el circuito.

Formato Paquete

4 b GFI	12 b LCI	8 b TPI	ADD	FAC	*	-
		HEADE	ER			DATOS DE USUARIO

GFI - Identificador de formato general → para numerar paquetes. ES **4 B N**O 14 !!!

modulo 8, de 0 a 7 y modulo 128 de 0 a 127

LCI - Identificador de canal lógico → para numerar canales lógicos.

De 0 a 4095 (2¹2)

TPI - Identificador de tipo de paquete → puede ser de llamada, de supervisión, de confirmación, de interrupción, de control de flujo y datos.

ADD - Campo de Direcciones → opcional (en paquetes de llamadas):

Únicamente tiene sentido con SVC.

Plan de numeración → usado para número telefónico.

15 dígitos como máximo \rightarrow 4 para internacional, 9 para nacional, 2 para dispositivos.

Recomendación de norma → X.21.

FAC - Campo de Facilidades → opcional (en paquetes de llamadas):

Cobro revertido.

Grupo cerrado de usuarios (CUG) \rightarrow útil para seguridad, VPNs.

Selección rápida.

Negociación de tamaño de ventana, de paquete y de clase de tráfico.

* - Campo de datos de usuario de llamada \rightarrow opcional \rightarrow identifica protocolo superior.

Datos del usuario → Se negocia cuando uno contrata el servicio

Parámetros de red a considerar – Facilidades

- Costos fijos y variables → no dependen de la distancia sino de paquetes (salvo en tarifa plana que es siempre el mismo costo).
- Tamaños de paquete y de ventana.
- Throughput ightarrow velocidad real de transferencia de datos (sin errores) ightarrow $v_{tx}>v_{realtx}$
- Cantidad de LCs y tipo de LCs (entrante, saliente o bidireccional).
- Grupo cerrado de usuarios.
- Si se va a trabajar con PVC o SCV.
- Si se va a trabajar con selección rápida → "marcación rápida" en el teléfono.
- Cobro revertido → no se le cobra al transmisor sino al receptor

Modos de operación

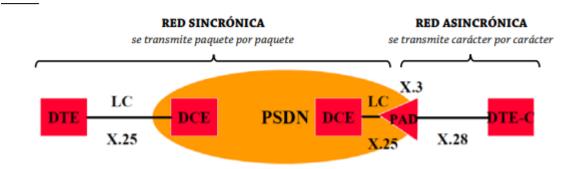
Modo paquete - Sincrónico Total → VC PVC o SVT

RED SINCRÓNICA se transmite paquete por paquete DTE LC DCE PSDN DCE LC DTE X.25

Ambos DTEs trabajan en modo paquete. X.25 es el estándar de la parte sincrónica.

Caracter

Sincrónico con partes asincrónicas



DTE en modo paquete y DTE-C en modo carácter

X.25 es el estándar de lo sincrónico, X.3 es el estándar PAD y X.28 el estándar asincrónico

PAD → ensamblador/desensamblador de paquetes. Vincula la parte sincrónica con la asincrónica. 1 a muchos

Frame relay - Relevamiento de cuadro

x.25, frame relay y atm son tecnologías wan

x.25 tiene un BER de 10^{-4} y FR un BER de 10^{-7}

Frame Relay divide el trafico \rightarrow datos de red x un lado y info de los usuarios x otro

Tecnica de fast packet switching.

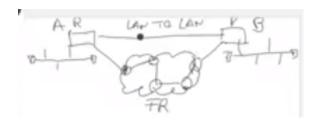
Trabaja sobre enlaces de alta calidad, (mejor que BER 10^{-7} asociado a la fibra óptica

Se usa para reemplazar líneas punto a punto (dedicadas), por líneas conmutadas de recursos compartidos

Las estaciones terminadas dan cobertura de errores y control de secuencia y flujo.

Necesitan más inteligencia

Las intermedias retransmiten información



Características

Alta velocidad (respecto a x.25) y baja latencia

Basado en VC de nivel 2 de tipo permanente PVC

Se reemplaza el CL de x.25 por DLCI (Data Link Connector Identifier)

El VC es una asociación lógica de DLCIs

El DLCI tiene significador local

La conmutación se produce a nivel de cuadro → EL PDU (en X.25 se produce en Capa 3, a nivel de paquete)

Uso **dinámico** del ancho de banda, se ocupa cuando hay información para transmitir \rightarrow lo voy adaptando a la demanda.

Orientado a trafico por ráfagas (tipo LAN)

Define la interfaz entre CPE (equipo en la instalación del cliente) y POP (punto de presencia)

CPE son enrutadores o FRAD (disp de acceso a FR)

NIVEL 2 \rightarrow **LAP D** (usado para datos de red) y **LAPF** (subconj de lapd, usado para la info de aps de usuario). Ambos son version del HDLC

FR es soportado sobre ISDN banda angosta

ISDN \rightarrow red digital servicios integrados. Enlace BRI (vel básica) o PRI (vel primaria). dependiendo el enlace, la cant d dispositivos que puedo tener.

Modelo OSI

Aplicación

El banda angosta es capa 1.

Ubicación respecto al Modelo OSI

	Presentación					
	Sesión					
	Transporte					
Frame Relay	Red					
LAP-F / LAP-D	Red Enlace de Datos					
Capa Física	Física					

X.25
Paquete

LAP-B
Capa Física

Arquitectura d protocolos

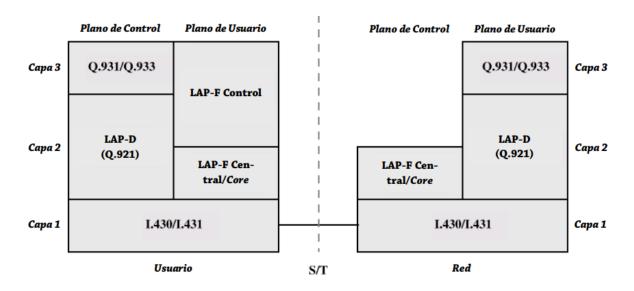
Hay dos planos de operación:

 Plano de Control → establecimiento/liberación de conexiones lógicas → se implementa entre usuario y red.

Trabaja con LAP-D.

 Plano de Usuario → transferencia de datos de usuarios → funcionalidad de extremo a extremo.

Trabaja con LAP-F



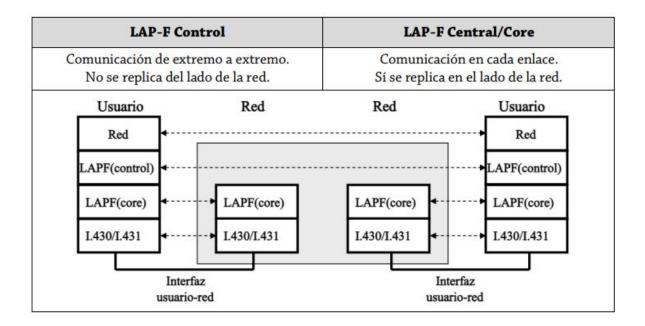
En el del de usuario y red se realiza el control de errores y control de congestion.

LAPF control se realiza en el extremo, no dialoga con el POP por eso no está del lado de red.

I.430 y I.431 → protocolos para ISDN

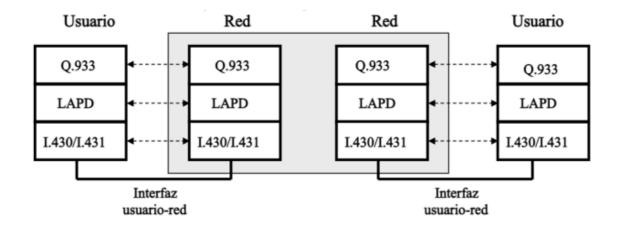
Transferencia de datos FR

El **Plano de Usuario** trabaja sobre canales B con LAP-F Control o LAP-F Central/Core



El Plano de Control, sobre el canal D, usa:

- LAP-D (estándar Q.921) en Capa 2 → tanto en el lado del usuario como en el lado de la red.
- Otros estándares (Q.931 y Q.933) en Capa 3 → tanto en el lado del usuario como en el lado de la red.



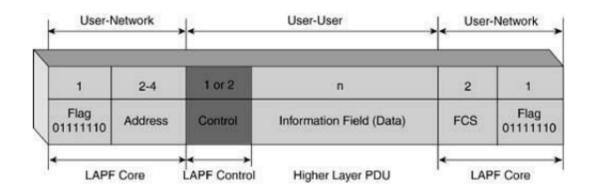
Trama LAPD

Equivalente a la trama LAP B y a la trama de HDLC

SD	destino	control	info	FCS	ED
		33114.31			

FCS → CRC

Estructura PDU de LAPF control



El Campo de Control está presente únicamente en LAP-F Control \rightarrow en LAP-F Central/Core, no está.

El LAP-F Central/Core maneja otras cosas en el Campo de Dirección.

LAPF control es extremo a extremo



LAPF CORE → CONTROL D CONGESTION LAPF CONTROL → CONTROL DE LFUJO

Trama LAPF central/core

Entre 1600 B y 4096 B

1B	2B, 3B o bien 4B		2B	1B
Bandera	Campo de Dirección	INFORMACIÓN	FCS	Bandera

Campo de Dirección de 2B:

DLCI	C/R	EAO	DLCI	F	В	DE	EA1	l
6 bits	1 bit	1 bit	4 bits	1 bit	1 bit	1 bit	1 bit	

DLCI → identificador de canal de enlace de datos. - 6 bits

C/R → comando/respuesta (uso por la aplicación). 1 bit

EAO/EA1 → bit de extensión del campo de dirección (ubicado siempre al final de cada byte): 1 bit

- EA = 0 → hay otro byte para campo de dirección; éste no es el último byte.
- EA = 1 → éste es el último byte del campo de dirección.



Que pasa si em viene un 1 en el EA del medio? es una inconsistencia del protocolo, PORQUE SI O SI TIENE QUE SEGURME MAS VALORES DEL CAMPO DE DIREC, el ea1 va al final.

DLCI → 4 bits

F · FECN → notificación de congestión explícita hacia adelante: 1 bit

- F = 1 → hay congestión hacia adelante.
- F = 0 → no hay congestión hacia adelante.

B · BECN → notificación de congestión explícita hacia atrás 1 bit

- B = 1 → hay congestión hacia atrás.
- B = 0 → no hay congestión hacia atrás.

DE → elegido para descarte: 1bit

- DE = 1 → si hay congestión en la red, el cuadro se descartará.
- DE = 0 → el cuadro no está elegido para descarte, no se descartará

Campo de Dirección de 2B	Campo de Dirección de 3B	Campo de Dirección de 4B
10 bits para direccionar DLCIs.	16 bits para direccionar DLCIs.	23 bits para direccionar DLCIs.
8 7 6 5 4 3 2 1 Upper DLCI	8 7 6 5 4 3 2 1 Upper DLCI	8 7 6 5 4 3 2 1 Upper DLCI

Control de errores y congestion FR

Control de errores → Solo detección por FCS en los extremos. Capas superiores se ocupan de la corrección

No hay secuenciamiento de cuadros, porque no hay camo de control. LAPF hace ese control

Prevención de congestion → mediante FECN y BECN

Problema que ocurre en la nube que generan retardos o imposibilidad de generar una conexión

FECN se setea en 1 cuando la congestion es en el sentido que va el cuadro

BECN se setea en 1 cuando a congestion es en el sentido contrario del cuadro

Los POP setean estos bits y los CPE y admin de red los detectan

Control de congestion → Mediante datos elegidos para descarte (DE). Se rechazan los cuadros

Control de flujo → lo hace LAPF control.

Tráfico por Ráfagas - Definiciones y Parámetros

Puertos → Permite el ingreso a la red, los POPs los proveen. Los PVC nacen de ellos

 $Tc[s] \rightarrow Intervalo de medición (con o sin actividad).$ **tiempo comprometido**. BC

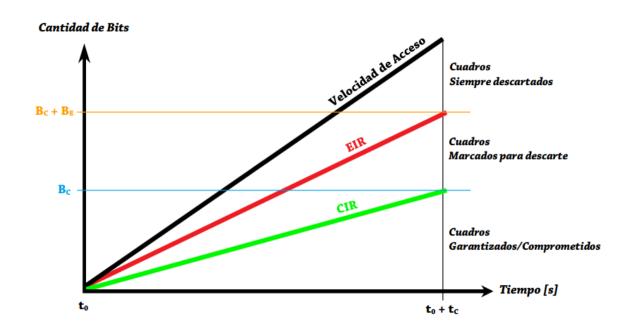
 $|bit| \rightarrow$ Tamaño comprometido de ráfaga. (bits comprometidos)

Cantidad **mínima** de bits que se transmiten por un PVC en un tiempo **TC** en condiciones normales.

Be [bit] → Tamaño en exceso de ráfaga, cantidad no comprometida en TC en condiciones normales. Los bits que sobran, hasta donde podría llegar la ráfaga



Si la ráfaga supera el numero de BE, lo que se excede se descarta.



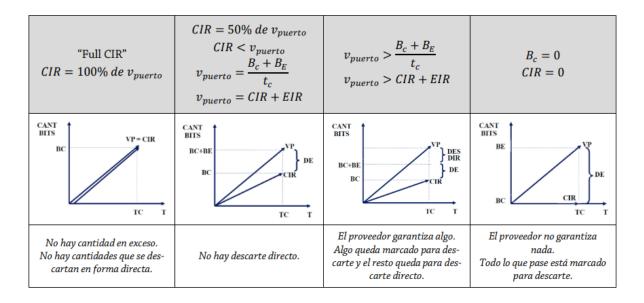
VEL Puerto VP [bps] → velocidad máxima de entrada a la red Frame Relay. velocidad de acceso, velocidad de puerto

• Rango: entre 56-64 Kbps y 1,5-2 Mbps.

CIR [bps] → velocidad de información comprometida/garantizada para el PVC en condiciones normales. COMMITED INFORMATION RATE

EIR [bps] → velocidad de información en exceso para el PVC en condiciones normales. EXTENDED INFORMATION RATE

$$CIR = rac{BC}{TC} \; EIR = rac{BE}{TC} \; v_{puerto} = rac{BC + BE}{TC} = CIR + EIR$$





Sobresuscripción → cuando la suma de los CIR de cada PVC supera la velocidad de puerto.

Hay asignación dinámica del ancho de banda a los PVC (Multuiplex estadístico)

Voz sobre Fr → VoFR

La voz va sobre el cuadro

Es tolerante a perdidas, pero no a retardos (a diferencia de los datos)

Menor QoS, menor costo (20 a 30% -) frente a comunicaciones telefónicas convencionales

No acepta retransmisiones → interrupciones

Aprovecha los silencios

Uso de voz sin comprimir (64 Kbps PCM) y comprimida.

La voz comprimida (por ADTM) se resuelve: priorizando el tráfico y el uso de DLCI especial para voz; utilizando menor tamaño de cuadros (para evitar fragmentación); utilizando rutas con pocos saltos (para evitar retardos)

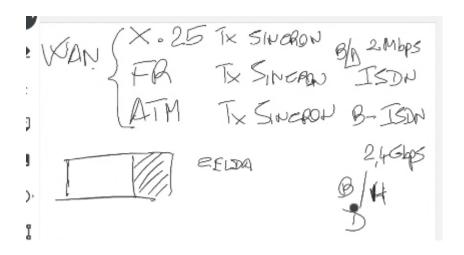
Prioriza tráfico y uso de DLCI para voz

Los cuadros tienen menor tamaño, se usa fragmentación rutas con pocos saltos (3 o 4), menor retardo en la red FRADs o routers para voz y datos

F					
VoFR	VoIP				
La voz viaja sobre cuadros Frame Relay.	La voz viaja sobre datagramas IP.				
Trabaja en Capa 2.	Trabaja en Capa 3, generando mayor procesamiento.				
VoFR es más confiable que VoIP.	VoIP tiene mayor alcance que VoFR.				
Con conexión (CVs).	Sin conexión.				

ATM - Asynchronous Transference Mode

La evolución de Frame Relay



- Resultado de nuevas necesidades y cambios en el negocio de telecom
- Montado sobre redes ISDN Banda Ancha, basado en tecnologías SDH
- Permite velocidades binarias de más de 2.4Gbps por la alta calidad de los vínculos

- PDU → Celda-Célula. Tamaño fijo 53 bytes
- Permite transportar todo tipo de servicio (voz, video, datos, combinaciones)
- Usa capas de adaptación para integrar servicios
- Permite conmutación rápida con bajos retardos
- Reducción de funcionalidad en los nodos y delegación de funciones a los extremos
- Protocolo orientado a la conexión (formato circuito virtual)
- Normalizado por la UIT (LXXX) y por el forum atm

Por qué "asincrónico"?

- o La red es sincrónica → las celdas se transportan sobre canales sincrónicos.
- o No hay sincronización con respecto a ningún usuario.
- o Las posiciones dentro de una ráfaga no son fijas, sino que se asignan a demanda

Celda ATM PDU - 53 bytes



Por ser chica tiene menos retardos y su procesamiento es sencilla

Header→ información de enrutamiento y prioridad. Identifica celdas de un mismo camino

Payload → Video, voz, o datos. Traps de extremo a extremo

OVM → va en la carga

Header

La estructura depende de si se utiliza una UNI o NNI



UNI → Interfaz de red - usuario

NNI → Interface red - red

	UNI (interfaz usuario-red)			1	NNI (interfa	z red	-red)				
4 b	8 b	16 b	3 b	1 b	8 b	12 b	16 b	3 b	1 b	8 b	
GFC	VPI	VCI	PT	CLP	HEC	VPI	VCI	PT	CLP	HEC	

GFC \rightarrow control de flujo genérico \rightarrow únicamente está presente en UNI (no está en NNI).

VPI → identificador de trayecto virtual.

VCI → identificador de circuito virtual.

PT → tipo de carga útil (de usuario o de gestión de red / mantenimiento).

CLP \rightarrow prioridad de pérdida de celda \rightarrow CLP=0, alta; CLP=1, puede descartar la red.

HEC → control de errores de HEADER (detección y, a veces, corrección error simple (32 bits de header. frase de 8 bits en CRC)

Asincrónico

Las celdas se transportan en canales sincrónicos

Es asincrónico porque no están sincronizadas respecto a ningún usuario.

Las posiciones en el flujo se asignan por demanda (tráfico en ráfaga)

Trayectos y canales virtuales

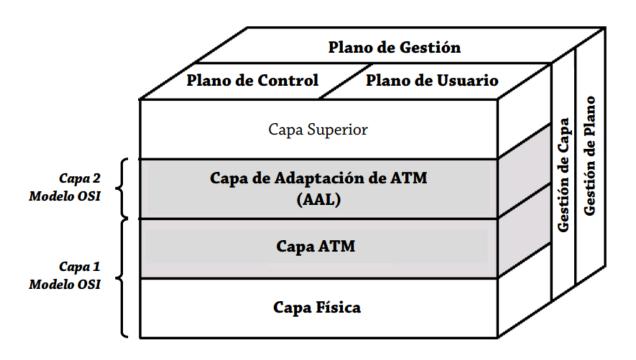
VC (canal virtual) = Fuente con 1 o más destinos

Es similar al circuito virtual de x.25 y frame relay

VCi (identificador de VC) se puede repetir

El VP (Trayectos virtuales) está asociado a los destinos. Agrupa los VC con los mismos destinos facilitando la gestion y la comunicación

Arquitectura de Protocolos ATM



Planos de Operacion

Plano de Usuario → transferencia de información de usuarios y controles de flujo y errores.

Plano de Control → controles de llamada y de conexión.

Plano de Gestión/Administración:

de Plano → coordinación entre planos y como un todo.

de Capa → recursos y parámetros de protocolos

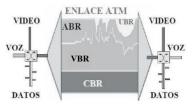
Modelo OSI	Capas ATM	Subcapas ATM	Acciones				
	Altas						
		Convergencia	Homogeniza las diferencias que recibe de las capas superiores. Identifica mensajes. Recupera señal de reloj.				
Capa 2	AAL	Segmentación y Reensamblado	Segmenta la información de capas superiores (el emisor seg- menta, el receptor reensambla). Permite manejar cuadros de mayor longitud que las celdas, adaptando la información a los 48 B del PAYLOAD.				
	ATM		Arma/Desarma las celdas colocando/retirando el HEADER. Hace la conmutación. Control de Congestión y de Flujo.				
Capa 1	Física	Convergencia de Transmisión	Regula las velocidades con que llega al medio físico (al trabajar con distintos servicios). Convierte el flujo de celdas ATM en flujos de bits.				
	Controla las funciones que dependen del medio físico: tipos de cable, conectores, niveles de señales, etc.						
Altas Tramas de Aplicación AAL Carga de Celdas ATM Celdas Física Bits							

ATM conmuta

Adaptación AAL → se encarga del flujo y del armado de la carga. Arma el pilot La sub de convergencia homogeniza los servicios de arriba

Clases de Servicios

Servicio	Velocidad	Acrónimo	Ejemplo
En tiempo real	Constante	CBR	Velocidad constante fija durante toda la conexión y retardo máximo estable. Audio y video sin comprimir. Circuito E1 videoconferencia.
(sensible a retardos)	Variable	rt-VBR	Fuertes restricciones al retardo y a su variación. Transmisión de video (no voz → velocidad variable). Con compresión.
	Variable	nrt-VBR	Requisitos críticos en respuestas. Correo electrónico multimedia.
En no tiempo real (no hay criticidad	Disponible	ABR	Reserva con conocimiento de AB necesario. Interconexión de LANs. Transmisión por ráfagas.
en tener respuesta)	No especificada	UBR	Aprovecha la capacidad sin usar. FTP en segundo plano. IP (best effort).
	De tramas garantizada	GFR	Servicio a subredes troncales IP.



En un tráfico puede haber distintas combinaciones.

Protocolos AAL

Requerimiento	Clase A	Clase B	Clase C	Clase D	
Tiempo entre Fuente y Destino	y Destino rt ocidad Constante		No requerido (no sensible a demoras nrt		
Velocidad (Bit Rate)			Variable nrt-VBR		
Modo de Conexión	Con conexión	Sin conexión			
Protocolo	AAL 1	AAL 2	AAL 3	AAL 4	
Tipos de Datos Transmitidos	Audio y Video sin comprimir	Video comprimido	Datos en general		

- **AAL 5** es otro protocolo → servicio con menor *overhead* y mejor detección de errores.
 - $\circ \quad \text{ Emulación LAN, } \textit{Frame Relay, } \text{ATM, IP sobre ATM.}$

HASTA AAL3 ES ORIENTADO A LA CONEXION, AAL 4 ES EL PRIMERO NO ORIENTADO A CONEX

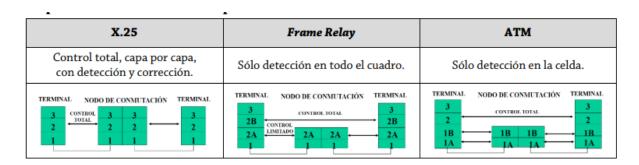
AAL 3 y AAL 4 manejan datos en general

Cuadro comparativo por Tecnologías

-	_		
	X.25	Frame Relay	ATM
Niveles de Protocolos	Protocolos 1, 2 y 3 del Modelo OSI. 1 y 2 del Modelo OSI.		Medio Físico, ATM y AAL.
Velocidad bin. máxima	64 Kbps.	2 Mbps o más.	622 Mbps ~ 2,4 Gbps.
Control de Errores	Detección y Corrección salto por salto. LAP-B (HDLC). Nodos intermedios RTX. Los extremos detectan. Las capas superiores corrigen. LAP-D y LAP-F (HDLC)		Sólo de extremo a extremo hay control de HEADER y de CELDA: detecta y a veces co- rrige. Las capas superiores corri- gen. Detecta en el HEADER sola- mente.
Soporte de Comunicaciones	Red analógica y digital. Baja calidad.		
BER	~10 ⁻⁴ .	~10 ⁻⁷ .	~10 ⁻¹² .
Nombre PDU	Trama y Paquete.	Cuadro.	Celda o Célula
Longitud PDU	Grande y variable. 16 B / 1024 B.	Grande y variable. 1600 B / 4096 B.	Pequeño y fijo. 53 B.
Longitud MTU	128 B (Capa 3).	4090 B.	48 B.
Tipo de Tráfico más adecuado	File Transfer, Batch, Correo electrónico.	Ráfagas (LAN), voz.	Información en tiempo real, voz, video.
Tipo de Servicio	Con conexión.	Con conexión.	Con conexión.
Conmutación	En Capa 3. Por software. Mayor procesamiento.	En Capa 2. Por software. Menor procesamiento.	Por hardware. Menor retardo.
Multiplexación e Identificadores	VC (circuito virtual) VC (circuito virtual).	VP (camino virtual). VC (circuito virtual). VPI y VCI.	
Eficiencia	Asignación fija.	Asignación por demanda.	Asignación por demanda.

	X.25	FRAME RELAY	ATM
NIVELES DE PROTOCOLOS	1,2,3 OSI	1,2 OSI	MEDIO FÍSICO, ATM, AAL
VEL BIN MAX	64 Kbps	2 Mbps O MÁS ACTUALMENTE	622 Mbps Y MÁS (2,4 Gbps)
CONTROL DE ERRORES	DETECCIÓN Y CORRECCIÓN SALTO POR SALTO LAP-B (HDLC)	NODOS INTERMEDIOS RTX. EXTREMOS DETECTAN. CAPAS SUPERIORES CORRIGEN. LAP-F Y LAP-D (HDLC)	SOLO DE EXTREMO A EXTREMO HAY CONTROL DE HEADER DE CELDA (DETECTA Y PUEDE CORREGIR A VECES). CAPAS SUPERIORES CORRIGEN.
SOPORTE COM	RED ANALÓGICA Y DIGITAL BAJA CALIDAD	ISDN MEJOR CALIDAD	B-ISDN ALTA CALIDAD
PDU	TRAMA Y PAQUETE	CUADRO	CELDA O CELULA
LONGITUD DE LA PDU	GRANDE Y VARIABLE (16/1024 B PAQ)	GRANDE Y VARIABLE (1600/4096 B)	PEQUEÑA Y FIJA (53 B)

Comparación de control de errores por niveles



El nivel de control va cayendo

MPLS - Multi Protocol Label Switching

Un estándar del IETE, que puede considerarse:

- Un sustituto de la arquitectura IP sobre ATM
- Un protocolo para hacer túneles
- Una técnica para acelerar el encaminamiento de los paquetes

Integra Capas 2 y 3 del Modelo OSI \rightarrow combina ventajas de control de enrutamiento (Capa 3 – protocolo IP) y ventajas de una conmutación rápida (Capa 2).

Constituye la evolución de las Tecnologias de integración de n2 y n3 \rightarrow IP sobre ATM y conmutación sobre IP

Funciona sobre cualquier tecnología de nivel 2 (PPP, LAN, FR, ATM)

Tecnología que busca simplificar o mejorar la eficiencia de las redes.

Puede considerarse como un protocolo para acelerar el encaminamiento de los paquetes

Puede considerarse como un protocolo para hacer túneles. (el camino mas corto)

Proporciona QoS e ingeniería de tráfico a una red global que soporte todo tipo de tráfico.

Es una solución con grandes posibilidades de éxito debido a la facilidad a la hora de migrar una red actual (Frame Relay, ATM, Ethernet, ...) a MPLS, siendo el primer paso para la coexistencia entre ellas mediante software añadido a equipos actuales.

Facilita la migración a IPv6, acortando la distancia entre el nivel de red IP y la fibra óptica.

Permite nuevos servicios que no son posibles con las técnicas actuales de encaminamiento IP (típicamente limitadas a encaminar por dirección de destino)

Para implementar MPLs hay que cambiar todos los routers por routers MPLS

Componentes

LSRs (Label Switching Router) → ROUTERs de alta velocidad con capacidad de conmutación de etiquetas, especializados en el envio de paquetes etiquetados por MPLS

- LSR internos → sacan una etiqueta y ponen otra y arman túneles, mejorando la conmutación y el procesamiento, reduciendo la latencia.
- LSR externos → agregan/sacan etiquetas → se ocupa de manejar la clasificación por FEC.

Etiqueta → identificador corto (de longitud fija).

Se analiza en cada salto (solamente la etiqueta se analiza).

La PDU transferida puede tener una o varias etiquetas, pudiendo **jerarquizarlas**.

FEC (Forwarding Equivalence Class) \rightarrow clase de servicio con la cual se facilitan los intercambios. Es determinado por la QoS

Atributo por el que se clasifican los paquetes que ingresan.

Se asigna en el momento en que el paquete entra a la red (al LSR externo).

Todos los paquetes que tienen el mismo FEC van a viajar por el mismo LSP.

LSP (Label Switched Path) → camino de conmutación de etiquetas.

Ruta a través de uno o más LSRs en un nivel de jerarquía que sigue un paquete de un FEC en particular.

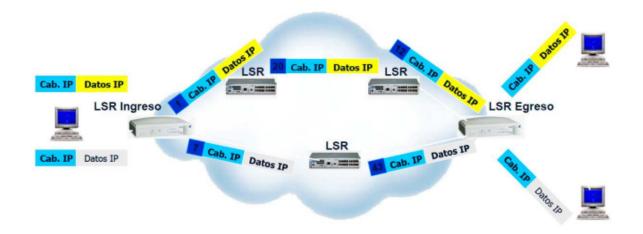
Formato del HEADER (genérico) → 34 b.

			8 b	1 b	3 b	20 b	
	Datos	HEADER	TTL	S	EXP	Etiqueta	HEADER
	de Usuario	IP	HEADER MPLS		Capa 2		
Ī		Сара З	Capas 2 y 3			Сара 2	

Se dice que esta en un nivel 2,5 porque esta entre la capa 2 y 3

- TTL (Time To Live) → contador de tiempo de vida → funcionalidad estándar
 TTL de las redes IP.
- S → bit de pila/stack, usado para indicar el apilado de etiqueta de forma jerárquica.
 - S=1 → hay otra etiqueta a continuación.
 - S=0 → hay una única etiqueta.
- EXP → identificador de las clases de servicio (CoS).
- Etiqueta

Funcionamiento – Esquema General



- 1. Los datagramas IP ingresan al LSR de ingreso, donde se determina el FEC.
 - a. Asignado el FEC, se determina el LSP (camino). Y en función del LSR, se aplican las etiquetas.
 - b. Ya en la nube, cada datagrama IP tiene una etiqueta.
- 2. Cuando el datagrama IP llega a un LSR, se cambia la etiqueta... y se van pasando.
- 3. Cuando el datagrama IP llega al LSR de egreso, éste le saca la etiqueta. Y ahí finaliza el proceso

Control de Información

Generación de tablas de envío que establecen los LSPs.

Uso de protocolos de enrutamiento internos IGP \rightarrow OSPF, ISIS, RIP.

Distribución de la información sobre las etiquetas a los LSRs.

Uso de diversos protocolos con variaciones en el intercambio de etiquetas, como:

- LDP → mapea los destions IP (unicast) en etiquetas.
- RSVP, CR_LPD → usado para ingeniería de tráfico y reserva de recursos.
- BGP → para etiquetas externas (VPN).

Servicios de Voz sobre MPLS

El protocolo MPLS permite sostener distintas redes:

- Voz sobre MPLS.
- Voz troncalizada sobre MPLS.

- IP sobre MPLS.
- ATM sobre MPLS

implmentaciones

Fortinet en la VPN sobre capa 3

Seguridad en Redes

Confidencialidad - privacidad \rightarrow la info solo la va a ver quien yo quiero que la vea

Autenticidad → que sea autentico, no falso

Integridad de los datos → que no se haya perdido ni una coma de los datos

Ataques informáticos

Interceptación

Fabricación de virus

Modificación de información

Destrucción de información

CIBERSEGURIDAD → busca combatir todo esto

Métodos de seguridad

Claves de acceso → al sistema o a los recursos. Una puerta que restringe el acceso

Encriptado de datos → preserva la confidencialidad

Seguridad física de dispositivos → que no puedan destruirse o sabotearse. temperatura adecuada

Vinculado a los data centers.

Firma digital

Tecnica de seguridad informatica aplicada sobe la información digital que se intercambia en una red. Se basa en:

- Criptosistema Asimétrico → Clave publica (la tienen los que reciben un mensaje mío) y clave privada (solo la tengo yo)
 asimétrica porque hay una publica y otra que es privada
- Función matemática HASH → salida long fija (digest)
- Autoridad certificante → Registra las claves públicas y las distribuye en forma segura

Provee autenticidad integridad y no repudio

Puede adicionarse el encriptado completo de un mensaje → con eso agrego **confidencialidad**

Funcion HASH

Firewall

Sistema que crea una barrera segura entre dos redes. Es un componente de la seguridad de red que debe complementarse con otras acciones

Se compone de hardware y software.

Beneficios:

- Concentra la seguridad en un único punto
- Controla acceso
- Regula el uso de la red exterior
- Registra el empleo de la red interna y la externa
- Protege de ataques externos
- Limita el tráfico de servicios vulnerables
- Mejora la privacidad del sistema (ej: oculta direcciones IP internas o bloquear servicios)

Decisiones a tomar si la quiero implementar:

- La política de seguridad de la organización
 Negación de todos los servicios, excepto algunos autorizados
 Permitir libre uso de todo, excepto lo expresamente prohibido
 Medir y auditar el uso de la red
- Nivel de seguridad deseado

Analisis de necesidades con niveles de riesgos aceptables Nivel de seguridad que satisface. Solución de compromiso

Evaluación de costos → la mejor relación costo beneficio

Tipos de Firewall:

Nivel de RED → direcciones IP y números de puerto (por ej un router, el access point tiene la firewall)

Nivel de APLICACION → No permiten tráfico directo entre las redes (ej servidor proxy)

Capacitación de usuarios y administradores ESCENCIAL. SOMOS EL ESLABON MAS DEBIL

Riesgos en base al comportamiento humano:

- Fugas de información → errores humanos o acciones accidentales pr exceso de confianza
- Ataques de virus → priorizar beneficios sobre riesgos

A veces se contratan empresas que hacen evaluaciones de penetration attacks para descubrir cuales son los usuarios más vulnerables.

se utilizan los .logs para los análisis. De ahi se arman las capacitaciones

Protocolos de seguridad (IP sec)

Conjunto de protocolos de seguridad que agregan **encriptado** y **autenticación** a la comunicación

De capa 3 (por ser IP) Resultando totalmente transparente para las aplicaciones

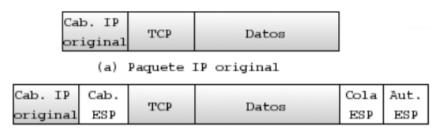
Se usa frecuentemente en VPN

Modos de aplicación:

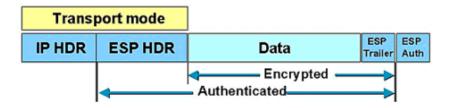
Modo transporter

dentro de capa 3 se encapsula ip sec. El datagrama IP no está protegido. Esta falta de protección me permite ir de extremo a extremo sin problemas de enrutamiento.

Implementado host a host sin que la red intervenga



(b) Modo transporte



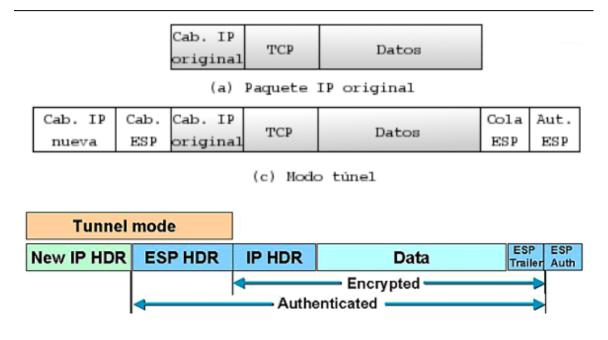
Solo se encripta el payload, y se autentica el payload y el header ESP

Mas rápido (menos procesamiento, menos latencia)

Menos protección

Modo Túnel

IP protegido dentro de IPsec. Hay que establecer una nueva IP para ese tramo. Mayor latencia, porque hay mayor procesamiento al generar la lista detallada de que ips pueden pasar y cuales no



Se encripta el payload y el header IP

Se autentica el payload, header ip y header ESP (Encapsulating Security Payload)

Usa una nueva dir IP que es la unica legible para la red pública, enmascarando la IP original

Este protege más, pero está limitado a un segmento del trayecto (dentro de la WAN)

Red privada virtual VPN

se logran con enlaces debidamente asegurados, basados en IP Sec.

Red privada dentro de una red publica

Seguridad por niveles

Aplicación	 Auditoría de: servidores, accesos remotos, firewall, correos electrónicos, DNS, etcétera. Control de archivos .LOG.
Presentación	Criptografía.
Sesión	Control de acceso.
Transporte	 Auditoría del establecimiento de sesiones y de los puertos (cuáles están habilitados). Operación con conexión (TCP) o sin conexión (UDP).
Red	 Auditoría de las rutas y direcciones. Trabajo en el ROUTER sobre: contraseñas, configuración, protocolo de ruteo, listas de control de acceso, archivos .LOG, alarmas, etcétera. Auditoría en ARP y direccionamiento IP (estático o dinámico).
Enlace de Datos	 Es la última capa que encapsula a las capas anteriores. Uso de analizadores de protocolos → para control de direcciones MAC, de configuraciones, análisis de tráfico (Wireshark) y de colisiones, evaluación de accesos WiFi, etcétera.
Física	 Auditoría del canal que se use. Plano de la red. Análisis de la topología. Puntos de acceso físico. Potencias, frecuencias utilizadas.

Seguridad en redes inalámbricas

WPS (Wifi Protected Setup)

Mecanismo para facilitar la conexión de dispositivos a una red inalámbrica Ejemplo → intercambio de PIN en bluetooth

WEP (Wired Equivalent Privacy)

ofrece seguridad similar a la red cableada mediante una encriptación.

WPA (WiFi Protected Access)

agrega seguridad usando claves dinámicas proporcionadas a cada usuario.

WPA2

Usa algoritmo de encriptación AES (Advanced Encryption Standard).

WPA2 PSK (Pre-Shared Key)

Para uso doméstico o de oficinas pequeñas donde se comparte la clave.

WPA2 TKIP

Usa un protocolo de seguridad de clave temporal

Cambia las claves de un sistema dinámicamente a medida que se utiliza.

WPA3 → puede verse en equipos WiFi 5 y WiFi 6.

Comparación WEP. WPA y WPA2

<u>-</u>							
	WEP	WPA	WPA2				
Encriptación	RC	AES.					
Rotación de clave	Ninguna.	Claves de sesión dinámicas.					
Distribución de clave	Tipeadas manualmente en cada dispositivo.						
Autenticación	Usa clave WEP.	Puede usar 802.1x & EAP.					

ESCALA DEL MAS AL MENOS SEGURO

WPA2-AES \rightarrow WPA2-TKIP \rightarrow WPA-PSK \rightarrow WEP 128 \rightarrow WEP 64 \rightarrow MAC Auth \rightarrow (sin seguridad)