UTN-FRBA-Dto.Sistemas Redes de Información

Unidad 8-Clase 2 Redes MPLS

Fuente: Varias Versión: 1

1-Problemas con redes IP

- Aparecen usuarios con distintas aplicaciones que demandan una calidad de servicio (QoS)
 - —La red tiene retardos variables y pierde paquetes
 - -Hay latencias
 - · variable por congestión y procesamiento en los nodos
 - fija por capacidad de los enlaces
 - —Hay redes con distinta tecnología y QoS
 - -La QoS entre extremos depende de cada salto

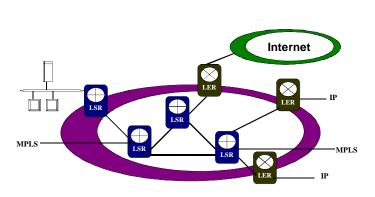
2

- · El enrutamiento no está optimizado
 - —Todo se procesa por software
 - -En cada nodo se repite el cálculo
 - —Se analiza el encabezamiento y se aplican algoritmos
 - -Los protocolos de ruteo mantienen las tablas
 - -El camino óptimo no siempre es el más corto
- Aumentan exponencialmente la cantidad de usuarios y el volumen de tráfico

2-Modelo MPLS

- Normalizado en 2001 por la IETF
- RFC 3031 al 36
- · Hace una convergencia entre:
 - —Técnicas de envío orientadas a conexión
 - -Protocolos de enrutamiento IP
- Maneja tráficos de distinta naturaleza
- Mantiene independientes a capas 2 y 3
- No reemplaza el enrutamiento IP
- Soporta FR, ATM, SDH

4



LSR = Label Switched Router LER = Label Edge Router

3-Conceptos MPLS

- Multi Protocol Label Switching
- · A cada paquete se le agrega una etiqueta
- El enrutamiento se hace basado en:
 - -Etiqueta del paquete
 - -- Protocolos de enrutamiento
- LSP (Label Switched Path) es la ruta que se asigna a cada etiqueta
- La ruta es una secuencia de routers que se negocia en forma distribuida entre vecinos

- LIB (Label Information Base): cada router almacena la información que conoce
- Los routers de borde:
 - -Analizan el encabezamiento IP para decidir la LSP
 - -Agregan una etiqueta a los paquetes entrantes
 - -Retiran etiqueta a los paquetes salientes
- Los otros routers del backbone:
 - -Encaminan el paquete según la LSP
 - -Hacen ruteo según OSPF

Modelo de conmutador



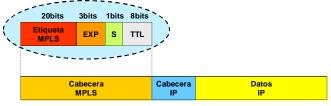
4-Beneficios

- Tiene las funciones de capa 3 con el rendimiento de capa 2
- · Ruteo más criterioso e independiente de la arquitectura de la red
- · Permite hacer túneles más eficientes que IP
- Mejora precio, desempeño, escalabilidad
- Soporta ingeniería de tráfico y calidad de servicio

Depende de tecnología de capa de enlace

5-Formato de encabezamiento

- FR y ATM llevan la etiqueta dentro del encabezamiento (en campos DLCI o VPI/VCI)
- En otras redes se agrega encabezamiento MPLS



- Campo ETIQUETA: identifica una FEC
- · Campo EXP: para uso experimental, puede llevar información de DiffServ
- Campo S: vale 1 si es la primer entrada de la pila
- Campo TTL: contador del número de saltos

- Al entrar un paquete en la red el campo TTL toma el mismo valor que el de la cabecera IP
- Durante el viaje disminuye en uno por cada salto, pero el de la cabecera IP no se modifica.
- A la salida se coloca en la cabecera IP el valor del TLL que tenía la etiqueta, menos uno
- Si en algún momento el TTL vale 0 el paquete es descartado

11

6-FEC

- Forwarding Equivalence Class: conjunto de paquetes que comparten una ruta pero tienen distintos destinos
- La FEC se asigna al entrar en la red MPLS
- · Una etiqueta representa una FEC asignada
- En cada router sólo se analiza la etiqueta y se procesa por hardware
- Un paquete puede llevar varias etiquetas en una pila LIFO para atender varios CV

13

15

17

• La FEC incluye:

- —un prefijo IP
- -una dirección de host
- Un paquete corresponde a una LSP si el prefijo de la FEC coincide con la dirección destino
- Hay espacios para asignar y distribuir etiquetas
- Puede haber un espacio por interfaz o por plataforma

14

7-PHB

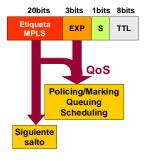
- Per hop behaviour: comportamiento por salto
- La QoS entre extremos impone ciertos comportamientos de encolado y planificación en cada salto
- Hay varios modelos a seguir
 - -Tener un nuevo FEC en cada salto: modelo 1
 - -Usar el campo EXP (3 bits) para 8 comportamientos
 - Para el mismo FEC: modelo 2
 - · Independiente del FEC: modelo 3

· Modelo 1: un FEC por cada salto

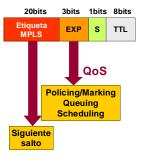


16

Modelo 2



Modelo 3



8-LSP

- Label Switching Path: las tablas de envío que asocian FEC con etiquetas deben ser comunicadas a los otros routers
- Esta distribución se puede hacer forzada o a pedido
- La distribución se hace mediante protocolos BGP, RSVP, LDP
- Operan de manera diferente y tienen defensores y detractores

9-LDP

- Label Distribution Protocol: sirve para que los routers armen los caminos
- Mapea ruteo de capa 3 en redes conmutadas de capa 2
- Permite sesiones TCP entre pares para intercambiar tablas

20

19

21

Tipo de mensajes

- Descubrimiento: un router anuncia su presencia
- · Sesión: para comunicarse entre pares
- · Publicidad: para publicar tablas
- Notificación: para avisar errores

- Mensajes de descubrimiento
 - -Reducen las tablas necesarias
 - -Envían mensajes tipo Hello sobre UDP
 - -Puede trabajar a nivel local o remoto
- Los identificadores LDP son seis octetos que identifican el espacio de etiquetas en un router
 - -Cuatro para la dirección IP
 - -Dos para el espacio

22

- Hay varios modos de distribución de etiquetas
 - -Independiente: forzado o a pedido
 - -Ordenado: cuando debe procesar una FEC
- Las etiquetas en un router pueden ser retenidas todas o sólo las que se usan
- Hay manejo de caminos múltiples
 - —Un camino para cada nodo de entrada
 - -Varios caminos con balance de carga
- Cuando se usan rutas explícitas, el nodo de entrada define el camino

Formato de mensajes

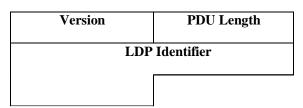
U

31

U	Message Type	Message Length
Message ID		
Mandatory Parameters		
Optional Parameters		

Encabezamiento de PDU

31



25

Tratamiento de bucles

- Para el tratamiento de los bucles hay varios modos
 - —Prevención en el planeamiento de las rutas
 - Detección mediante un paquete de prueba y apertura de una de las rutas
 - —Detección y reducción del TTL para minimizar efectos

26

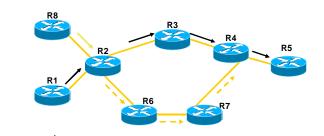
10-Ingeniería de tráfico

- Optimiza la operación de la red en capa 3
- Fija objetivos para mejorar el tráfico o reducir los recursos
- La existencia de congestión indica que los recursos son escasos o las rutas mal elegidas
- Se debe monitorear la red, fijar políticas y tomar acciones mediante comandos
- Se forman gráficos que modelan la red
- Se mide la proporción de recursos libres en cada nodo

27

29

Ruteo IP



IP usa ruteo al destino basado en menor costo

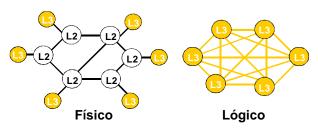
Caminos alternativos no usados

2

Ingeniería de tráfico en IP

- Señalización: Resource Reservation Protocol
- Ruteo restringido:
 - IS-IS: Intermediate System-to-Intermediate System
 - OSPF: Open Shortest Path First
- Ruteo en túneles: algoritmo ISIS/OSPF extendido para manejar túneles

- El ancho de banda de cada enlace es un tema físico que se ve en capa 2
- Para la capa 3 hay un enlace lógico entre nodos



;

Inconvenientes

- Elementos de red adicionales (costoso)
- Poca coordinación entre capas 2 y 3
- Gestión de red compleja en dos capas
- El ruteo por Interior Gateway Protocol no se aplica a mallas

31

33

No hay servicios diferenciales (CoS)

Ingeniería de tráfico en MPLS

- Controla bien la carga de los enlaces
- Trabaja con o sin LDP
- Automáticamente se recupera de fallas y optimiza la operación
- Trabaja con MPLS CoS
- Integra control de capa 2 con ruteo de capa 3
- Beneficios de capa 2 y de IP en un solo equipo

32

Túneles

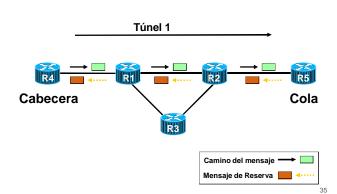
- Son un mecanismo de ingeniería de tráfico
- Los pedidos de formación de un túnel se hacen por LSP (Label Switched Path)
- · Hay reoptimización de túneles por LSP
- Se usa el IGP para notificar cuando el túnel se establece y cuando se cae

Formación del túnel

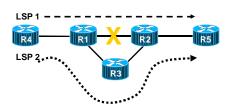
- Se usa el protocolo RSVP con extensiones
- Se inicia por nodo fuente (camino de mensaje)
- Las etiquetas se establecen con respuesta (mensajes de reserva)
- · El flujo de tráfico es unidireccional

34

Ejemplo de formación de túnel



Falla de enlaces



Cuando el router cabecera detecta la falla, inicializa el LSP 2 y el tráfico del túnel se rerutea automáticamente

Optimización de rutas

- Debido a la conmutación por fallas, cada 60 min se verifica si se está utilizando el camino óptimo
- Esta conmutación puede inhibirse para mantener estable el camino
- Múltiples túneles al mismo destino pueden compartir el ancho de banda y hacer balance de carga

IDP

- · Information Distribution Protocol
- Crea una base de datos distribuida de enlaces y recursos disponibles
- Trabaja inundando la red de mensajes
 - —Cuando hay cambios o por temporización
 - —Consulta estados y atributos de elementos
- Soportado por OSPF
- Configurado bajo un IGP

38

37

11-Clases de Servicio

- Hay distintos servicios implementados por la red
- · Clasifica el flujo de tráfico basado en capa 3
- Es más simple y eficiente que los VC
- · Hay dos métodos para indicar clase de servicio:
 - —IP existente copiado en encabezamiento MPLS (campo CoS de 3 bits para 8 clases)
 - -Etiquetas separadas para diferentes clases de servicio

Beneficios

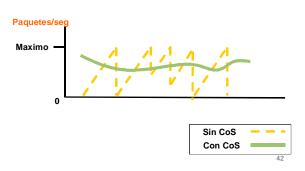
- IP CoS en VPN sobre ATM/FR
 - Asigna recursos a cada VC
 - Hay una malla de VC para configurar
 - Hay ancho de banda inaccesible que se pierde
- IP CoS enVPN sobre MPLS
 - Asigna recursos por clase o por ancho de banda
 - No hay conexiones para configurar
 - No se agregan encabezamientos
 - No se pierde ancho de banda como en VC
 - Hay ingeniería de tráfico

40

Servicios

- Servicios que permiten garantizar una CoS:
 - Para clasificación de paquetes: Committed Access Rate (CAR)
 - Para evitar congestión: Weighted Random Early Detection (WRED)
 - Para manejar la congestión: Weighted Fair Queuing (WFQ)

• Efectos de congestión en una red



41

- · Cuando no hay CoS:
 - —No se clasifican los paquetes
 - -Se envían en orden de llegada
- Cuando hay CoS:
 - -Los paquetes se clasifican por prioridad de servicio
 - —Hay control de congestión
 - —Hay estadísticas de entrega de servicios

CAR

- · Commited Access Rate
- Usado para clasificar los paquetes recibidos
- · Toma información de cabecera IP
- Verifica si el paquete tiene prioridad de entrega asignada por la fuente
- · Se debe cumplir con el CIR y el SLA

44

WFQ

- Weighted Fair Queuing
- Organiza la transmisión de paquetes durante la congestión
- Asigna el ancho de banda de los enlaces para cumplir con el tráfico prioritario
- Asigna lo sobrante al resto del tráfico
- Arma colas para pasar el tráfico no prioritario por el ancho de banda que le asignó

WRED

- · Weighted Random Early Detection
- Analiza el tamaño de las colas que se forman en los routers como indicio de la congestión
- Establece umbrales de actuación temprana para evitarle problemas mayores al tráfico prioritario

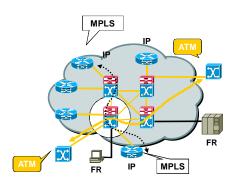
46

47

12- MPLS y ATM

- Pueden coexistir en la misma plataforma
- ATM incorpora
 - Interfaces entre usuario, red y red privada
 - Troncales de Voz
 - Emulación de circuitos
- MPLS incorpora:
 - VPN
 - Clase de servicio
 - Ingeniería de tráfico

Ejemplo de MPLS y ATM



Etiquetas y ATM

- LDP arma los LSP
- · Los LVC son creados para rutear las celdas
- Las etiquetas se convierten en celdas para entrar a la red ATM
- Las celdas etiquetadas se transportan en un camino virtual

CoS en conmutadores ATM

- Tres modos de configuración
- PVC según ATM Forum: configuración compleja de parámetros en el PVC
- VC Unico
- Múltiples VC: colas en los enlaces según WFQ

50

Comparación de CoS MPLS y ATM

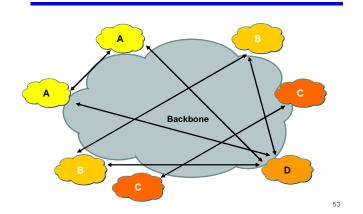
- La configuración de Múltiples VC en MPLS tiene una dificultad de orden N
- En ATM se deben configurar parámetros para N² VC
- La aplicación de WFQ por clase permite aprovechar el ancho de banda libre asignado a un VC

13- VPN en MPLS

- *Virtual Private Network* es un servicio de emulación de canales punto a punto ofrecido por el backbone de capa 3 de un Proveedor
- En la red del cliente se utiliza un direccionamiento regido por la RFC 1918
- Se simplifica el ruteo
- Hay conectividad de Intranet e Internet

52

Modelo de VPN



Ventajas de VPN con MPLS

- La información del ruteo se distribuye sólo a los routers que son miembros de la VPN
- El direccionamiento VPN-IP permite superposiciones
- Las etiquetas MPLS definen las VPN y representan el direccionamiento IP
- Es un modelo entre pares, lo que simplifica el ruteo
- Simplifica la configuración (sólo CPE y LER)

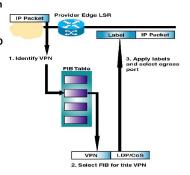
Mecanismos deVPN con MPLS

- Se usa el BGP (Border Gateway Portal) Version 4
- · La ruta que forma la VPN tiene propiedades BGP
- MPLS los difunde por el backbone
- La información de ruteo se distribuye por múltiples protocolos
- Hay etiquetas especiales que indican la tabla de ruteo que se debe aplicar

Enrutamiento de paquetes

- Se recibe paquete IP en subinterfaz
- Subinterfaz está configurada con VPN ID
- BGP asigna etiquetas a 1. Identify VPN

 Ias rutas VPN-IP
- Protocolo de
 distribución de
 etiquetas las asigna a
 las rutas IGP y define
 Cos
- Cada VPN tiene información de ruteo separada



56