Capítulo 4

La Capa de Red – parte 3

Application

Transport

Network

Link

Physical

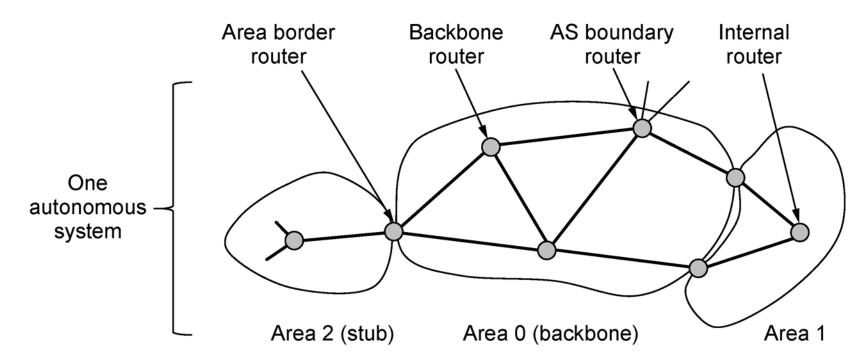
Protocolo de enrutamiento para sistemas autónomos

- ¿Por qué los protocolos de enrutamiento estudiados no son adecuados para internet? En la tabla de IP pongo las redes locales
- Ayuda: ¿en qué sentido son inadecuados para internet? Tener en cuenta las diferencias de trabajar con IP.
- Alguna optimización o mejora que se puede hacer a protocolos anteriores.

 Usar varios caminos en vez de uno solo
- Plantear requisitos para un protocolo de enrutamiento de internet. Se ajuste a cambios en la topología de la red

Protocolo de enrutamiento para sistemas autónomos

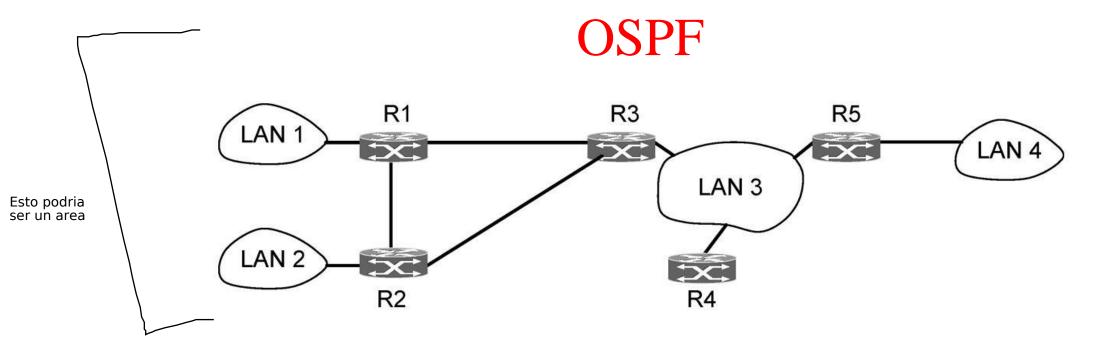
- El protocolo de internet que cumple los requisitos anteriores se llama OSPF (open shortest path first). Existe desde 1988.
- ¿Cómo estructurar un sistema autónomo de gran tamaño?
- Ayuda: Tener en cuenta lo que vimos en IP y en enrutamiento jerárquico.



La relación entre áreas en OSPF.

- Tipos de áreas
- Tipos de enrutadores
- Consecuencias de esta organización

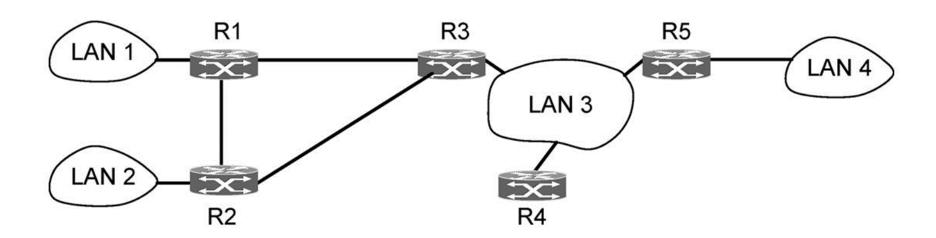
• ¿Qué tipos de redes conviene tener dentro de un área?



• Tipos de conexiones y redes soporta OSPF:

- 1. Las líneas punto a punto entre dos enrutadores. DE R2 A R3
- 2. Redes de multiacceso con difusión (p.ej. la mayoría de las LAN). LAN 1,2 Y4
- 3. Redes de multiacceso con muchos enrutadores, cada uno de los LAN 3 cuales se puede comunicar directamente con los otros. (LAN 3 de la figura)

- OSPF necesita operar sobre un grafo de un Sistema autónomo.
- ¿Cómo reflejar la red de abajo por medio de un grafo dirigido?
 - ¿como reflejar los distintos tipos de redes, los distintos tipos de conexiones?



R3 R5 R1 LAN 1 LAN 4 LAN 3 La lan no pone paquetes, por eso es cero LAN 2 X R4 R2 (a) 5 R5 LAN 1 R1 R3 LAN 4 5 5 LAN 1 4 (a) Un sistema autónomo. R2 LAN 2 (b) Un grafo que representa (a). (b)

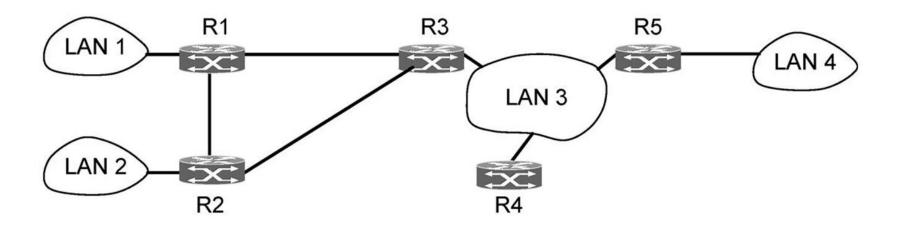
- Representación de enrutador, conexión punto a punto
- Representación de red multiacceso y de LAN.

- Cada enrutador necesita aprender cuál es la topología del sistema autónomo donde se encuentra
 - para poder calcular las rutas más cortas y su tabla de reenvío.
- Pero cuando el sistema autónomo es muy grande un enrutador no puede aprender todos los detalles de la topología de la red; porque sería demasiada información.
- ¿qué informaciones necesita aprender un enrutador que no es de borde de área?
 - ¿Qué informaciones de su área?
 - ¿Qué informaciones de las otras áreas no dorsales?
 - ¿Qué informaciones del área dorsal?

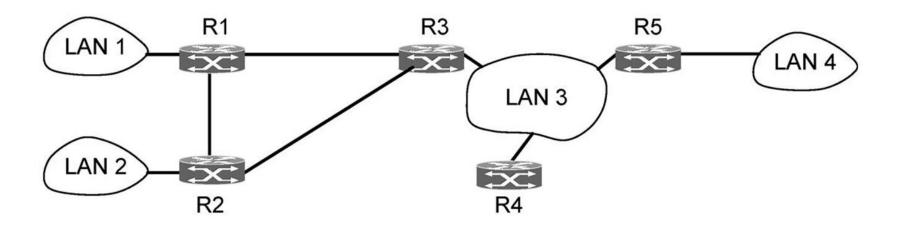
- Como un sistema autónomo es jerárquico, un área no puede conocer la topología de otra área A, pero sí información resumida de A.
- Informaciones de otras áreas:
 - Para cada enrutador de borde de área de A se conocen los costos de alcanzar todas las LAN en A (por caminos más cortos).
- Informaciones del área dorsal:
 - Para cada enrutador de borde de área del área dorsal se conocen los costos de ir a los otros enrutadores de borde de área del área dorsal (por un camino más cortos).

- ¿Qué tipos de avisos de estado de enlace construye un enrutador?
 - Un enrutador interno de un área no dorsal.
 - Un enrutador de borde de área
 - Considerar que estos avisos pueden contener información resumida de determinadas áreas.

- Si enrutador interno a área solo conectado punto a punto con otros enrutadores,
 - el aviso de estado de enlace es como en protocolo de estado de enlace.
- Si enrutador de borde de área:
 - Resumen de su área (i.e. costo mínimo de ir de él a las LAN de su área)
 - Resumen del área dorsal (i.e. costos mínimos de ir de un enrutador de borde de área a otro)
 - Aviso de estado de enlace dentro del área no dorsal donde se encuentra.



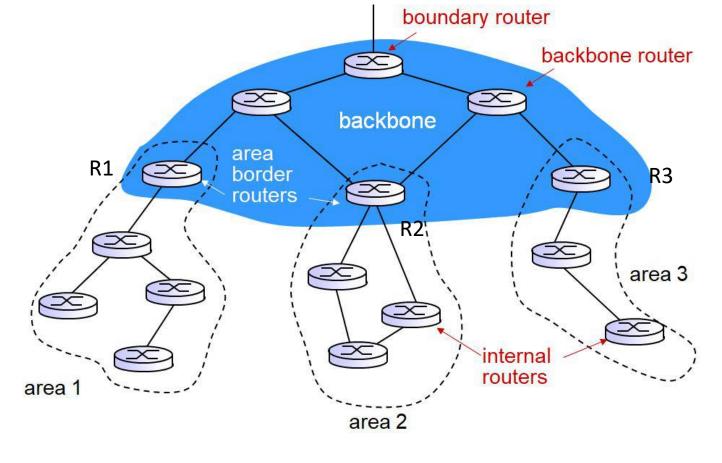
Ejemplo: Supongamos que arriba se tiene un área y R4 es enrutador de borde de área y los pesos de todos los arcos son 1. No se muestra la red dorsal ni el resto de las áreas. ¿Cuál va a ser el aviso de estado de enlace que envía R4 a la red dorsal?



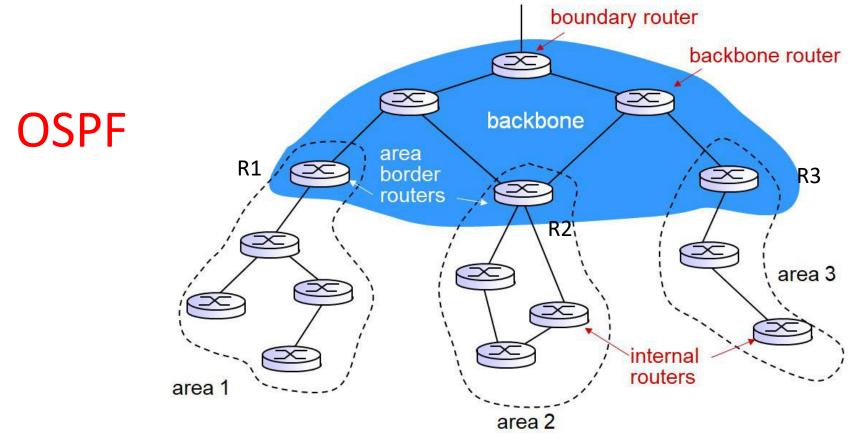
Ejemplo: Supongamos que arriba se tiene un área y R4 es EBA y los pesos de todos los arcos son 1. No se muestra la red dorsal ni el resto de las áreas. ¿Cuál va a ser el aviso de estado de enlace que envía R4 a la red dorsal?

- A la LAN 1: costo 3
- A la LAN 2: costo 3
- A la LAN 4: costo 2





- Sea la red dorsal de arriba y asuma que todos los arcos tienen peso 1.
- ¿Cuál es la Información resumida del área dorsal?



- Sea la red dorsal de arriba y asuma que todos los arcos tienen peso 1.
- Información resumida del área dorsal:
 - Arco de R1 a R2 con costo: 2
 - Arco de R1 a R3 con costo: 4
 - Arco de R2 a R3 con costo: 2
 - Arco de R2 a R1 con costo: 2
 - Arco de R3 a R1 con costo: 4
 - Arco de R3 a R2 con costo: 2

 Faltó decir cómo son avisos de estado de enlace de enrutadores que están en LAN de enrutadores. ¿Alguna sugerencia?

- Problema: es ineficiente tener cada enrutador en una LAN (de enrutadores) que intercambie información con todos los otros enrutadores de la LAN.
 - ¿Cómo hacer para evitar todo este trabajo?
- Solución: Un enrutador de la LAN se elige como enrutador designado.
 - El enrutador designado es quien intercambia mensajes con todos los enrutadores de la LAN

- ¿Por dónde viajan avisos de estado de enlace?
- Ayuda: considerar los siguientes casos:
 - Avisos de resumen de área no dorsal.
 - Avisos de resumen de área dorsal.
 - Avisos de enrutadores internos de área.

• ¿Quiénes son los vecinos de un enrutador?

- ¿Quiénes son los vecinos de un enrutador?
- Enrutadores conectados por líneas punto a punto con enrutador.
- Enrutadores que están en la misma LAN de enrutadores que enrutador.
 - Esto si enrutador está en LAN de enrutadores.

- ¿Cómo aprende un enrutador quiénes son sus vecinos?
- Ayuda: recordar cómo se hacia esto con enrutamiento de estado de enlace, pero adaptarlo a la estructura de las redes de OSPF.

- Problema: ¿Cómo se fijan los pesos de los enlaces?
- Solución: OSPF no fija una política de cómo los pesos de los enlaces son fijados.
 - > Es el trabajo del administrador de la red.

- ¿Dónde se guardan los avisos de estado de enlace que recibió y creó un enrutador?
- Cada enrutador tiene base de datos de estado de enlace (BDEE).
 - La BDEE contiene todos los AEE que el enrutador ha recibido.
 - En la BDEE se guarda información que un enrutador puede intercambiar con sus vecinos.
 - La información de una BDEE puede ser actualizada luego que un enrutador recibe AEE de vecinos.

- Tipos de paquetes usados para intercambio de información entre enrutadores adyacentes:
 - Paquete de actualización de estado de enlace (PAEE): para mandar AEE con número de secuencia.
 - El receptor puede ver si el AEE es más nuevo o más viejo que el que ya tiene.
 - Paquete de confirmación de estado de enlace (PCEE): para confirmar los PAEE.
 - Paquete de descripción de BDEE (PDBD): llevan resumen de la descripción de todos los AEE de la BDEE de enrutador emisor.
 - Tiene pares: (enrutador emisor, número de secuencia)
 - El receptor puede determinar cuáles AEE de ese grupo necesita.
 - Paquete de pedido de estado de enlace (PPEE): se usan para solicitar AEEs.

- Problema: ¿cómo actualizan sus BDEE los enrutadores?
- Sugerir solución en base a lo que saben.

- Problema: ¿cómo actualizan sus BDEE los enrutadores?
- Solución: Dos enrutadores vecinos deben sincronizar sus BDEE.
 - Un vecino es el maestro y el otro es el esclavo.
 - El maestro controla el intercambio de PDBD.
 - Se intercambian PDBD, PPEE, PAEE, PCEE para asegurar que ambos vecinos tienen igual información en sus BDEE.
- Se usa una inundación especial basada en la idea de sincronización de pares de enrutadores.
- Este tipo de trabajo se hace en las áreas internas y en el área dorsal.
- Este intercambio se hace:
 - Periódicamente
 - Cuando una línea se cae, o regresa o su costo cambia.

• ¿Una vez que un enrutador tiene una BDEE actualizada qué hace a continuación?

- ¿Una vez que un enrutador tiene una BDEE actualizada qué hace a continuación?
- Usando la BDEE se construye el grafo del sistema autónomo para el enrutador.
- Se ejecuta el algoritmo de Dijkstra usando ese grafo.
 - Es una adaptación especial del algoritmo de Dijkstra porque se calcula para cada destino el conjunto de caminos más cortos.

- Luego con la información obtenida se calcula la tabla de reenvío que va a tener para cada destino una lista de líneas de salida
 - correspondientes a todos los caminos del menor costo.
- Luego el reenvío funciona un poco diferente:
 - la carga hacia un destino se balancea por las diferentes líneas que llevan a los varios caminos de menor costo.

- Ya hemos definido un protocolo de enrutamiento para sistemas autónomos de internet.
- ¿Es esto suficiente para el enrutamiento en internet?

- Ya hemos definido un protocolo de enrutamiento para sistemas autónomos de internet.
- ¿Es esto suficiente para el enrutamiento en internet?
- No porque puede ser necesario comunicar máquinas que están en diferentes sistemas autónomos.

• ¿En qué se pueden diferenciar distintos sistemas autónomos?

- ¿En qué se pueden diferenciar distintos sistemas autónomos?
- Pueden tener distintos protocolos de enrutamiento: p.ej. OSPF,
 RIP, etc.
- Pueden operar con distintos tipos de direcciones: p.ej. IPv4,
 IPv6, etc.
- Pueden soportar distintos tamaños máximos de paquetes en diferentes enlaces de redes en internet.

- Las tablas de reenvío deben permitir mandar mensajes entre máquinas conectadas a SA diferentes.
- Los enrutadores que conectan SA diferentes se llaman puertas de enlace o enrutadores multiprotocolo.
- Un protocolo de puerta de enlace exterior permite agregar información a ser usada con ese fin a las tablas de reenvío de los enrutadores.
 - ➤ El enrutamiento de PPEE se preocupa de establecer las rutas a usar (que pasan por diferentes SA) para permitir que se comuniquen máquinas pertenecientes a distintos SA.

- ¿Para enrutamiento entre SA se pueden encontrar caminos óptimos?
- Ayuda: tener en cuenta la diversidad de los SA.

- ¿Para enrutamiento entre SA se pueden encontrar caminos óptimos?
 - Cada SA corre su propio protocolo interno y usa cualquier esquema para asignar métricas a los caminos.
 - Por lo tanto, es imposible calcular costos de caminos significativos para caminos que cruzan varios SA.
- ¿Qué tipo de información sobre rutas entre SA puede manejar un PPEE?

- ¿Para enrutamiento entre SA se pueden encontrar caminos óptimos?
 - Cada SA corre su propio protocolo interno y usa cualquier esquema para asignar métricas a los caminos.
 - Por lo tanto, es imposible calcular costos de caminos significativos para caminos que cruzan varios SA.
- ¿Qué tipo de información sobre rutas entre SA puede manejar un PPEE?
 - Considerar caminos formados por SA para ir de un origen a un destino.

- ¿Los PPEE deben cumplir algún requisito en cuanto a los caminos que buscan?
 - Que no se puedan encontrar caminos más cortos no significa que cualquier camino sirva.

- ¿Los PPEE deben cumplir algún requisito en cuanto a los caminos que buscan?
 - Que no se puedan encontrar caminos más cortos no significa que cualquier camino sirva.
 - Los caminos deben ser libres de ciclos.
 - Los caminos deben respetar las políticas de los SA que atraviesan.
 - Las políticas de un SA son reglas que se refieren a preferencias de enrutamiento y a limitaciones de enrutamiento.

• ¿En dónde se ejecutan los PPEE?

- ¿En dónde se ejecutan los PPEE?
 - En las puertas de enlace o en terminología de OSPF en enrutadores de borde de SA.
 - En los enrutadores.
- ¿Qué tareas puede hacer un enrutador para un PPEE?

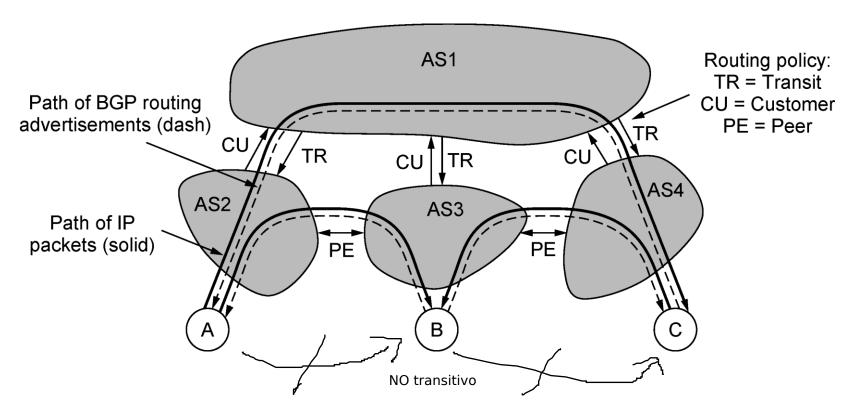
• ¿En dónde se ejecutan los PPEE?

- En las puertas de enlace o en terminología de OSPF en enrutadores de borde de SA.
- En los enrutadores.

¿Qué tareas puede hacer un enrutador para un PPEE?

- Tiene que hacer una elección entre varias rutas a un destino;
- va a elegir la mejor de acuerdo con sus propias políticas locales y esta va a ser la ruta que avisa.
- Le dice a sus vecinos el camino exacto que está usando para cada destino.

Relaciones entre SA



- Relación de proveedor-consumidor: entre AS1 y AS2, entre AS1 y AS3, entre AS1 y AS4
- Relación de compañerismo: entre AS2 y AS3, entre AS3 y AS4

Relaciones entre SA

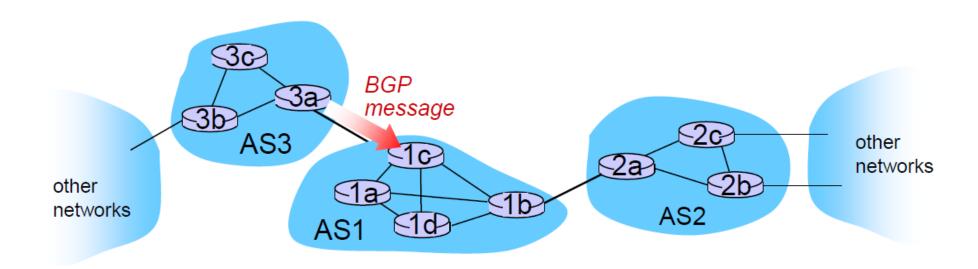
Responder:

- ¿Qué tipo de rutas publica un PSI proveedor?¿Y un PSI consumidor?
- ¿Qué tipo de rutas publica un PSI a sus compañeros?

- Internet usa un PPEE llamado BGP (Border Gateway Protocol)
- Algunos detalles de BGP:
 - ➤ En BGP los **destinos** son **prefijos** que representan una subred o una colección de subredes subred en el sentido de IP.
 - En BGP un SA debe avisar prefijos a otros SA.
 - ➤ En BGP un SA es identificado con un número globalmente único llamado número de sistema autónomo.

• ¿Qué información conviene que contenga la ruta a un prefijo?

- ¿Qué información conviene que contenga la ruta a un prefijo?
- En BGP la ruta contiene:
 - > prefijo
 - >AS-PATH: son los SA por los cuales el aviso del prefijo ha pasado.
 - ➤ NEXT-HOP: es el IP de la interfaz del enrutador que comienza el AS-PATH hacia el destino.



Ejemplo de ruta:

- Prefix:138.16.64/22; AS-PATH: AS3 AS131; NEXT-HOP: 201.44.13.125
- NEXT HOP es la dirección IP del enrutador 3a que lleva a 1c.

• ¿Cómo hacer para propagar información de rutas?

Ayuda:

- ¿Entre qué tipos de máquinas se propaga la información de rutas?
- ¿Cómo es el volumen de esta información, chico o grande? ¿puede ir en un solo paquete?
- ¿Cómo tiene que ser la comunicación de esta información? (si se puede perder información de rutas)
- ¿Qué protocolo que ya conocen serviría para hacer este trabajo?

- Solución: En BGP pares de enrutadores intercambian información de rutas sobre conexiones TCP semipermanentes usando el puerto 179.
 - Hay típicamente una conexión BGP TCP para
 - cada enlace que conecta directamente dos enrutadores EBSA (o enrutadores BGP) en dos SA diferentes y
 - para enlaces entre enrutadores dentro del SA
 - Un poco de nomenclatura:
 - Los enrutadores que participan en la conexión TCP se llaman compañeros BGP.
 - La conexión TCP con todos los mensajes BGP enviados por la conexión se llama sesión BGP.
 - Sesiones iBGP y sesiones eBGP.

- En BGP un enrutador guarda las rutas con que trabaja en repositorio llamado base de información de enrutamiento (BIE).
- ¿Qué tipos de mensajes conviene usar en un protocolo como BGP?
 - > Ayuda:
 - ¿Para hacer qué cosas conviene tener mensajes?
 - ¿Para hacer qué tipos de operaciones sobre la BIE conviene tener mensajes?

- Solución: En BGP se usan mensajes de actualización, los cuales pueden comunicar los siguientes tipos de información:
 - Información acerca de una ruta a través de la internet.
 - La misma está disponible para ser agregada en la BIE de todo enrutador BGP receptor.
 - Una lista de rutas previamente avisadas por el enrutador emisor que ya no son más válidas.
 - Identifica cada una de esas rutas con el prefijo de la red de destino.
- ¿Qué efectos produce la recepción de un mensaje de actualización?

• ¿Si un enrutador BGP tiene una ruta a un destino tiene que avisarla?

- ¿Si un enrutador BGP tiene una ruta a un destino tiene que avisarla?
- Cuando una puerta de enlace recibe un aviso de ruta usa su política de importación para decidir si aceptar o filtrar la ruta.
 - Se puede filtrar la ruta porque ya conoce una ruta preferible al mismo prefijo.
 - Se puede filtrar la ruta porque el SA puede no querer enviar tráfico por uno de los SA del AS-PATH de la ruta.
- ¿Qué se debe hacer cuando los enlaces fallan o las políticas cambian?

- ¿Si un enrutador BGP tiene una ruta a un destino tiene que avisarla?
- Cuando una puerta de enlace recibe un aviso de ruta usa su política de importación para decidir si aceptar o filtrar la ruta.
 - Se puede filtrar la ruta porque ya conoce una ruta preferible al mismo prefijo.
 - Se puede filtrar la ruta porque el SA puede no querer enviar tráfico por uno de los SA del AS-PATH de la ruta.
- ¿Qué se debe hacer cuando los enlaces fallan o las políticas cambian?
 - Hay que cancelar caminos previamente avisados; para eso los enrutadores cambian sus BIE.
 - Se envían mensajes de actualización.

- Un enrutador puede recibir múltiples rutas al mismo prefijo.
 - La mejor ruta a un prefijo debe guardarse en la BIE.
- ¿Cómo puede escoger un enrutador una de esas rutas al mismo prefijo?
- Ayuda: pensar en los siguientes casos:
 - Si hay varias rutas a un prefijo pero unas son más preferibles a otras por las políticas.
 - Hay rutas a un prefijo con distintas cantidades de SA en el AS-PATH.
 - Hay rutas a un prefijo con la misma cantidad de SA en el AS-PATH.

- Solución de BGP: Si hay más de una ruta al mismo prefijo, BGP secuencialmente invoca las siguientes reglas de eliminación hasta que queda una ruta:
 - 1. Las rutas con el *mayor valor de preferencia local* son elegidas.
 - que puede haber sido fijado por el enrutador o aprendido de otro enrutador en el mismo SA (esto lo define el administrador del SA).
 - 2. De las rutas restantes, la ruta con el *camino AS-PATH más corto* es elegida (la métrica es la cantidad de saltos SA).
 - 3. De las rutas restantes la ruta con el *enrutador NEXT-HOP más cercano es elegida*;
 - Se considera el enrutador NEXT-HOP con el camino más corto dado por el algoritmo de enrutamiento intra-SA (llamado hot potato routing).
 - 4. Si queda mas de una ruta, se usan criterios adicionales.

• ¿Usando lo que vimos anteriormente, cómo un enrutador hace entrada en la tabla de reenvío de un prefijo perteneciente a otro SA?

Cómo se hace una entrada en tabla de reenvío

Solución de BGP:

- 1. El enrutador pasa a ser consciente del prefijo
 - vía avisos BGP de ruta de otros enrutadores
- Determinar el puerto de salida del enrutador para el prefijo
 - Usar selección de ruta BGP para encontrar la mejor ruta inter-SA
 - Usar OSPF para encontrar la mejor ruta intra-SA que lleva a la mejor ruta inter-SA.
 - El enrutador identifica el puerto de salida del enrutador para esa mejor ruta.
- 3. Ingresar el puerto del prefijo en la tabla de reenvío