Universidad Nacional Autónoma de México Facultad de Ciencias

Asignatura: Redes de computadoras Semestre: 2024-1

Profesor: Javier León Cotonieto

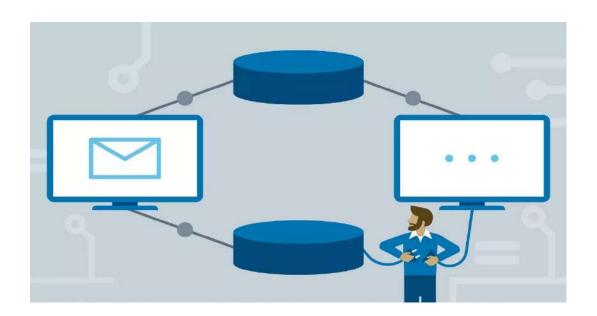
Ayudantes: Magdalena Reyes Granados

Itzel Gómez Muñoz Sandra Plata Velázquez

Práctica 10. "Enrutamiento Dinámico Segunda Parte"

Equipo 5 Integrantes:

- Almanza Torres José Luis
- Jimenez Reyes Abraham
- Martínez Pardo Esaú



Ejercicio 1

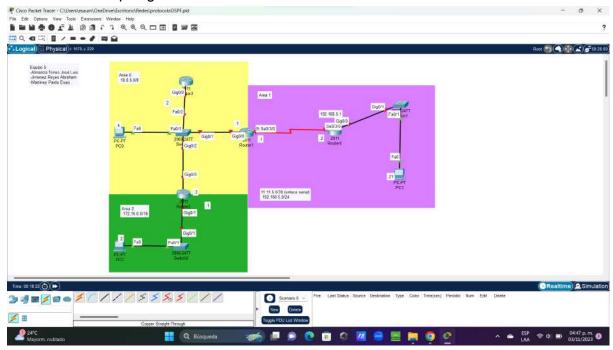
Teniendo la siguiente topología, configure el protocolo de enrutamiento OSPF multi-área

1) Configure 3 áreas

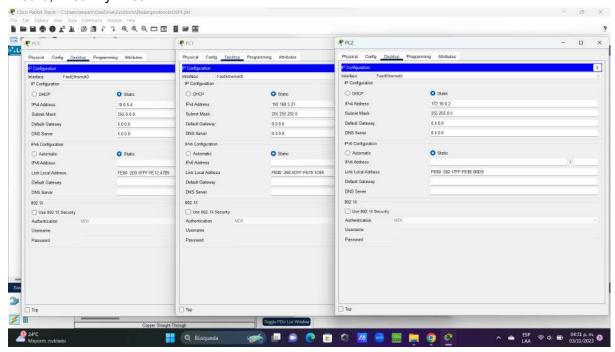
- a) Área 0
- i) 10.0.X.0/8
- ii) PC
- b) Área 1
- i) Enlace serial: 11.11.X.0/30ii) Subred: 192.168.X.0/24
- c) Área 2
- i) 172.16.0.0/16
- ii) PC

X es el número de equipo en el que trabajan.

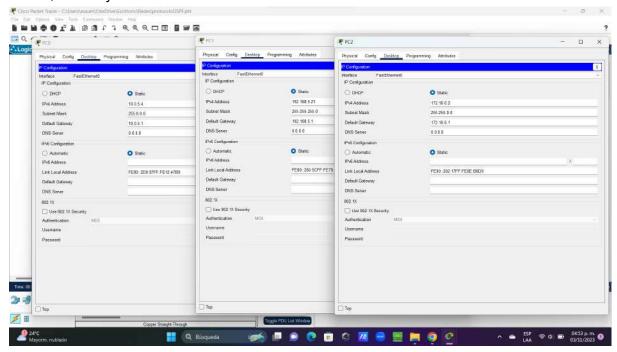
Construimos la topología



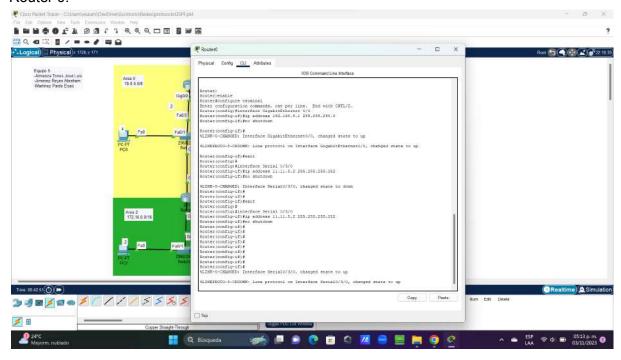
Configuramos las PC's Área 0, Área 1 y Área 2:



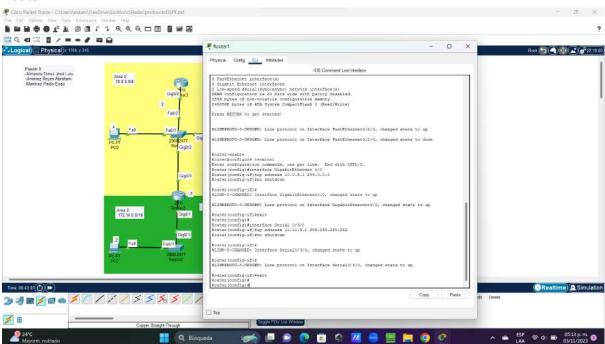
Configuramos gateway Área 0, Área 1 y Área 2:



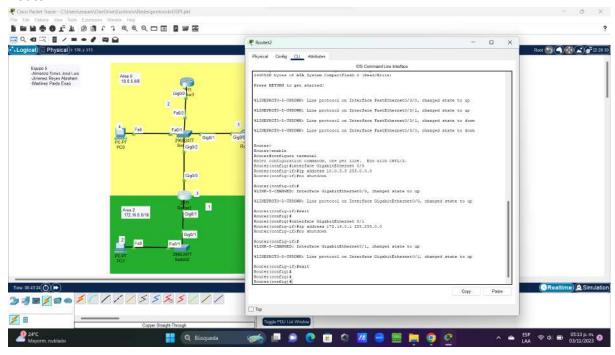
Configuramos las IP's de las interfaces de los routers Router 0:



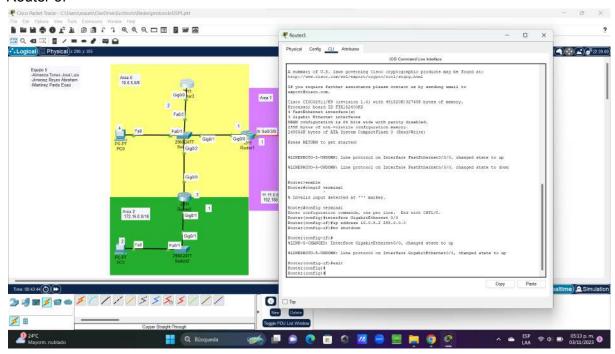
Router 1:



Router 2:

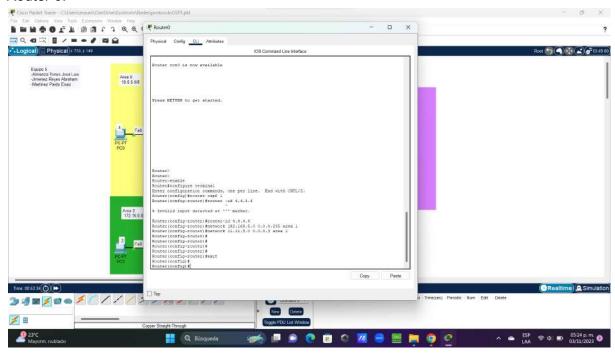


Router 3:

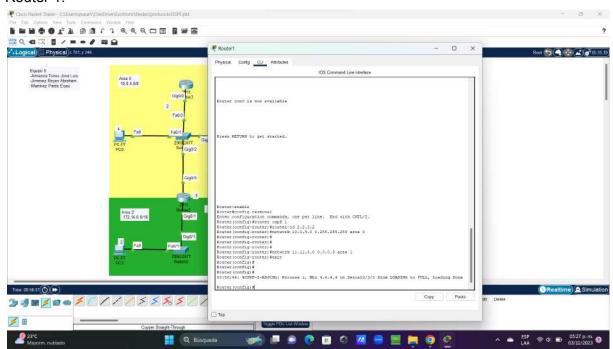


Configuramos el enrutamiento dinámico utilizando OSPF

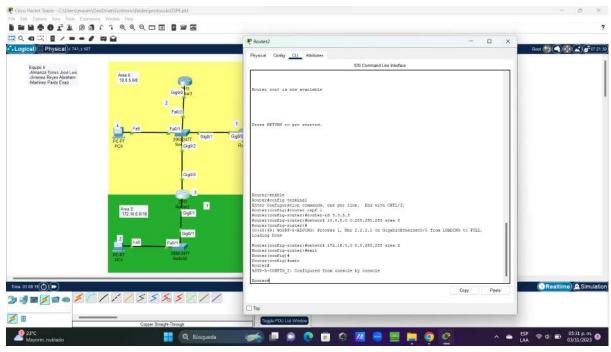
Router 0:



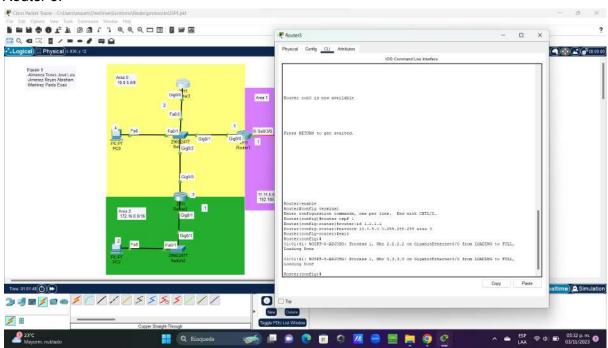
Router 1:



Router 2:

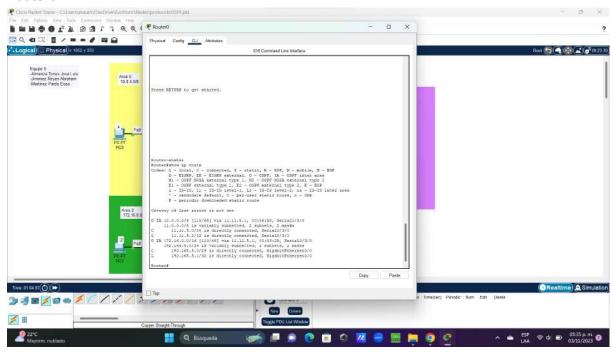


Router 3:

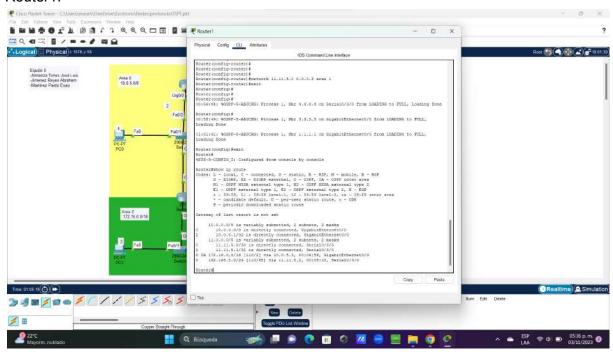


2) Muestre la tabla de enrutamiento donde se demuestre las redes remotas conocidas por OSPF

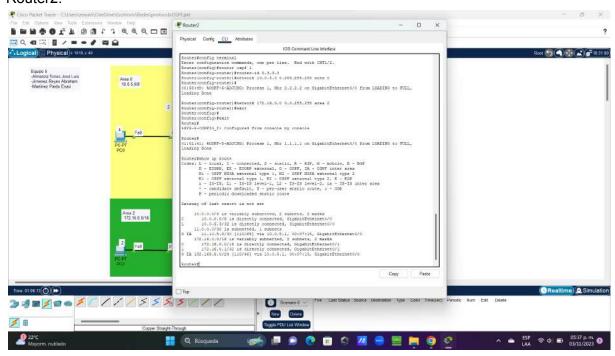
Router0:



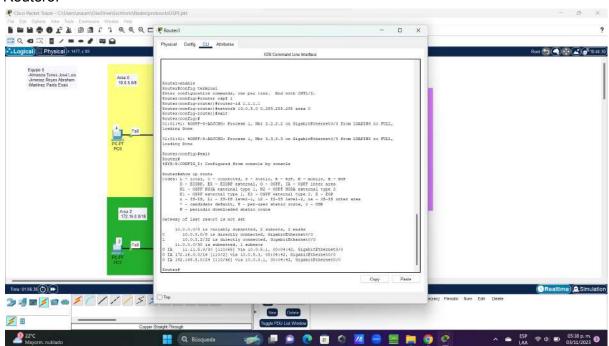
Router1:



Router2:

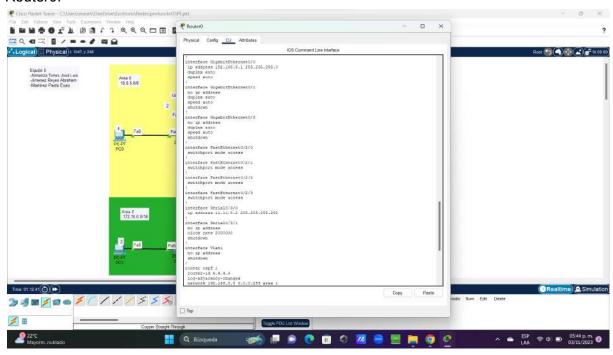


Router3:

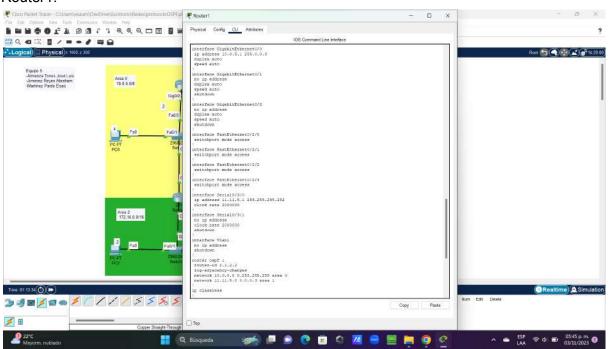


Probamos el comando show running-config

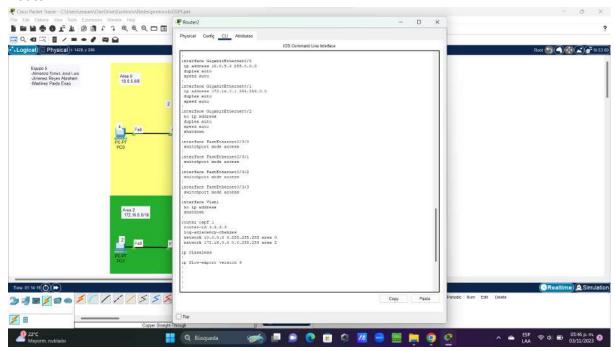
Router0:



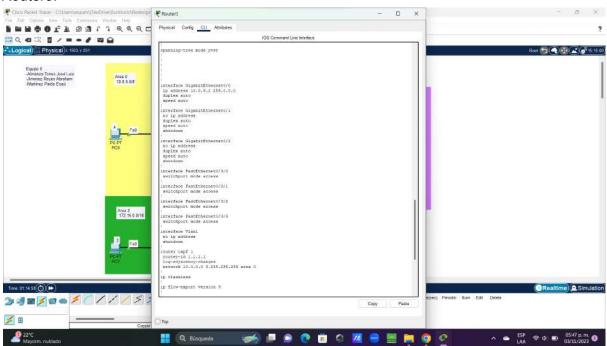
Router1:



Router2:



Router3:



3) Investigue el comando para obtener la tabla de adyacencias (neighbours)

show ip ospf neighbor

Se usa para verificar si el router formó una adyacencia con los routers vecinos. Muestra la ID del router vecino, la prioridad del vecino, el estado de OSPF, el temporizador de tiempo muerto, la dirección IP de la interfaz vecina y la interfaz mediante la cual se puede acceder al vecino. Si no se muestra la ID del router vecino o este no se muestra en el estado FULL o 2WAY, los dos routers no formaron una adyacencia OSPF. Si dos routers no establecieron adyacencia, no se intercambiará la información de link-state. Las bases de datos de link-state incompletas pueden crear árboles SPF y tablas de enrutamiento imprecisos. Es posible que no existan rutas hacia las redes de destino o que estas no representen la ruta más óptima.

4) Investigue el comando para obtener la tabla de los dispositivos pertenecientes a la misma red (link-state).

show ip protocols

Muestra información acerca de los protocolos de routing configurados. Si OSPF está configurado, en la información se incluye la ID del proceso OSPF, la ID del router, las redes que anuncia el router, los vecinos de los que el router recibe actualizaciones y la distancia administrativa predeterminada, que para OSPF es 110.

Ejercicios adicionales con valor adicional

- 1. Investigue y explique el algoritmo en el que está basado el enrutamiento OSPF.
- a. Teoría, diagramas, principio matemático, ejemplos, etc.

Open Shortest Path First (OSPF). El Protocolo de Enrutamiento de Árbol de Estado de Enlace. Es un protocolo de enrutamiento de red de capa 3. Se basa en un algoritmo de estado de enlace llamado "Dijkstra's Shortest Path First" (SPF) y esta diseñado para el enrutamiento interno dentro de una red IP, lo que significa que se utiliza para determinar las rutas óptimas dentro de una sola red o dominio de enrutamiento. Se utiliza para calcular la ruta más corta desde un router (llamado "nodo raíz") a todos los demás routers en la red. El objetivo es determinar la topología de la red y los caminos más cortos desde el nodo raíz a todos los destinos posibles.

Pseudocodigo del algoritmo de Dijkstra, donde las variables (G,w,s) son:

G: Es el grafo en el que se está realizando el cálculo del camino más corto. El grafo G está compuesto por un conjunto de vértices y un conjunto de aristas que conectan estos vértices. w: Representa una función que asigna un peso o costo a cada arista del grafo. En otras palabras, w(u, v) es el peso de la arista que conecta el vértice u con el vértice v. Esta función w define la métrica que se utiliza para determinar el camino más corto.

s: Es el vértice de origen o fuente a partir del cual se calcula el camino más corto hacia todos los demás vértices del grafo. El algoritmo de Dijkstra busca encontrar el camino más corto desde el vértice de origen s a todos los demás vértices en el grafo.

- 1. function Dijkstra(G, w, s)
- 2. for each vertex v in V[G] // Inicialización
- 3. d[v] := infinity // Distancia inicial no conocida
- 4. previous[v] := undef
- 5. d[s] := 0 // Distancia de la fuente
- 6. S := empty set // Conjunto de vértices visitados
- 7. Q := V[G] // Conjunto de vértices no visitados
- 8. while Q is not an empty set
- 9. u := Extract Min(Q) // Extraer vértice con mejor d[u]
- 10. S := S union {u} // Marcarlo como visitado
- 11. for each edge (u, v) outgoing from u
- 12. if d[u] + w(u, v) < d[v] // Relajar (u, v)
- 13. d[v] := d[u] + w(u, v)
- 14. previous[v] := u

Inicialización: Comienza inicializando algunas estructuras de datos y valores. G es el grafo en el que se realiza el cálculo, w es una función que asigna un peso a cada arista del grafo y s es el nodo de origen.

Bucle Principal: El algoritmo funciona en un bucle que se ejecuta mientras el conjunto de nodos no visitados (Q) no esté vacío. El objetivo es calcular la distancia más corta desde el nodo de origen (s) a todos los demás nodos.

Selección del Nodo más Cercano: En cada iteración del bucle, se selecciona el nodo (u) no visitado que tiene la distancia más corta (d[u]) desde el nodo de origen. Esta selección se realiza mediante la función Extract_Min(Q), que generalmente se implementa con una cola de prioridad para garantizar la eficiencia.

Marcado como Visitado: El nodo (u) seleccionado se marca como visitado y se agrega al conjunto de nodos visitados (S).

Relajación de los Nodos Vecinos: Luego, se itera sobre todas las aristas que salen del nodo (u) a otros nodos (v). Para cada arista, se verifica si la distancia desde el nodo de origen (s) hasta el nodo (v) a través de (u) es más corta que la distancia actualmente conocida a (v) (almacenada en d[v]). Si es más corta, se actualiza la distancia de[v] y se establece el nodo (u) como el nodo anterior (previous[v]) en el camino más corto desde (s) a (v).

Finalización: El algoritmo continúa seleccionando nodos no visitados, marcándolos como visitados y relajando las aristas hasta que no queden nodos sin visitar en el conjunto (Q). Una vez que se ha calculado la distancia más corta desde (s) a todos los demás nodos, el algoritmo termina.

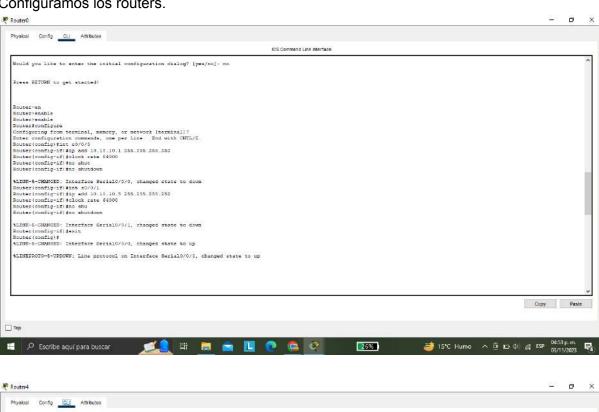
El resultado final del algoritmo es un conjunto de distancias mínimas (d) desde el nodo de origen (s) a todos los demás nodos en el grafo y una estructura de datos (previous) que permite reconstruir el camino más corto desde (s) a cualquier otro nodo.

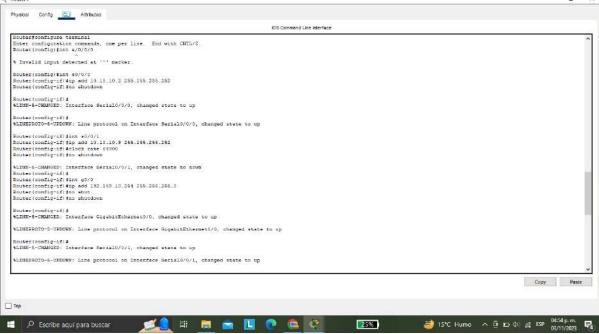
Ejemplo Aplicación Dijkstra d[A] d[B] d[E] d[F] d[G]0 0 00 00 00 00 00 3 2 3 3 4 6 6 6

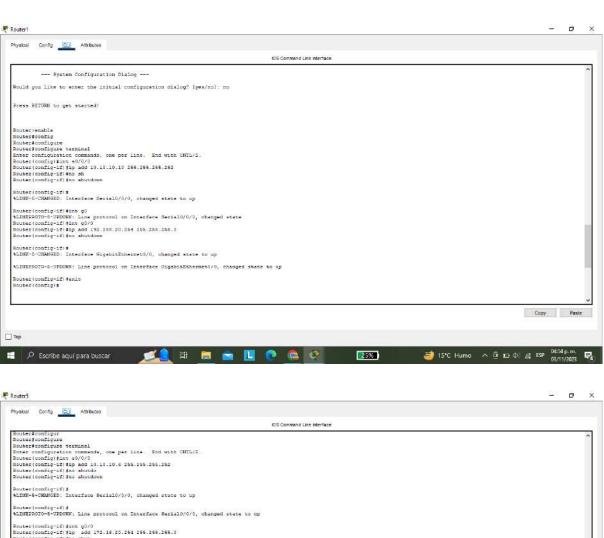
2. Configure en enrutamiento OSPF áreas Virtual-Link (mínimo 3, máximo 5).

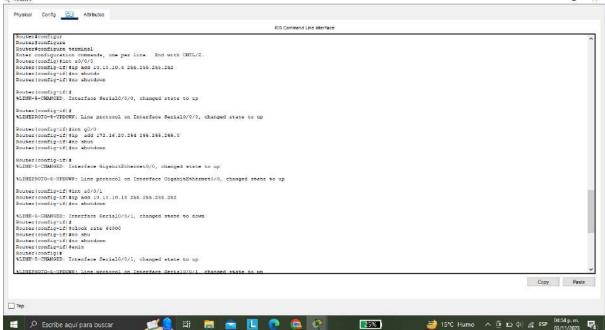
- a. Las áreas al menos deben de contar con los siguientes dispositivos correctamente configurados: Dos routers, Un switch, dos PC.
- b. Las áreas NO pueden estar unidas al área 0
- c. Configurar un área que contenga un servidor con cualquiera de estos servicios: DHCP, Correo o SYSLOG-NTP.
- d. Al menos debe de existir un enlace serial.

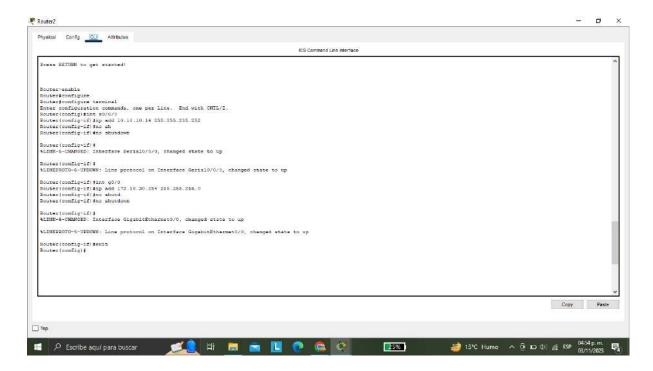
Configuramos los routers.



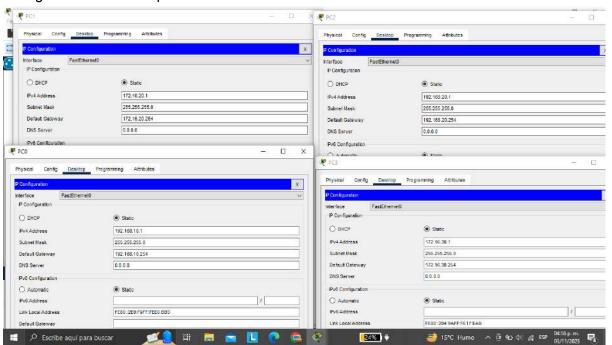




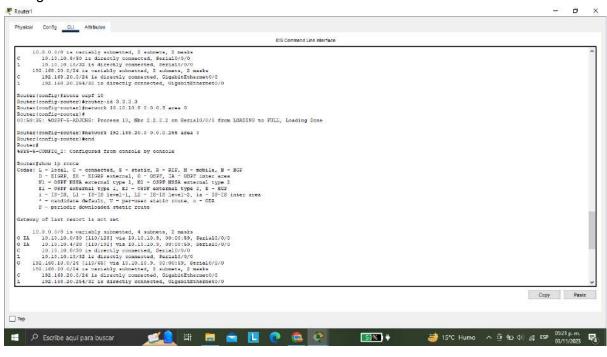


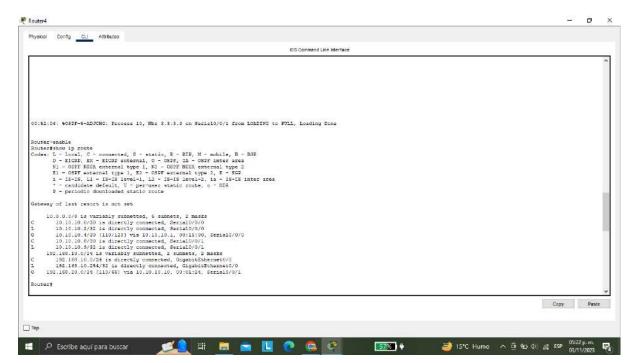


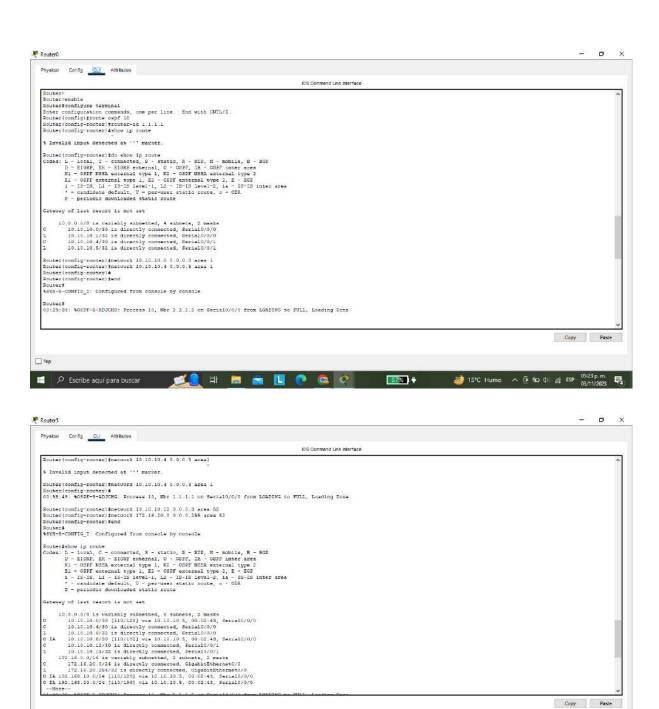
Configuramos nuestras pc



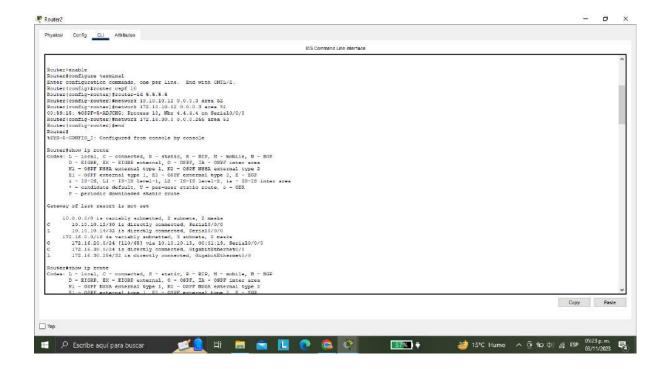
Configuramos el OSPF







□ Тор

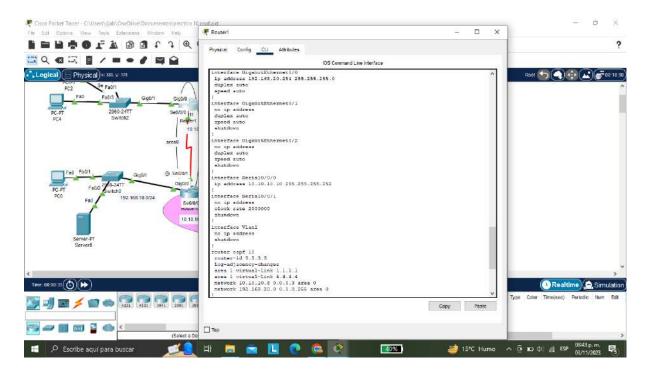


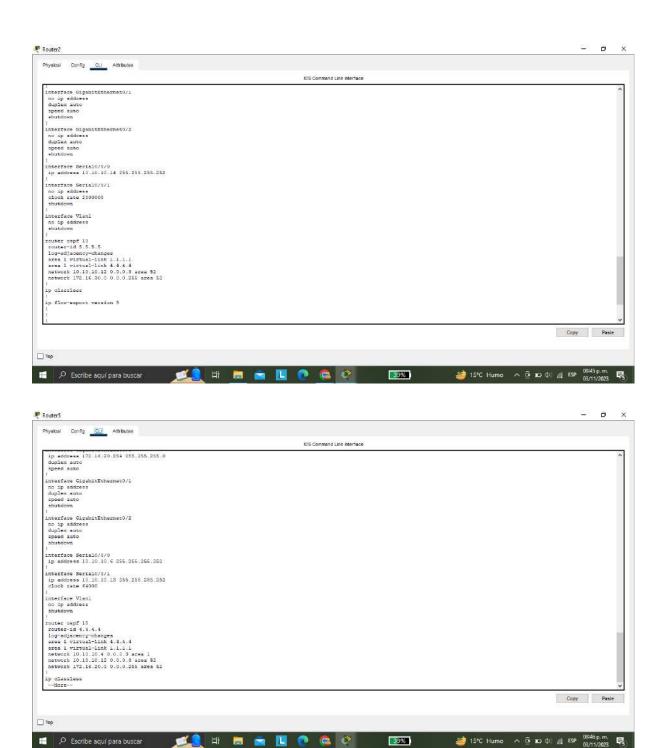
Configuracion Virtual link



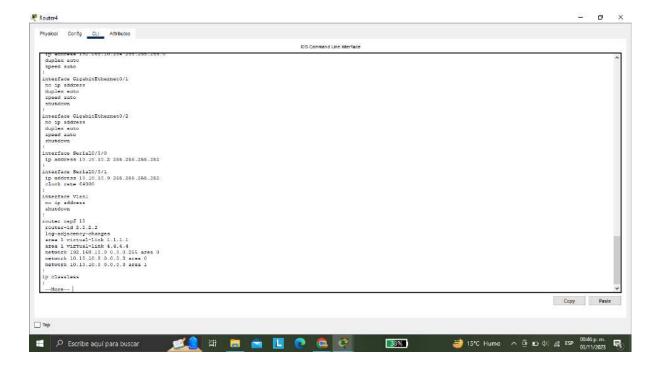


Show running-config

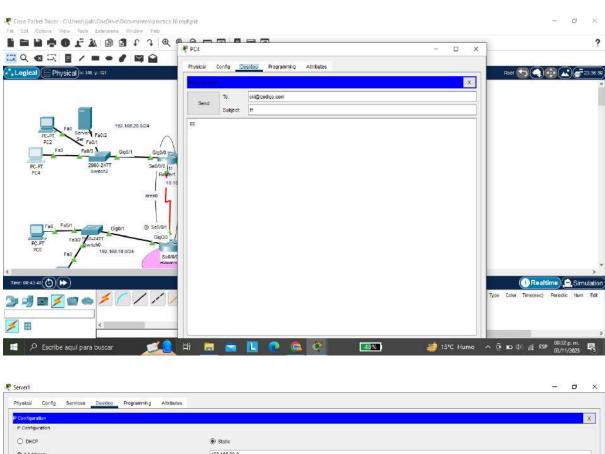


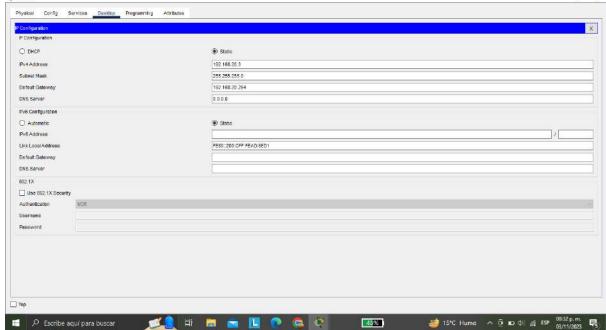


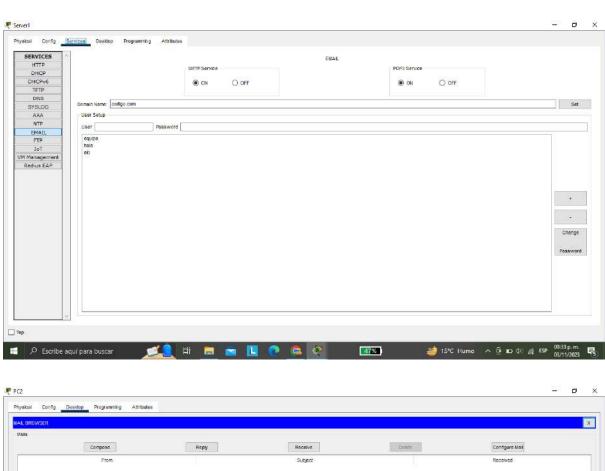


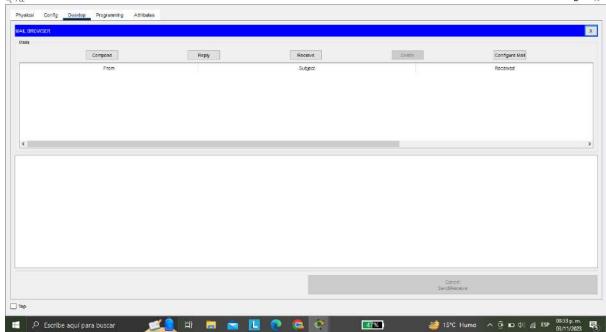


Configuramos un servidor de correo en el area 0









Vemos que los mensajes se mandan correctamente © Cisco Packet Tiacer - Cultiers/jijelli (Inschrive/Decumentori) precisa 10 cogripte File Est Costros View Trois Esterasors Window Tebs Inschrift Schrift Sc

3. Configurar una nueva área que tenga como protocolo de enrutamiento RIPv2 y hacer que los 2 protocolos convivan en la misma topología (Redistribución). 3.5 PUNTOS

a. Investigar si se puede hacer redistribución con el protocolo Estático.

🔎 Escribe aquí para busca:

Sí, es posible realizar redistribución de rutas utilizando protocolos estáticos en muchos protocolos de enrutamiento, como OSPF, EIGRP, o BGP. La redistribución de rutas permite intercambiar rutas entre diferentes protocolos de enrutamiento o entre rutas estáticas y protocolos de enrutamiento dinámico. Esto puede ser útil cuando necesitas integrar rutas estáticas en la tabla de enrutamiento de un protocolo de enrutamiento dinámico o viceversa. Cuando deba redistribuir un único protocolo de ruteo, puede considerar la distribución a través del ruteo de protocolos múltiples. El routing de protocolos múltiples se utiliza cuando una empresa se fusiona, cuando hay varios departamentos administrados por varios administradores de red y cuando hay entornos de varios proveedores. Parte del diseño de red se produce cuando se ejecutan diferentes protocolos de routing. En cualquier caso, cuando se tiene un entorno de protocolos múltiples, la redistribución se hace necesaria. Una redistribución puede causarse por diferencias en las características del protocolo de ruteo, tales como métricas, distancia administrativa y capacidades con y sin clase. Se deben tener en consideración estas diferencias para que la redistribución sea exitosa.

Cuando redistribuye un protocolo en otro, recuerde que las métricas de cada protocolo tienen un rol importante en la redistribución. Cada protocolo utiliza métricas diferentes. Por ejemplo, la métrica del protocolo de información de enrutamiento (RIP) se basa en el recuento de saltos. Tanto el protocolo de routing de gateway interior (IGRP) como el protocolo de routing de gateway interior mejorado (EIGRP) utilizan una métrica compuesta basada en el ancho de banda, el retraso, la fiabilidad, la carga y la unidad de transmisión máxima (MTU), donde el ancho de banda y el retraso son los únicos parámetros que se utilizan de forma predeterminada. Cuando las rutas se redistribuyen, debe definir una métrica para un protocolo que la ruta que recibe pueda comprender. Existen dos métodos para definir las métricas cuando se redistribuyen las rutas.

NOTA:

- ® Todo el procedimiento de configuración se debe realizar mediante línea de comandos en CLI a excepción de la configuración de la PC's.
- ® Los routers no cambian de color sus luces en verde hasta que se prenda la interfaz administrativamente y se le asigne una ip (en ambos sentidos).
- ® Los segmentos de red son libres, pero al menos debe de haber uno de clase B.
- ® Las capturas que debe de anexar son de:
- o show running-config donde aparezca el direccionamiento de cada subred y el enrutamiento dinámico OSPF.
- o Configuración de los servidores.
 - En caso de DHCP: PC debe de configurar una IP aleatoria.
- o Tabla de enrutamiento, vecinos y base de datos.
- o Comprobación de que existe comunicación entre disposiGvos de diferentes subredes. (Ping o modo simulación).
- ® En la entrega de la práctica debe de ir también el archivo PKT con el formato de nombre "OSPFv2_EQx".

Conclusiones

José Luis: Para poder desarrollar esta práctica revisamos el protocolo OSPF, el cual es un protocolo de enrutamiento de estado de enlace que permite a los routers en una red descubrir y mapear toda la topología de la red, logrando así el cálculo de rutas óptimas para la transferencia de datos. Por lo que en contraste con las prácticas anteriores podemos confirmar la eficiencia de este protocolo y su mejora con respecto a RIP. Además aprendimos que en la estructura de OSPF los routers se agrupan en áreas y utilizan routers de frontera de área (ABR) para distribuir información de enrutamiento entre ellas, por lo que esto agiliza que este protocolo sea capaz de adaptarse a los cambios en la topología de red, ya que actualiza automáticamente la información de enrutamiento al presentarse fallas en los enlaces. Por lo que al implementar la topología del ejercicio observamos lo útil que puede llegar a ser este protocolo en redes grandes.

Abraham: Para el ejercicio del punto extra es similar las configuraciones que hacemos para conectar los routers lo único que cambia es que debemos tener el área definida y con un número. Con el comando de área x virtual-link y la dirección que tengamos definida en nuestro router. Es una conexión lógica entre dos routers en áreas OSPF separadas que no están directamente conectadas físicamente. Los enlaces virtuales se utilizan para conectar áreas no contiguas a través del área backbone. Algunas dificultades presentadas fueron no tener un orden en nuestra topología ya que configurar el gateway que no teníamos anotado en nuestra topología complicó un poco las cosas.

Esaú: En esta práctica vimos la implementación del Protocolo OSPF (Open Shortest Path First) para el enrutamiento dinámico. El Protocolo OSPF es un protocolo de estado - enlace, es decir, cada router descubre todos los demás routers de la red. Para ello construimos una topología de 4 routers y 3 subredes con una PC cada una, configuramos routers, enlace serial y PC's con las ip's requeridas. La topología después de esto se observa que empieza a tener conexión. Después, configuramos el enrutamiento dinámico utilizando OSPF con los comandos dados al inicio del pdf de la práctica y checamos la ruta de enrutamiento con show ip route y show running-config. También investigamos los comandos para mostrar a los vecinos y dispositivos que pertenecen a la misma red. Al final como puntuación extra investigamos el algoritmo en el que está basado el enrutamiento OSPF para complementar nuestro conocimiento sobre dicho protocolo.

Referencias

- Cisco. (2022). Configurar la redistribución de protocolos para routers | Cisco. Recuperado el 2 de noviembre de 2023, de https://www.cisco.com/c/es_mx/support/docs/ip/enhanced-interior-gateway-routing-protocol-eigrp/8606-redist.html#anc1
- Institut Sa Palomera. (2013). Resolución de problemas de implementaciones de OSPF de área única | Institut Sa Palomera. Recuperado el 2 de noviembre, de https://www.sapalomera.cat/moodlecf/RS/3/course/module5/5.2.1.3/5.2.1.3.html
- Muñoz, A. (s.f.). RIP y OSPF. Universidad de Málaga. Recuperado de: https://riuma.uma.es/xmlui/bitstream/handle/10630/16542/RIP%20y%20OSPF.pdf?s equence=1&isAllowed=y