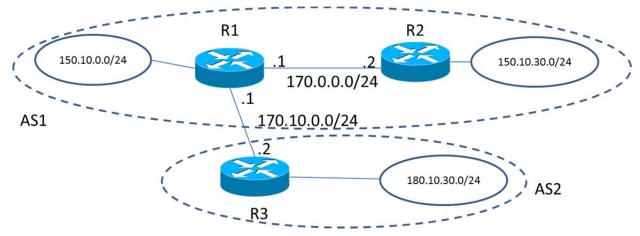
Grupo 10	Control de Xarxes de Computadors 2		Q2: 25-05-2016	
Nombre:	Apellidos:			
Test. 5 puntos. (Tiempo esti Todas las preguntas pueden s Una respuesta correcta cuent Una respuesta parcialmente o Si hay 2 o más errores, 0 pur	ser multirespuesta. a 0.5 puntos. correcta (es decir un solo error) 0.25	puntos.		
1. El protocolo BGP  Está basado en link-state  Cada router computa el camino entero  Se basa en vector-distancia  Utiliza flood and prune		2. Si un grupo multicast se define con la dirección IPv4 224.1.2.3 , en la red Ethernet la dirección MAC serà (01:00:5E:)      □ 1 1000000 00010001 00000010      □ 0 0000001 00000011 00000011      □ 1 0000000 00000010 00000011      □ 0 0000001 00000011      □ 0 0000001 00000011		
3. En BGP los iBGP speakers  ☐ Usan los mismos mensajes que en eBGP ☐ Requieren un full-mesh entre ellos ☐ Envían mensajes entre sí con encaminamiento OSPF ☐ Reanuncian todos los prefijos aprendidos		4. En BGP la tabla de encaminamiento  ☐ Surge a partir de la LOC_RIB ☐ Se obtiene de Adj_RIB_In ☐ Contiene los prefijos que el router anuncia a sus peers ☐ Incluye todos los prefijos a los que se puede acceder		
5. En BGP después de haber establecido una conexión TCP los routers peers se envían un mensaje  ☐ Keepalive ☐ Hold Timer ☐ Open ☐ Notification		6. Si un AS recibe un mensaje con un AS-path que contiene su ASN  ☐ Descarta el mensaje ☐ Envia hacia atrás el mensaje Notification ☐ Actualiza Loc_Rib ☐ No es posible este caso ya que habría un loop		
7. El local-preference en BGP  ☐ Es un valor interno al AS ☐ No se anuncia por eBGP ☐ Si se anuncia por iBGP ☐ Es obligatorio		8. En un router llegan mensajes BGP por tres rutas distintas. Por A con metric 50 y AS-Path 300. Por B con AS-Path 500 400 300. Por C con local-pref 60 y AS-Path 500 300. ¿Qué ruta eligirá?  ☐ A ☐ B ☐ C ☐ Cualquiera de las tres		
<ul> <li>9. En Stub multi-homed con dos enlaces, para evitar problemas de fallos en los enlaces</li> <li>☐ Se anuncia el prefijo entero por los dos enlaces con no-export</li> <li>☐ Se divide el AS en dos sub-AS</li> <li>☐ Se añade el atributo originator-id</li> <li>☐ Se anuncia la mitad del prefijo por cada enlace</li> </ul>		10. En BGP confederation  ☐ Hay full-mesh entre sub-AS ☐ Los sub-AS tienen asignados números privados ☐ Hay que modificar todos los routers ☐ Se aplica un nuevo subatributo de AS-path		

## Problema 1. (2,5 puntos).

Tiempo de resolución estimado: 15 minutos.

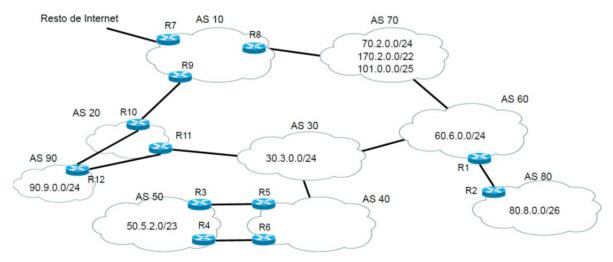
En la red de la figura se ha activado el BGP.



- a) Marcar sobre el dibujo dónde se aplicaría eBGP y iBGP.
- b) Indicar la tabla LocRIB de R2 con el siguiente formato:
  Prefijo Next-Hop AS-Path
- c) Indicar la tabla de encaminamiento de R2 con el siguiente formato: Red gw
- d) Si los tres routers estuvieran conectados con la misma red de acceso múltiple 170.10.0.0/24 (.1 .2 .3) dibujad como quedaría la red.

e) Qué next-hop llevaría el up-date de R1 a R3 para anunciar 150.10.30.0/24

En una red como la indicada se activa el BGP



- a) Qué tipo de escenario BGP crees que hay en AS80, AS50, AS70 y AS90
- b) ¿Conceptualmente, cómo se debería configurar AS50 para mayor seguridad? Dad una breve explicación.

- c) Sin atributos especiales, indicad como sería el LOC\_Rib BGP de R7 rellenando la siguiente tabla
   Prefijo AS-Path
- d) Qué habría que hacer en AS10 para que se eligiera AS20 en el acceso a todos los prefijos indicados
- e) ¿Qué pasaría en la distribución de prefijos si cae el enlace entre AS30 y AS60?