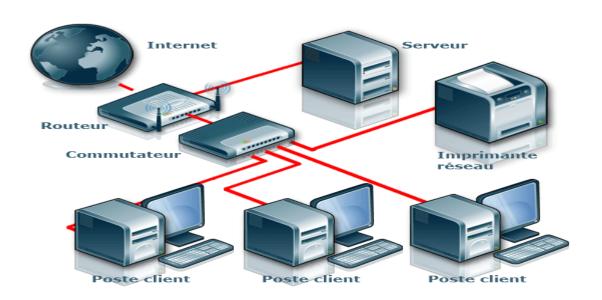


# ROUTAGE DYNAMIQUE



Abdellaziz Walid a.walid@uiz.ac.ma

Département GI 2022-2023

## Les limites du routage statique

- □ A chaque changement dans la topologie (nouveau réseau ajouté, panne d'un routeur, lien coupé,...etc.) nécessite une intervention manuelle sur les routeurs de la topologie.
- □ Il faut connaitre l'intégralité de la topologie pour saisir les informations de manière exhaustive pour que les réseaux communiquent entre eux.

#### - Les limites du routage statique :

- > Il ne convient pas aux réseaux de grande taille.
- > Il devient une source d'erreur et de complexité supplémentaire quand la taille du réseau grandit.
- → Seul contexte d'utilisation : Routeurs d'extrémité.

#### - Solution alternative :

Routage dynamique: Les informations relatives à la route sont mises à jour automatiquement entre les routeurs.

### Routage dynamique: objectifs

- Le rôle principal est de découvrir dynamiquement les routes vers les réseaux d'un inter-réseau et les inscrire dans la table de routage sur routeur.
- S'il existe plus d'une route vers un réseau, inscrire la meilleure route dans la table de routage.
- Détecter les routes qui ne sont plus valides et les supprimer de la table de routage.
- Ajouter le plus rapidement possible de nouvelles routes ou remplacer le plus rapidement les routes perdues par la meilleure route actuellement disponible.

## Protocoles de routage dynamique

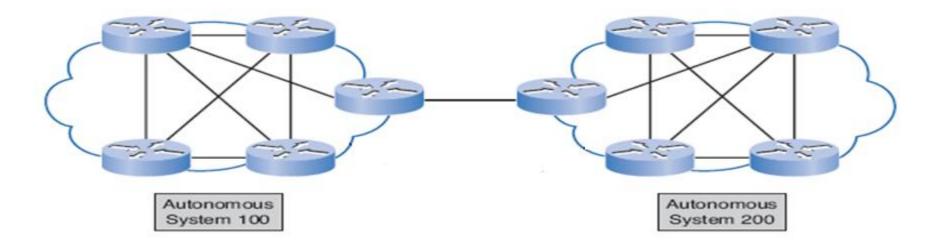
- □ La mise en œuvre du routage dynamique dépend de deux fonctions de base :
  - La gestion d'une table de routage.
  - La distribution opportune des informations aux autres routeurs sous la forme de mises à jour du routage.
- □ Le routage dynamique s'appuie sur un protocole de routage pour partager les informations entre les routeurs.
- Un protocole de routage définit les règles utilisées par un routeur pour communiquer avec les routeurs voisins.
- Par exemple, un protocole de routage définit les informations suivantes :
  - Comment envoyer les mises à jour ?
  - Les informations contenues dans ces mises à jour ?
  - Le moment où les informations doivent être envoyées ?
  - Comment localiser les destinataires des mises à jour ?

### Système autonome?

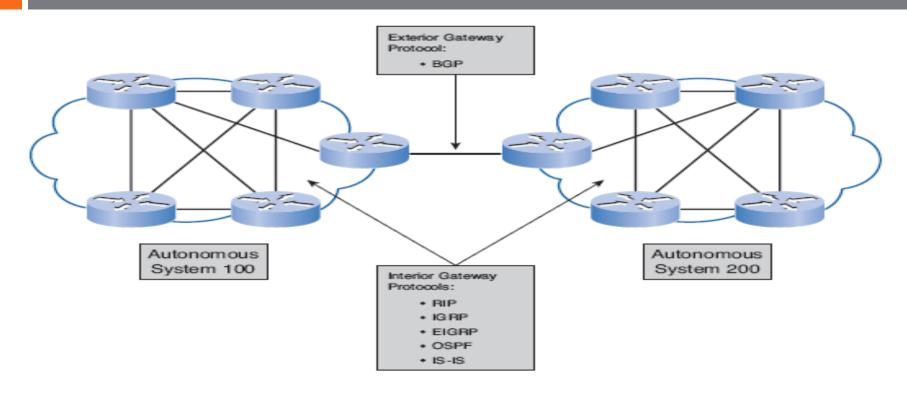
□ Un système autonome (AS) est un ensemble de réseaux sous la même autorité administrative (autorité de gestion).

#### Exemple d'un système autonome :

- □ Réseau interne d'une entreprise.
- Réseau d'un opérateur.
- Ces AS sont identifiés par des numéros de système autonome globaux attribués par l'IANA utilisés par les protocoles de routage externes.



### Protocoles de routage intérieurs et extérieurs



- ☐ Protocole intérieur Interior gateway protocols (IGP):
- → Utilisé pour la propagation des routes à l'intérieur d'un système autonome.
- ☐ Protocole extérieur Exterior gateway protocols (EGP):
- → Utilisé pour la propagation des routes entre systèmes autonomes différents.

# Les caractéristiques des protocoles de routage

Plusieurs caractéristiques permettent de différencier les protocoles de routage :

- □ Vitesse de convergence
- Métrique
- □ L'algorithme de routage
- Classful ou Classless
- □ Utilisation des ressources
- Evolutivité
- □ Implémentation et maintenance

## Vitesse de convergence

- □ La convergence est obtenue lorsque les tables de routage de tous les routeurs deviennent consistantes.
- La vitesse de convergence définit la rapidité à laquelle les routeurs dans la topologie du réseau parviennent à partager les informations de routage et à disposer d'une base de connaissances cohérente.
- Plus la convergence est rapide, plus le protocole est recommandé.
- Des boucles de routage peuvent survenir lorsque des tables de routage incohérentes ne sont pas mises à jour en raison d'une convergence lente dans un réseau changeant.

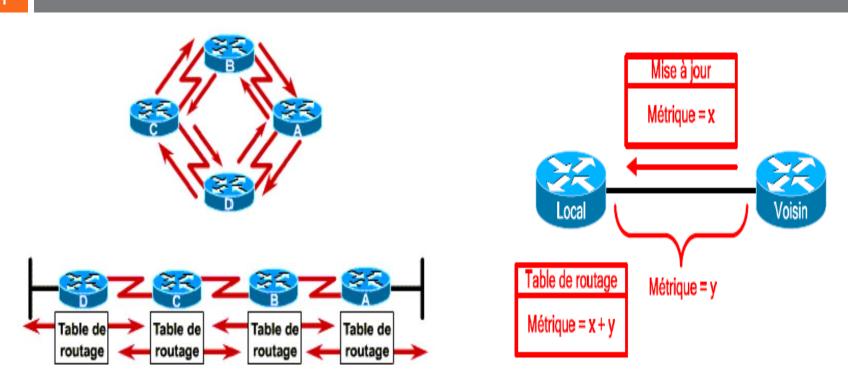
# Métrique

- La métrique d'une route est la valeur d'une route en comparaison à d'autres routes apprises par le même protocole de routage.
- Plus sa valeur est faible, meilleure est la route. Chaque protocole dispose de sa méthode de valorisation.
- On peut trouver toute une série de composantes de métrique parmi :
  - le nombre de sauts
  - la bande passante
  - le délai
  - \* la charge
  - la fiabilité
  - le coût
  - **.** . . . .

### Algorithme de routage à vecteur de distance

- Les algorithmes de routage à vecteurs de distance (Bellman Ford) transmettent d'un routeur à l'autre des copies périodiques d'une table de routage.
- Ces mises à jour régulières entre les routeurs permettent de communiquer les modifications de topologie.
- Chaque routeur reçoit une table de routage des routeurs voisins auxquels il est directement connecté.
- □ L'algorithme cumule les distances afin de tenir à jour la base de données contenant les informations de topologie du réseau.
- Les algorithmes de routage à vecteurs de distance ne permettent pas à un routeur de connaître la topologie exacte d'un inter-réseau.

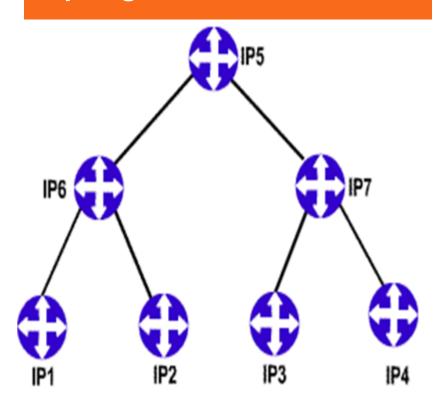
### Algorithme de routage à vecteur de distance



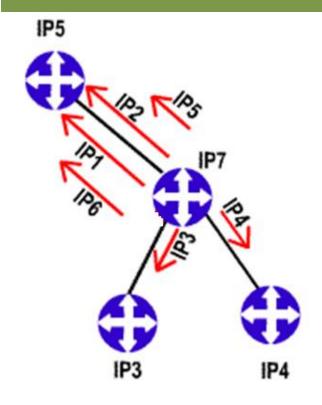
- Un routeur transmet périodiquement des copies de sa table de routage aux routeurs voisins et cumule les vecteurs de distance.
- La métrique locale pour une entrée dans la table de routage a pour valeur le résultat de l'addition entre la métrique incluse dans la mise à jour reçue par un voisin et de la valeur de la métrique vers ce voisin.

## Exemple d'illustration

#### Topologie réelle du réseau



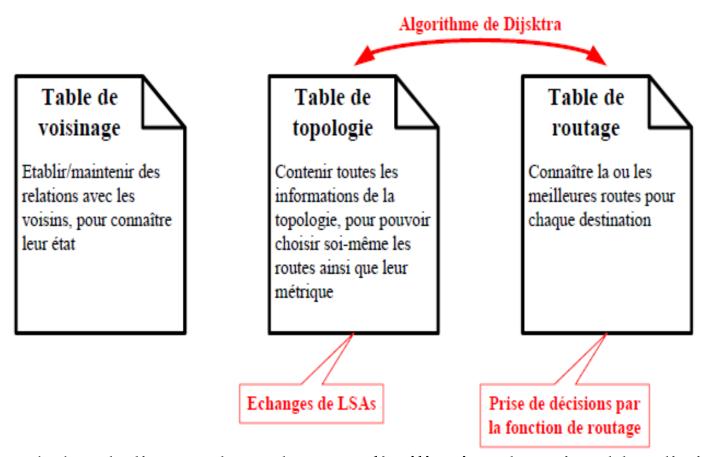
### Réseau vu par le routeur IP7



### Algorithme de routage à état de liens

- Cet algorithme exploite le principe du plus court chemin d'abord (Shortest Path First).
- □ Il est basé sur l'utilisation :
  - D'une table de données topologiques.
  - De l'algorithme de Dijsktra.
  - D'un arbre du plus court chemin d'abord (SPF Tree).
- Les mises à jour de routage des protocoles à état des liens possèdent de grandes différences comparées à celles des protocoles à vecteur de distance :
  - Elles sont uniquement envoyées lors de modifications topologiques.
  - Elles contiennent des informations topologiques.
  - Elles sont incrémentielles.
  - Elles sont émises en multicast sur des adresses spécifiques.

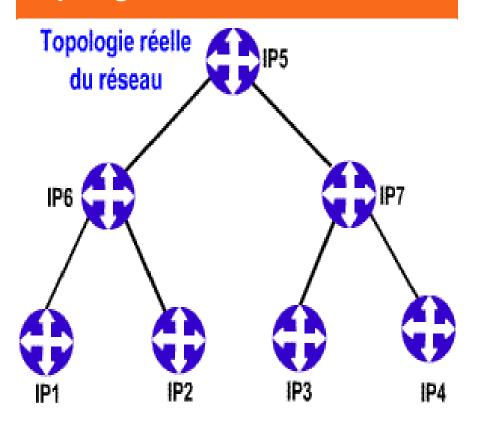
### Algorithme de routage à état de liens



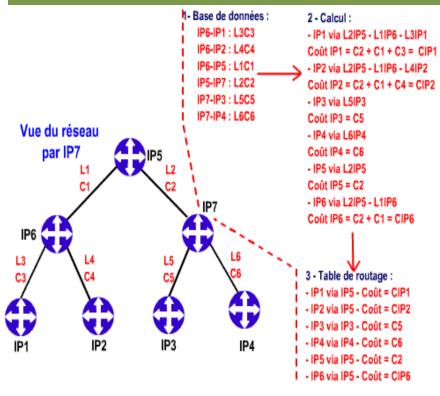
Le routage à état de liens se base donc sur l'utilisation de trois tables distinctes (au contraire des protocoles à vecteur de distance qui ne gèrent que la table de routage).

### Exemple

#### Topologie réelle du réseau



#### Réseau vu par IP7



### Protocoles Classful et Classless

- □ Tout protocole de routage peut être classifié soit comme :
  - Protocole de routage Classful
  - Protocole de routage Classless
- Les protocoles de routage pour IPv6 sont toujours classless.

**Classful** = pas d'envoi de masque.

**Classless** = envoie de masque.

### Protocoles Classful

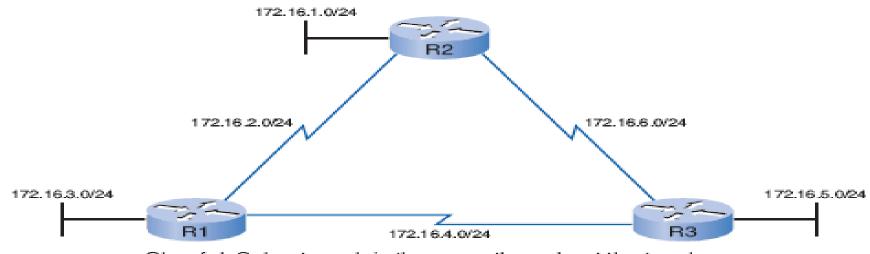
Les protocoles **Classful** n'envoient pas le masque lors des mises à jour de l'information de routage :

□ C'est le cas des protocoles les plus anciens comme RIP v1.

□ Conçus à l'époque où les adresses réseau étaient classés : Classe A, B, ou C (D et E ne sont pas routés d'habitude).

□ Le protocole de routage n'avait pas besoin d'envoyer le masque : le masque était déterminé selon la valeur du premier octet de l'adresse du réseau.

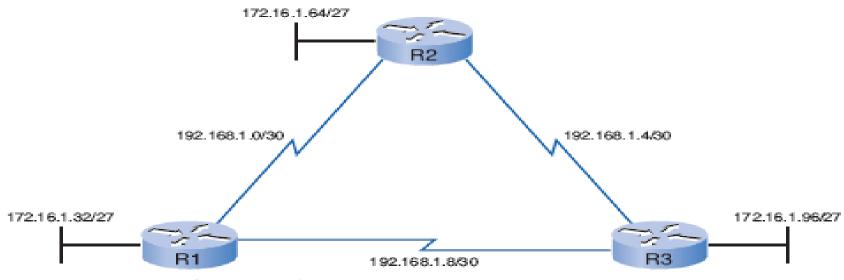
### Protocoles Classful



Classful: Subnet mask is the same throughout the topology.

- Le routage classful n'inclut pas le masque dans les mises à jour, donc ne supporte pas l'utilisation de VLSM et CIDR.
- ☐ Tout sous-réseau à l'intérieur d'un même « réseau classful majeur » doit porter le même masque.
- ☐ Autres limitations des protocoles classful incluent : Impossibilité de supporter les réseaux non contigus.

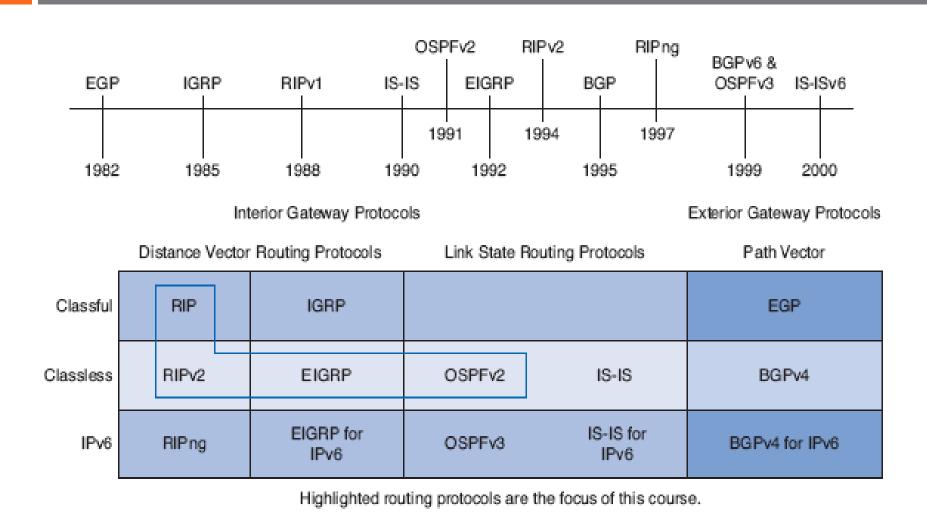
### Protocoles Classless



Classless: Subnet mask can vary in the topology.

- Les protocoles **Classless** incluent le masque dans les mises à jour.
- Les réseaux aujourd'hui ne sont plus répartis en classes
  - Le masque ne peut pas être déterminé par le premier octet.
- La plupart des réseaux actuels requièrent des protocoles Classless car ils supportent :
  - VLSM, CIDR et Réseaux non-contigus.

# Synthèse : protocoles de routage dynamique



### Distance administrative d'une route

- La distance administrative indique la préférence dans une table de routage pour des destinations apprises par un protocole de routage par rapport aux mêmes destinations apprises par un autre protocole de routage.
- Plus la valeur est faible et plus le protocole est préféré.

Route Source	Default Distance	Routing Table Entry
Connected interface	0	С
Static route out an interface	0	S
Static route to a next-hop address	1	S
EIGRP summary route	5	D
External BGP	20	В
Internal EIGRP	90	D
IGRP	100	I
OSPF	110	0
IS-IS	115	i
RIPv1, RIPv2	120	R
Exterior Gateway Protocol (EGP)	140	E
ODR	160	0
External EIGRP	170	D EX
Internal BGP	200	В
Unknown	255	

# Identification dans la table de routage

```
Router# show ip route
Codes: R - RIP derived, O - OSPF derived,
       C - connected, S - static, B - BGP derived,

    candidate default route, IA - OSPF inter area route,

                                                                                          Codes of protocol that
       i - IS-IS derived, ia - IS-IS, U - per-user static route,
                                                                                          derived the route
       o - on-demand routing, M - mobile, P - periodic downloaded static route.
       D - EIGRP, EX - EIGRP external, E1 - OSPF external type 1 route.
       E2 - OSPF external type 2 route, N1 - OSPF NSSA external type 1 route,
       N2 - OSPF NSSA external type 2 route
                                                                                         This is the IP address and
                                                                                        network information of the
Gateway of last resort is 10.119,254.240 to network 10.140.0.0
                                                                                         Gateway of last resort
                          via 10.119.254.6.
0 E2 10.110.0.0
                                                 0:01:00, Ethernet2
     10.67.10.0
                  [200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
  E2 10.68.132.0
                  [160/5]
                            via 10.119.254.6,
                                                 0:00:59, Ethernet2
O E2 10.130.0.0
                  [160/5]
                            via 10.119.254.6,
                                                 0:00:59, Ethernet2
     10.128.0.0
                  [200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:22, Ethernet2
     10.129.0.0
     10.65.129.0
                  [200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
                  200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
     10.10.0.0
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:23, Ethernet2
     10.75.139.0
                  [200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
     10.16.208.0
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:23, Ethernet2
     10.84.148.0
     10.31.223.0
                  [200/128] via 10.119.254.244, 0:02:22, Ethernet2
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:23, Ethernet2
     10.44.236.0
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:22, Ethernet2
     10.141.0.0
                  [200/129] via 10.119.254.240, 0:02:23, Ethernet2
     10.140.0.0
        (Output omitted) ::
Router#
                                                             Col. G
                                                    Col. F
                    Col. D
                                      Col. E
      Col. C
  Col. B
             (Check Table 1-1 below for the column descriptions.)
Col. A
```

# Identification dans la table de routage

Field	Description
Col. A	Indicates the protocol that derived the route. It can be one of the following values:  IIGRP derived; RRIP derived; OOSPF derived; C—connected; Sstatic
	EEGP derived; BBGP derived; iIS-IS derived
Col. B	Type of route.
Col. C	Indicates the address of the remote network.
Col. D	The first number in the brackets is the administrative distance of the information source; the second number is the metric for the route.
Col. E	Specifies the address of the next router to the remote network.
Col. F	Specifies the last time the route was updated (in hours:minutes:seconds).
Col. G	Specifies the interface through which the specified network can be reached.

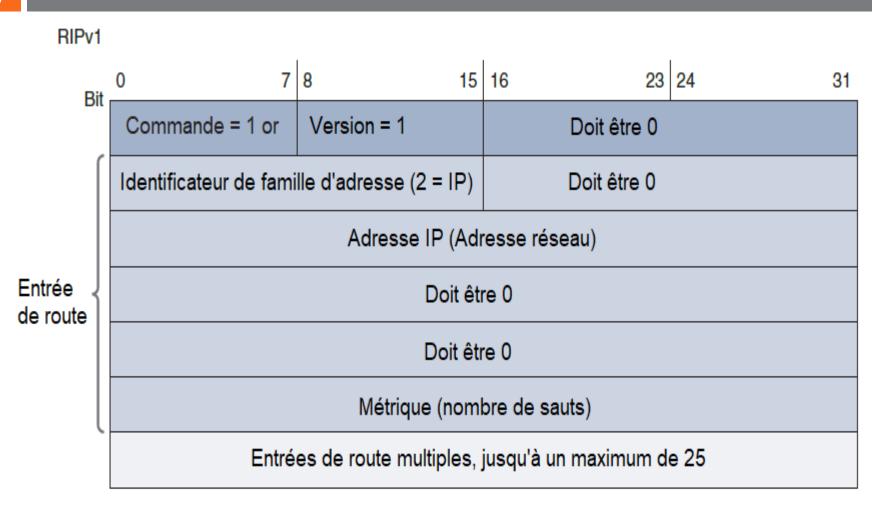
### Le protocole de routage RIP

- □ RIP (Routing Information Protocol) fut le premier protocole utilisé.
- □ Protocole de routage à vecteur de distance.
- Un protocole encore très populaire : simple et facile à entretenir.
- Pourquoi étudier RIP ?
  - □ Encore en utilisation (il y a RIPng pour IPv6).
  - □ Permet de comprendre les mécanismes des protocoles dynamiques (versions classful (RIPv1) et classless (RIPv2)).

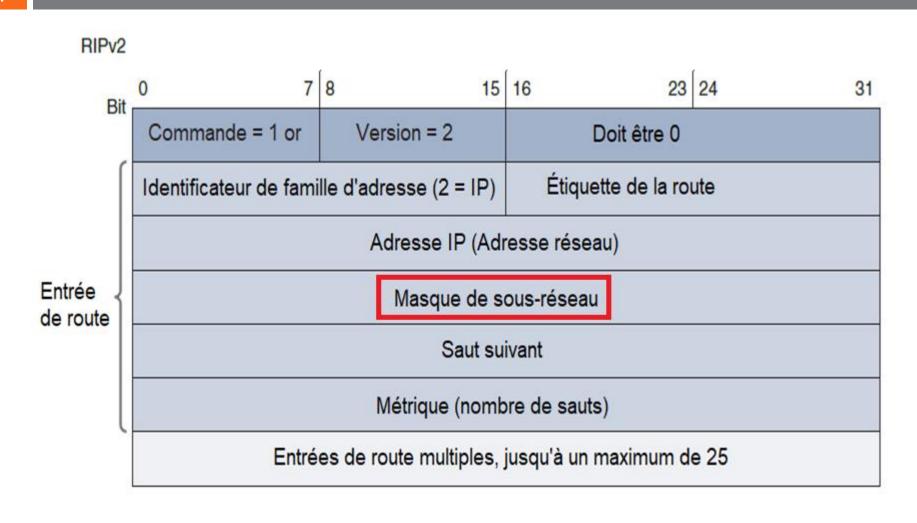
## Caractéristiques de RIP

- □ Protocole de routage à vecteur de distance.
- Métrique : sauts (hop count).
- □ Les routes annoncées avec un hop count supérieur à 15 sont considérées inatteignables (unreachable).
- □ Les messages (mises à jour des tables de routage ) sont broadcastés à chaque 30 secondes.
- □ RIPv2 utilise multicast.

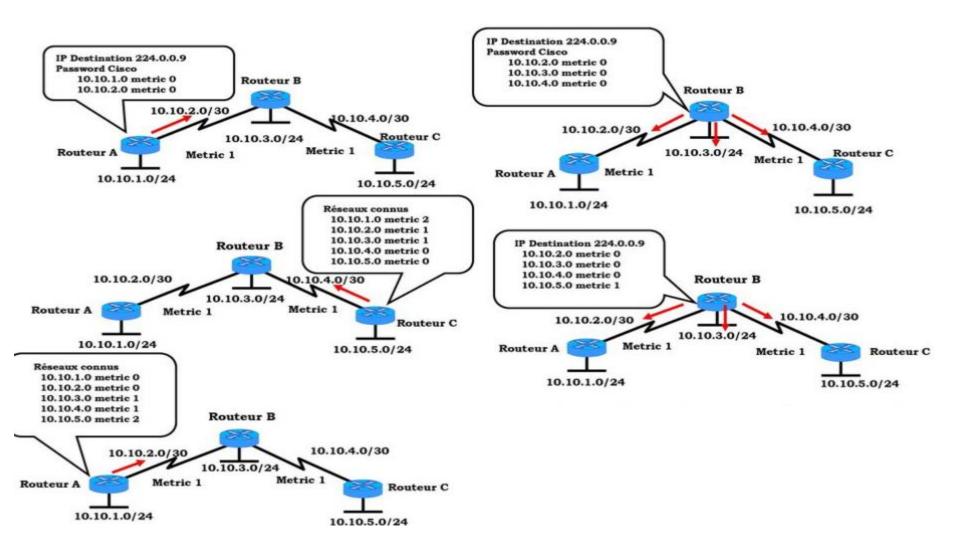
### RIPv1 (RFC 1058)



### RIPv2 (RFC 1723)

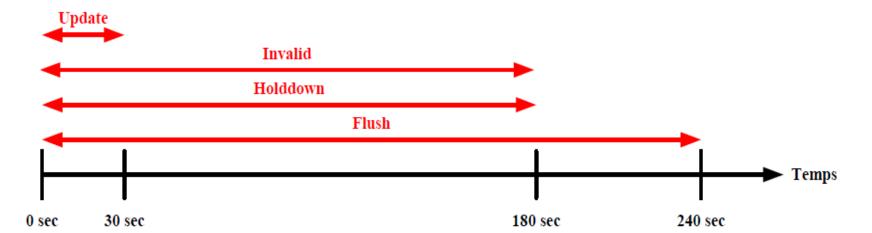


### RIP v2 : Principe de fonctionnement



### Les compteurs de RIP

- □ **Update** : Intervalle de temps entre les mises à jour périodiques (30 secondes par défaut).
- Invalid : Intervalle de temps après réception de la dernière mise à jour pour chaque entrée dans la table de routage avant de la considérer comme périmée.
- **Holddown** : Intervalle de temps après réception de la dernière mise à jour avant d'autoriser le remplacement de cette route par une autre moins bonne.
- □ **Flush** : Intervalle de temps après réception de la dernière mise à jour pour chaque entrée dans la table de routage avant de la supprimer de la table de routage.



# RIP: Avantages et inconvénients

### Les caractéristiques principales de RIP sont :

- Nombre de sauts (hop count) utilisé pour le calcul des métriques.
- Métrique maximale = 15 (métrique de mesure infinie = 16).
- Mises à jour périodiques toutes les 30 secondes.

Avantages	Inconvénients
Processus léger	Temps de convergence lent
Implémenté sur tous les systèmes d'exploitation	Nombre de sauts pour calculer les métriques
	Nombre de sauts limité à 15

## RIPv1 vs RIPv2

RIPv1	RIPv2	
Classful	Classless	
Broadcast pour les mises à jour	Multicast (224.0.0.9) pour les mises à jour	
Préfixes dans les mises à jour	Préfixes et masques de sous-réseau dans les mises à jour	
	Support du VLSM	
	Authentification des voisins	

# Procédure de configuration

Pour configurer un routeur en utilisant le protocole de routage RIP, il faut procéder comme suit :

- **Etape 1**: Activer le protocole RIP (commande **router rip**)
- **Etape 2** : Spécifier les réseaux directement connectés devant participer au processus de routage (commande **network**).
- **Etape 3 (optionnelle)**: Désactiver l'émission de mises à jour de routage vers les réseaux n'ayant pas de routeur(s) RIP autre(s) que le routeur local (commande **passive-interface**).
- **Etape 4 (optionnelle)**: Ajuster les différents compteurs de temps (commande **timers basic**).
- **Etape 5 (optionnelle)**: Choisir la version de RIP à utiliser (commande **version**).
- **Etape 6 (optionnelle)**: Propager la route par défaut existante sur le routeur local aux autres routeurs RIP du système autonome (commande **default-information originate**).
- Etape 7 (optionnelle): Activer la répartition de charge entre plusieurs liens de même métrique (commande maximum-paths)

## Etape 1 : Activer le protocole RIP

```
R1# conf t
Enter configuration commands, one per line. End with CNTL/Z.
R1(config)# router?
bgp Border Gateway Protocol (BGP)
egp Exterior Gateway Protocol (EGP)
eigrp Enhanced Interior Gateway Routing Protocol (EIGRP)
igrp Interior Gateway Routing Protocol (IGRP)
isis ISO IS-IS
iso-igrp IGRP for OSI networks
mobile Mobile routes
odr On Demand stub Routes
ospf Open Shortest Path First (OSPF)
rip Routing Information Protocol (RIP)
R1(config)# router rip
R1(config-router)#
```

# Etape 2 : spécifications des réseaux

#### Syntaxe:

Router(config-router)# **network** directly-connected network-address

R1(config)# router rip

R1(config-router)# network 192.168.1.0

R1(config-router)# network 192.168.2.0

R2(config)# router rip

R2(config-router)# network 192.168.2.0

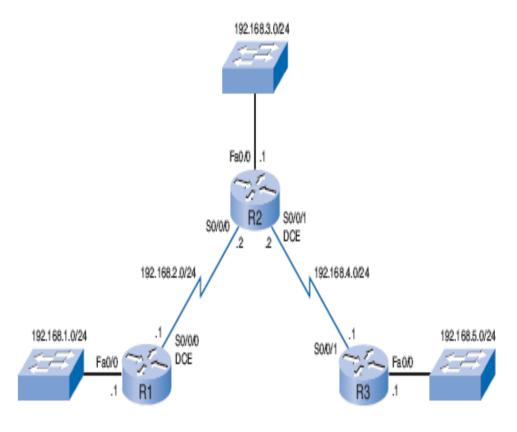
R2(config-router)# network 192.168.3.0

R2(config-router)# network 192.168.4.0

R3(config)# router rip

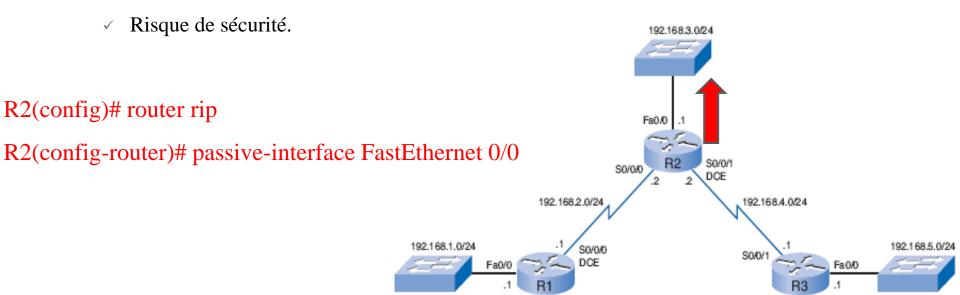
R3(config-router)# **network 192.168.4.0** 

R3(config-router)# network 192.168.5.0



# Etape 3 : Désactiver l'émission de mises à jour

- ✓ Désactiver l'émission de mises à jour de routage vers les réseaux n'ayant pas de routeur(s) RIP autre(s) que le routeur local.
- ✓ Empêche RIP d'envoyer des updates sur ces interfaces.
- ✓ Evite le gaspillage de la bande passante.
- Les dispositifs dans le LAN sont surchargés avec le traitement de messages RIPv1 (au moins jusqu'à la couche 2).



# Etape 4 : Ajuster les différents compteurs

### RIP timers configuration

#### RIP timers configuration -

Update timer – 30

Route timeout timer (Invalid timer) – 180

Hold down timer - 180

Flush timer - 240

Router(config)# router rip

Router(config)# timers basic 20 80 80 120

## Etape 5 : Choisir la version

```
R1# conf t
Enter configuration commands, one per line. End with CNTL/Z.
R1(config)# router?
bgp Border Gateway Protocol (BGP)
egp Exterior Gateway Protocol (EGP)
eigrp Enhanced Interior Gateway Routing Protocol (EIGRP)
igrp Interior Gateway Routing Protocol (IGRP)
isis ISO IS-IS
iso-igrp IGRP for OSI networks
mobile Mobile routes
odr On Demand stub Routes
ospf Open Shortest Path First (OSPF)
rip Routing Information Protocol (RIP)
R1(config)# router rip
R1(config-router)# version 2 // changer la version de RIP
```

# Etape 6 : Propager la route par défaut

**Étape 1 :** suppression du réseau 192.168.4.0 de la configuration RIP de R2 : pas nécessaire d'envoyer des mises à jour entre R2 et R3 et nous ne voulons pas annoncer le réseau 192.168.4.0 à R1.

R2(config)#router rip

R2(config-router)#no network 192.168.4.0

**Étape 2 :** suppression complète du routage RIP de R3 R3(config)#no router rip

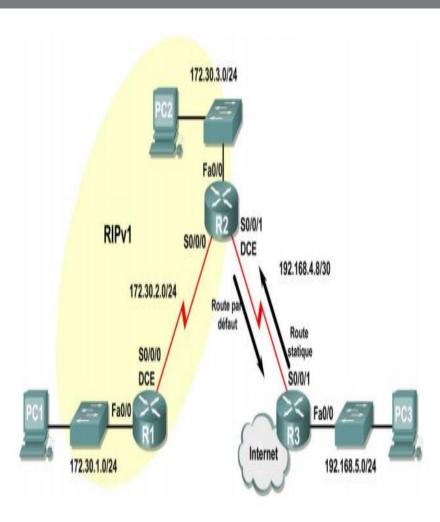
- configuration de la route statique (résumé) vers le réseau 172.30.0.0/16 sur R3

R3(config)#ip route 172.30.0.0 255.255.252.0 serial0/0/1

- configuration d'une route statique par défaut sur R2. R2(config)# ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 serial 0/0/1 **Étape 3 :** configuration de R2 afin d'envoyer les informations de route statique par défaut vers R1

R2(config)#router rip

R2(config-router)#default-information originate



# Etape 7 : Equilibrage de charge

- Quand un routeur apprend plusieurs routes vers un réseau donnée via plusieurs processus de routage (ou protocoles de routage, tels que RIP, RIPv2, IGRP, EIGRP et OSPF), il installe la route avec la plus faible distance administrative dans la table de routage.
- Parfois le routeur doit sélectionner une route parmi beaucoup apprises par l'intermédiaire du même processus de routage avec la même distance administrative.
- Six chemins différents configurés est le nombre maximal.

Router(config-router) # maximum-paths 5

## Vérification

IOS fournit une panoplie de commandes permettant de visualiser l'état du protocole RIP ainsi que d'effectuer du déboguage. Ces commandes sont les suivantes :

- □ show ip protocols : Affiche les compteurs RIP, les interfaces participant au processus de routage, les réseaux avertis ainsi que la version pour les mises à jour envoyées et reçues.
- □ **show ip rip database** : Affiche la FIB (Forward Information Base) de RIP.
- □ debug ip rip [events] : Affiche en temps réel les mises à jour RIP envoyées et reçues.

## Motivation

#### Question : Peut-on exploité RIP dans un réseau de grand tailles ?

- □ RIP a une limite de 15 sauts : Un réseau qui couvre plus de 15 sauts (15 routeurs) est considéré comme inaccessible.
- □ Dans de grands réseaux, la convergence finit par être de l'ordre de plusieurs minutes. Cela pourrait entraîner des incohérences de routage.
- □ Le nombre de saut comme métrique pour comparer les routes vers la même destination n'est pas toujours fiable. (bande passante, charge,.....).
- □ Des diffusions régulières de la table de routage complète utilisent une grande quantité de bande passante.
- □ Les réseaux RIP sont des réseaux à topologie plane. Il n'y a aucun concept de zones ou de limites.

Réponse : RIP n'est pas approprié aux réseaux de grande taille.

→ Solution alternative : Protocole de routage OSPF.

## Protocole de routage OSPF

Le protocole OSPF (Open Shortest Path First) est un protocole de routage à état de lien IP défini dans la RFC 2328.

- □ Proposé par l'IETF en 1988 et officialisé en 1991.
- □ Développé pour répondre aux limites de RIP.
- □ Il existe en 2 versions :
  - OSPFv2 pour IPv4.
  - OSPFv3 pour IPv6.

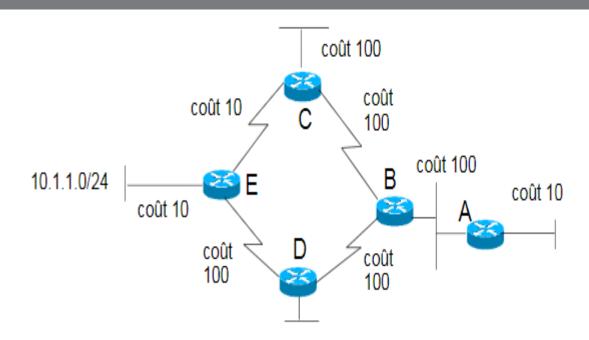
# Les caractéristiques de l'OSPF

- □ Aucune limitation sur le nombre de sauts. → prend en charge des réseaux de grande taille.
- Support du VLSM.
- □ OSPF utilise le multicast IP pour envoyer des mises à jour de l'état des liaisons.
- □ Les mises à jour ne sont envoyées qu'en cas de modifications de routage(mises à jour incrémentielles). → meilleure utilisation de la bande passante.
- Meilleure convergence que RIP.
- Meilleur équilibrage de charge.
- □ Regroupement logique des réseaux où les routeurs peuvent être répartis en zones. → limite l'explosion des mises à jour de l'état des liaisons sur le réseau entier.
- □ L'authentification du routage à l'aide de différentes méthodes d'authentification par mot de passe.

## Idée de fonctionnement

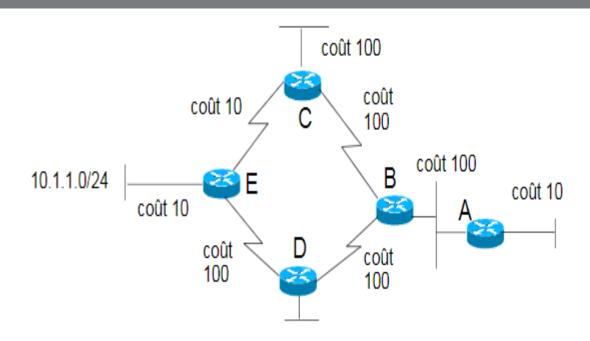
- Avec les protocoles de routage à état de liens, chaque routeur a une image complète de la topologie du réseau, et peut de manière indépendante, prendre une décision sur une destination précise du réseau.
- □ Pour ce faire, chaque routeur conserve un enregistrement de :
  - Ses routeurs voisin immédiat.
  - □ Tous les autres routeurs dans le réseau, ou dans sa zone du réseau et leurs réseaux attachés.
  - □ Le meilleur chemins vers chaque destination.

## Idée de fonctionnement



- □ Dans les protocoles à état de lien, B ne va pas donner à A le coût de la liaison mais la carte qu'il connaît du réseau avec les masques associés.
- Ainsi, A va pouvoir calculer les meilleurs routes vers tous les sous-réseaux en se basant sur les informations topologiques transmises par B.
- Comparativement aux protocoles à vecteur distance, les protocoles à états de liens doivent calculer les coûts vers toutes les sous-réseaux.

## Idée de fonctionnement



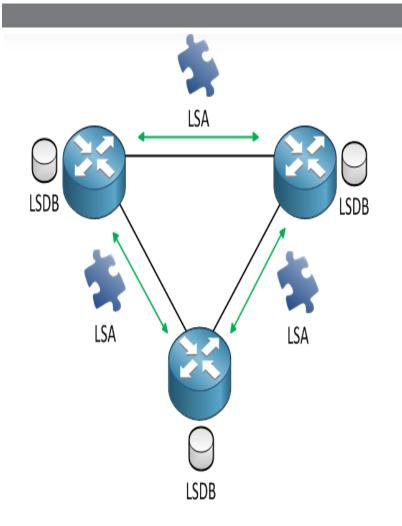
- □ Avec les vecteurs distances, B dit à A : sous-réseaux 10.1.1.0, metric 3.
- □ Avec les états de liens : A va apprendre puis calculer
  - > A vers 10.1.1.0/24 : par C, coût 220
  - > A vers 10.1.1.0/24 : par D, coût 310
- Résultat : A mettra dans sa table de routage la route vers 10.1.1.0/24 par C

- □ Le déroulement complet d'OSPF est le suivant :
  - 1. Chaque routeur découvre son voisinage et conserve une liste de tous ses voisins.
  - Chaque routeur utilise un protocole fiable pour échanger les informations topologiques LSA: Link State Advertisement (annonce d'état de liaison) avec ses voisins.
  - Chaque routeur stocke les informations topologiques apprises dans leur base de données (LSDB)
  - 4. Chaque routeur exécute l'algorithme SPF pour calculer les meilleurs routes.
  - 5. Chaque routeur place ensuite la meilleur route vers chaque sous-réseau dans sa table de routage.
- Chaque routeur possède donc :
  - Une table de ses voisins,
  - Une base de données de la topologie du réseau (LSDB)
  - Une table de routage

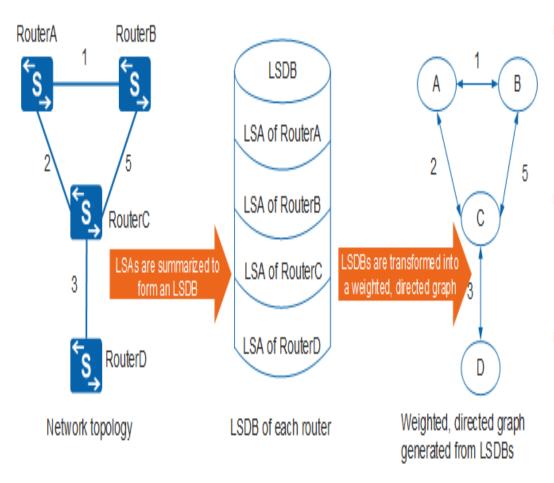
Algorithme de Dijsktra

la fonction de routage

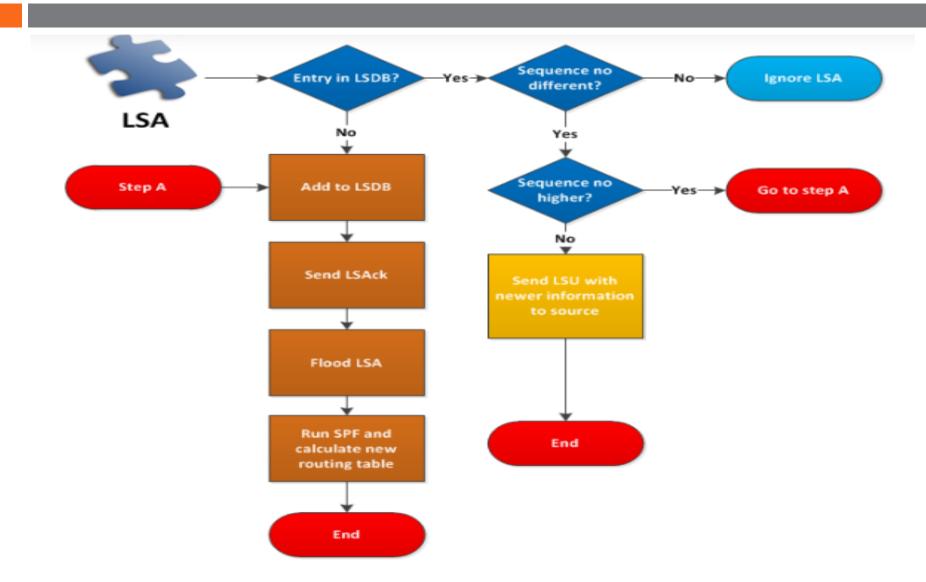
#### Table de Table de Table de topologie routage voisinage Etablir/maintenir des Contenir toutes les Connaître la ou les informations de la relations avec les meilleures routes pour topologie, pour pouvoir chaque destination voisins, pour connaître choisir soi-même les leur état routes ainsi que leur métrique Echanges de LSAs Prise de décisions par



- L'annonce d'état de liaison (LSA) est un moyen de communication de base du protocole de routage OSPF pour le protocole IP.
- □ Il communique la topologie de routage local du routeur à tous les autres routeurs locaux de la même zone OSPF.



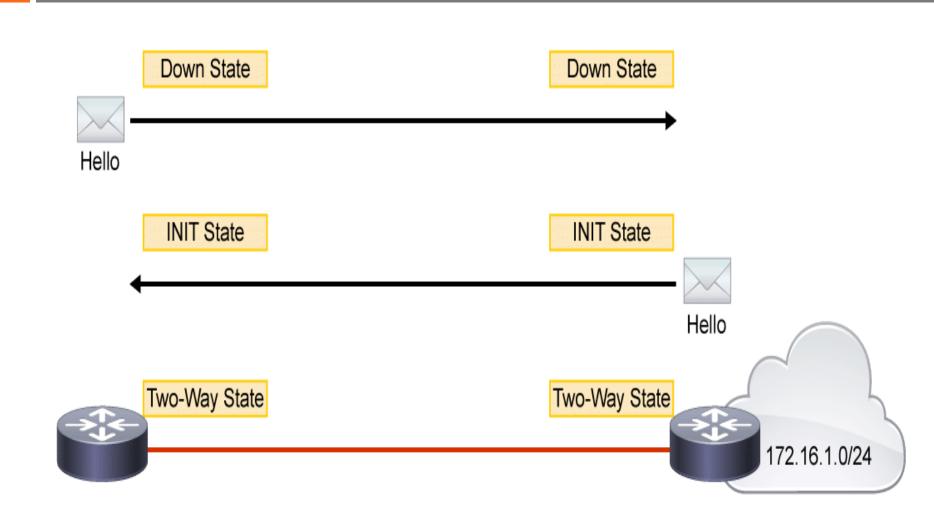
- Tous les routeurs doivent avoir ces annonces d'état de liaison afin qu'ils puissent construire leur base de données LinkState DataBase ou LSDB.
- En principe, toutes les annonces d'état de liaison (LSA) sont des pièces du puzzle qui construisent le (LSDB).
- Cette LSDB est notre image complète du réseau, en langage réseau nous appelons cette image topologie.

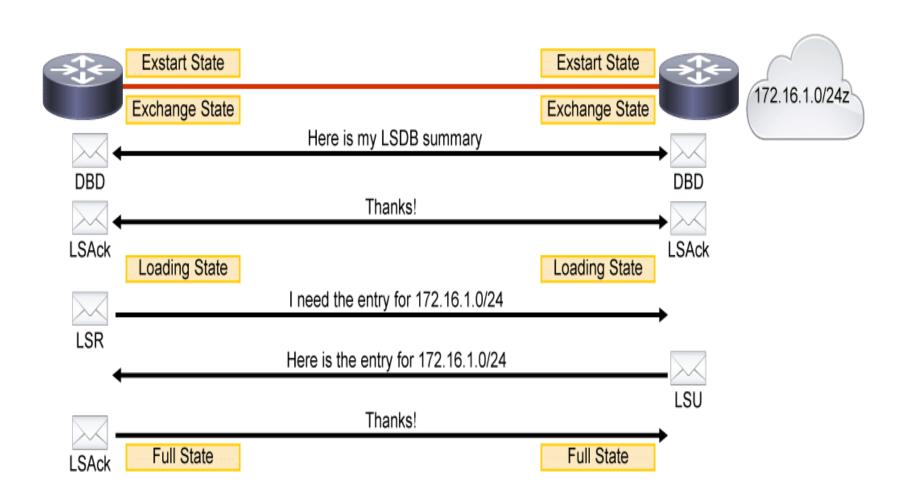


- □ Les échanges d'informations ne se font pas dès le départ par un broadcast.
- Initialisation du processus par une recherche des voisins.
- Après qu'un routeur ait identifié un voisin, les routeurs s'échangent leurs informations topologiques.
- 5 types de paquets sont utilisés dont :
  - Hello
     Database Description (DBD)
     Link-State Request (LSR)
     Link-State Update (LSU)
     Link-State Acknowledgment (LSAck)
- **-Hello** : Découverte de voisins, construction et maintenance des contiguïtés de voisinage.
- **-DBD** : Ce paquet est utilisé pour vérifier si la LSDB entre 2 routeurs est la même. Le DBD est un résumé de la LSDB.
- **-LSR** : Demande des enregistrements spécifiques d'état de liens d'un voisin OSPF.
- -LSU: envoie les enregistrements d'état de liens qui ont été demandés. Ce paquet est comme une enveloppe qui contient plusieurs LSA.
- **-LSAck** : le protocole OSPF est un protocole fiable, LSAck est un accusé de réception.

OSPF doit passer par 7 états pour avoir une relation de voisinage :

- 1) **DOWN**: aucun voisin détecté jusqu'à ce moment.
- 2) **Init**: Packet Hello reçu.
- Two-way: ID de routeur trouvé dans paquet hello reçu.
- **Extrat** : rôles de maître et esclave déterminés.
- **Exchange** : paquets de description de base de données (DBD) envoyé.
- Loading: échange des paquets LSRs(Link state request) et LSU (Link State Update)
- **Full**: routeurs OSPF ont maintenant une contiguïté.





# Métrique d'OSPF : le coût

 OSPF utilise une métrique appelée coût qui repose sur la bande passante d'une interface :

COST = Reference bandwidth / Interface Bandwidth

■ La bande passante de référence est une valeur par défaut sur les routeurs CISCO égale à 100 Mbit/s.

■ La métrique d'une route est l'addition des coûts d'un lien pour arriver à la destination.

## Métrique d'OSPF: le coût

Type d'interface	Bande passante de référence en bits/s		Coût	
<b>10 Gigabit Ethernet</b> 10 Gbit/s	100,000,000 ÷	10,000,000,000	1	Coût identique grâce à la bande passante de référence
<b>Gigabit Ethernet</b> 1 Gbit/s	100,000,000 ÷	1,000,000,000	1	
Fast Ethernet 100 Mbit/s	100,000,000 ÷	100,000,000	1	
Ethernet 10 Mbit/s	100,000,000 ÷	10,000,000	10	
Série 1,544 Mbit/s	100,000,000 ÷	1,544,000	64	
<b>Série</b> 128 kbit/s	100,000,000 ÷	128,000	781	
<b>Série</b> 64 kbit/s	100,000,000 ÷	64,000	1562	

Problème: Les interfaces Fast Ethernet, Gigabit Ethernet et 10 Gigabits Ethernet, partagent le même coût, car le résultat de cette valeur ne peut être qu'un nombre entier.

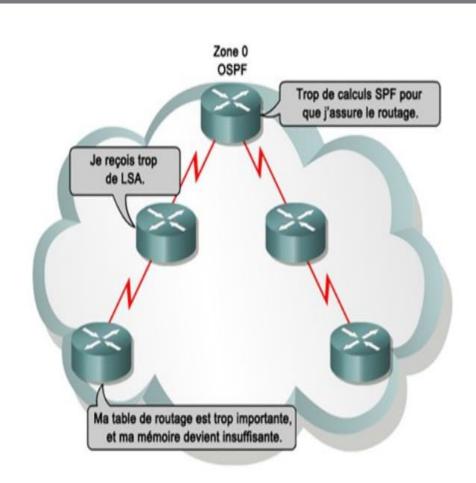
Solution : Il est possible de modifier la valeur par défaut avec la commande : auto-cost reference-bandwidth

# Problèmes Liés à OSPF : le cas de réseaux très étendus

- Calcul fréquents de l'algorithme SPF.
- Table de routage importante.
- LSDB de grande taille.

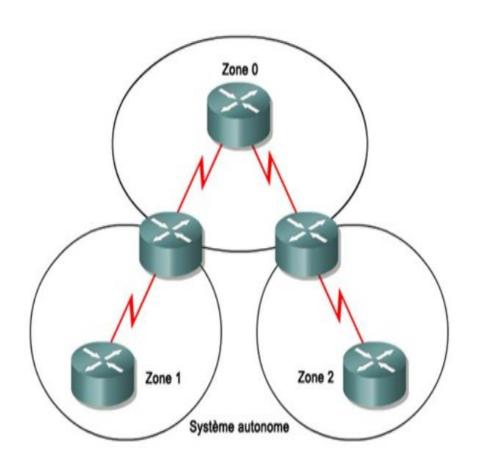
#### Solution:

Scinder le réseau en plusieurs zones OSPF.



## **Zones OSPF**

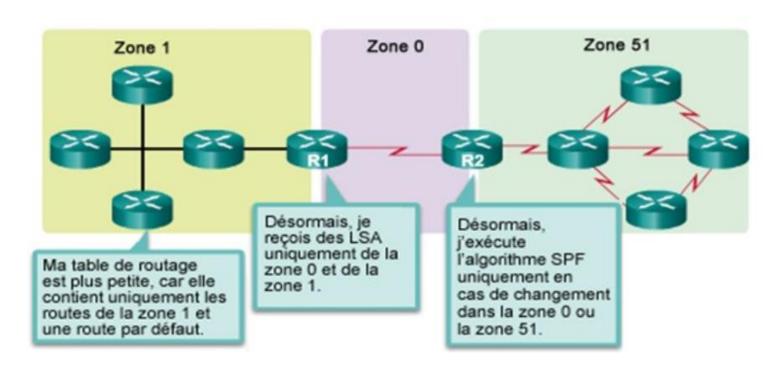
- Diminution de la fréquence des calculs SPF :
  - Les informations de route détaillées existent dans chaque zone.
  - Les changements d'état de liens ne sont pas diffusés dans les autres zones.
- Réduction de la taille des tables de routage.
- Réductions de la surcharge des LSU.



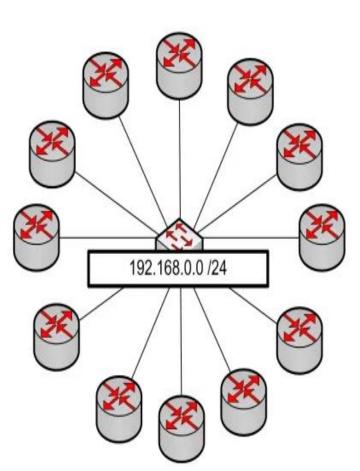
## Pourquoi routage OSPF à zone multiple ?

Le routage OSPF à zones multiples nécessite une conception réseau hiérarchique dans laquelle existe une zone principale, appelée zone de backbone (Area 0), à laquelle toutes les autres zones doivent se connecter.

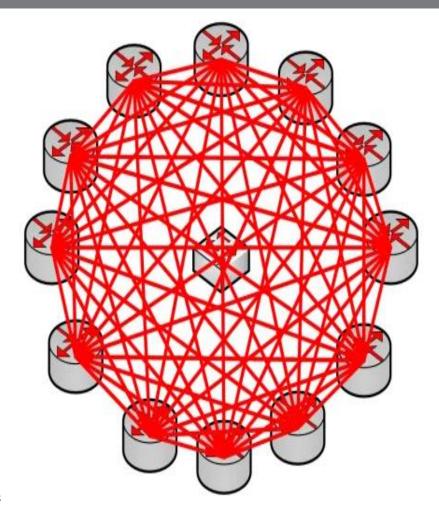
#### Avantages du protocole OSPF à zones multiples



# Problème liés aux réseaux OSPF de type broadcast

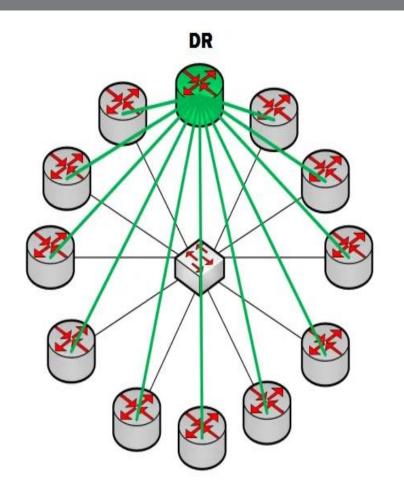


Problème: Trafic énorme à cause du nombre important de relation de voisinage entre les routeurs.



66 relations de voisinage

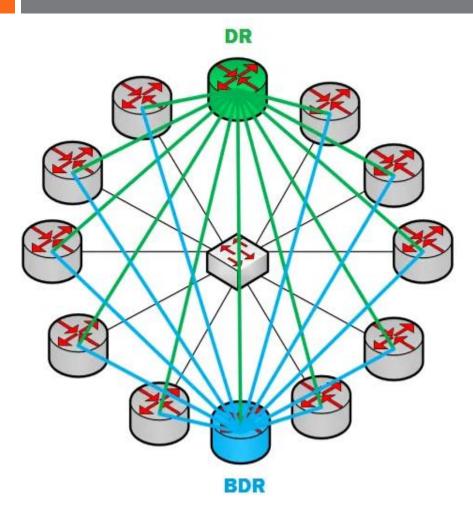
## Solution : le routeur désigné (DR)



- □ Élire un chef d'orchestre (Routeur DR).
- Dans ce cas, chaque routeur va envoyer ses mises à jour uniquement au routeur DR.
- □ Le routeur DR aura la charge de remettre les mise à jours aux autres routeurs.

Problème: Mais si le DR tombe en panne!

## Solution: routeur désigné de sauvegarde (BDR)

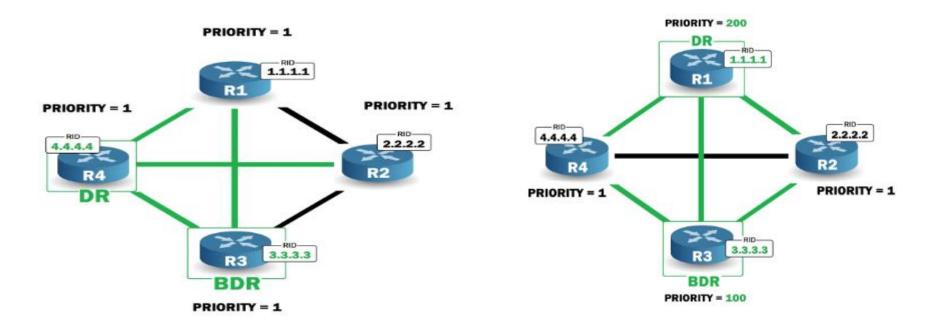


- Le routeur BDR remplacera le routeur DR si ce dernier tombe en panne.
- Remarque : les rôles DR et BDR seront mis en place uniquement si nos routeurs sont liés entre eux via un équipement de niveau 2 et qui partagent une même plage adresse IP.
- Si notre réseau OSPF est uniquement en point à point. Il n'aura pas de rôle DR et BDR.

## Qui va être DR et BDR?

#### Celui qui a:

- La priorité la plus haute (comprise entre 0 et 255)
- La valeur 0 sera ignoré et la valeur 1 est par défaut.
- Si tous les routeurs ont la même priorité : le routeur qui a le ID-router le plus élevé sera choisi.



## Procédure de configuration

Pour configurer un routeur en utilisant le protocole de routage OSPF, il faut procéder comme suit :

- □ **Etape 1** : Activer le protocole OSPF (commande **OSPF id\_Processus**).
- **Etape 2** : Spécifier les réseaux directement connectés devant participer au processus de routage (commande **network**).
- **Etape 3 (optionnelle)**: Désactiver l'émission de mises à jour de routage vers les réseaux n'ayant pas de routeur(s) OSPF autre(s) que le routeur local (commande **passive-interface**).
- **Etape 4 (optionnelle)** : Modification de la métrique OSPF
- **Etape 5 (optionnelle) :** Propager la route par défaut existante sur le routeur local aux autres routeurs OSPF (commande default-information originate).

# Etape 1 : Activer le processus OSPF

OSPF est activé avec la commande de configuration globale router ospf process-id :

## R1(config)# router ospf process-id

- □ Le paramètre process-id est un nombre compris entre 1 et 65.535 et est choisi par l'administrateur réseau.
- □ L'ID de processus est significatif localement. Il n'a pas besoin de correspondre à d'autres routeurs OSPF pour établir des adjacences avec ces voisins.
- Exemple :

R1(config)# router ospf 10

# Etape 2 : spécifications des réseaux

□ La commande network est utilisée en mode configuration du routeur :

#### Router(config-router)# network network-address wildcard-mask area area-id

- Le masque générique (wildcard-mask) est habituellement configuré comme l'inverse d'un masque de sous-réseau.
- □ Le paramètre area-id fait référence à une zone OSPF.

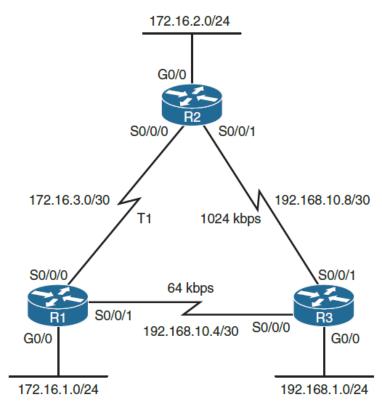
#### Exemple:

R2(config)# router ospf 10

R2(config-router)# network 172.16.2.0 0.0.0.255 area 0

R2(config-router)# network 172.16.3.0 0.0.0.3 area 0

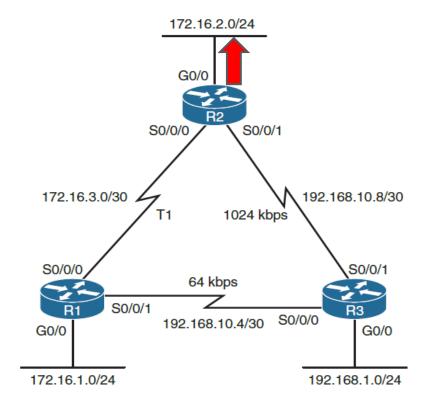
R2(config-router)# network 192.168.10.8 0.0.0.3 area 0



# Etape 3 : Désactiver l'émission de mises à jour

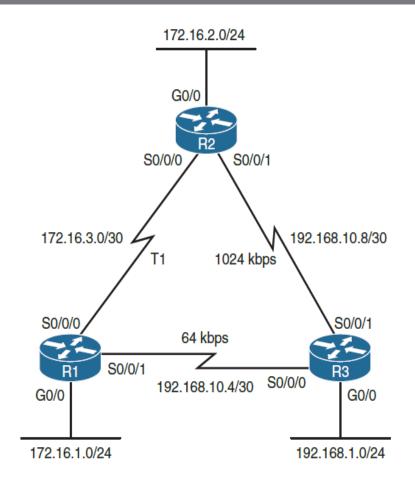
Utilisez la commande passive-interface pour éviter que les mises à jour OSPF ne soient envoyées par des interfaces inutiles.

Router(config)# passive-interface gigabitethernet 0/0



# Etape 4 : Modification de la métrique OSPF

- Sur les routeurs Cisco, la bande passante par défaut sur la plupart des interfaces série est réglée à la vitesse T1, soit 1,544 Mbps. Mais dans notre topologie de la Figure A, nous avons les vitesses réelles suivantes :
- □ La liaison entre R1 et R2 fonctionne à 1544 kbps (valeur par défaut).
- La liaison entre R2 et R3 fonctionne à 1024 kbps.
- La liaison entre R1 et R3 fonctionne à 64 kbps.
- Vous pouvez modifier la métrique OSPF de deux façons :
  - □ Utilisez la commande bandwidth pour modifier la valeur de bande passante utilisée par Cisco IOS dans le calcul de la mesure du coût OSPF.
  - Utilisez la commande ip ospf cost, qui vous permet de spécifier directement le coût d'une interface.



# Etape 4 : Modification de la métrique OSPF

#### Comparaison des commandes bandwidth et ip ospf cost

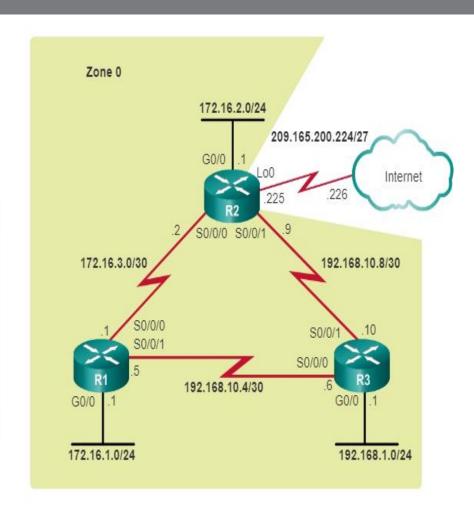
Réglage de la bande passante de l'interface		Réglage manuel du coût OSPF	
R1(config)# interface S0/0/1	ou	R1(config)# interface S0/0/1	
R1(config-if)# bandwidth 64	ou	R1(config-if)# ip ospf cost 65535	
R2(config)# interface S0/0/1	ou	R2(config)# interface S0/0/1	
R2(config-if)# bandwidth 1024	ou	R2(config-if)# ip ospf cost 9765	
R3(config)# interface S0/0/0	ou	R3(config)# interface S0/0/0	
R3(config-if)# bandwidth 64	ou	R3(config-if)# ip ospf cost 65535	
R3(config)# interface S0/0/1	ou	R3(config)# interface S0/0/1	
R3(config-if)# bandwidth 1024	ou Otto	R3(config-if)# ip ospf cost 9765	

**REMARQUE**: L'interface à 64 kbps est réglée au coût maximum de OSPF 65535.

## Etape 5 : Propager la route par défaut

#### Configuration d'une route par défaut sur R2

```
R2(config) # ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 209.165.200.226
R2(config) #
R2(config) # router ospf 10
R2(config-router) # default-information originate
R2(config-router) # end
R2#
```



## Vérification

Commande de vérification	rôle		
show ip ospf	Affiche le Processus OSPF		
show ip protocols	Affiche toutes les sources d'informations de routage		
show ip ospf interface	Affiche les détails sur les interfaces activées OSPF		
show ip ospf interface brief	Affiche les informations concises sur les interfaces activées OSPF		
show ip ospf neighbor	Affiche les listes des voisins		
show ip ospf database	Affiche le sommaire de la LSDB		
show ip route ospf	Affiche les routes apprises par OSPF		

# Comparatif: Interior Gateway Protocols

	Vecteur de distance				État des liens	
	RIPv1	RIPv2	IGRP	EIGRP	OSPF	IS-IS
Vitesse de convergence	Lente	Lente	Lente	Rapide	Rapide	Rapide
Évolutivité : taille du réseau	Faible	Faible	Faible	Élevée	Élevée	Élevée
Utilisation de VLSM	Non	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
Utilisation des ressources	Faible	Faible	Faible	Moyenne	Élevée	Élevée
Implémentation et maintenance	Simple	Simple	Simple	Complexe	Complexe	Complexe