## Introduction

- Protocoles à état de liens.
  - Au lieu d'utiliser une approche de type « calcul distribué incrémental » (DV) les protocoles de type état de liens (LS) utilisent une approche de type « base de données distribuées répliquées ».
  - Dans un protocole LS chaque routeur contribue à cette base de données en décrivant son environnement :
    - Ses liens actifs vers un segment réseau IP local
    - Ses liens actifs vers ses voisins
    - A chaque lien est associé un coût.
  - Cette description est distribuée à l'ensemble des routeurs constituant la topologie (pas seulement les voisins)

## Introduction

- Protocoles à état de liens.
  - Ainsi chaque routeur possède la topologie exacte de l'ensemble du réseau (graphe).
  - Le coût d'un chemin est la somme des coûts des arêtes constituant le chemin.
  - Pour trouver les routes vers les différents réseaux, chaque routeur applique un protocole du plus court chemin sur le graphe en se considérant comme la racine (pour OSPF, algorithme de Dijkstra).
  - A chaque événement de type ajout/perte de lien, le graphe est modifié (une arête en plus/en moins) et l'algorithme de plus court chemin est à nouveau instancié.

## Exemple

## **OSPF**: Historique

- OSPF: Open Shortest Path First.
  - 1987 : groupe de travail formé
  - 1989 : premières spécifications OSPFv1 RFC1131
  - 1991 : spécifications OSPFv2 RFC1247
  - 1992 : OSPF est l'IGP recommandé par l'IETF
  - 1993 : Généralisation du CIDR
  - 1997 : Update des spécifications OSPFv2 RFC2178
  - 1998 : Update des spécifications OSPFv2 RFC2328
  - 1999 : Ipv6 OSPFv3 RFC 2740
  - 2008: Update IPv6 OSPFv3 RFC5340

## OSPF: Cahier des charges

- Cahier des charges initial :
  - Une métrique plus représentative du coût réel associé à un chemin
  - Support du VLSM
  - Support de la notion de hierarchie
  - Distinction de l'origine des routes internes/externes
  - Support des chemins de même coût
  - Mécanismes de sécurité accrus (authentification)
  - Routage selon le Tos ....

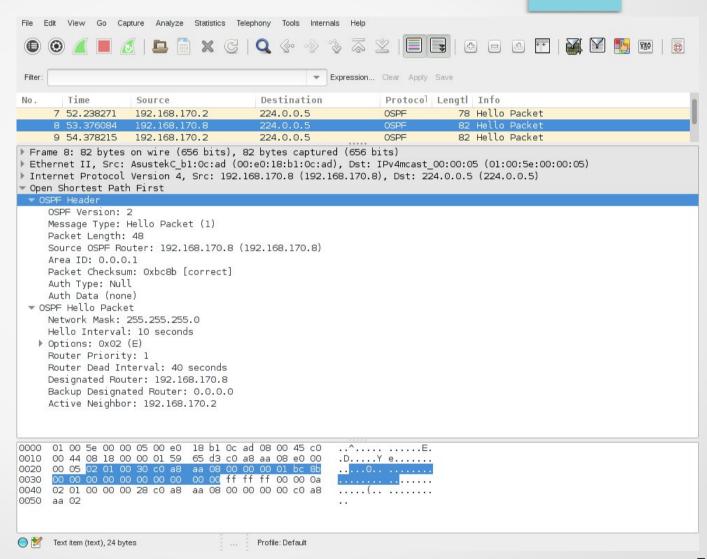
- Encapsulation et adressage :
  - OSPF est un protocole IP (protocole 89)
    - Utilise les fonctionnalités de fragmentation et de réassemblage d'IP.
  - OSPF utilise des adresses de type multicast (et non l'adresse de broadcast) voir www.iana.org
    - 224.0.0.5 (All OSPF routers )
    - 224.0.0.6 (All Designated routers)
- Métrique plus représentative :
  - Coût d'une interface donné par 10 000 000 / BP exemple :
    - 100 Mbits/s → 1
    - 1Gbits/s → 1
    - 128Kbits/s → 781

Format des messages

## 5 types de messages différents

- Hello
- LSU
- LSAck
- LSR
- DD

# Un entête commun



- L'identifiant de Router
  - Identifiant unique de router (32bits):
    - Rien d'imposé dans la norme
    - Le routerID permet d'identifier l'origine des entrées dans la LSDB, il doit rester le plus constant possible dans le temps...
    - La pratique courante : une des adresses IP du routeur.
      - la plus grande adresse IP de ses interfaces opérationnelles, généralement on applique ceci à une interface de loopback qui n'est jamais supprimée (pas de couche liaison)
      - Chaque routeur choisit son ID à l'initialisation et n'en change plus tant que le processus OSPF n'est pas relancé.

- Chaque routeur va :
  - Découvrir ses voisins
  - Echanger les informations de base données (LSDB) avec ses voisins de manière à obtenir une base de données cohérente (tous les routeurs doivent avoir la même LSDB)
  - Appliquer l'algorithme du plus court chemin (en se considérant racine) sur le graphe ainsi formé par toutes les informations de la LSDB
  - Placer le ou les meilleures routes dans sa table de routage interne

## OSPF: Découverte des voisins

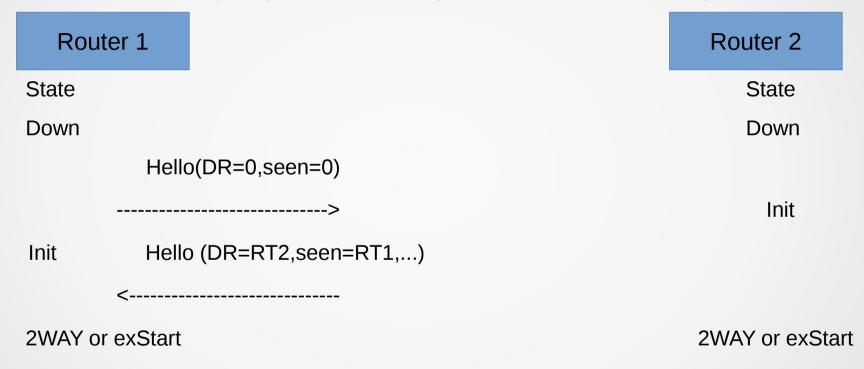
- Utilisation d'un paquet OSPF particulier : Hello packet
  - La découverte des voisins se fait par l'envoi périodique de paquets
     Hello sur toutes ses interfaces
  - Ces échanges permettent :
    - De s'assurer que le lien avec ses voisins est bi-directionnel (2WAY) car le paquet Hello envoyé par un router R1 contient la liste des voisins connus de R1.
    - Que les voisins sont d'accords sur certaines valeurs des paramètres du protocole :
      - Hello Interval
      - Router Dead Interval
      - [Le netmask]
  - Le protocole OSPF n'utilisera le lien que s'il y a une communication
     2WAY entre les routeurs composant le lien.

## OSPF: Découverte des voisins

- Utilisation d'un paquet OSPF particulier : Hello packet
  - L'envoi périodique permet aussi de maintenir l'état du lien (voisin perdu si aucun paquet Hello reçu depuis ce voisin pendant routerDeadInterval)
  - Surtout utile dans le cas ou la perte du voisin ne peut pas être indiquée par la couche inférieure (liaison).
  - Par défaut :
    - HelloInterval: 10s
    - RouterDeadInterval: 40s
  - En fonction du type de réseau sur lequel les voisins sont connectés, les paquets Hello, peuvent avoir d'autres utilités :
    - Exemple (réseau de type Broadcast : Election des routers désignés)

## OSPF: Découverte des voisins

Utilisation d'un paquet OSPF particulier : Hello packet

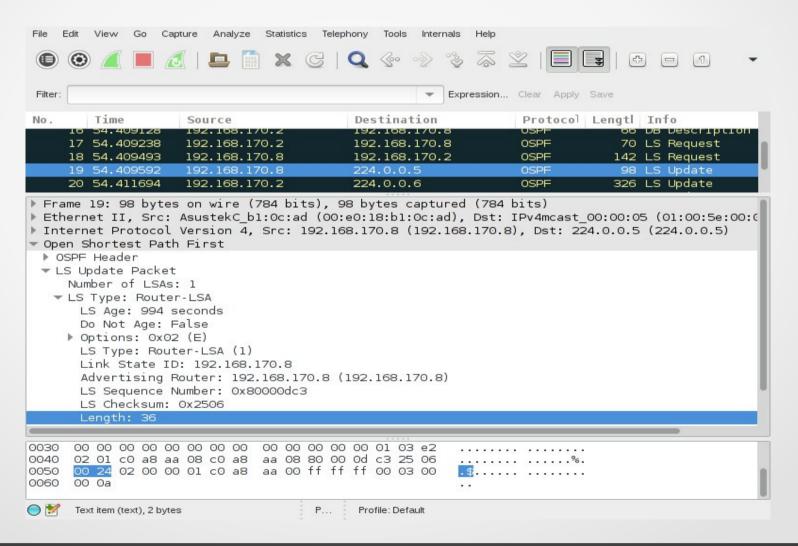


Conclusion : les routeurs utilisent des paquets Hello pour se découvrir, une fois découverts, en fonction de critères vus plus loin, ils :

- restent dans cet état de communication 2WAY
- décident d'échanger leur vision de la topologie (les entrées de leur LSDB)

- Une fois les voisins trouvés, si le routeur doit échanger les informations de son environnement, que cela signifie t-il ?
  - Ses interfaces, les types de réseau sur lesquelles elles sont connectées
  - Ces informations sont
    - Envoyées dans des messages OSPF de type Link State Update ou LSU (cf slide 7).
    - Appelées Link State Advertisement
      - Il existe plusieurs types de LSA
      - Toutes ont un entête commun

Entête LSA

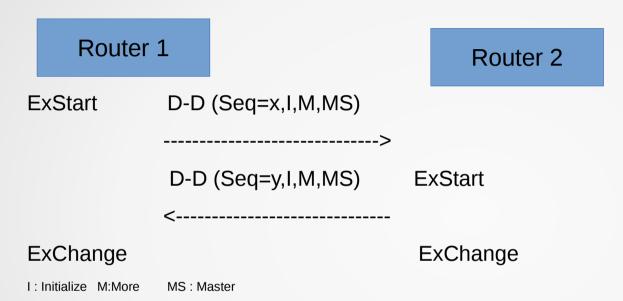


- Entête LSA
  - LS Age : représente l'age en secondes de la LSA (initialement émis à 0 par le routeur d'origine), permet de supprimer les entrées obsolètes.( = MaxAge 1800s)
  - Options : exemple : option (E) (stub)
  - LS Type : définit le types de la LSA :
    - Router LSA
    - Network LSA
    - Network-summary LSA
    - ASBR-Summary LSA
    - AS external LSA

- Entête LSA
  - Link State ID:
    - Un identifiant unique au routeur permettant de distinguer une LSA parmi toutes celles qu'un routeur génère.
    - Généralement une adresse IP
  - Advertising Router :
    - L'identifiant du routeur qui génère la LSA (le routerID)
  - LS Sequence Number:
    - Le numéro de séquence de la LSA qui permet d'identifier qui est la plus récente parmi plusieurs propositions
    - Pour aller plus loin « ARPANET sequence bug »
    - Pour aller plus loin « lollipop-shaped sequence space vs Circular Sequence Space »

- Entête LSA
  - Link State Checksum :
    - Permet de vérifier l'intégrité de la LSA
  - Link State Length :
    - Longueur de la LSA avec l'entête

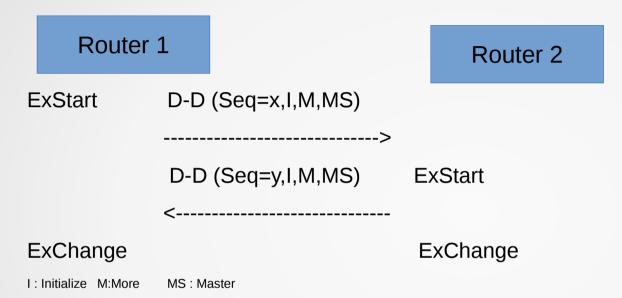
Conclusion : l'entête LSA contient les métadonnées qui permettent de décrire la LSA sans donner son contenu.



Le routeur 1 se propose initialement master et propose un numéro de séquence x Le routeur 2 se propose initialement master et propose un numéro de séquence y Le routeur 1 se rend compte que R2 est maitre (car routerID2 > routerID1) et adopte le numéro de séquence de R2

--> La relation maitre/esclave est établie et un numéro de séquence commun est utilisé (state Exchange).

- State ExStart :
  - Synchronisation des LSDB avec les voisins
  - Initial Database Synchronization
    - Utilisation d'autres types de message
      - Database Description
      - Link State Request
      - Link State Update



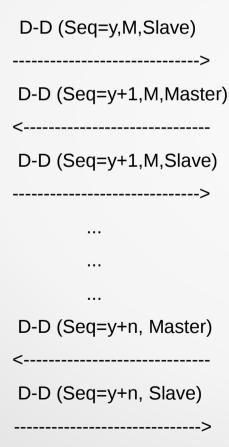
Le routeur 1 se propose initialement master et propose un numéro de séquence x Le routeur 2 se propose initialement master et propose un numéro de séquence y Le routeur 1 se rend compte que R2 est maitre (car routerID2 > routerID1) et adopte le numéro de séquence de R2

--> La relation maitre/esclave est établie et un numéro de séquence commun est utilisé (state Exchange).

#### Router 1

ExChange

Loading



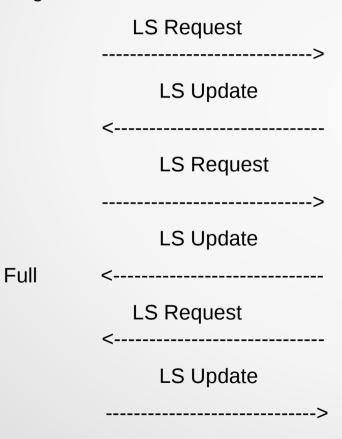
Router 2

ExChange

Les échanges se font via un protocole de couche 3 (IP) non fiable, le fonctionnement du protocole d'échange est semblable à celui de TFTP.

#### Router 1

Loading



#### Router 2

Conclusion : La synchronisation se fait en plusieurs étapes

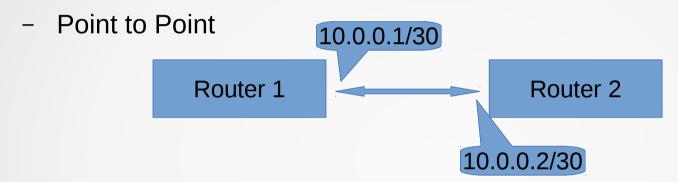
- detection de la relation maitre/esclave
- envoi des métadonnées de la LSDB
- synchronisation par demandes et réponses de la LSDB

Full

#### • Router-LSA:

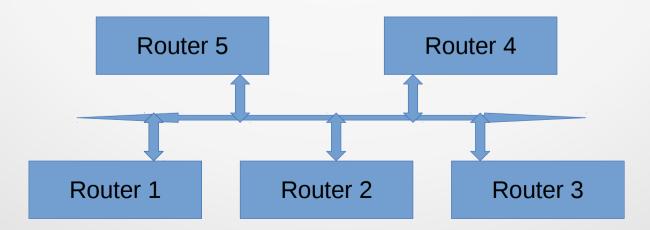
Linl	k type Description	Link ID
1	Point-to-point link	Neighbor Router ID
2	Link to transit network	Interface address of Designated Router
3	Link to stub network	IP network number
4	Virtual link Table 18: Link descriptions i	Neighbor Router ID n the router-LSA.(rfc2328)

Les différents types de réseaux :

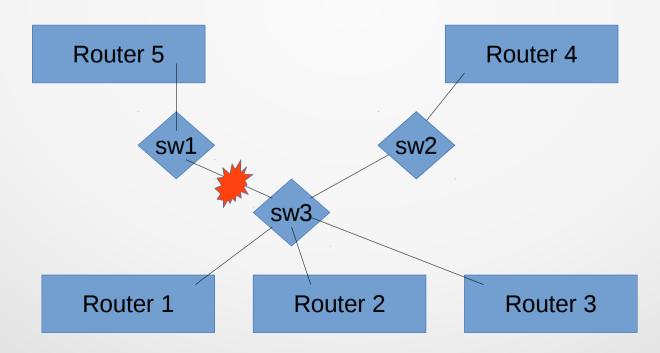


- A network that joins a single pair of routers. A 56Kb serial line is an example of a point-to-point network. (RFC2328)
- Le routeur R1 se décrit pour la liaison ptp comme ceci :
  - 1 lien de type 1 (point to point) pour indiquer le lien avec le voisin
    - Link ID = routerID du voisin
  - 1 lien de type 3 (stub network) pour indiquer le subnet
    - Link ID = network subnet

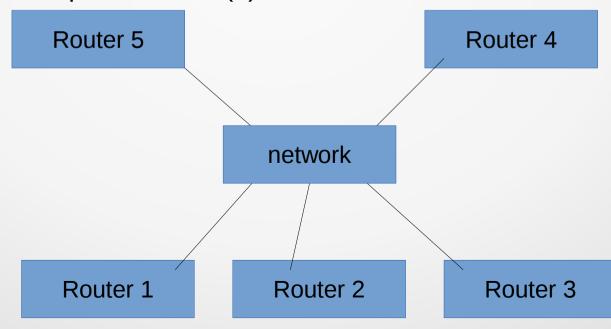
- Les différents types de réseaux :
  - Broadcast Network
    - Networks supporting many (more than two) attached routers, together with the capability to address a single physical message to all of the attached routers (broadcast). (RFC2328)
    - Est-ce que le fait qu'un routeur annonce sont appartenance au réseau (interface active sur le réseau) indique qu'il est en adjacence avec les autres routeurs ?



- Les différents types de réseaux :
  - Broadcast Network
    - Est-ce que le fait qu'un routeur annonce sont appartenance au réseau indique qu'il est en adjacence avec les autres routeurs ?



- Les différents types de réseaux :
  - Broadcast Network
    - Il faudrait donc annoncer toutes les adjacences de ces routeurs (ici 5\*4/2= 10 adjacences) O(n²)
    - Pour eviter cela OSPF utilise une représentation différente ne ncessitant que 5 liens O(n)



- Les différents types de réseaux :
  - Broadcast Network
    - Chaque router s'annonce comme connecté au réseau (un réseau de transit).
    - Le « réseau » n'est pas une entité physique, il ne peut donc s'annoncer, cette fonctionnalité est sous-traitée à un des routeurs
    - Le(s) routeur(s) désigné(s) DR et BDR
      - Elu lors des envoi des paquets Hello
      - Re-élection à la mort du DR (en attendant le BDR peut prendre le relai)
      - Annonce en plus de leur router LSA un nouveau type de LSA (Network LSA)

- Les différents types de réseaux :
  - Cas particulier :
    - Un routeur connecté à un réseau de type broadcast /ethernet mais sans voisin
    - S'annoncera dans le routeur LSA avec 1 lien de type « stub network »

Router 1

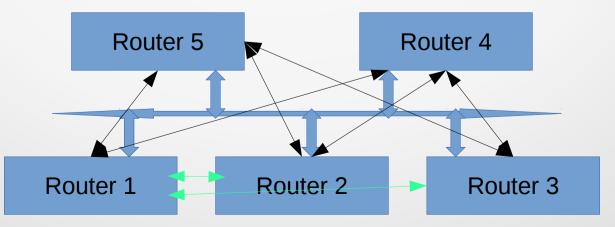
- Les différents types de réseaux :
  - Il existe d'autres types de réseaux
    - NBMA : Non broadcast Multiple Access
    - Point to Multipoint
  - Qui se ramènent aux cas précédents.

Conclusion : La LSDB contient des routerLSA qui permettent de décrire une topologie, cette description est assez complexe, ainsi le debuggage d'OSPF est plus complexe que celui de RIP, mais il permet de n'importe quel point du réseau de connaître toute la topologie.

Conclusion : L'objectif de ces échanges est de permettre d'avoir une base cohérente (LSDB) et identique pour tous les routeurs !!!!

#### Les deux états stables sont

- FULL: Les 2 routeurs sont synchronisés.
  - Dans le cas d'une liaison de type Point a Point
  - Si l'un des deux est routeurs de la communication est DR ou BDR
- 2WAY : Les 2 routeurs se voient de manière bidirectionnelle
  - Dans un réseau de typpe broadcast, dans le cas ou aucun des routeurs de la communication n'est DR ou BDR



## OSPF: Database.

R3# sh ip ospf database

OSPF Router with ID (192.168.2.1)

Router Link States (Area 0.0.0.0)

```
Link ID ADV Router Age Seq# CkSum Link count 192.168.1.1 192.168.1.1 53 0x80000005 0x8511 1 192.168.1.2 192.168.1.2 48 0x80000006 0x8111 1 192.168.2.1 192.168.2.1 52 0x80000007 0xa675 3 192.168.2.2 192.168.2.2 73 0x80000002 0x5eb4 2
```

Net Link States (Area 0.0.0.0)

Link ID ADV Router Age Seq# CkSum 192.168.1.3 192.168.2.1 52 0x80000002 0x8da9

## OSPF: Database.

R3# sh ip ospf database router 192.168.2.1

OSPF Router with ID (192.168.2.1)

Router Link States (Area 0.0.0.0)

LS age: 256

Options: 0x2 : \*|-|-|-|-|E|\*

LS Flags: 0x3 Flags: 0x0

LS Type: router-LSA Link State ID: 192.168.2.1 Advertising Router: 192.168.2.1 LS Seq Number: 80000007

Checksum: 0xa675

Length: 60

Number of Links: 3

Link connected to: a Transit Network

(Link ID) Designated Router address: 192.168.1.3 (Link Data) Router Interface address: 192.168.1.3

Number of TOS metrics: 0

TOS 0 Metric: 10

Link connected to: another Router (point-to-point) (Link ID) Neighboring Router ID: 192.168.2.2 (Link Data) Router Interface address: 192.168.2.1

Number of TOS metrics: 0

TOS 0 Metric: 10

Link connected to: Stub Network

(Link ID) Net: 192.168.2.0

(Link Data) Network Mask: 255.255.255.252

Number of TOS metrics: 0

TOS 0 Metric: 10

## OSPF: maintien des liens

- Un changement de topologie (perte d'un lien, ajout d'un lien) provoque l'envoi de nouveau(x) LSA par le routeur d'origine.
  - La perte de lien est détectée soit
    - par la couche physique,
    - soit par la non réception de Hello pendant routerDeadInterval secondes.
- Périodiquement, avant l'expiration de la LSA (maxAge=1800s), un routeur réannonce cette LSA (routerLSA et Network LSA)
- Dans les deux cas ce nouveau LSA est envoyé :
  - avec un numéro de séquence incrémenté pour que cette annonce soit tout de suite prise en compte
  - Avec un age mis à 0
  - En utilisant un mécanisme d'innondation fiable.

## **OSPF**: Innondation fiable

- OSPF s'appuyant sur IP, le protocole OSPF doit assurer la fiabilité des envois d'informations.
  - Mécanisme qui démarre quand un routeur veut mettre à jour une de ses LSA (celles dont il est l'origine)
    - Suppression (maxage=1800s)
    - Changement de topologie
  - Le routeur envoie cette LSA dans un paquet LSU sur toutes ses interfaces et attend l'acquittement (explicite ou implicite)
  - A la réception, si cette LSA est plus récente que celle dans la base locale (LSDB), le routeur l'installe dans sa LSDB, acquitte la réception, et transmet cette LSA sur toutes ses autres interfaces.

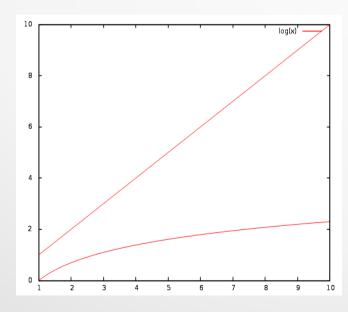
## **OSPF**: Innondation fiable

- Robustesse de l'innondation
  - Utilisation du checksum pour vérifier l'intégrité
  - Ré-emission si pas d'acquittement
  - A chaque envoi dans un LSU, l'age de la route est incrémenté. (évite les boucles infinies d'envoi)
  - Afin d'éviter les envois trop fréquents, un routeur ne peut envoyer un LSA particulier que toutes les 5 secondes minimum.
  - Afin de ne pas calculer trop souvent les routes issues du graphe, un routeur refusera une mise à jour de la LSA dans la LSDB s'il vient de recevoir cet LSA il y a moins d'une seconde.

## **OSPF**: Innondation fiable

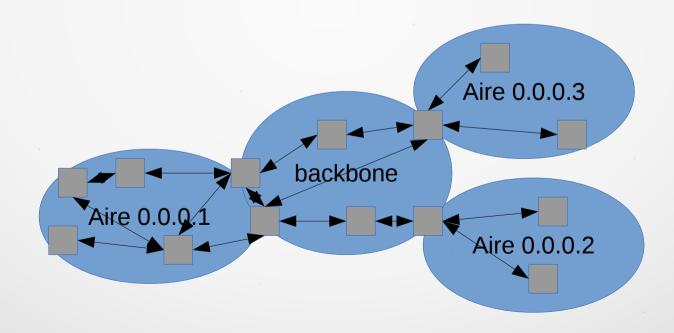
Conclusion : L'objectif de ces échange est de permettre d'avoir une base cohérente (LSDB) et identique pour tous les routeurs !!!!

- > Notion de hiérarchie



## **OSPF**: Hierarchie

- Hierarchie à 2 niveaux :
  - Les aires OSPF
    - Une aire de backbone
    - Des aires connectées au backbone

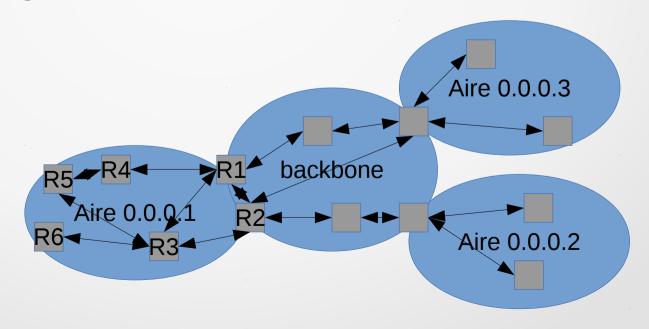


### **OSPF**: Hierarchie

- Hierarchie à 2 niveaux :
  - Terminologie:
    - Internal Router
      - Un router dont toutes les interfaces sont dans la même aire
    - Backbone router
      - Un routeur qui à au moins une interface dans l'aire de backbone
    - Area Border Router
      - Un routeur qui est attaché à 2 aires
    - AS Border Router
      - Un routeur qui échange des information de routage avec d'autres routeurs d'un autre AS (généralement via un EGP)

- Dans chaque aire, le routage se fait comme vu précédemment, c'est ce qu'on appelle le routage intra-area.
  - Le routage entre les aires ou (inter area) permet de ne plus exporter la topologie de l'intérieur d'une aire vers les les autres aires, mais de renvoyer des résumés des routes disponibles
    - Router LSA (intra area)
    - Network LSA (intra area)
    - Network-summary LSA
    - ASBR-Summary LSA
    - AS external LSA

- Les routeurs de bordure d'aire jouent un rôle particulier :
  - Ils renvoient les routes connues d'une des aires (aire A) dans un autre aire (aire B) sous forme de Network-Summary LSA.
    - Un subnet ne génère qu'une seule entrée.
    - Donc, les routeurs de l'aire B ne connaissent pas le détail de la topologie de l'aire A

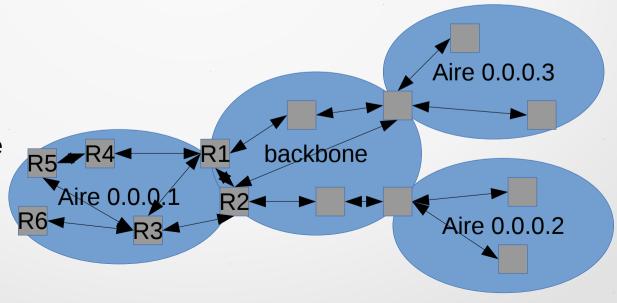


#### Exemple :

- Grâce au routage intra area les routeur R1 à R6 connaissent la topologie de l'aire 0.0.0.1 et les distances di,j entre eux.
- Les routeurs R1 et R2 annoncent les routes apprises du backbone avec un coût correspondant dans l'aire 0.0.0.1 sous forme de Network-summary LSA

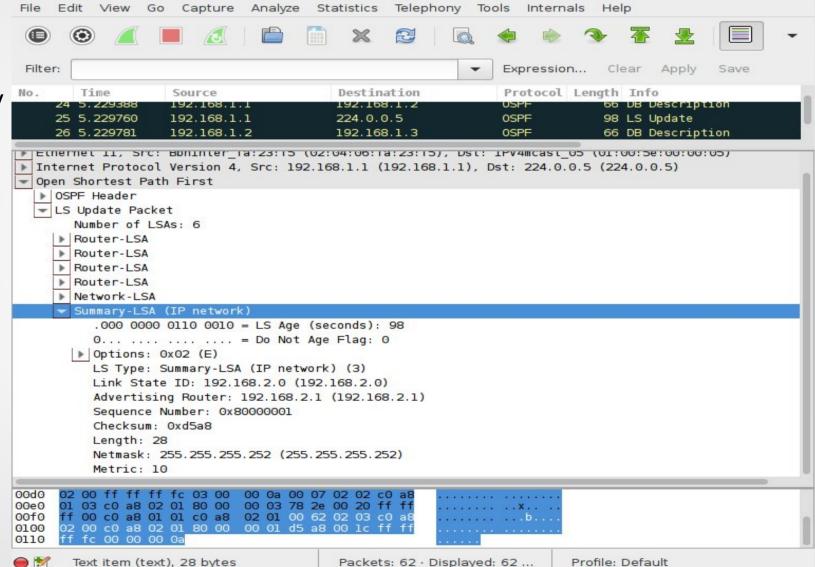
Les routeurs R3 à R6 choisissent la meilleure route pour un subnet donné, en minimisant x

x=somme du coût annoncé et de la distance à l'annoncant.

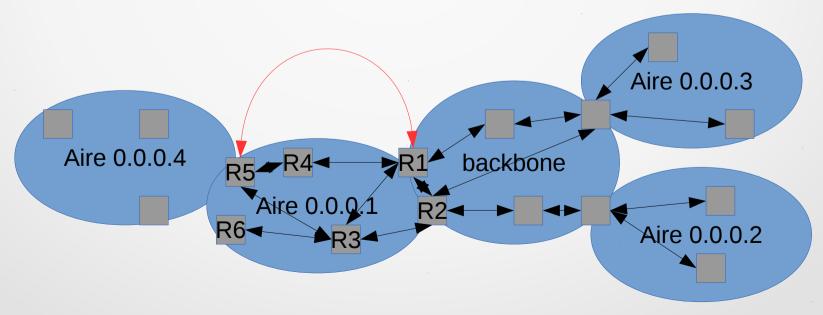


A quoi cela vous fait il penser?

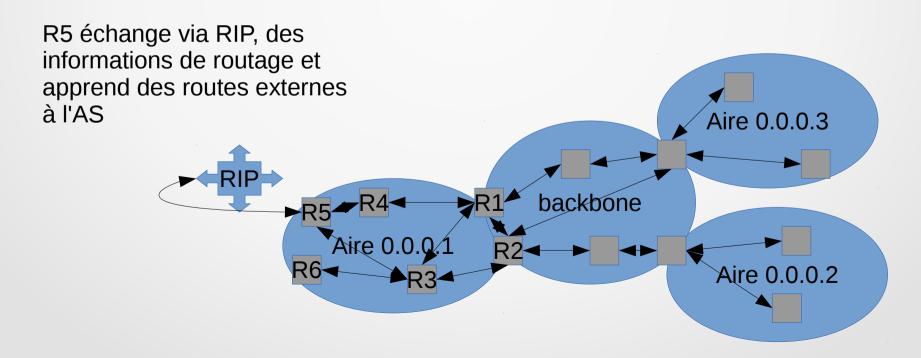
NetworkSummaryLSA



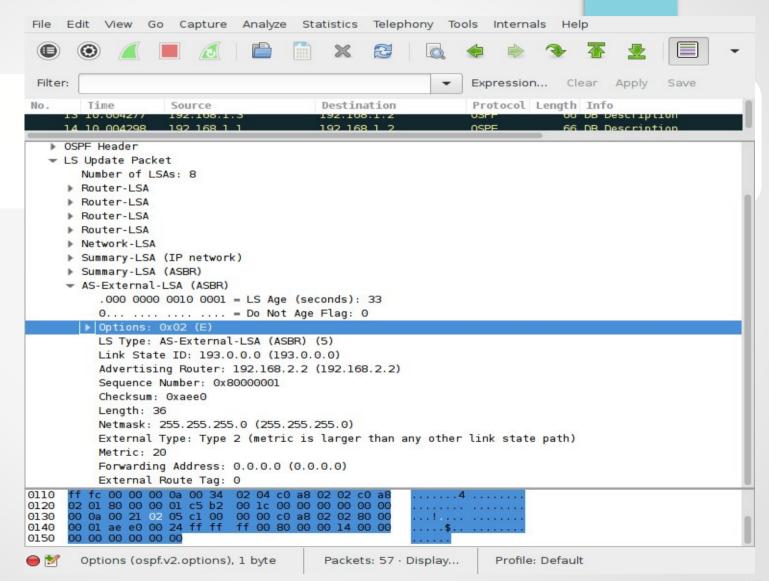
- Les routeurs R1 et R2 peuvent être configurés pour aggreger des routes
  - Moins de routes à envoyer dans l'aire 0.0.0.1
  - Perte de granularité (routage sous-optimal)
- Que se passe t-il si on ne peut pas connecter une aire à celle du backbone ? → Virtual link
  - Un lien virtuel permet de tunneliser les Summary LSA.



- AS External LSA
  - Certains routeurs peuvent obtenir des informations de routage d'autres protocoles
  - Ces routes sont envoyées dans OSPF (redistribuées) via des AS External LSA



AS External LSA:



# OSPF: Routage inter AS

- Les AS External LSA innondent l'ensemble des aires, on dit que leur scope est global contrairement aux router/network/network-Summary LSA qui ont un scope de l'ordre de l'aire
  - Ces annonces LSA (1 par subnet) indiquent le coût externe pour joindre le réseau (external metric)
  - Tous les routeurs reçoivent ces AS-External LSA.
- Les routeurs de bordure d'AS s'annoncent aussi dans des LSA de type ASBR-Summary (type 4)
  - Ainsi chaque routeur connait les routeurs de bordure d'aire et la distance interne qui les sépare de ces routeurs (internal metric)
- 2 politiques pour prendre en compte les routes externes
  - External type 1 : prise en compte de la somme de la métrique interne et externe
  - Extrenal type 2 : prise en compte de la seule métrique externe

# OSPF: Routage inter AS

- Diffusion des routes à travers les aires.
  - On peut empecher une aire de recevoir/emettre des routes externes :
    - Pour limiter la consommation mémoire du processus OSPF
    - Tous les routeurs de l'aire doivent être configurés de manièrre identique (stub area)
    - Ne permet pas non plus de créer des liens virtuels à travers cette aire
    - Le routage à l'extérieur de l'AS utilise une route par défaut injectée par le routeur d'aire
  - De manière optionnelle (totally stub area), les network-summary LSA peuvent aussi être suppprimées pour n'utiliser que la route par défaut.
  - On peut aussi définir des aires Not-So-Stubby-Area (NSSA) qui reprennent les règles d'une aire stub mais permettent d'injecter des routes externes (NSSA (type7)) dans OSPPF, mais pas l'inverse.