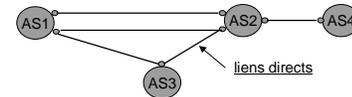


- CIDR (*Classless Internet Domain Routing*) définit la notion de *supernet* par opposition aux *subnets*: supernet = masque inférieur au masque naturel de la classes A, B ou C.
- CIDR privilégie la notation préfixe/longueur par rapport à la notation adresse/masque. On utilisera plutôt 193 . 51 /8 que 193 . 51 . 0 . 0 /255 . 255 . 0 . 0
- Objectif : agréger les réseaux IP pour diminuer la taille des tables de routage dans l'Internet.

- Inconvénients des IGP :
 - vecteur de distance : problème des boucles, longs délais de convergence
 - vecteur d'état de liaison : calcul de la carte pour les gros réseaux
- Solution :
 - routage par Systèmes Autonomes (AS) plutôt que réseau par réseau



BGP4 : un protocole à vecteur de

- Les routeurs à la frontière des AS échangent des informations de routage :
 - chemin d'AS et liste des routes accessibles par ce chemin
 - attributs des chemins
 - routes devenues inaccessibles
- Chaque routeur calcule pour chaque destination le chemin le plus court en terme d'AS traversés

- Détection triviale des boucles :
 - si l'AS d'un routeur apparaît dans le chemin, le routeur ignore le chemin
- Utilise TCP/IP entre voisins => pas de gestion d'accusés de réception/retransmission (comme dans OSPF)
- Chaque routeur ne transmet que les modifications et que les informations concernant les routes qu'il utilise effectivement
- Chaque AS peut utiliser ses propres métriques et sa propre politique d'utilisation acceptable (*Acceptable Use Policy, AUP*)

BGP4 : établissement d'une connexion

- Connexion TCP entre voisins avec détection de collision : A demande l'ouverture d'une connexion avec B pendant que B demande l'ouverture d'une connexion avec A.
- Echange de paramètres
 - n° d'AS
 - identifiant BGP, i.e. l'une des adresses IP : l'identifiant du routeur est le même pour toutes les interfaces
 - temps de garde (*Hold Time*) de la connexion
- Echange initial des tables de routage

BGP4 : les échanges entre voisins

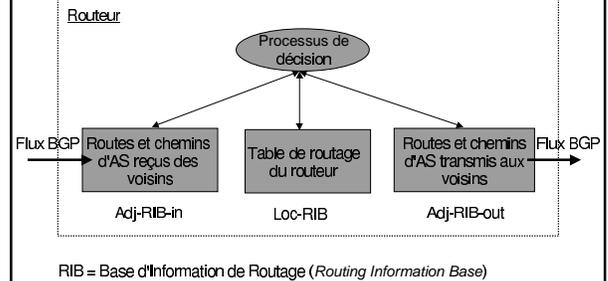
- TCP est un protocole en mode "flux" : l'entête de chaque message contient sa longueur et permet de déterminer le début de l'entête du message suivant
- Types de messages :
 - sondes (*keepalive*) toutes les (*temps de garde*) / 3 secondes
 - mises à jour
 - notifications (erreurs dans le protocole, fin de session)

BGP4 : les mises à jour

Mise à jour : deux parties pouvant être vides

- liste de routes devenues inaccessibles
- chemin d'AS
 - liste des AS formant le chemin
 - attributs de ce chemin
 - origine des routes (acquises de façon interne à l'AS, acquises par EGP, acquises autrement)
 - prochain relais
 - préférences sur le chemin
 - information d'agrégation
 - liste des préfixes des routes accessibles par ce chemin

BGP4 : traitement par le routeur



BGP4 : le processus de décision

- Phase 1 : réception des mises à jour
 - suppression de routes inaccessibles de Adj-RIB-in
 - calcule la préférence pour chaque chemin
- Phase 2 :
 - installe la meilleure route dans la table de routage (Loc-RIB)
- Phase 3 :
 - transmet les nouvelles informations aux voisins en rajoutant son propre n° d'AS en début de chemin.

BGP4 : agrégation des adresses

