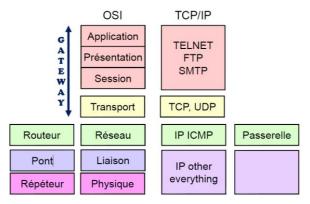
INTERNET — COUCHE RESEAU (IP)

Réseaux - Fiche 3

I. Correspondance avec OSI



II. Adressage IPv4

Adresses en x.x.x.x ($x \in [0; 255]$). 2 parties : netid (réseau) et hostid (machine).

Masque de sous-réseau = nombre de bits utilisés par netid. On le note en mettant tous ces bits à 1.

| | | 1 octet | | | | 1 octet 1 octet | | 1 octet | Masque |
|---|---|---------|-------|-------|--|-----------------|--------|----------------|---------------------|
| Α | 0 | | netid | | | | hostid | /8 = 255.0.0.0 | |
| В | 1 | 0 | | netid | | | hos | stid | /16 = 255.255.0.0 |
| С | 1 | 1 | 0 | | | netid | | hostid | /24 = 255.255.255.0 |
| D | 1 | 1 | 1 | 0 | | Mu | | | |
| Ε | 1 | 1 | 1 | 1 | | Réservé | | | |

On peut déterminer la classe par la valeur du premier octet puisque les bits imposés ci-dessus délimitent une plage de valeur.

Adresses particulières :

hostid tout à 0 : Adresse du réseau

hostid tout à 1 : Adresse de broadcast du réseau

• 127.x.x.x: loopback

0.0.0.0: adresse de boot
255.255.255.255: broadcast réseau local

III. Datagramme IP

| | 1 octet | 1 octet | | | 1 00 | ctet 1 octet | | | | | |
|---------------------------|---------------------------|-----------------------|----------------------------|----|------|---------------------------------------|--|--|--|--|--|
| Version | Lg en-tête (nb lignes) | Type de service (QoS) | Longueur totale (max 65ko) | | | | | | | | |
| | Identification | du paquet | x | DF | MF | Offset (position si paquet fragmenté) | | | | | |
| Time | To Live (TTL) | Protocole | Checksum en-tête | | | | | | | | |
| Adresse IP source | | | | | | | | | | | |
| Adresse IP destinataire | | | | | | | | | | | |
| Option IP (si nécéssaire) | | | | | | | | | | | |
| Données | | | | | | | | | | | |

X : non utilisé / DF : ne pas fragmenter / MF : des fragments arrivent

Internet – Couche Reseau (IP)

Réseaux - Fiche 3

IV. Le protocole ARP (= Adresse Resolution Protocol)

• Fait le lien entre l'adresse IPv4 et l'adresse MAC (Pour IPv6 : NDP)

• La machine qui cherche l'adresse MAC d'une IP envoie une demande en broadcast (FF:FF: FF:

Zone " fr

Domaine "fr"

FF: FF: FF), la machine correspondant répond.

V. DNS

• Correspondance IP ⇔ nom

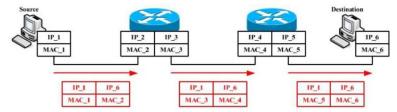
• **Domaine**: Toute l'arbo

Zone: Partie gérée par un serveur DNS

VI. Routage IP

 Routeur (couche 3): assure le routage des paquets IP d'une interface réseau a une autre selon une table de routage.

1. Processus d'envoi de paquets IP



2. Algorithme de routage

- Recherche de l'entrée associée à l'adresse IP intégrale, et envoi à l'adresse (host ou gateway)
- Sinon recherche de l'entrée associée à l'adresse IP réseau (ET avec netmask) et envoi à cette adresse
- Sinon envoi à l'adresse gateway, si l'entrée "défaut" (default) existe
- Sinon « host/network unreachable »

3. Autonomous System

Caractérise un ensemble de réseaux sous la même autorité administrative. Possède un numéro sur 16 bits. Protocole de routage entre AS (EGP / BGP) et protocole internes (RIP / EIGRP / OSPF / ISIS).

4. Routage interne

- RIP (Routing Information Protocol): 1^{er} historique, vecteur distance.
- OSPF (Open Shortest Path First): Hiérarchique, par zone, rapide, plus utilisé.

R. internes : dans une zone

o R. fédérateurs : dans le backbone

(TLD)

niveau

Machines

o R. iterzones : entre 2 zones

o R. intersystèmes : entre SA et ext.

5. Routage externe

BGP (Border Gateway Protocol): Relie 2 AS. Utilise vecteur de distance et TCP. Echange d'info avec OSPF (Open Shortest Path First Protocol). (Réseaux sans issue / multiconnectés / de transit.)

VII. ICMP: Internet Control Message Protocol

• Informer d'une erreur réseau, demande d'état du système.

Thomas 2