Cours de Réseau et communication Unix n°6

Edouard THIEL

Faculté des Sciences

Université d'Aix-Marseille (AMU)

Septembre 2016

Les transparents de ce cours sont téléchargeables ici :

http://pageperso.lif.univ-mrs.fr/~edouard.thiel/ens/rezo/

Lien court : http://j.mp/rezocom

Plan du cours n°6

- 1. Les réseaux informatiques
- 2. Le modèle de référence OSI
- 3. Le concept Internet

1 - Les réseaux informatiques

Réseaux pour interconnecter des machines avec des architectures différentes.

Catégories de réseaux

- Réseau local filaire (LAN, Local Area Network) ethernet, token ring, ...
- Réseau sans fil WiFi, bluetooth, ...
- Réseau longue distance (WAN, Wide Area Network) fibre optique, FAI
- Réseau courte distance
 USB, bus I2C (SMBus), HDMI, ...
- Bus de terrain Bus CAN
- Réseau Radioamateur
- Réseau Virtuel Privé (VPN)
- etc

Topologies

- ▶ Point à point (relie 2 machines)
- Multipoint :
 - en bus
 - en anneau
 - ► en étoile
 - en arbre
 - maillé (plusieurs chemins)

Architecture en couches

Principe:

- ▶ la communication se fait entre deux couches de même niveau ;
- chaque couche offre des services à la couche immédiatement supérieure;
- chaque couche s'appuie sur des services de la couche immédiatement inférieure.

Nécessite un ensemble de règles précises : protocoles

Relations entre les couches

```
Machine A
                                         Machine B
couche i <--- protocole couche i ---> couche i
  v
couche i-1
                                         couche i-1
couche 1
                                         couche 1
                  réseau physique
```

2 - Le modèle de référence OSI

 $\label{eq:model} \mbox{Modèle en couche } \mbox{OSI} = \mbox{Open Systems Interconnection} \\ \mbox{proposé par } \mbox{ISO} = \mbox{International Standard Organization} \\$

Les 7 couches OSI

couche 7	Application	
6	Présentation	
5	Session	
4	Transport	segment
3	Réseau	paquet
2	Liaison	trame
1	Physique	bit

Couche 1: Physique

Transmission de bits entre deux machines reliées directement Activation, maintien, désactivation de la connexion physique Prise en compte des caractéristiques physiques : codage des bits, tensions, fréquences, brochage, etc.

Couche 2 : Liaison de données

Acheminement de données entre 2 cartes réseaux dans un LAN, avec adressage physique

Exemple: adresses MAC (Media Acces Control)

Groupement de bits en trames, avec codes correcteurs

Gestion conflits d'accès :

- Ethernet : émission / détection collision / ré-émission
- ► Token Ring : circulation d'un jeton = droit d'émettre
- USB : arbre à jetons, max 127 périphériques, 7 niveaux de hubs.
- couche liaison du Wi-Fi sous différents modes : infrastructure (sur un point d'accès), ad-hoc (point à point), ...

Couche 3: Réseau

Acheminement de paquets entre deux machines, sur réseaux différents.

Adressage logique des machines - exemple : IP

Niveau routage :

directions à suivre à travers des routeurs ou passerelles

Couche 4: Transport

Acheminement de segments de données entre 2 processus.

Différentes fiabilités de service

Mode connecté (ex: TCP) ou non connecté (ex: UDP)

Couche 5: Session

Permet l'ouverture et la fermeture de sessions (ensemble de communications).

Gestion des échanges multipoint (synchronisation, qui répond à quoi, ..)

Transactions, restauration d'un état antérieur.

Exemples: protocoles AppleTalk, NetBIOS, RPC, ...

Couche 6 : Présentation

Échange de données typées, structurées.

Encodages des caractères : ASCII, Latin-1, UTF-8, ...

Représentation standard et traduction sur machines différentes : sérialisation et dé-sérialisation.

Transmission d'objets, de vidéos, ..

Compression et cryptographie.

Exemple : représentations XDR de Sun, XML, ...

Couche 7: Application

Définition de services standard :

- ▶ Protocoles de transfert de fichiers : FTP, TFTP, NFS, SMB/CIFS, ...
- ▶ Protocoles de messagerie : SMTP, POP3, IMAP, NNTP, ...
- ▶ Protocoles de session à distance : telnet, rlogin, ssh, X11, ...
- ▶ Protocoles d'envoi de pages web : HTTP
- protocoles de gestion réseau : DNS, SNMP, ...

3 - Le concept Internet

Le réseau des réseaux.

Historique

À l'initiative DARPA (agence militaire US, 1960s) :

- interconnexion de réseaux hétérogènes pour créer un "réseau logique";
- résilience : résistance aux pannes, aux attaques.

Poursuivi dans monde universitaire (1970s, 1980s) :

- Unix BSD (Berkeley),
- puis autres Unix (propriétaires) ;
- ▶ avènement du web (CERN 1990, Mosaic 1993, Netscape, ...).

Enfin, ère grand public, puis commerciale :

- ► FAI, fournisseur d'accès internet ;
- ADSL, fibre optique, WiFi;
- ▶ 3G, smartphones, tablettes, ...

Modèle en couches d'Internet

Proche OSI, avec moins de couches :

```
Applications
             rlogin ftp X11 smtp http tftp dns dhcp rip
               [:::::: TCP ::::::] [:::::: UDP :::::]
Protocoles de
transport
                TCMP
                   Protocole réseau
                                AR.P
Protocoles
                   [: ethernet :]
                                     [: Token ring :]
sous-réseau
```

Requests For Comments

Les spécifications des protocoles d'internet sont publiées dans les RFC : documents textuels, numérotés, disponibles gratuitement sur internet :

```
http://www.ietf.org/rfc.htmlhttp://www.faqs.org/rfcs/
```

Exemples:

```
UDP : RFC 768 (1980)
IP : RFC 791 (1981)
TCP : RFC 793 (1981)
URI : RFC 1630 (1994)
HTTP : RFC 1945 (1996)
```

Le protocole IP

Couche 3 OSI : acheminement de messages de taille limitée en mode non connecté.

Objectif : interconnexion de réseaux, via des nœuds (passerelles ou routeurs).

- Mécanisme d'adressage unique, commun à tous les réseaux : adresses IP.
- Mécanisme de routage : calcul de la liste des nœuds à traverser.

Passerelle

Une passerelle (gateway) interconnecte plusieurs réseaux :

- ▶ elle appartient à chacun de ces réseaux (1 carte / réseau) ;
- elle possède une adresse MAC différente pour chaque réseau.

Une passerelle est une sorte de routeur ; de plus elle

- sait convertir un protocole en un autre ;
- peut offrir d'autres services (NAT, proxy, firewall, ..)

Une box est une sorte de passerelle.

Adresses IP

Deux familles d'adresses:

▶ IPv4 : sur 32 bits (4 octets) – presque saturé

▶ IPv6 : sur 128 bits (16 octets)

Notation des adresses :

IPv4: a.b.c.d où $a, b, c, d \in [0..255]$ en base 10

IPv6 : a:b:c:d:e:f:g:h où $a, ..., h \in [0..ffff]$ en base 16

Adresse réseau IPv4

```
Principe : adresse IP = \{ adresse de réseau \} + \{ adresse de machine sur ce réseau \}
```

Adresse réseau de taille variable. Comment la déterminer ?

- Classes de réseau
- Notation CIDR avec masque de sous-réseau

Classes de réseau IPv4

... trop rigide, abandonné en 1992

Masque de sous-réseau : le netmask

Notation CIDR

Classless Inter-Domain Routing, 1993

Une adresse IP a.b.c.d avec un netmask de taille r
r bits 32-r bits

est notée : a.b.c.d/r

Exemple: une machine d'adresse IP 125.21.178.31/19

- ▶ le netmask est 255.255.224.0
- l'adresse du réseau est 125.21.160.0
- ▶ la sous-adresse de la machine est 0.0.18.31
- ▶ la plage du sous-réseau est 125.21.160.1 à 125.21.191.255

Utilisation du netmask

• Deux machines appartiennent au même réseau si elles ont la même adresse réseau (obtenue avec le netmask).

```
Exemple: 125.21.178.31/19 et 125.21.205.63/19
appartiennent au même réseau ?
  178 = 10110010, 205 = 11001101
  AR(125.21.178.31/19) = 125.21.160.0
  AR(125.21.205.63/19) = 125.21.192.0
```

Réponse : non

• Tables de routages : mémorisent uniquement les adresses de réseaux.

Adresse IPv6

```
32 bits \rightarrow 128 bits
Notation : a:b:c:d:e:f:g:h où a, ..., h \in [0..ffff] en base 16
Exemple:
  2001:0db8:0000:85a3:0000:0000:ac1f:8f01
peut s'abréger en enlevant les 0 non significatifs
  2001:db8:0:85a3:0:0:ac1f:8f01
On peut remplacer :0:0:..:0: par :: (un seul par adresse)
  2001:db8:0:85a3::ac1f:8f01
Voir RFC 5952 (2010)
```

Notation CIDR

Même principe que pour IPv4.

Exemple: 2001:db8:0:85a3::ac1f:8f01/62

- netmask ffff:ffff:fffc::
- adresse réseau 2001:db8:0:85a0::
- sous-adresse machine ::3:0:0:ac1f:8f01