

Architecture des réseaux - TD2

Michel Salomon

IUT de Belfort-Montbéliard
Département d'informatique

Protocoles mis en œuvre dans Internet

- Description
- Protocoles de la couche Transport
- Protocoles de la couche Réseau

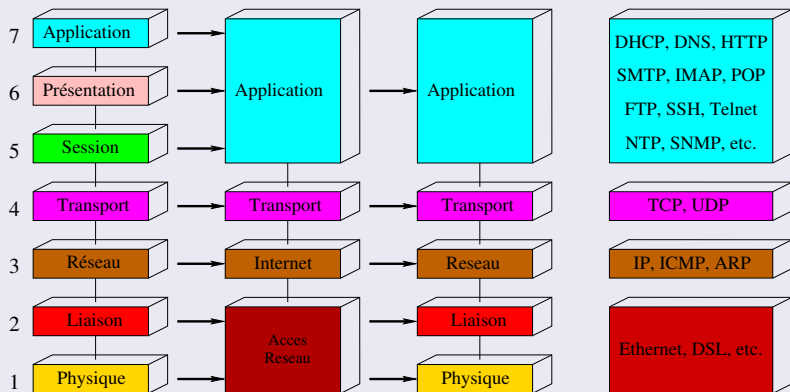
Description

- Suite de protocoles → l'ensemble des protocoles qui constituent la pile des protocoles utilisés dans Internet
- Souvent on parle aussi de pile ou modèle TCP/IP, du nom des deux protocoles majeurs → ils permettent de connecter deux hôtes appartenant à des réseaux différents
 - TCP → fait un transport fiable de bout en bout pour toute appli.
 - IP → se charge du routage à travers le réseau Internet

Cependant, ce ne sont pas les seuls protocoles utilisés

Description

Du modèle OSI aux modèles Internet et TCP/IP



Couche Transport - *Transport Control Protocol*

Caractéristiques

- Transport de bout en bout en fragmentant si besoin les messages / données applicati(fs /ves) en segments
 - Taille d'un segment dépendant de celle d'une trame (MTU)
- Mode connecté
 - Établissement et rupture de connexion par poignées de mains
- Sans erreur
 - Contrôle et retransmission si besoin
- Sans perte
 - "Numérotation" et retransmission si besoin
- Avec séquençement
 - Réassemblage des segments reçus dans le bon ordre grâce au numéro de séquence
- Avec contrôle de flux
 - Le nœud source adapte son débit en émission au débit du nœud destination (prévient la congestion)

Couche Transport - *User Datagram Protocol*

Caractéristiques

- Transport sans fragmentation
- Mode non connecté
- Avec erreur et perte possibles
 - Pas de contrôle, ni “numérotation” et aucune retransmission
- Sans séquençement
 - Chaque segment UDP est indépendant des autres
- Sans contrôle de flux

Couche Transport - Identification des services offerts

Services identifiés par les numéros de port

- Un hôte (une machine), identifié(e) par son adresse IP, peut offrir des services applicatifs via l'un des deux protocoles
- Identification d'un processus serveur (ou démon)
 - Un numéro de port sur 16 bits
 - Un processus est un programme en cours d'exécution
- Une transmission (communication) entre deux processus (par ex. entre un client web - firefox et un serveur web - apache2)
 - En plus des adresses IP source et destination, il faut spécifier un port source et un port destination
- Interface système utilisée par un processus pour communiquer
 - Une **socket** (prise) donnant accès à la couche Réseau
 - Émission / réception (écrire / lire) sur la socket via le port
 - Identification d'un socket par `adresse_IP:numéro_de_port`

Couche Transport - Identification des services offerts

Services identifiés par les numéros de port (suite)

- Communication en mode connecté (TCP)
 - Connexion = “tuyau” entre 2 processus distants
 - Chaque processus a une socket à un bout du tuyau
 - Un couple de sockets définit la communication

193.52.61.144:3012 $\Leftrightarrow$ 193.52.61.138:80

Cet exemple définit une communication entre un client sur 193.52.61.144 ayant pris le port 3012 et le serveur à l'écoute sur le port 80, soit le serveur web, de l'hôte 193.52.61.138

- Des services sont offerts via TCP, d'autres UDP, voire les 2
 - Un processus serveur (démon) écoute sur un port connu (cf. le fichier `/etc/services` pour la liste des ports connus)
 - Un processus client se voit attribué un port libre par le système

Couche Transport - Identification des services offerts

Affectation des ports

- Gérée par l'*Internet Assigned Numbers Authority*
- Numéro de port sur 16 bits → 65536 ports disponibles
- Numéros de port divisés en 3 groupes de ports
 - ① Les ports connus compris entre 0 et 1023
 - 22 → ssh, 53 → domain, 80 → http, etc.
 - ② Les ports en enregistrés entre 1024 et 49151
 - ③ Les ports privés entre 49152 et 65535

Couche Réseau - *Internet Protocol*

Caractéristiques

- Achemine des paquets (datagrammes) entre hôtes de réseaux diff.
 - Encapsulent des segments
 - Durée de vie limitée (champ ***Time To Live*** dans l'en-tête IP)
- De manière indépendante, sans connexion, via différents types de réseaux (Couche Liaison de données → Ethernet, FDDI, ATM, etc.)
- Sans garantir l'arrivée à destination
- Sans imposer de délai de transmission (***Quality of Service***)
- Un hôte / nœud est identifié par une adresse IP
 - Adresses IP publiques attribuées par l'IANA
 - Met en œuvre les décisions de l'***Internet Corporation for Assigned Names and Numbers***
- Acheminement distant assuré par les routeurs
 - Utilisent des tables de routage
 - N'ont qu'une connaissance locale du réseau (routeurs voisins)
 - Font au "mieux" (politique *best effort*)

Couche Réseau - *Internet Protocol*

Adresse IP (32 bits en IPv4)

- Définit implicitement
 - **Une adresse IP de réseau** (*network*)
 - **un numéro (ou adresse) d'hôte** dans ce réseauvia un **préfixe** (IPv4 / 6) ou **masque de réseaux** (*netmask* - IPv4)
- Tout réseau a une adresse IP qui l'identifie
→ termine par un ou plusieurs bits à 0
- Existence d'adresses IP désignant simultanément plusieurs hôtes → adresse de diffusion ou *broadcast* → 2 types de com.
 - 1 Point à point ou *unicast* → 1 source et 1 destination
 - 2 Point à multipoint ou *broadcast* → 1 source et plusieurs dest.

Cette approche permet a un hôte source de déterminer si l'hôte destination est dans même réseau que lui ou non (envoi au routeur)

Couche Réseau - *Internet Protocol*

Existence d'adresses IP dites privées ou réservées

- Non routées sur Internet → paquets détruits par certains routeurs
- Notation utilisée dite *décimale pointée*
 - 0.0.0.0 → désigne la route par défaut
 - 127.X.X.X → boucle locale
Permet à une machine de s'envoyer des paquets, même sans carte / interface réseau, 127.0.0.1 = adresse de *loopback*
 - 10.0.0.1 à 10.255.255.254 (préfixe = 8)
→ vastes réseaux privés
 - 172.16.0.1 à 172.31.255.254 (préfixe = 12)
→ moyens réseaux privés
 - 192.168.0.1 à 192.168.255.254 (préfixe = 16)
→ petits réseaux privés

Adresses utilisées pour créer des réseaux privés accédant à Internet via la translation d'adresse (*Network Address Translation*)

- Blocs d'adresses anciennement associés aux classes de réseaux A,B et C → obsolète (aujourd'hui *Classless InterDomain Routing*)

Couche Réseau - *Internet Control Message Protocol*

Caractéristiques

- Permet de faire du contrôle d'erreur et de la gestion d'erreurs lors de l'acheminement d'un datagramme via IP
- Par exemple lorsqu'un hôte n'est pas accessible
- Différents types de message ICMP (un message est encapsulé dans un datagramme IP)
- Permet à un hôte / un routeur d'obtenir des informations ou d'indiquer une erreur (mise à jour des tables de routage)

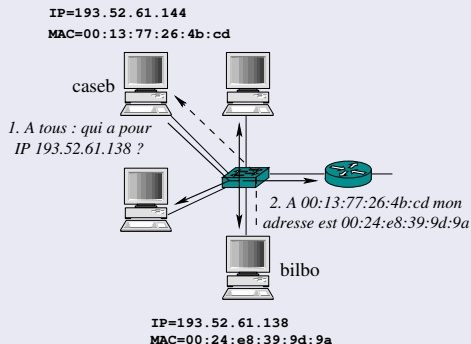
Quelques commandes l'utilisant

- ping (permet d'obtenir le *Round Trip Time*)
 - Message ICMP_ECHO_REQUEST de la source → la destination
 - Message ICMP_ECHO_REPLY de la destination → la source
- traceroute, netstat

Couche Réseau - *Address Resolution Protocol*

Caractéristiques

- Permet de trouver une adresse MAC / physique (par ex. Ethernet) à partir d'une adresse IP / logique
- Stockage des correspondance dans une table locale sur l'hôte dans le cache ARP (peut être affichée avec la commande arp)
- Obtention de l'adresse MAC par *broadcast*, puis *unicast*



Exercices sur les adresses et la configuration

Exercice 1 - Translation d'adresses

- Donner les différents types d'adresses permettant d'identifier une machine et pour chacune la couche où elle est utilisée
- Indiquer les protocoles qui permettent de passer d'un type d'adresse à un autre, du moins quand ils existent

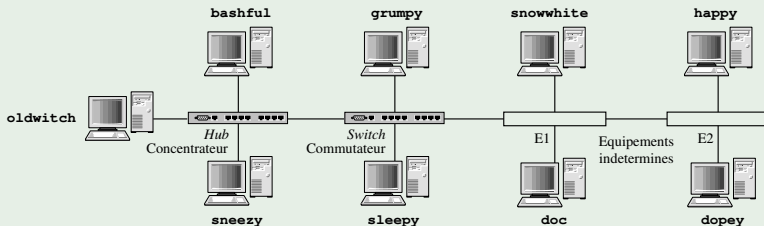
Exercice 2 - Configuration réseau d'une machine

- Quelles informations sont nécessaires pour configurer l'accès réseau d'une machine ? *Identification de la machine ; routage ; etc.*
- Quel est le rôle du préfixe / masque de réseau ?
- Sous Linux, quels fichiers contiennent ces informations ?

Exercices sur les adresses et la configuration

Exercice 3 - Communications et équipements d'interconnexion

- On considère l'architecture de réseau ci-dessous



formé de 9 machines reliées par 4 équipements d'interconnex. dont 2 sont indéterminés (*E1* et *E2*)

- Bien que l'on parle que d'un réseau, il peut y avoir plusieurs sous-réseaux au sein de celui-ci

Exercices sur les adresses et la configuration

Exercice 3 (suite)

- On sait d'autre part que la masque utilisé dans ce réseau est 255.255.255.248 et que les adresses IP
→ 192.168.0.1, 192.168.0.6, 192.168.0.12 et 192.168.0.18
sont attribuées aux machines
→ doc, happy, grumpy et sleepy
mais sans savoir quelle adresse est à quelle machine
- On vous demande de répondre aux questions suivantes :
 - ① Lorsqu'un paquet de diffusion ARP est émis par sneezy, quelles machines recevront ce paquet ?
 - ② Lorsqu'un paquet est émis par sneezy vers la machine bashful, quelles machines recevront ce paquet ?
 - ③ Lorsqu'un paquet est émis par sneezy vers la machine sleepy, quelles machines recevront ce paquet ?
 - ④ Quelle est la valeur du préfixe ?

Exercices sur les adresses et la configuration

Exercice 3 (suite)

- On sait d'autre part que la masque utilisé dans ce réseau est 255.255.255.248 et que les adresses IP
→ 192.168.0.1, 192.168.0.6, 192.168.0.12 et 192.168.0.18
sont attribuées aux machines
→ doc, happy, grumpy et sleepy
mais sans savoir quelle adresse est à quelle machine
- On vous demande de répondre aux questions suivantes :
 - ⑤ À partir des adresses IP et du masque de réseau proposer une façon d'assigner chacune des adresses IP à l'une des machines, puis en déduire la nature de l'équipement d'interconnexion *E1*
 - ⑥ Enfin, sachant que l'adresse de diffusion du réseau de la machine dopey est 192.168.0.23 en déduire une affectation possible pour les 4 adresses IP et la nature de l'équipement d'interconnexion *E2*