

#### Réseaux

#### **ASR3 Réseaux**

Novembre 2013

Patrick FELIX

patrick.felix@iut.u-bordeaux1.fr

Dhouha GRISSA

dgrissa@isima.fr

Département INFO – IUT Bordeaux 1



# Planning prévisionnel

1. Mercredi 6 novembre

Cours "Architecture de réseaux - Modèle OSI - Architecture TCP/IP"

2. Semaine du 11 novembre.
TD "Analyse de trace Ethernet/IP/TCP"

Semaine du 18 novembre TD "Routage IP"

4. Semaine du 25 novembre TD-Machine "Routage IP - mise en œuvre avec UML »

Mercredi 4 décembre.

Cours "Interface Socket"

6. Semaine du 9 décembre.

Machine "Client pop3" [Distribuer TM, à rendre le samedi ?? janvier 2013]

 Semaine du 9 décembre Machine "Exemples de protocoles 'application': FTP »

8. Mercredi 18 décembre.
Cours « Protocoles 'application' »

DS ASR3 Réseaux :
10/01/2014 à 14h

9. Semaine du 6 janvier Durée : 1h30

Machine "Exemples de protocoles 'application': FTP"



# COURS 1: ARCHITECTURE DE RÉSEAUX

- 1. Logiciel de réseau
- 2. Modèle OSI
- 3. Architecture TCP/IP



# ARCHITECTURE DE RÉSEAUX

- 1. Logiciel de réseau
- 2. Modèle OSI
- 3. Architecture TCP/IP



# Fonctions d'un logiciel de réseau

- · Le dialogue entre processus distant,
- Le choix d'un chemin pour l'acheminement de l'information,
- L'utilisation d'un réseau local,
- Détection d'erreur,
- Les reprises en cas d'erreur,
- etc.

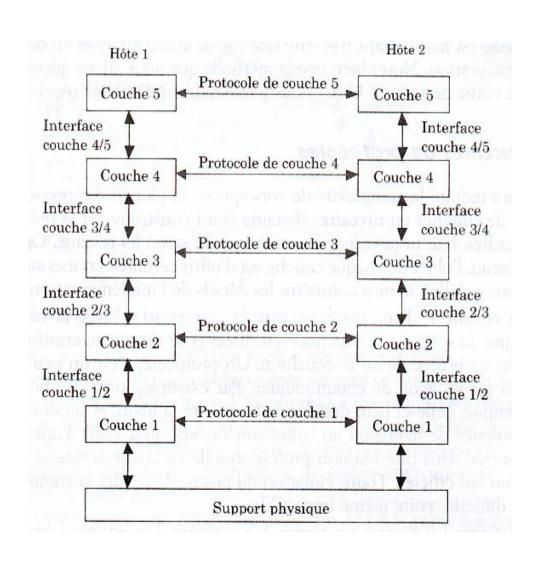


# Découpage en couches

- Créer des couches distinctes pour traiter les fonctions différentes
- Créer une couche lorsque le traitement se fait à un niveau d'abstraction différent
- Permettre des changements dans une couche sans affecter les autres couches.

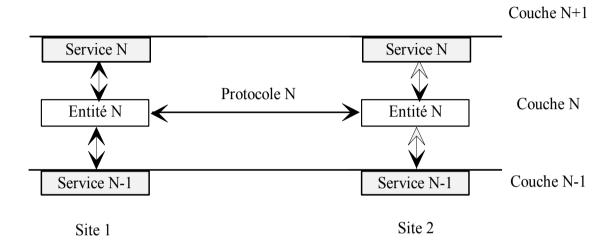


# Couches, protocoles & interfaces





#### Service - Entité - Protocole



#### SDU(N):

unité de données spécifique au service(N).

#### • PDU(N):

unité de données spécifique au protocole(N), adaptée à la transmission, constituée par les informations de contrôle du protocole (PCI(N)) et éventuellement par des données issues du SDU(N) (Exemple : une trame, un paquet, etc.)



# ARCHITECTURE DE RÉSEAUX

- 1. Logiciel de réseau
- 2. Modèle OSI
- 3. Architecture TCP/IP



# Objectifs du modèle OSI\* de l'ISO\*\*

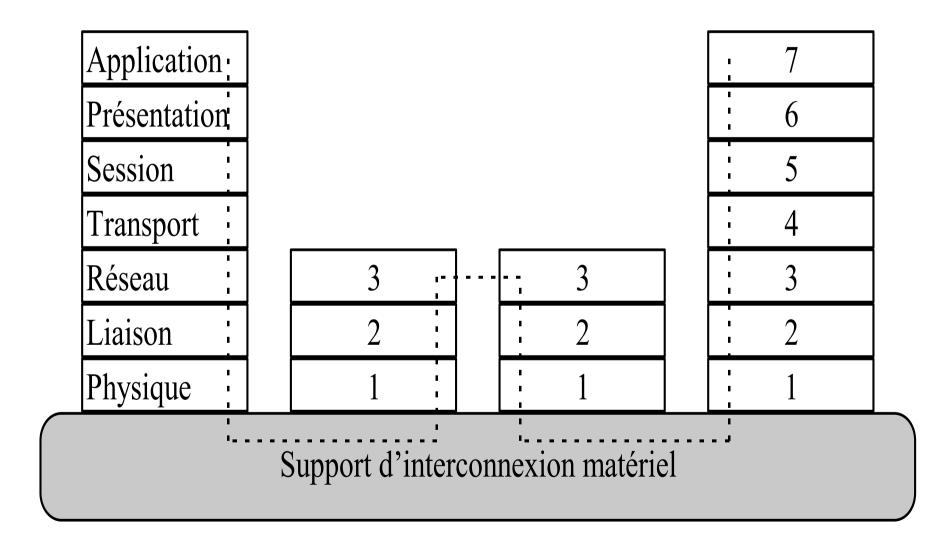
- Permettre l'interconnexion de systèmes hétérogènes (systèmes ouverts)
- Définir une norme
- Faciliter l'implémentation
- Fournir une Spécification

(un ensemble de spécifications)

- (\*): Open Systems Interconnection
- (\*\*): International Standard Organization

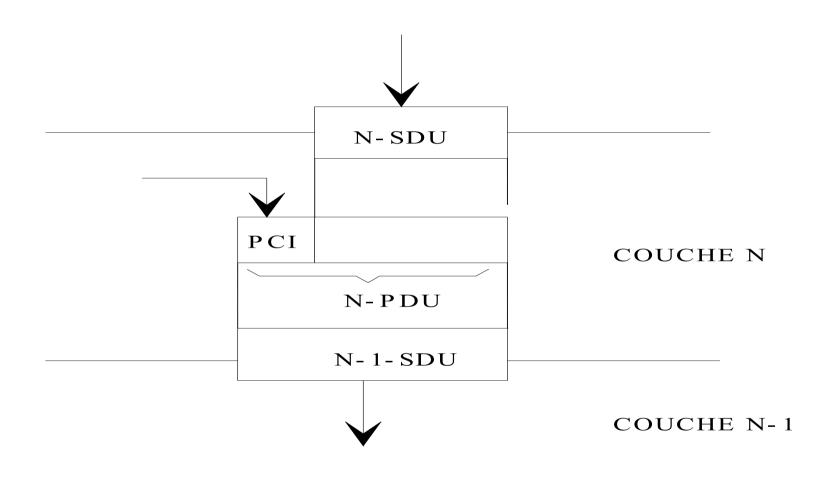


## Résultats: 7 couches





# Echange d'informations entre entités



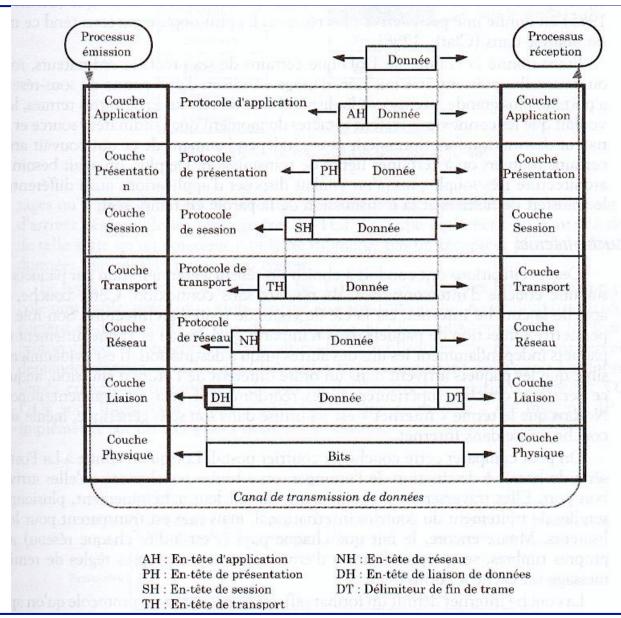


#### Dialecte du modèle OSI...

- T = Transport (couche transport),
- N = Network (couche réseau),
- L = Link (couche liaison),
- Exemples
  - N\_SDU (paquet pour X25.3)
  - L\_SDU (trame pour HDLC)
  - P\_SDU (suite de bits)



# Principe d'encapsulation





# Les Couches Physique, Liaison et Réseau

- Physique : transmission de séquences de bits
- Liaison : transfert sans erreur de trames
- Réseau : acheminement et routage de paquets à travers différents réseaux



# La Couche Transport

#### Offre un réel service bout-en-bout avec :

- Détection d'erreurs
- Reprise sur erreur
- Contrôle de flux
- Multiplexage/Démultiplexage:
- •



#### La Couche Session

- Etablissement et maintien des connexions entre processus,
- Synchronisation,
- Gestion du droit de parole,
- Pas de contrôle d'erreur,
- Etc.



#### La Couche Présentation

Syntaxe et sémantique des informations.

- le code utilisé (EBCDIC, ASCII, ...)
- la taille des mots : (16, 32, ...)
- la représentation des valeurs négatives (complément à 1, complément à 2).
- la numérotation des bits
- cryptage / compression des données



# La Couche Application

Des services utiles aux utilisateurs avec des protocoles précis.

- Les messageries (X400).
- Le transfert de fichiers (FTAM).
- Le terminal virtuel (VTS: Virtual Terminal Service).
- Etc.



# Deux caractéristiques des protocoles OSI

- Mode connecté
- Transfert fiable



# ARCHITECTURE DE RÉSEAUX

- 1. Logiciel de réseau
- 2. Modèle OSI
- 3. Architecture TCP/IP



#### Protocoles TCP/IP

- Historique
  - 1972: spécifications de TCP/IP.
  - 1980: TCP/IP fait partie d'UNIX BSD 4.1.
- Internet/Intranet/etc.
- Couches 3 et 4 du modèle OSI
  - TCP : couche Transport
  - IP : couche Réseau



# Correspondance OSI et TCP/IP

Application		Application
Présentation		
Session		
Transport		TCP
Réseau		IP
Liaison		2
Physique		1
	Support d'interconnexion matériel	



## Les protocoles TCP et IP

#### Protocole IP

- protocole réseau
- remise non fiable
- mode non connecté

### protocole TCP

- protocole de transfert fiable en mode connecté
- utile car IP est un protocole de remise non fiable
- du style de la couche transport ISO (classe 4)



# IP: INTERCONNECTION PROTOCOL



# Protocole routé et protocole de routage

- Un protocole routé <u>transporte les données</u> d'une source vers une destination
  - Exemple : IP (Internet Protocol), IPX (Internetwork Packet Exchange) de Novell, AppleTalk, etc.
- Un protocole de routage partage dynamiquement des informations entre routeurs pour <u>maintenir les tables de routage</u> de ces routeurs. La table de routage va permettre de choisir un chemin optimum pour l'acheminement de données
  - Exemples de protocoles de routage prenant en charge IP : RIP (Routing Information Protocol), IGRP (Interior Gateway Routing Protocol), EIGRP (Enhanced Interior Gateway Routing Protocol) et OSPF (Open Shortest Path First)



# Protocoles de routage dynamique

Système autonome : ensemble « homogène » de réseaux sous la responsabilité d'une autorité administrative.

2 catégories de protocoles de routage dynamique

- Protocoles IGP (Interior Gateway Routing): utilisés <u>pour router</u>
   <u>à l'intérieur d'un système autonome</u> (RIP, EIGRP Protocole de routage propriétaire Cisco, OSPF)
  - Protocoles de routage à états de lien (algorithme de Dijkstra)
  - Protocoles de routage à vecteur de distance,
- Protocoles EGP (Exterior Routing Protocols): utilisés <u>pour</u> <u>échanger les informations entre les systèmes autonomes</u> (BGPv4).



## Adressage IP

- IP V4 : Adressage sur 4 octets (147.210.94.1)
- Différentes parties d'une adresse IP
  - Partie réseau (avec une partie sous-réseau optionnelle)
  - Partie hôte
- Classes de réseau (Classful)

```
• A: 0.0.0.0 → 127.255.255.255 (grand)
```

[0 ld. Réseau (7bits) ld. Machine (24bits)]

```
• B: 128.0.0.0 → 191.255.255.255 (moyen)
```

• [1 0 ld. Réseau (14bits) ld. Machine (16bits)]

```
• C: 192.0.0.0 → 223.255.255.255 (petit)
```

[1 1 0 ld. Réseau (21bits) ld. Machine (8bits)]

```
• D: 224.0.0.0 → 239.255.255.255 (diffusion)
```

• E: 240.0.0.0 → 255.255.255.255 (divers)



## Adressage IP

- Masque de sous-réseau
  - Permet de connaître les 2 parties d'une adresse IP
    - En particulier : le réseau associé à une adresse
  - Exemple: 147.210.94.100
  - Classe B : 128.0.0.0 → 191.255.255.255 (moyen)
    - [1 0 ld. Réseau (14bits) ld. Machine (16bits)]
  - Masque 255.255.0.0
    - 11111111111111111100000000.00000000
    - 16 bits pour l'adresse du réseau (et 16 bits pour l'adresse de l'hôte)
    - 147.210.94.100/16
- But : Subdivision d'un réseau en plusieurs sousréseaux

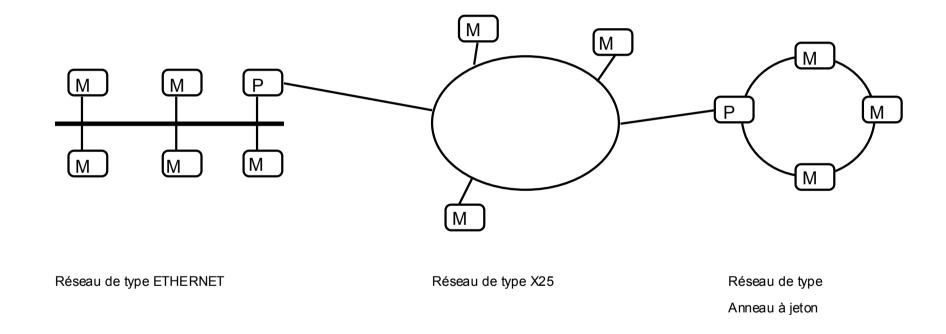


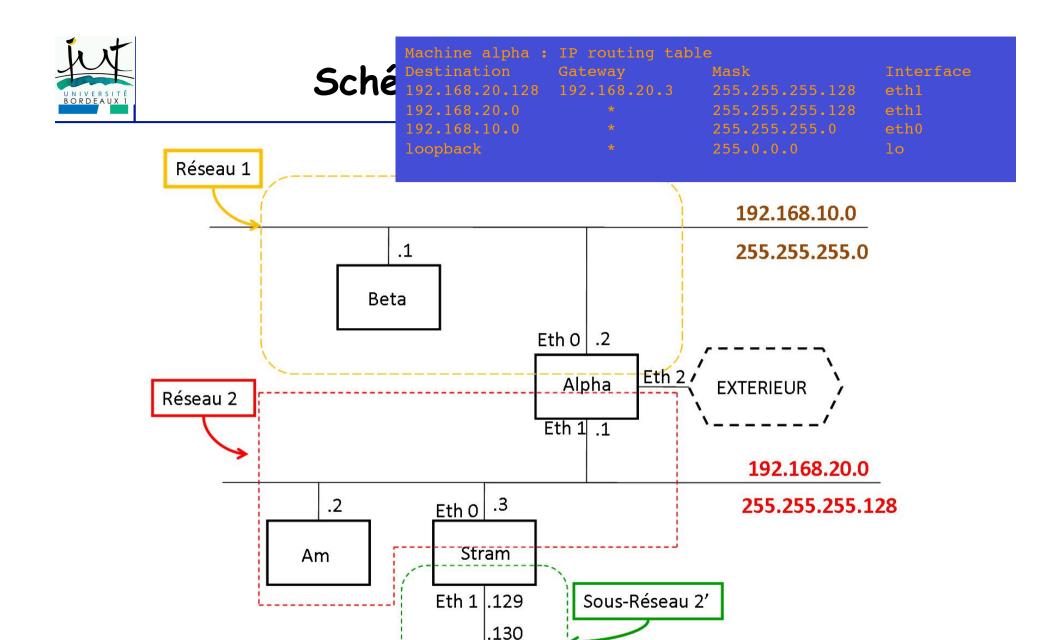
# Adressage IP

- Depuis 1990 : pénurie des adresses IP d'où :
  - Abolition du découpage en « classe » :
    - Classless Inter-Domain Routing (CIDR): le découpage ne peut plus être déduit de l'adresse IP
    - Découpage plus fin de l'espace d'adressage Classless par rapport à l'adressage Classful
  - Adresses privées
    - 10.0.0.0/8 : 10.0.0.1 à 10.255.255.254 (16 777 216 adresses)
    - 172.16.0.0/12 : 172.16.0.1 à 172.31.255.254 (1 048 576 adresses)
    - 192.168.0.0/16 : 192.168.0.1 à 192.168.255.254 (65 536 adresses)
  - Traduction d'adresse réseau (NAT)
  - Attribution dynamique des adresses
  - IP V6 (128 (16x8) bits au lieu de 32 (4x8) bits)



### Schéma d'une interconnexion





Gram

192.168.20.128

255.255.255.128



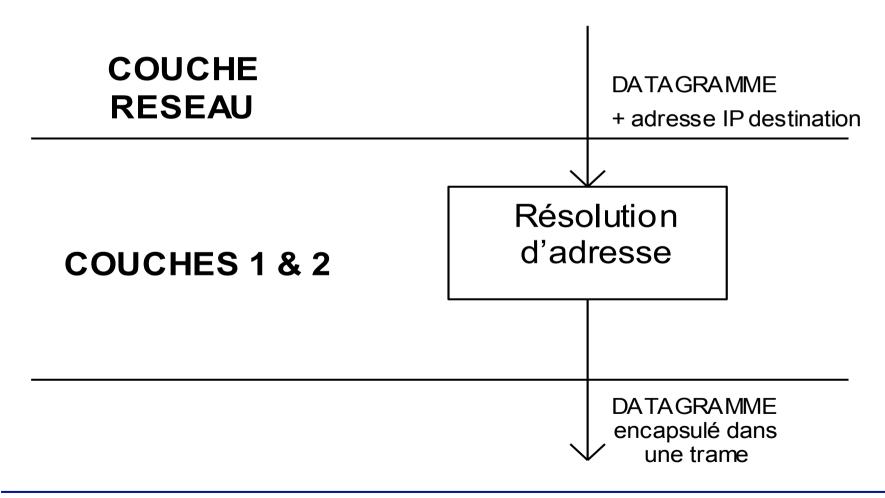
#### Résolution d'adresse

- Chaque machine a :
  - Une adresse physique (MAC) dans son réseau
  - Une adresse IP au niveau interconnexion

- Correspondance entre les 2 adresses
  - protocole ARP
    - Address Resolution Protocol
    - Adresse physique ->Adresse IP
  - protocole RARP
    - Reverse Address Resolution Protocol
    - Adresse IP ->Adresse physique



#### Résolution d'adresse





# Protocole IP Datagramme IP

0 4	8	16		24	31	
VERS. LGEN	T TYPE SERVICE	LGR TOTALE				
IDE NTIFIC ATION		DRAP	DEPL-FRAG			
DUREE DE VI	E PROTOCOLE	TOTAL DE CONTROLE EN-TETE				
ADRESSE IP SOURCE						
ADRESSE IP DESTINATION						
OPTIONS IP EVENTUELLES BOURRA			AGE			
DONNEES						
* * *						



# Datagramme IP

- VERS
  - numéro de version du protocole utilisé (4)
- LGENT
  - longueur de l'entête du datagramme
- TYPE SERVICE
  - définit comment le datagramme doit être acheminé
    - priorité (0 à 7)
    - priorité au délai
    - priorité au débit
    - priorité à la fiabilité
- LGR
  - longueur total



# Datagramme IP

- IDENTIFICATION, DRAP, DEPL-FRAG
  - contrôle la fragmentation
  - IDENTIFICATION permet de connaître le datagramme auquel appartient le fragment.
  - DEPL-FRAG donne la position du fragment courant dans le datagramme initial en multiples de 8 octets.
  - DRAP indique si le fragment est le dernier du datagramme.
- DUREE DE VIE
  - décrémenté à chaque traversée, détruit si égal à 0.
- PROTOCOLE
  - protocole de la couche supérieure qui a créé le datagramme,



# Numéros de protocole

\$ more /etc/protocols

```
# The form for each entry is:
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 #
<official protocol name>official 
Internet (IP) protocols
                                                                                                                                                                                                                 # internet control message protocol
                                                                1
icmp
                                                                                                                                 ICMP
                                                                  6
                                                                                                                                 TCP
                                                                                                                                                                                                                 # transmission control protocol
tcp
                                                                17
                                                                                                                                 UDP
                                                                                                                                                                                                                 # user datagram protocol
udp
```



# TCP:TRANSMISSION CONTROL PROTOCOL



#### Protocole TCP

#### Principes

- message est un flot de octets (UNIX !)
  - Connexion non structurée : les applications connaissent la 'structure' du flot.
  - Numéros de séquence
- mode bidirectionnel simultané (technique dite de superposition : piggybacking)
- mécanisme d'anticipation (fenêtre glissante):mise en œuvre complexe.
  - taille de la fenêtre d'émission variable (contrôle de flux)
  - on acquitte sur le dernier octet d'une "séquence sans trou"
  - · retransmission si temporisateur expire
- port et circuit virtuel
  - Numéros réservés : 20/ftp-data, 21/ftp, 23/telnet...
- ouverture passive/active
- segment et taille maximale de segment
- gestion de la congestion
- Pour en savoir plus : rfc793, rfc1122...



0 4	8	16	24	31	
PORT	TCP SOURCE	PORT DESTINATION			
NUMERO DE SEQUENCE					
NUMERO D'ACCUSE DE RECEPTION					
LGR ENT. RESER	RVE BITS CODE	FENETRE			
TOTAL DE CONTROLE POINTE			UR D'URGENCE		
OPTIONS EVENTUELLE			BOURRAGE		
DONNEES					
* * *					



- PORT SOURCE, PORT DESTINATION
  - indiquent les numéros de port qui identifient les programmes d'application aux deux extrémités.
- NUMERO D'ACCUSE DE RECEPTION
  - indique le numéro du prochain octet attendu par le récepteur.
- NUMERO DE SEQUENCE
  - est celui du premier octet du segment.
- LGR ENT.
  - contient la longueur de l'en-tête en multiple de 32 bits.
- FENETRE
  - permet d'interagir sur la taille de la fenêtre émission de l'autre extrémité.



- champ BITS CODE
  - permet de préciser la ou les fonctions du segment:
    - URG: Le pointeur de données urgentes est valide
    - ACK: Le champ accusé de réception est valide
    - RST: Réinitialise la connexion.
    - SYN: Synchronise le numéro de séquence
    - FIN: L'émetteur a atteint la fin de son flot de données
    - PSH: oblige TCP-émetteur à envoyer toutes les données même si le tampon n'est pas plein et TCPrécepteur à donner immédiatement les données à l'application
  - · exemple:
    - lors de la connexion (bit SYN), les extrémités déterminent les numéros de séquence initiaux



#### POINTEUR D'URGENCE

 permet de repérer dans le flot de données la position de données urgentes (qui doivent "doubler" les autres données) lorsque le bit URG est positionné.

#### OPTION

• permet entre autres la négociation de la taille de segment à la connexion.

44