

IN2T - Concepts informatiques

# **Cours 8**

## **Réseaux et internet**

# Protocole *Ethernet*

Utilisé couramment dans :

- Les réseaux câblés Ethernet  
*Cuivre et fibre optique*
- Les réseaux sans fil Wifi
- Les réseaux sans fil Bluetooth
- ...

# Protocole *Ethernet*

- Messages découpés en **paquets** qui contiennent entre autres :
  - Adresse MAC destination
  - Adresse MAC source
  - Somme de contrôle
- Livraison **non garantie**

# Protocole *Ethernet* : Adresses MAC

Identifiant **unique** des appareils d'un réseau *Ethernet*

- *Media Access Control*
- Assignée **par le fabricant**
- 48 bits  
*préfixes de 24 bits dépend du fabricant*
- En hexadécimal  $\Rightarrow 5E : FF : 56 : A2 : AF : 15$

# Protocole *Ethernet* : Réseau à collisions

- Tous les membres sont connectés au même fil  
*topologie en bus*
- Tous les membres voient tous les paquets
- Un appareil à la fois peut émettre
- L'usage de concentrateurs (*hubs*) permet une topologie physique en étoile  
*mais se comporte toujours comme un bus*

# Protocole *Ethernet* : Réseau commuté

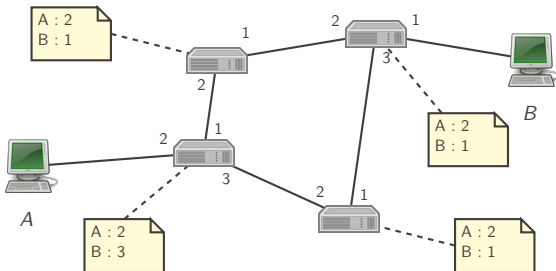
- Utilisation de commutateurs *Ethernet* (*switchs*)
- Chaque membres ne reçoit que ses paquets
- Grosse diminution des collisions  
*disparition avec le mode Full-duplex*

# Protocole Internet (IP)

- **Couche** au dessus de l'Ethernet  
*peut utiliser l'Ethernet ou autre chose*
- Permet d'utiliser des **intermédiaires**  
*Pas besoin d'être directement connecté*
- Permet une topologie générale de graphe
- Les membres intermédiaires sont appelés **routeur**
- Les messages sont découpé en **paquets**  
*Un paquet IP peut être transporté en plusieurs paquets Ethernet*

# Protocole Internet (IP) : Routage

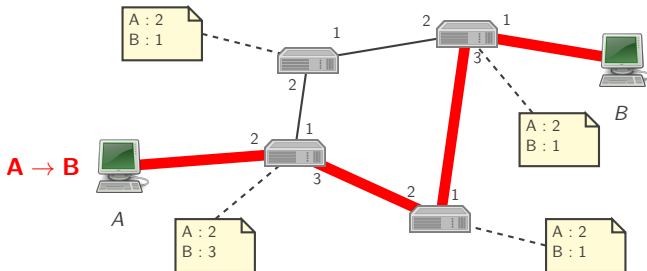
- Transfert **pas à pas** d'un paquet vers une destination  
*Le paquet est passé de machine en machine à travers Internet*
- Chaque routeur possède une **table de routage**  
*Détermine sur quel lien envoyer un paquet reçu*





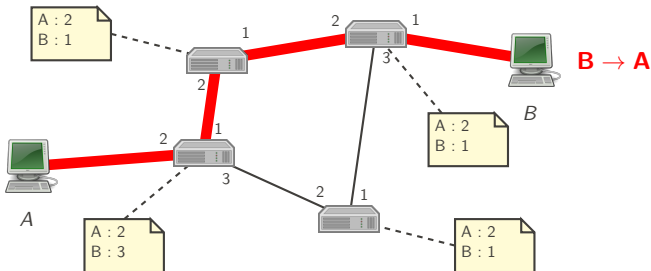
# Protocole Internet (IP) : Routage

- Transfert **pas à pas** d'un paquet vers une destination  
*Le paquet est passé de machine en machine à travers Internet*
- Chaque routeur possède une **table de routage**  
*Détermine sur quel lien envoyer un paquet reçu*



# Protocole Internet (IP) : Routage

- Transfert **pas à pas** d'un paquet vers une destination  
*Le paquet est passé de machine en machine à travers Internet*
- Chaque routeur possède une **table de routage**  
*Détermine sur quel lien envoyer un paquet reçu*



# Protocole Internet (IP) : Adresses

## ■ IPv4

- Composées de 4 octets (32 bits)
- Généralement écrit au format décimal séparés par des points  
*Exemple : 192.168.1.1*

## ■ IPv6

- Composées de 128 bits
- représenté en 8 groupe de 16 bits en hexadécimal  
*Exemple :*  
2001 : 0db8 : 0000 : 0042 : 0000 : 8a2e : 0370 : 7334

# Protocole Internet (IP) : Sous-réseaux

- Division en réseaux local, *Local Area Network* (LAN) et réseaux étendu, *Wide Area Network* (WAN)
- Les machines qui peuvent se parler **directement** sont **dans un même LAN**  
*Via Ethernet par exemple*
- Le **masque** de sous-réseau permet de reconnaître les adresses appartenant au LAN

# IP : Masque de sous-réseaux

- Permet d'identifier la partie l'adresse IP qui **désigne le sous-réseau**
- A le même format qu'une adresse IP
- Le sous réseau est obtenu en faisant un **ET logique** entre les bits de l'adresse et ceux du masque

	192	.	168	.	1	.	2
	11000000	.	10101000	.	00000001	.	00000002
	255	.	255	.	255	.	0
<b>ET</b>	11111111	.	11111111	.	11111111	.	00000000
<hr/>							
	192	.	168	.	1	.	0
<b>=</b>	11000000	.	10101000	.	00000001	.	00000000

# IP : Masque de sous-réseaux

Lorsqu'une machine veut envoyer un paquet à une autre

- Elle identifie son **propre** sous-réseau en utilisant le masque
- Elle identifie le sous-réseau du **destinataire** en utilisant le masque
- Si les deux sous-réseaux sont **identiques**, l'envoi se fait directement  
*Via Ethernet par exemple*
- Sinon, la **table de routage** est utilisée.

# IP : Passerelle par défaut

- C'est une **partie** de la table de routage
- Elle est utilisée lorsqu'**aucune autre** entrée de la table ne correspond au sous-réseau de destination
- Pour les utilisateurs finaux, la table de routage se limite à la passerelle par défaut

# Address Resolution Protocol (ARP)

Comment envoyer un paquet à une machine du même sous-réseau dont on connaît l'IP mais pas l'adresse MAC ?

- C'est la fonction de ARP
- ARP est utilisé pour les adresses IPv4  
*En IPv6 c'est le Neighbor Discovery Protocol (NDP)*



# Address Resolution Protocol (ARP)

Fonctionnement :

- Envoie d'un *broadcast* (à toute les machines du sous-réseau)  
"quelle est l'adresse MAC correspondant à l'adresse IP  
X.X.X.X ? signé Y.Y.Y.Y"
- La machine concernée répond à Y.Y.Y.Y "je suis X.X.X.X,  
mon adresse MAC est xx : xx : xx : xx : xx : xx"
- Les deux machines sauvent la correspondance dans leur cache  
ARP.

# *Dynamic Host Configuration Protocol (DHCP)*

Comment une machine connaît-elle ses propres adresse IP, masque de sous-réseau et passerelle par défaut ?

- Ces informations peuvent être configurées manuellement.
- L'utilisation d'un serveur DHCP permet une configuration automatique.

# Dynamic Host Configuration Protocol (DHCP)

Fonctionnement :

- Envoie d'un *broadcast* "je suis xx : xx : xx : xx : xx : xx et j'ai besoin d'une adresse IP"
- Le ou les serveurs DHCP du sous-réseau lui répondent "je suis Y.Y.Y.Y. Je peux te proposer l'adresse X.X.X.X"
- La machine choisit la première réponse DHCP qu'elle reçoit et renvoie un broadcast pour informer tous les serveurs DHCP de son choix.
- Le serveur DHCP choisi envoie les autres paramètres

# Transmission Control Protocol (TCP)

Problème : protocole IP ne garanti ni l'**arrivée** ni l'**ordre** des paquets

- Solution : TCP

- Basé sur IP

*On parle souvent de TCP/IP*

- Protocole **connecté**  $\Rightarrow$  3 phases :

- Connexion

- Envoi de données

- Déconnexion

- garanti l'arrivée et l'ordre des paquets

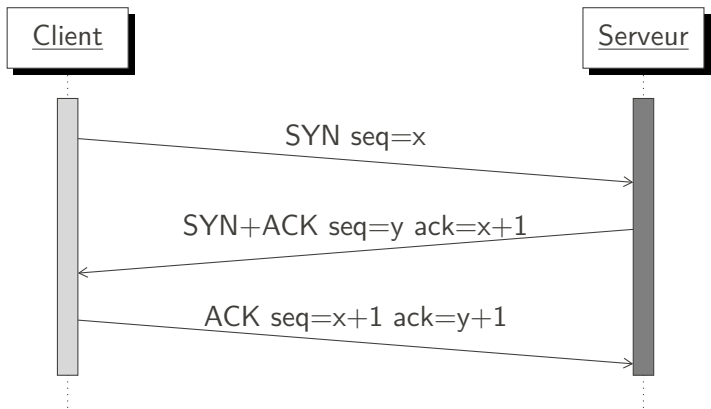
# Transmission Control Protocol (TCP)

Les messages contiennent :

- Les numéros de **port** source et destination
- Des *flags* qui peuvent être à **1** ou à **0**  
*NS, CWR, ECE, URG, ACK, PSH, RST, SYN, FIN*
- Un numéro de séquence  
*Pour maintenir l'ordre des paquets*
- Un numéro d'acquittement  
*Contient le prochain numéro de séquence attendu*
- **Somme de contrôle**
- ...

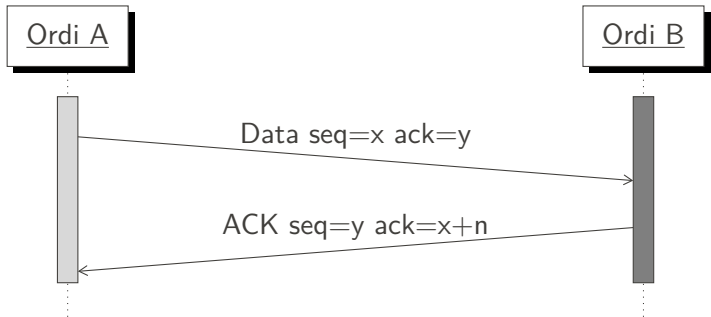
# TCP : Connexion

Permet de **syn**chroniser les numéros de séquence. Le client demande une connexion à un serveur qui écoute et peut l'accepter.



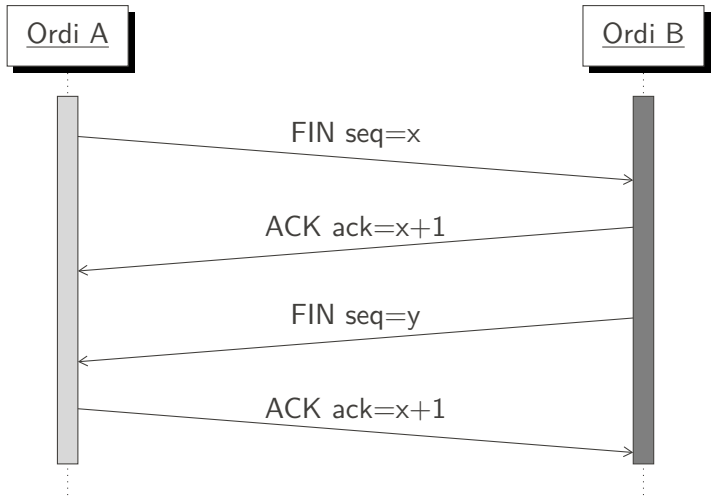
# TCP : Envoi de données

Envoi de  $n$  octets. Dans un sens comme dans l'autre



# TCP : Déconnexion

Peut être initiée par l'un ou l'autre des ordinateurs





# Dynamic Name System (DNS)

Les adresses IP ne sont pas pratiques pour les humains.

- DNS = répertoire qui associe un nom à une IP

*On parle de la résolution d'un nom de domaine*

- Les correspondances sont stockées dans une hiérarchie de serveurs

- Des serveurs récursifs s'occupent de parcourir l'arborescence et de maintenir une cache des résolutions effectuées

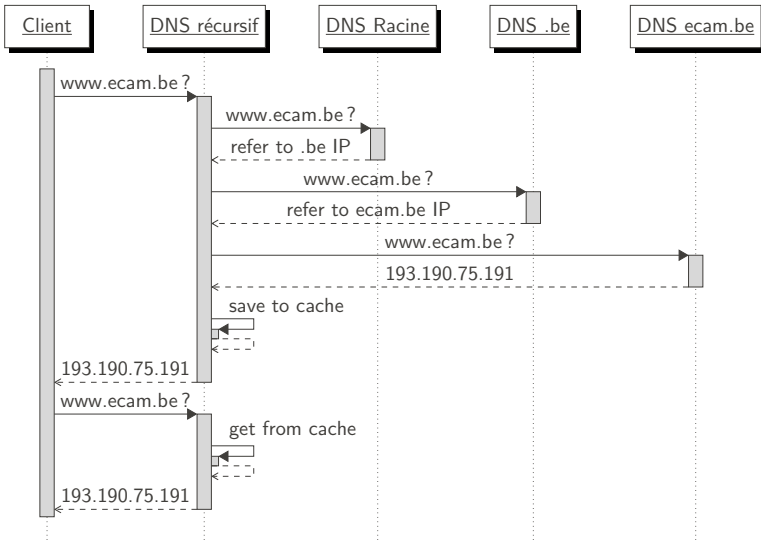
- Un client obtient l'adresse d'un serveur DNS récursif

*Généralement par DHCP*

- Les messages sont envoyés en UDP ou TCP

*UDP fournit uniquement les ports et une somme de contrôle*

# DNS : Résolution



# HyperText Transfer Protocol (HTTP)

- Protocole de **haut niveau**
- Permet l'accès aux **ressources** sur internet
- Protocole client/serveur
  - Le client envoie une requête, le serveur répond*
- La requête et la réponse sont composées d'un **entête** et optionnellement d'un **corp**.
- L'entête est du texte, peut être du texte ou du binaire.
- Les requêtes et réponses sont généralement envoyée en TCP

# HyperText Transfer Protocol (HTTP)

- La requête commence par l'établissement d'une connexion TCP.
- La requête proprement dite :

```
GET / http/1.1  
Host: www.perdu.com
```

- Et la réponse :

```
hTTP/1.1 200 OK  
Date: Thu, 22 Nov 2018 19:53:23 GMT  
Content-Length: 204  
Content-Type: text/html
```

```
<html><head><title>Vous Etes Perdu ?</title></head><body>  
<h1>Perdu sur l'Internet ?</h1><h2>Pas de panique, on va  
vous aider</h2><strong><pre>    * <----- vous &ecirc;tes  
ici</pre></strong></body></html>
```

# HyperText Transfer Protocol Secure (HTTPS)

2 problèmes :

- La **confiance** en le serveur DNS  
*La bonne résolution des IP en dépends*
- Le contenu des requêtes et des réponses passent en **clair** sur le réseaux

Pour régler ces problèmes, HTTPS utilise 3 concepts :

- Le cryptage
- La signature numérique
- Des autorités de certification

# Le cryptage

- Le cryptage se base sur une fonction à sens unique qui utilise une clé d'encryptage  $eKey$

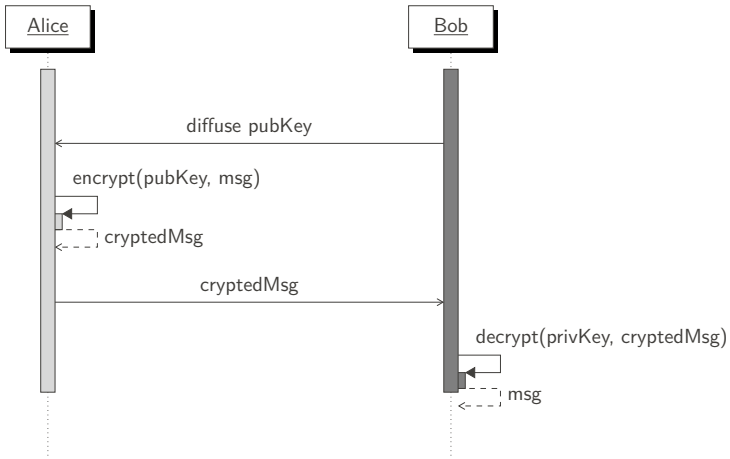
*Appelons la  $encrypt(eKey, message) \rightarrow cryptedMsg$*

- Il est très difficile (long) de retrouver le message à partir de  $cryptedMsg$  sauf si on connaît  $dKey$ , la clé de décryptage.

*$decrypt(dKey, cryptedMsg) \rightarrow message$*

- La clé d'encryptage est appelée clé publique, la clé de décryptage clé privée
- Ce cryptage est appelé asymétrique. Un cryptage symétrique utilise la même clé pour l'encryptage et le décryptage.

# Le cryptage



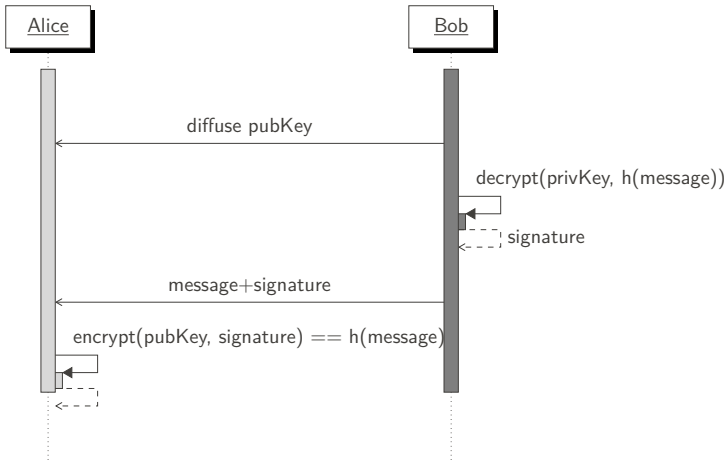
# La signature numérique

Permet de s'assurer :

- de l'expéditeur d'un message
- que le message n'a pas été modifié



# La signature numérique



# Les autorités de certification

Fournit des certificats qui contiennent :

- Une clé privée
- Une clé publique
- Le ou les **noms de domaine** liés au certificat
- La signature de l'autorités de certification  
*La signature porte sur la clé publique et les noms de domaine*

# HTTPS Connexion

