### 1 Internet

#### 1.1 Définition

Interconnexion mondiale de réseaux.

#### 1.2 Origine

Projet d'interconnexion des universités américaines financé par la DARPA (Defense Advanced Research Projects Agency), appelé ARPANET, lancé en 1967.

En 1983, TCP/IP devient le protocole officiel d'ARPANET, et ARPANET devient donc Internet.

En 1991, c'est le World Wide Web.

#### 1.3 Vocabulaire

Message Terme générique pour ce que l'on envoie

Paquet Message dans le cadre de l'IP

Trame Message dans le cadre des réseaux locaux

Temps d'émission  $t_e$  Lié au débit et à la longueur du message

Temps de propagation  $t_p$  Lié à la vitesse et à la longueur du câble (de la chaîne de transmission)

Taux d'utilisation du support débit effectif/débit maximal

### 1.4 Temps de propagation

#### 1.4.1 Exercice

$$\textbf{Cas 1-un lien Ethernet} \quad \textit{On prend} \begin{cases} L &= 100\,\mathrm{kbit} \\ C &= 10\,\mathrm{Mbit}\,\mathrm{s}^{-1} \\ V &= 200\,000\,\mathrm{km}\,\mathrm{s}^{-1} \\ d &= 200\,\mathrm{m} \end{cases}$$

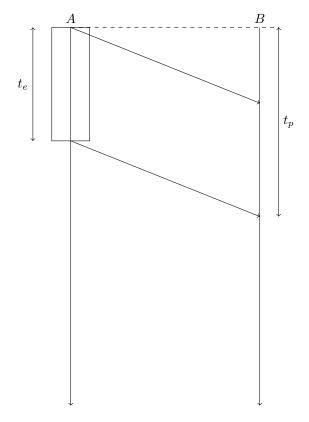


Figure 1: Chronogramme

$$\textbf{Cas 2-un lien satellite} \quad \textit{On prend} \begin{cases} L &= 100\,\mathrm{kbit} \\ C &= 1\,\mathrm{Mbit}\,\mathrm{s}^{-1} \\ V &= 300\,000\,\mathrm{km}\,\mathrm{s}^{-1} \\ d &=?? \end{cases}$$

# 1.5 Communication à travers des réseaux

$$t_{e, ext{ accèsA}} = rac{L}{c}$$
  $t_{e, ext{ accèsB}} = rac{L}{c}$   $t_{e, ext{ WAN}} = rac{L}{c}$   $t_{p} = rac{d}{v}$ 

# 1.6 Notion de protocole

## 1.6.1 IP

Suppose que le monde parfait, il ne gère pas les problèmes.

Rôle Communication entre tous les équipements d'internet (clients et serveurs)

Paquet Chaque paquet est indépendant, pas de notion de flux, pas de garantie de conservation de l'ordre des paquets

header payload

Figure 2: Datagramme IP

Modèle en sablier simple

#### Adresses

$$\underbrace{125.255}_{\text{réseau}}.\ \underbrace{12.1}_{\text{machine}}$$

Notation compacte

$$/n := (\underbrace{1 \cdots 1}_{n \text{ fois}} 0 \cdots 0)_2$$

### 1.6.2 IPv4: problème de pénurie

**IPv6** Codé sur 128 bits

Briser les règles: le NAT Avec un masque: On prend plus de bits pour le réseau et on en laisse moins pour la machine avec un masque

#### Adresses spécifiques

bits machine à 0 Adresse réservée au réseau

bits machine à 1 Adresse de diffusion du réseau

0.0.0.0 Route par défaut

255.255.255 Adresse de diffusion sur Internet (ne marche plus :/)

127.0.0.1 Loopback (même 127.\*)

10.0.0.0, 172.16.0.0-172.31.0.0, 192.168.0.0-192.168.255.0 Non routables sur Internet

# 2 Routage IP

#### 2.1 Routeur IP

• Interconnecte au mmoins deux réseaux différents

# 3 Paquet

#### 3.1 Composition

**Entête**  $\in 4\mathbb{N}$  octets

Entête obligatoire 20 octets

**Version** bits 0 à 3

IHL taille de l'entête bits 4 à 7

**ToS** obsolète pour IP

Taille totale du contenu bits 16 à 31

Identification identifier le paquet pour la fragmentation

R (réservé), 1 bit

**DF** fragmentation interdite

MF c'est un fragment

Fragment offset déclage du fragment par rapport au paquet (en octets)

TTL Time to live compteur incrémenté à chaque passage d'une interface

**Protocol** 

Checksum du header

IP source

IP dest

MTU (Maximum transmission unit) Taille maximale que peut envoyer la liaison

#### 3.2 ICMP

Utilisation

- tests
  - ping
  - timestamp request/reply
- $\bullet$  avertissements
  - unreachable
  - time exceeded

#### 3.3 ACK

Accusé de réception

### 4 Protocole à fenêtre

On continue à émettre tant qu'on n'a pas reçu un ACK (donc le timeout revient à calculer le roundtrip d'un message)