

# **Interconnexion et conception de réseaux**

**Cours de 24 h pour 3<sup>ème</sup> année  
Ecole d'ingénieurs réseaux  
2002**

**Jean-Luc Archimbaud CNRS/UREC**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

1

## **Interconnexion et conception de réseaux**

- **Réseau :**
  - Qu'est-ce ?
  - Plusieurs réseaux interconnectés  $\neq$  réseau
  - Dans le cours : réseau informatique d'entreprise – de campus
- **Concevoir un réseau c'est actuellement :**
  - Faire évoluer l'existant
  - Réfléchir à toutes les couches
    - Tranchées  $\neq$  Applications
  - Utiliser les services des opérateurs – sous-traitance
  - Travail de puzzle : assemblage de briques
    - Matériel - logiciel

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

2

## Concevoir un réseau c'est définir

- **L'architecture physique (réseau = câble)**
  - Carte des sites – bâtiments – salles à connecter
  - Les supports physiques
  - Les équipements actifs
- **L'architecture logique (réseau = réseau IP)**
  - Les protocoles
  - Plan adressage – Routage
- **L'administration des équipements - surveillance**
- **Les services réseaux**
  - DNS (nommage), Messagerie, Web, ...
- **Les outils de sécurité**
- **Les connexions avec l'extérieur : Internet, ...**

**Adaptée aux équipements - besoins des utilisateurs**

Stations – Serveurs – Applications

## Plan du cours

- **Réseaux locaux - LAN**
  - Liens physiques - câblage : Coax - TP – FO – sans fil
  - Câblage de bâtiment
  - Protocoles niveau 1-2 : Ethernets – FDDI
- **Rappels : caractéristiques du protocole IP**
- **Éléments actifs d'interconnexion Eth-IP**
  - Répéteurs – hubs (Ethernet)
  - Ponts (Ethernet)
  - Commutateurs Ethernet
  - Routeurs (IP)
  - Commutateurs-routeurs (Ethernet-IP)

## Plan du cours

- **Liaisons longues distances**
  - **Liaisons physiques**
    - Commutées RTC, RNIS, ADSL, X25, louées LS
  - **Modems**
- **ATM**
  - **Objectifs**
  - **QoS : Qualité de Service**
  - **Couches 1 et 2**
  - **Commutateurs et routage**
  - **Architectures LS et LANE**
  - **Bilan**
- **Exemples d'architecture**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

5

## Plan du cours

- **Architecture logique IP**
  - **Adresses IP**
  - **Plan adressage IP**
  - **Routage IP**
  - **Exemples de répartition d'utilisateurs et de services**
  - **Architecture ATM : classical IP**
- **MPLS**
- **Intégration voix-données (téléphonie – informatique)**
  - **Pourquoi ?**
  - **Différents niveaux d'intégration**
  - **Téléphonie sur IP**
    - Services rendus
    - H323
    - SIP
  - **Bilan aujourd'hui**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

6

## Plan du cours

- **Réseaux virtuels**
  - Pourquoi ?
  - VLAN
  - Avec ATM
  - VPN (PPTP, L2TP, IPsec)
- **Services d'interconnexion de France Télécom**
  - Interconnexion niveau 2 moyen débit
  - Interconnexion niveau 2 haut-débit
  - Services (entreprises)
- **Services à assurer – couche 7**
  - Noms
  - Messagerie
  - Annuaire
  - Services Web

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

7

## Plan de cours

- **Qualité de service IP –rappels**
  - RSVP
  - DiffServ
- **Fonctions « annexes » de certains équipements actifs**
  - Rappels
  - NAT
  - Filtrage
  - Multicast
  - Gestion des files d'attente
- **Administration de réseau**
- **Quoi ?**
  - Equipes, standards
  - Configuration, surveillance, dépannage
  - Stations d'administration
  - Métrologie

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

8

## Plan du cours

- Quelques éléments de sécurité
- Accès à l'Internet
- Accès depuis l'Internet
  - A l'Intranet
  - Aux serveurs Internet
- Construction d'un réseau « solide »
- Etudes de cas
  - Réseau de petit laboratoire éclaté
  - Réseau de campus
    - Gros site d'une entreprise
  - Réseau Renater (national)
    - Entreprise multi-sites

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

9

## Bibliographie

- Computer Networks 3rd edition (Tanenbaum)
- TCP/IP Illustrated, Vol 1 - W. Richard Stevens
- Constructeurs (white papers)
  - CISCO : <http://www.cisco.com>
  - ...
- Elements d'interconnexion Ethernet
  - <http://www.unige.ch/dinf/jfl/elem/index.htm>
- Pointeurs cours, mémoires
  - <http://reseau.plisson.org/>
- Cours UREC
  - <http://www.urec.cnrs.fr/cours/>
- Moteurs de recherche

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

10

## LAN : dimension

- **LAN : Local Area Network**
  - Un étage
  - Un bâtiment
  - Diamètre < 2 km
  - Un site géographique : domaine privé
  - Plusieurs bâtiments (site-campus)
    - Interconnexion de LAN
- **MAN : Metropolitan Area Network**
  - Dimension d'une ville
  - Diamètre < 10 km
  - Domaine public : service d'opérateurs locaux
- **WAN : Wide Area Network**
  - Très longues distances : opérateurs (inter)nationaux

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

11

## LAN : Liens physiques : critères choix

- **En théorie : propriétés physiques**
- **En pratique :**
  - **Coût**
    - Câble (media)
    - Connecteurs (connectique)
    - Émetteurs et récepteurs
    - Installation : pose (tirer des câbles)
  - **Immunité aux perturbations**
    - Foudre, électromagnétiques, ...
  - **Longueur maximum possible entre deux équipements actifs (↗ minimiser le nb)**
    - Coût équipement
    - Besoin alimentation électrique, ...
  - **Débits possibles (surtout débit max) : bps**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

12

## LAN : liens physiques : câble coaxial

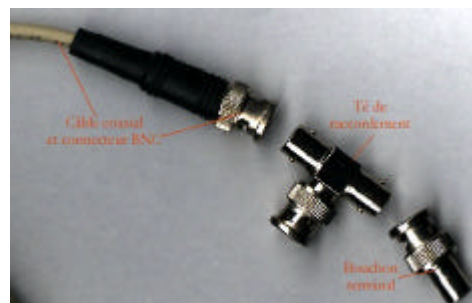
- **Bande de base : Baseband**
  - 50 ohm – transmissions numériques – quelques kms
  - Ex : Ethernet câble jaune – bus - prises vampires - 10base5 (500 m)
- **Large bande : Broadband (LAN, MAN, WAN)**
  - 75 ohm – transmissions analogiques – 100 kms
  - Plusieurs bandes de fréquences  $\Rightarrow$  plusieurs flux
  - Ex : câble télévision
- **Bons débits (Gbits/s) et distances, bonne immunité**
- **Problème : cher**
  - Equipements - encombrement ( $\varnothing = 1$  cm) – difficulté de la pose
- **N'est plus utilisé pour le LAN informatique**
  - Il peut rester quelques câbles coaxiaux jaunes Ethernet et Ethernet fin (Bande de base) : 10base2 (185 m) - Prises en T
- **Utilisé dans le réseau câble des villes**
  - Connexion ordinateur : Carte 10BaseT – Modem – Câble (TV)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

13

## LAN : câble coaxial fin et prise en T



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

14

## LAN : Liens physiques : TP

- **TP : Twisted Pair : Paire torsadée**
- **Fil de cuivre isolé de diamètre 1 mm**
- **Utilisé depuis très longtemps pour le téléphone**
- **TP catégorie (type de TP mais aussi composants)**
  - 3 : jusqu'à 16 Mhz : très répandu aux USA
  - 4 : jusqu'à 20 Mhz : peu utilisé
  - 5 : jusqu'à 125 Mhz : le plus répandu actuellement
    - Câbles 4 paires avec des pas de torsades différents
  - 5E : amélioration du câblage 5 (Gigabit Ethernet)
  - 6 : jusqu'à 250 Mhz
  - 7 : jusqu'à 600 Mhz
- **Blindage des câbles :**
  - UTP : Unshielded : pas de blindage
  - STP : Shielded : blindage avec tresse métallique
  - FTP : Foiled : entourée d'un feuillard d'aluminium

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

15

## LAN : Liens physiques : TP

- **Nombre de paires utilisées : 2 à 4 suivant l'utilisation**
- **Connexions point à point : architecture en étoile**
- **Connecteurs RJ45 : 4 paires**
- **Avantages :**
  - Câblage universel : informatique et téléphone
  - Débit : plusieurs Mbits/s et Gbits/s sur 100 m (jusqu'à quelques centaines)
  - Câble et pose peu chers
- **Désavantages :**
  - Très sensibles aux perturbations (électromagnétiques, ...)
  - Courtes distances
  - Beaucoup de câbles : pose par professionnels
- **C'est le media le plus utilisé à l'intérieur des bâtiments**

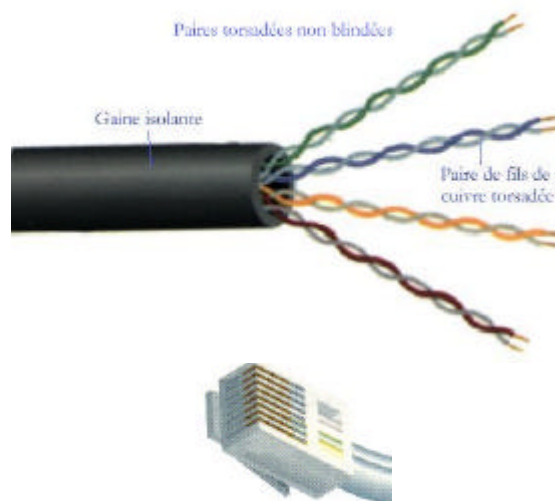
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

16



## LAN : photos TP et RJ45



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

17

## LAN : Liens physiques : FO

- **FO : Fiber Optic : Fibre Optique**
- **2 types : multimode - monomode**
  - **Multimode : rayons lumineux avec réflexions : dispersion**
    - Cœur optique : diamètre 50 ou 62.5 microns
    - Gaine optique : 125 microns
    - Multimode 50 ou 62.5 (le plus courant aujourd'hui)
  - **Monomode (single mode) : rayons lumineux « en ligne droite »**
    - Cœur optique avec un diamètre plus petit : 9 microns
    - Gaine optique : 125 microns
  - **Monomode pour de plus longues distances et plus haut débits**
- **Plusieurs fenêtres de longueurs d'onde possibles pour le faisceau lumineux émis**
  - **Fenêtres d'émission centrées sur : 850, 1300 et 1550 nm**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

18

## LAN : Liens physiques : FO

- **Connectique :**
  - Epissures (définitif) ~ soudures
  - Connecteurs : les plus répandus : SC (encliquetage) et ST (baionnette)
- **Emetteurs :**
  - Photodiodes (LED) : multimode, débits moyens, distances courtes-moyennes, peu chers
  - Lasers : multi ou monomode, très hauts débits, longues distances, plus chers
  - Plus faciles à installer sur de la fibre multimode
- **Unidirectionnel : 2 FO pour une liaison**
- **Câbles généralement de 2 à 40 fibres**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

19

## LAN : Liens physiques : FO

- **Budget optique :**
  - Emetteur-récepteur : quelle « atténuation optique » maximale possible peut-on avoir ?
    - Ex 12 dB
  - Affaiblissements dans chaque liaison
    - Distance : lg de fibre : 3.5 dB/km pour FO 62.5 - 850 nm
    - Connectique : épissure : 0.2 dB, connecteur : 2 dB, ...
    - Détérioration des éléments
  - Affaiblissement total de la liaison < budget optique
- **Multiplexage optique**
  - Multiples longueurs d'ondes sur une même fibre
  - Protocole DWDM (Dense Wavelength Division Multiplexing)
  - Multiplexeurs, démultiplexeurs, commutateurs optiques
  - Choix n fibres ou multiplexage optique : coût

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

20

## LAN : Liens physiques : FO

- **Avantages-inconvénients**
  - Débits possibles très élevés (potentiellement immenses)
  - Longues distances (dizaines voir centaines de km)
  - Insensible aux perturbations électromagnétiques
  - ... confidentialité
- **Utilisation**
  - C'est le support maintenant le plus utilisé en interconnexion de bâtiments, en MAN et WAN
  - Quelques fois en câblage de stations : cher

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

21

## LAN : photos de FO et connecteurs



Connecteur SC



Connecteur ST

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

22

## LAN : sans fil

### Liaisons radio LAN (R-LAN - WIFI) : 2.4 GHz

- **Architecture étoile**
  - Carte sur stations (PC, ...) avec antenne
  - Concentrateur avec antenne : borne
    - Connecté au réseau câblé : borne
- **Normes IEEE 802.11**
  - Même rôle que 802.3 pour Ethernet
- **Distance max station-borne : entre 50 et 200 m**
- **Débits max**
  - 11 Mbits/s partagés (802.11b) : 10 M à 10 m, 1 M à 50 m
  - Evolutions : Jusqu'à 54 Mbps (802.11a), 20 Mbps et + (802.11g)

## LAN : R-LAN

- **Utilisation : intérieur de bâtiment (en R-LAN)**
  - Liaisons provisoires : portables, conférences, ...
  - Locaux anciens et protégés (impossible d'effectuer un câblage)
- **Problèmes**
  - Débit limité
  - Sécurité : diffusion
    - Contrôle de l'espace de diffusion
    - WEP (Wired Equivalent Privacy)
    - Fixe les adresses Ethernet
    - Considère comme « externe » : ajout IPSec, ...
- **Se déploie très fortement actuellement**
- **MAN aussi : boucle locale radio (BLR 8M)**

## LAN : sans fil

### Liaisons laser

- **Depuis de nombreuses années**
- **Point à point : interconnexion de réseaux**
- **Distance : 1 ou 2 km sans obstacle**
- **Débits : plusieurs Mbits/s**
- **Utilisation :**
  - **Quand coût tranchées trop élevé ou domaine public**
  - **Liaison provisoire**
- **Problème : réglage de la direction du faisceau**

## LAN-MAN : sans fil

- **Faisceaux hertziens : de 2.4 à 40 GHz**
  - **Pas les mêmes fréquences que R-LAN**
  - **Demande une licence à l'ART et une redevance**
  - **Maxima de débit : de l'ordre de**
    - 2 - 34 voir 155 Mbits/s jusqu'à plusieurs km
  - **Interconnexion de réseaux (et téléphone)**
  - **Utilisation :**
    - Plutôt en MAN
    - Demande une solide étude préalable (obstacles ...)
    - Interconnexion de sites distants sans besoin d'opérateur
    - Utilisé par les opérateurs (France Télécom ...)
- **Satellite : pas en LAN !**
  - **Service d'opérateur**
  - **Quand FO non disponible**

## LAN : câblage de bâtiment (TP)

(vocabulaire)

- **Construction d'un bâtiment : pré-câblage**
- **TP : câblage courants faibles : informatique et téléphone**
- **Répartiteur : local technique**
  - Nœud de concentration et de brassage
  - Arrivées-départ des liaisons, équipements actifs
- **Dans un grand bâtiment**
  - 1 répartiteur général : RG
  - n sous-répartiteurs : SR
  - Entre RG et SR : câblage primaire : rocares ou colonnes
  - Entre SR et prises stations : câblage horizontal
  - Structure étoilée
- **Câbles - connecteurs – cordons - jarretières – baies de brassage**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

27

## LAN : câblage de bâtiment (TP)

- **Chemins de câbles :**
  - gaines techniques
  - faux plafond
  - goulottes, ...
- **Bureaux :**
  - Prises murales
  - Recommandation CNRS : 3 prises (tél + info) par personne
- **Tests après installation : cahier de recette**
  - Certification (classe d'installation : classe D)
  - Réflectométrie
  - Etiquetage – plans : obligatoire
    - Base de données pour le système de câblage ?
- **Travail de spécialistes**

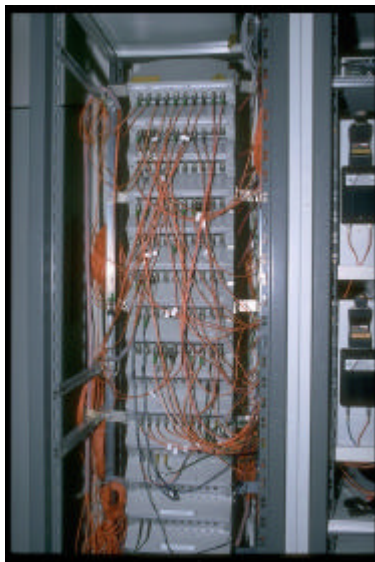
**Sans bon câblage, pas de bons services**  
**Câblage : fondations du réseau**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

28

## LAN : Photo baie de brassage optique



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

29

## LAN : tous les Ethernets

- **Protocoles pour LAN (au départ)**
  - Gigabit Eth : protocole différent (sauf trame) ≠ MAN
- **Trame**
  - Adresse destination (MAC address) : 6 octets 08:00:20:06:D4:E8
  - Adresse origine (MAC address) : 6 octets
  - Type (IP = 0800) ou longueur (IEEE 802.3) : 2 octets
  - Données : taille variable < 1500 octets
- **Adresses (6 bytes) – MAC address**
  - **Station : unique**
    - 3 premiers octets : constructeur
      - CISCO 00:00:0C
      - Sun 08:00:20
      - HP 08:00:09
    - 3 octets suivants : coupleur
  - **Broadcast : FF:FF:FF:FF:FF:FF**
  - **Multicast : 1er octet impair**

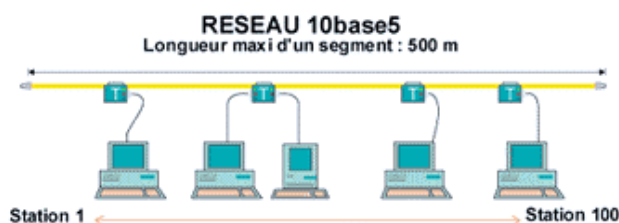
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

30

## LAN : Ethernet 10 M - 10Base5

- Protocole : Ethernet – IEEE802.3
- Début 1980
- Conçu pour 10Base5 : bus : coaxial : diffusion
- Méthode d'accès : CSMA-CD
  - Carrier Sense Multiple Access-Collision Detection
  - Accès multiple et écoute de porteuse – Détection de collision



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

31

## LAN : Ethernet 10 M - 10Base5

- 10 Mbits/s (partagés)
- CSMA-CD :
  - Emet quand le media est libre
  - Si autre signal sur le media durant émission : arrête l'émission
- RTD : round trip delay  $< 51.2 \mu s$   $\approx$  lg max réseau
- Taille minimum trame envoyée (correcte) : 64 bytes
- Quand trame taille  $< 64$  bytes : collision
- 10Base5 : 5 câbles 500 m avec répéteurs : 2.5 km
- Problèmes 10Base5
  - Coût : câble et connectique
  - Sensibilité aux perturbations électromagnétiques
  - Besoin d'une même terre
- Solution bas prix : 10Base2
  - Thin Ethernet - 185 m - stations en coupure
- 10Base5 et 10Base2  $\approx$  10BaseT

JL Archimbaud CNRS/UREC

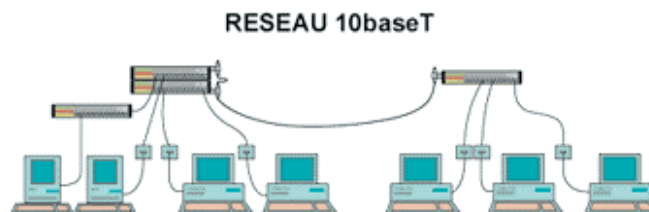
Interconnexion et conception de réseaux 2002

32



## LAN : Ethernet 10 M - 10BaseT

- CSMA-CD, 10 Mbits/s, RTD < 51.2  $\mu$ s
- Câble : paire torsadée : UTP 5 – RJ45
- Architecture étoile : centre : hub (multi-répéteur)
- Distance max hub-station ou hub-hub : 100 m
- 4 hubs max entre 2 stations : 500 m lg max



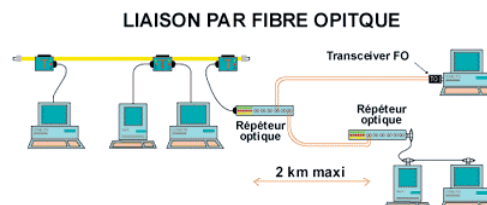
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

33

## LAN : Ethernet 10 M : 10BaseF

- Pbs 10BaseT : perturbations – distance
  - $\neq$  10BaseF
- CSMA-CD, 10 Mbps, RTD < 51.2  $\mu$ s
- Liaison : 2 FO multimode 50 ou 62.5
- Connecteurs SC ou ST
- Station – Répéteur : 1 km
- Répéteur



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

34

## LAN : Ethernet 10 M

- Réseau au sens Ethernet : domaine de broadcast
- Avantage : protocole simple
- Problèmes :
  - Débit limité (10 M partagé)
  - Distances limitées
  - Dépendance vis à vis de son voisin (collisions, charge)
  - Broadcast : charge
  - Pas de confidentialité (diffusion)

## LAN : Ethernet 100 M – 1000 M

- 100BaseT (IEEE802.3U) – Fast Ethernet 1995
  - Idem 10BaseT (CSMA/CD, RJ45, ...) avec débit x 10 et taille réseau / 10
  - TP (100BaseT) ou FO (100BaseF)
  - Distance max : Hub – Station : 100 m (TP) - 412 m (FO)
  - Lg max réseau 100BaseTX : 250 m
  - Utilisation : serveurs  $\neq$  stations
  - Auto-négociation débit : 10 ou 100
- 1000Base – Gigabit Ethernet
  - Idem 100Base avec débit x 10 – Taille min trame : 512 bytes
  - Câblage FO ou TP de très bonne qualité
  - Point à point, pas de diffusion
  - Full duplex possible
  - Utilisation : Serveurs - Backbone Campus – MAN

**ATTENTION : toutes les distances max Ethernet citées :  
réseau uniquement avec répéteurs-hubs**

## LAN : Ethernets

- **10Base5**
  - 10 Mbits/s - Coax jaune - Lg max rép – station : 500 m
- **10Base2**
  - 10 Mbits/s – Coax fin – Lg max rép – station : 185 m
- **10BaseT (IEEE802.3 – 1990)**
  - 10 Mbits/s – 2 paires UTP – Lg max hub-station : 100 m
  - 1 paire pour chaque sens de transmission
- **10BaseFL**
  - 10 Mbits/s – 2 FO (1 pour chaque sens)
  - Lg max rép et/ou stations : 2 km avec multimode 62.5
- **100BaseTX**
  - 100Mbits/s - 2 paires UTP catégorie 5
  - Lg max hub-station : 100 m (réseau 250 m)
- **100BaseT4 (peu utilisé)**
  - 100Mbits/s - 4 paires UTP Catégorie 3 ou 4
  - Lg max hub-station : 100 m (réseau 250 m)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

37

## LAN : Ethernets

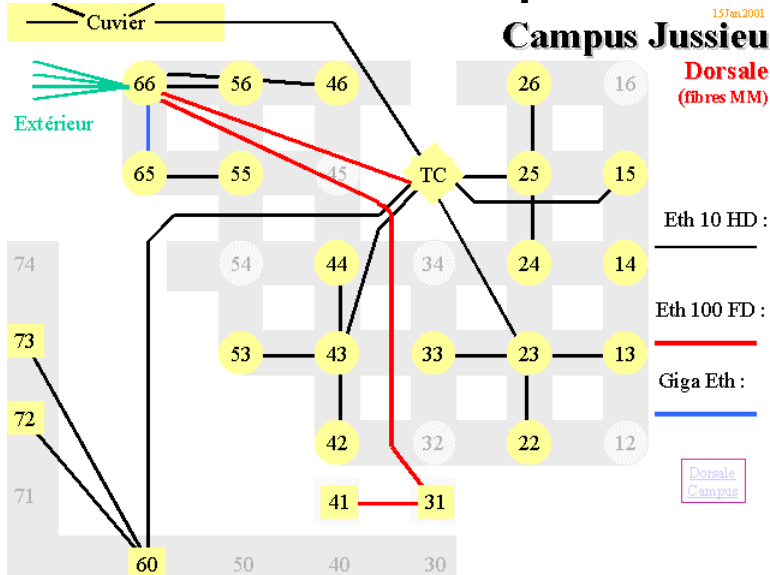
- **100 BaseFX**
  - 100 Mbits/s – 2 FO
  - 412 m (HD) ou 2 km (FD) multimode 62.5
  - 20 km monomode
- **1000BaseSX (IEEE802.3z)**
  - Sur 2 FO avec longueurs d'onde 850 nm
  - Lg max : multimode 50 550 m – 62.5 220 m
- **1000BaseLX (IEEE802.3z)**
  - Sur 2 FO avec longueurs d'onde 1300 nm
  - Lg max : multimode 50 550 m - monomode 5 km et plus
- **1000BaseT (IEEE802.3ab – 1999)**
  - Sur 4 paires UTP Cat 5E
  - Longueur max 100 m

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

38

## LAN : schéma réseau campus de Jussieu



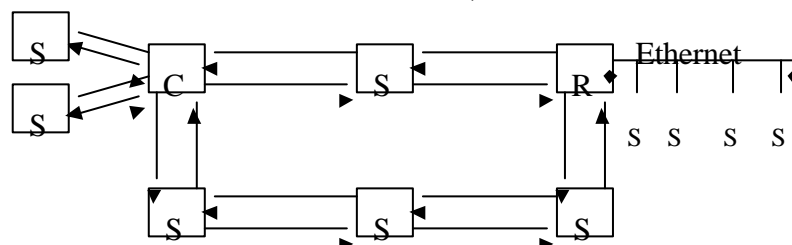
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

39

## LAN : FDDI

- **FDDI : Fiber Distributed Data Interface**
- **Protocole pour réseau local informatique**
- **Débit 100 Mbits/s (partagé)**
- **Anneau 2 FO multimode**
- **Nœud : station (SA/ DA)-concentrateur-routeur**
- **Réseau max : taille 100 km, 500 stations**



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

40

## LAN : FDDI

- **Accès au support par jeton (3 octets)**
- **Un jeton circule sur l'anneau**
- **Une station qui veut émettre**
  - Capture le jeton
  - Envoie les trames de données
  - Libère le jeton
  - Retire ses trames au passage suivant
- **Une station réceptrice**
  - Lit les trames qui lui sont adressées
  - Modifie un champ des trames (FS) pour indiquer qu'elle a lu la trame

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

41

## LAN : FDDI

- **Trame**
  - Adresse destination (6 octets idem Ethernet)
  - Adresse source
  - FS (Frame Status)
    - Erreur
    - Adresse reconnue
    - Trame lue
  - ...
  - Données : lg max 4500 octets
- **Pb : station FDDI ↗ station Ethernet**
  - Taille des trames FDDI jusqu'à 4500 bytes alors que max Ethernet est 1500
  - Solution pour IP : fragmentation IP

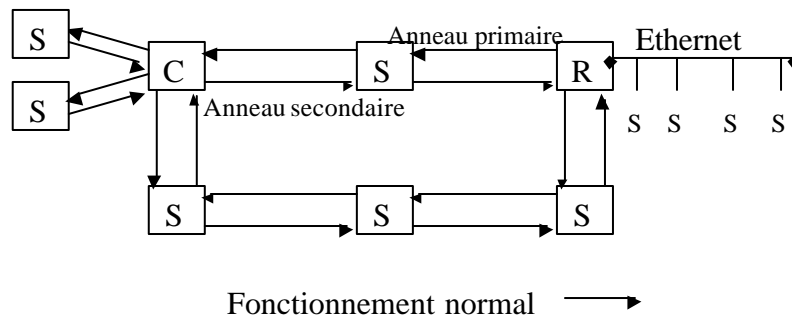
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

42

## LAN : FDDI

- **Circulation normale : anneau primaire**
- **Coupure anneau**
  - **Rebouclage de l'anneau**
  - **Mise en fonction : anneau secondaire**

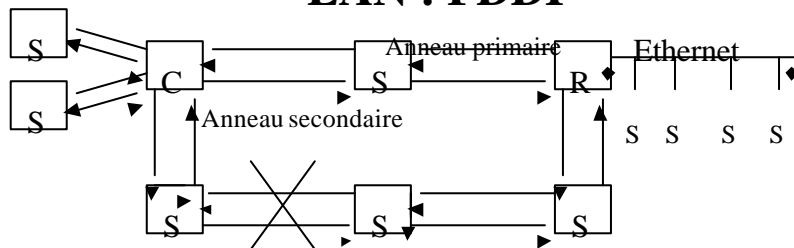


JL Archimbaud CNRS/UREC

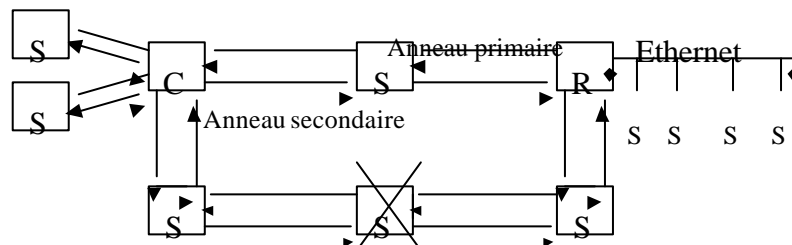
Interconnexion et conception de réseaux 2002

43

## LAN : FDDI



**Coupure de lien**



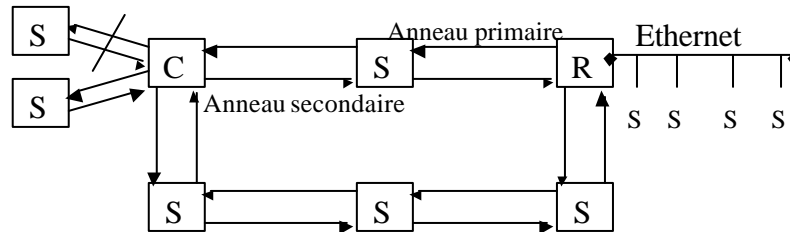
**Arrêt de station**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

44

## LAN : FDDI



Coupure lien station simple attachement  
**Possibilité d'avoir des stations prioritaires**  
**CDDI : FDDI sur paire torsadée**

**Bilan :**

**FDDI trop cher – pas assez de débit**  
**Maintenant remplacé par Ethernet 100 ou Giga**  
**Bon exemple de réseau anneau à jeton**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

45

## Rappels : caractéristiques IPv4

- **Protocole réseau : couche 3**
- **Mode non connecté**
- **Éléments d'un réseau IP :**
  - Stations, réseaux (sens niv2), routeurs
- **Informations : datagrammes (paquets)**
- **Entête datagramme :**
  - Version (4)
  - TOS Type of Service : qualité de service
  - TTL Time To Live : 60  $\neq$  0 (-1 à chaque routeur)
  - Identification protocole de transport (TCP, UDP, ICMP, ...)
  - Adresse IP de la station origine
  - Adresse IP de la station destinataire
  - ...
- **Taille datagramme < 64 Koctets**  
**Souvent de taille d'environ 512 ou 576 bytes**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

46

## IPv4 : couche 4

- **Couche 4 : protocole entre stations (pas entre routeurs)**
- **TCP : Transmission Control Protocol**
  - Paquet TCP = segment
  - Mode connecté
  - Transport fiable (contrôle d'erreurs, accusés de réception, retransmission, ...)
  - Spécification des applications : numéros de port (origine, destination) dans le segment
  - Fenêtrage – Slow start : s'adapte à tous les débits
- **UDP : User Datagramm Protocol**
  - Pas de contrôle
  - Mode non connecté
  - Spécification de l'application : numéros de port (orig, dest)
  - Protocole léger, permet multicast-broadcast facilement

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

47

## IPv4 : ICMP

- **ICMP : Internet Control Message Protocol**
- **RFC792**
- **Messages 'de contrôle' émis par les stations ou les routeurs**
- **Messages :**
  - Ralentir le débit d'émission
  - Destination inaccessible
  - Demande d'écho
  - Réponse echo
  - « Time To Live » exceeded
  - Redirection
  - ....

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

48



## IPv4 : couche 2

- **IP / couche 2 : les datagrammes IP peuvent être transportés par tous les types de réseaux :**
  - Ethernet RFC894 et RFC1042
  - Liaison série : point à point (PPP RFC1331-1332)
  - ATM (RFC1577)
  - FDDI
  - X25
  - ...
- **@ IP ✂ @ couche 2 ?**
  - Ethernet, FDDI : broadcast : ARP, RARP
  - ATM : serveur ARP

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

49

## IPv4 : exemple frame Ethernet (TCP)

Une frame Ethernet avec un segment TCP a la forme :

- **Entête Ethernet**
  - @ Ethernet destination
  - @ Ethernet origine
  - Type = 800
- **Entête IP**
  - ...
  - Indication TCP
  - @ IP origine
  - @ IP destination
  - ...
- **Entête TCP**
  - Numéro de port source
  - Numéro de port destination
  - ...
- **Données**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

50

## IPv4 : adresses

- **4 bytes 194.220.156.3**
- **Chaque coupleur de station ou de routeur a une adresse**
- **Partie réseau (IP) : 194.220.156**
- **Partie station (IP) : 3**
- **Routeur : sépare (interconnecte) 2 réseaux IP**
- **Adresses (IP) de broadcast et de multicast**
  - **194.220.157.255 : broadcast sur réseau IP**
  - 194.220.157.0**
- **Détails dans les cours suivants**

## Eléments d'interconnexion

### Ethernet - IP

- **Pourquoi ? – Problèmes**
- **Répéteurs – Hubs (Ethernet)**
- **Ponts (Ethernet)**
- **Commutateurs Ethernet**
- **Routeurs (IP)**
- **Commutateurs-Routeurs (Ethernet-IP)**

## Eléments d'interconnexion : pourquoi ?

- **Ré-amplifier les signaux**
  - Electriques - optiques
  - $\not\approx$  Augmenter la distance maximale entre 2 stations
- **Connecter des réseaux différents**
  - Supports : Coax, TP, FO, Radio, Hertzien, ...
  - Protocoles niveau 2 : Ethernet, FDDI, ATM, ... rieur
- **« Limiter » la diffusion (Ethernet)**
  - Diminuer la charge globale
    - Limiter les broadcast-multicast Ethernet (inutiles)
  - Diminuer la charge entre stations
    - Limiter la dépendance / charge des voisins
    - Objectif in fine : garantir une bande passante disponible (une qualité de service) entre 2 stations
  - Limiter les problèmes de sécurité
    - Diffusion  $\not\approx$  écoute possible : pas de confidentialité

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

53

## Eléments d'interconnexion : pourquoi ?

- **Restreindre le périmètre de la connectivité désirée**
  - Extérieur  $\not\approx$  Intérieur : protection contre attaques (sécurité)
  - Intérieur  $\not\approx$  Extérieur : droits de connexion limités
- **Segmenter le réseau :**
  - Un sous-réseau / groupe d'utilisateurs : entreprises, directions, services, ...)
  - Séparer l'administration de chaque réseau
  - Créer des réseaux réseaux virtuels
    - S'affranchir de la contrainte géographique
- **Pouvoir choisir des chemins différents dans le transport des données entre 2 points**
  - Autoriser ou interdire d'emprunter certains réseaux ou liaisons à certains trafic

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

54

## Eléments d'interconnexion : problèmes

- **Eléments conçus pour répondre à des besoins :**
  - **Qui ont évolué au cours du temps**
    - Durée de vie courte des équipements
    - Toujours mieux et moins cher
  - **Rapidement à moindre coût : pragmatique**
    - Chaque élément offre certaines fonctions les « prioritaires » du marché de l'époque
- **Problèmes :**
  - **Classification, frontières sont un peu complexes**
  - **Terminologie imprécise (dépend du contexte)**
    - Commerciaux rarement techniciens
- **Attention : le choix est un compromis entre les fonctions désirées et le coût**

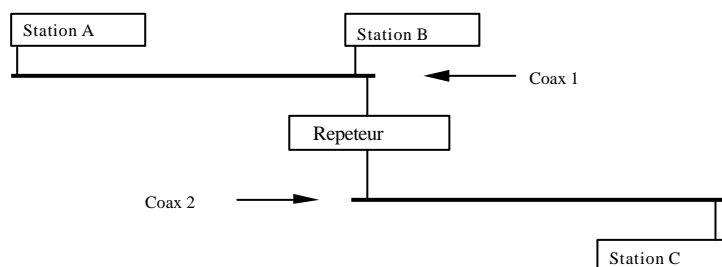
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

55

## Eléments d'interconnexion : répéteur

- **Répéteur (Ethernet)**
  - **Boîte noire dédiée**
  - **Remise en forme, ré-amplification des signaux (électroniques ou optiques)**
  - **But augmenter la taille du réseau (au sens Ethernet)**
    - Exemple : distance max entre stations A - C : 500 m  $\leq$  1000 m



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

56

## Eléments d'interconnexion : répéteur

- Travaille au niveau de la couche 1
- Ne regarde pas le contenu de la trame
- Il n'a pas d'adresse Ethernet
  - Transparent pour les stations Ethernet
- Entre supports coaxiaux, TP et FO
- Avantages
  - débit 10 Mb/s
  - pas (ou très peu) d'administration
- Désavantages
  - Ne diminue pas la charge
  - Ne filtre pas les collisions
  - N'augmente pas la bande passante
  - Pas de possibilité de réseau virtuel (VLAN)

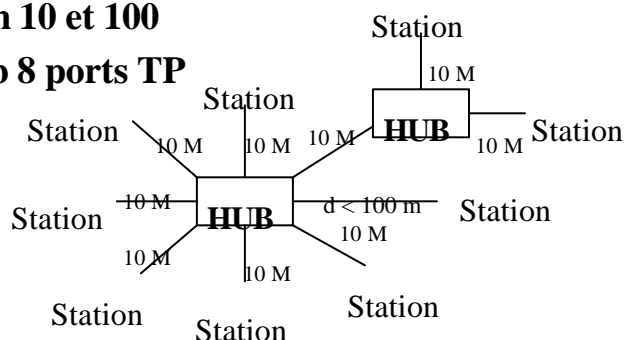
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

57

## Eléments d'interconnexion : hub

- Hub : muti-répéteur : étoile (obligatoire TP)
- Idem répéteur pour :
  - Fonctions, avantages, désavantages
- Pour Eth 10 et 100
- Ex : Hub 8 ports TP



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

58

## Eléments d'interconnexion : hub

- **Fonction annexes :**
  - Affectation d'une @ MAC (@ Eth) à chaque brin : sécurité
  - « Auto-negotiation » débit hub 10-100 (IEEE 802.3u)
  - Surveillance SNMP
- **Nombre maximum sur réseau Ethernet**
  - 10Base5 : 4 répéteurs
  - 10BaseT : 4 hubs
    - Distance max entre 2 stations : 500 m
  - 100BaseT : 4 hubs
    - Mais distance max entre 2 stations : 250 m
  - 1000BaseX : utilise des commutateurs
- **Utilisation actuelle**
  - En « extrémité » de réseau (stations utilisateurs)
  - Remplacés par des commutateurs Ethernet
    - En cœur de réseau, pour serveurs, et même pour stations

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

59

## Eléments d'interconnexion : hub

- **Remarque : borne sans fil 802.11b = hub**
- **Face arrière hub stackable**
  - 3 x 24 ports TP (prises RJ45)
  - 1 port FO (2 FO)



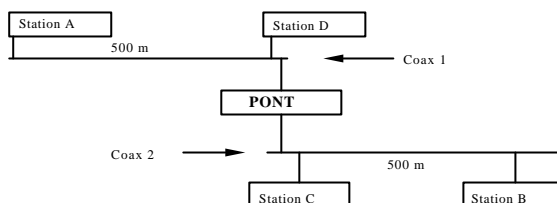
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

60

## Els d'interconnexion : pont (Ethernet)

- Aussi appelé répéteur filtrant ou "bridge"



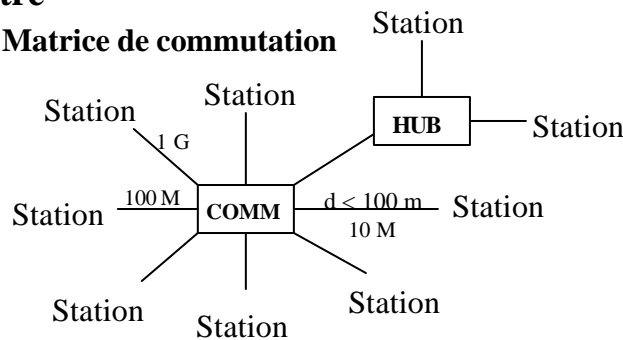
- Niveau de la couche 2
  - Traitement : valeur @ MAC destinataire  $\neq$  transmet ou non : trafic A-D ne va pas sur coax 2
  - Localisation des @ MAC des stations par écoute (auto-learning) ou fixée
  - Ignoré des stations (transparent)

## Els d'interconnexion : pont

- Avantages
  - Augmente la distance max entre 2 stations Ethernet
  - Diminue la charge des réseaux et limite les collisions
    - Le trafic entre A et D ne va pas sur Coax 2
- Remplacés en LAN par les commutateurs
- Fonctions supplémentaires : cf commutateurs
- Ponts distants
  - Ethernet – Liaison spécialisée (cuivre ou hertzienne ou laser)
  - Encore utilisés

## Els d'interconnexion : commutateur

- **Commutateur – Switch Ethernet de niveau 2**
  - 10, 100, 1000 Mb/s TP ou FO
- **Fonction : multi-ponts, cœur d'étoile**
- **Commute les trames Ethernet sur un port ou un autre**
  - **Matrice de commutation**



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

63

## Els d'interconnexion : commutateur

- **Mêmes fonctions et avantages que le pont + augmentation de la bande passante disponible**
- **Matériels - logiciel**
  - Chassis ou boîtier
  - Cartes : 2 ports FO, 8 ports TP ... avec débits 10, 100, 1000 Mb/s
  - Système d'exploitation
  - Configuration : telnet, client Web
  - Surveillance : SNMP
- **Quelques critères de choix techniques (performances)**
  - Bus interne avec un débit max : 10 Gb/s
  - Vitesse de commutation nb de trames / s
  - Bande passante « annoncée » : 24 Gb/s
  - Nb d'adresses MAC mémorisable / interface

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

64



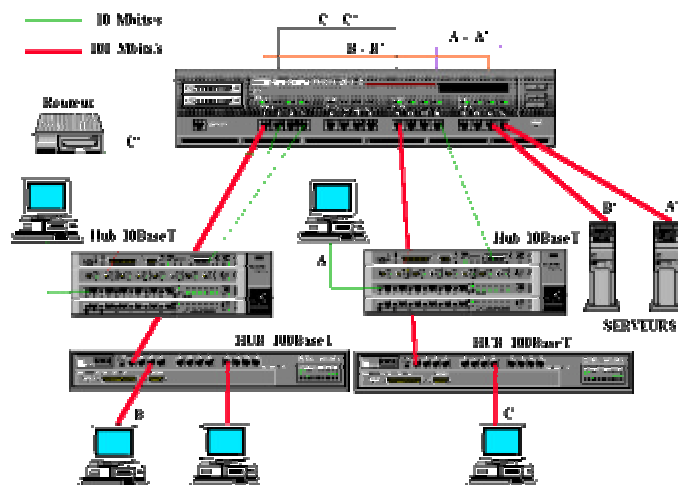
## Elts d'interconnexion : commutateur

- **Permet : Ethernet Full duplex (TP ou FO)**
  - Emission et réception en même temps : 2x10 ou 2x100
  - « Auto-negotiation » possible (IEEE 802.3u)
- **Fonctions supplémentaires**
  - Auto-sensing débit (IEEE 802.3u)
  - Affectation statique d'@ MAC et filtrage au niveau 2
  - **Spanning Tree : évite les boucles**
    - Construction d'un arbre
    - A un instant : un seul chemin utilisé
  - **Réseaux virtuels : VLAN**
  - **Port d'écoute qui reçoit tout le trafic des autres ports**
    - Analyseur

## Elts d'interconnexion : commutateur

- **Limitations d'un réseau de commutateurs**
  - Théoriquement pas de distance maximum
  - Broadcast et multicast diffusés partout
  - 1 seul réseau IP possible
- **Très répandu :**
  - Local : workgroup switch
  - Campus : complété par le routeur (plus « lent » et plus cher)
  - Remplacé par le commutateur-routeur (plus cher) quand besoin

## Elts interconnexion : commutateur et hubs



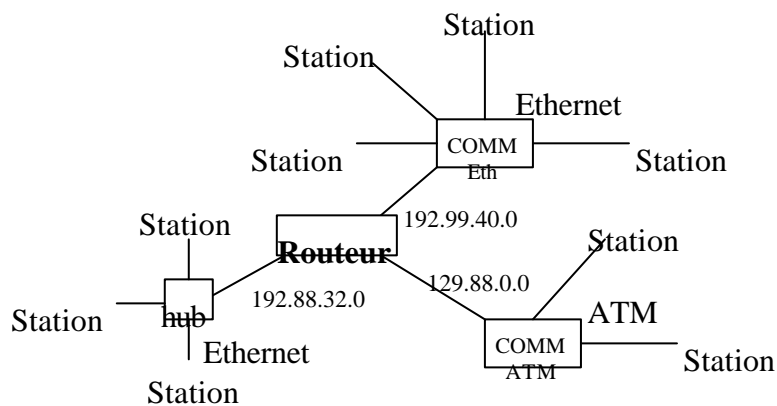
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

67

## Elts interconnexion : routeur (IP)

- **Niveau 3 : aussi appelé commutateur niveau 3**
  - Il y a des routeurs multi-protocoles
    - On ne parlera que de IP
  - Interconnecte 2 ou plus réseaux (ou sous-réseaux) IP



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

68

## **Elts interconnexion : routeur (IP)**

- **Table de routage / @ IP destination**
- **N'est pas transparent pour les stations**
  - Chaque station doit connaître l'@ IP du coupleur du routeur pour « le traverser »
- **Pour le protocole Ethernet**
  - C'est une station Ethernet
  - Chaque port possède une adresse Ethernet
- **Matériels**
  - Chassis ou boîtier
  - Cartes : 2 ports FO, 8/16/24/32/48/64 ports TP ... avec débits 10, 100, 1000 Mb/s, LS, ATM, FDDI ...

## **Elts interconnexion : routeur (IP)**

- **Logiciel – performances**
  - **Système d'exploitation**
    - IOS CISCO
  - **Configuration : avec telnet ou navigateur**
  - **Surveillance : SNMP**
  - **Performances :**
    - Nb de paquets routés/s
    - Routage : ASIC
  - **Un PC Linux avec 2 cartes Ethernet peut faire fonction de routeur**
- **Fonctions annexes : chapitre ultérieur du cours**

## Els interconnexion : Commutateur-routeur (IP)

- Multilayers switch
- Réunion des fonctions commutateur et routeur dans une seule « boîte »
- On peut configurer certains ports en commutation, d'autres en routage
- L'équipement à tout faire
  - Mais pour le configurer il est nécessaire d'avoir défini l'architecture que l'on veut mettre en place
- Maintenant très performant avec des prix très compétitifs
  - Remplace les routeurs et les commutateurs

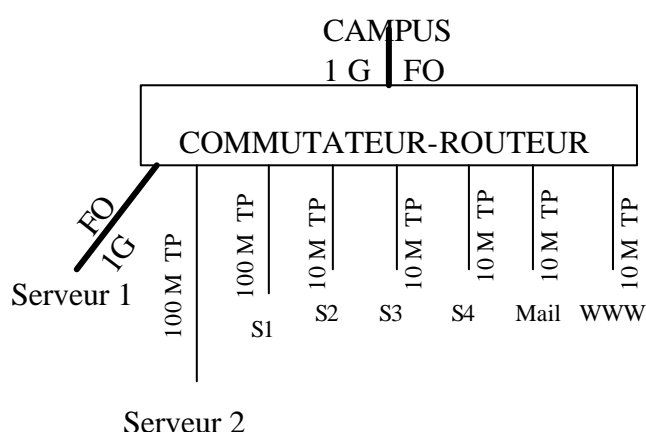
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

71

## Els interconnexion : commut-routeur

- Exemple de réseau de laboratoire



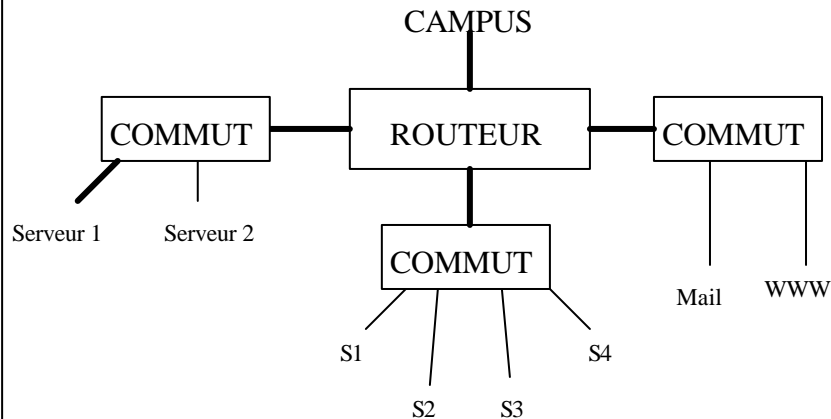
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

72

## Els interconnexion : commut-routeur

- Peut-être équivalent à :



3 (sous-)réseaux IP :

Serveur 1, Serveur2 – S1, S2, S3, S4 – Mail, WWW

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

73

## Els interconnexion : action /trame

### Trame Ethernet contenant un datagramme TCP

- **Entête Ethernet**
  - @ Ethernet destination ↗ Pont - Commutateur
  - ...
- **Entête IP**
  - ...
  - @ IP destination ↗ Routeur
  - ...
- **Entête TCP**
  - ...
  - Numéro de port destination ↗ Station (choix du service)
  - ...
- **Données** ↗ Application

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

74

## Els interco : Architecture Eth - IP

### Dans une entreprise

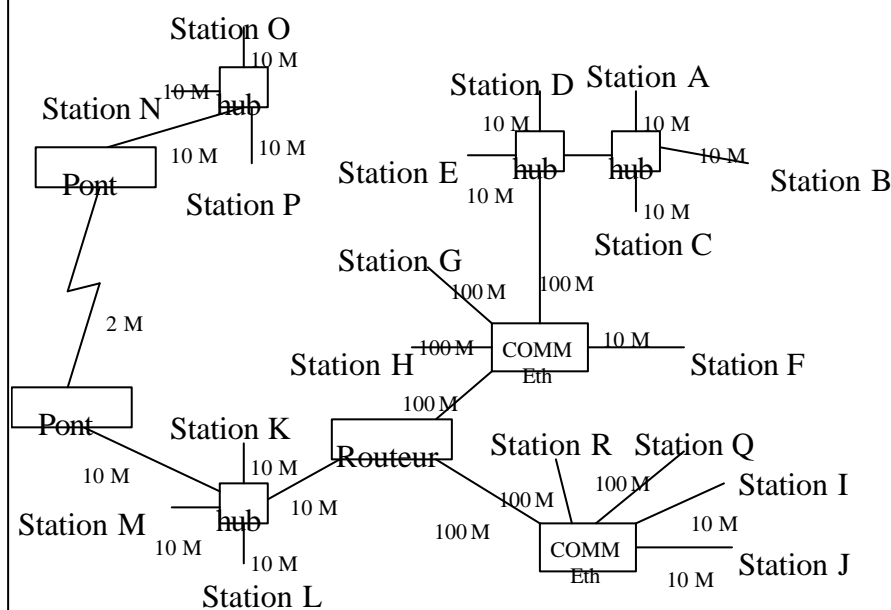
- **Entre stations utilisateurs d'un service**
  - Hubs ou commutateurs
- **Entre serveurs ou stations demandant du débit (graphiques, ...) d'un service**
  - Commutateurs
- **Entre services**
  - Commutateurs ou routeurs
- **Entre l'entreprise et l'extérieur (Internet)**
  - Routeurs

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

75

## Ex interconnexion de réseaux Ethernet



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

76

## Ex interconnexion de réseaux Ethernet

- Trame Eth A  $\not\rightarrow$  C. Arrive-t-elle à B ? E ? F ?
- Trame Eth P  $\not\rightarrow$  O. Arrive-t-elle à N ? M ?
- Trame Eth R  $\not\rightarrow$  Q. Arrive-t-elle à I ? J ?
- Trame Eth A  $\not\rightarrow$  L. Arrive-t-elle à K ?
- A  $\rightarrow$  Broadcast Eth. Arrive-t-il à B ? D ? G ? R ?
- L  $\not\rightarrow$  Broadcast Eth. Arrive-t-il à K ? O ? D ?
- Collision possible entre les 2 trames :
  - A  $\not\rightarrow$  B et D  $\not\rightarrow$  E ? O  $\not\rightarrow$  N et M  $\not\rightarrow$  L ?
  - G  $\not\rightarrow$  H et E  $\not\rightarrow$  F ?
- B a un coupleur défectueux (envoi des trames sans écoute  $\not\rightarrow$  collisions). Cette station perturbe-t-elle A ? E ? G ? R ?
- F dans le même cas. G est-elle perturbée ?
- O dans le même cas. M est-elle perturbée ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

77

## Ex interconnexion de réseaux Ethernet

- B émet un flot de données de 5 M b/s vers A en continu. Quelle bande passante (théorique) reste-t-il à A ? C ? E ? F ? R ?
- G émet un flot de données de 5 M b/s vers H en continu. Quelle bande passante (théorique) reste-t-il à F ? E ?
- G émet un flot continu de broadcast à 20 Mbps. Quelle bande passante (théorique) reste-t-il à H ? E ? B ? R ?
- O émet un flot de broadcast à 2 Mbps. Quelle bande passante reste-t-il entre N et M ?
- Les flots de données en parallèle suivants sont ils possibles ?
  - 10 Mb/s A-B et 10 Mbps D-E ?
  - 100 Mb/s R-Q et 10 Mbps I-J ?
  - 10 Mb/s O-N et 10 Mb/s L-M ?
  - 10 Mb/s F-G et 10 Mb/s F-H ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

78

## Liaisons longues distances - opérateurs

- **Liaisons**
  - **Commutées = temporaires**  $\neq$  **partagées**
    - Pb : phase (+ ou - longue) d'établissement de connexion et de déconnexion  $\neq$  difficile pour un serveur
  - **Permanentes : entre 2 points fixes**
    - LS : Liaisons Spécialisées – Lignes Louées
- **Opérateurs**
  - **Opérateurs Telecom traditionnels : FT, Cegetel, ...**  
Mais aussi SNCF, sociétés d'autoroutes, ...
  - **Liaisons : FO, câbles cuivre, liaisons hertziennes, ...**
  - **Equipements : (dé)multiplexeur, commutateurs (en tous genres), ...**
  - **Offres « sur mesure » - contrats spécifiques**
  - **Offres « catalogue » : étudiées ici**
  - **Les services « à valeur ajoutée » (d'interconnexion) seront étudiés dans un chapitre ultérieur**

## Liaisons longues distances : utilisations

- **Entreprises :**
  - **Liaisons inter-sites**
  - **Louent des liaisons spécialisées aux opérateurs**
  - **Coût d'installation + coût de location**
- **Particuliers ou petites agences :**
  - **Particulier - domicile**  $\neq$  **entreprise**
  - **Agence**  $\neq$  **siège**
  - **Utilisent les réseaux commutés**
  - **Généralement : coût d'installation + location + utilisation**



## Liaisons commutées : RTC

### Réseau Téléphonique Commuté

- **Equipement : modem V90 56.6 Kb/s (réception)**
  - Emission à 33.6 Kb/s
- **Modem micro : interne, externe sur port série ...**
- **Particulier/agence ✂ LAN Entreprise**
  - **Micro - Modem – RTC – Serveur d'accès RTC (pool de modems – Concentrateur - Routeur) – LAN (Ethernet) entreprise**
    - Fonction de ré-appel : coût et sécurité
    - Authentification des utilisateurs : protocole – serveur RADIUS
  - **Micro – Modem – RTC – Fournisseur d'accès Internet – Connexion Internet –Routeur – (Garde-barrière) - LAN entreprise**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

81

## Liaisons commutées : RTC

- **IP**
  - Protocole niveau 2
  - SLIP ✂ PPP (Point to Point Protocol)**
  - Micro : @ IP statique ou dynamique (DHCP)
- **Liaison non permanente**
  - Le micro ne peut pas être serveur
- **Toujours très utilisé**
  - Réseau RTC partout
  - Toujours plus de débit possible sur la paire torsadée

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

82

## **Liaisons commutées : RNIS**

### **Réseau Numérique à Intégration de Service**

- **ISDN (surtout Europe et Japon)**
- **Réseau national de FT : Numéris**
- **Accès de base (particulier-agence) : 144 Kb/s**
  - 2 canaux B à 64 Kb/s : téléphone + Internet par exemple
  - 1 canal D à 14 Kb/s : signalisation
  - Utilisation liaison téléphonique classique
  - 25,5 E / mois en oct 02 (Numeris Itoo)
- **Accès primaire (Entreprise : PABX) : ~ 2 Mb/s**
  - 30 canaux B à 64 Kb/s + 1 canal D à 64 Kb/s

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

83

## **Liaisons commutées : RNIS**

- **Connexion micro (particulier-agence)**
  - « Modem » RNIS : carte micro ou « modem » externe sur port série
  - Modem RTC - Boitier RNIS avec 2 prises téléphoniques
  - Chemin : Micro – Modem RNIS – Réseau Numéris – (Modem RNIS) – Serveur d'accès RTC ou PABX - Entreprise
- **Interconnexion de sites : routeurs RNIS (2B + D)**
- **IP : idem RTC : PPP**
- **L'utilisation n'a jamais vraiment décollé**
  - Européen, surtout français : pas USA - Cher
  - Encore utilisé en back-up ou pour liaisons provisoires

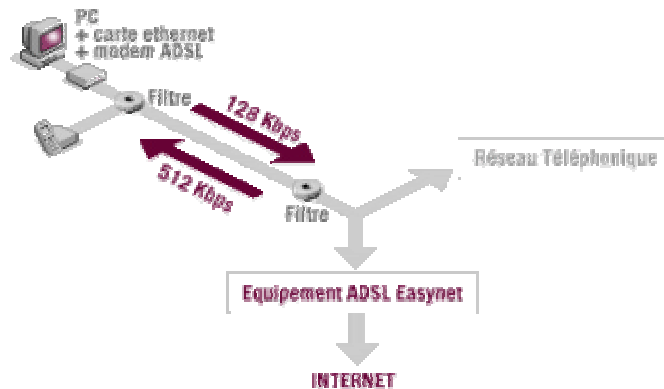
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

84

## Liaisons longues distance : ADSL

- **ADSL : Asymmetric Digital Subscriber Line**
- **xDSL : technologie pour transmission à haut débit sur le RTC**



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

85

## Liaisons longues distances : ADSL

- **Modems :**
  - 512 Kb/s réception - 128 Kb/s émission
  - 1 M b/s réception – 256 Kb/s émission (ADSL Pro)
- **La liaison reste libre pour le téléphone**
  - Bande de fréquences utilisée # fréquences vocales
  - Filtres : chez particulier et au répartiteur FT
- **Contraintes :**
  - Poste téléphonique < 5 km d'un répartiteur FT
    - Le cas de 80 % des foyers français
  - Que le répartiteur FT soit connecté à un réseau ADSL
  - **Abonnement**
    - ADSL chez FT ou ailleurs
    - Chez un fournisseur accès Internet
    - Pack qui inclut les 2

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

86

## **Liaisons longues distances : ADSL**

- **Liaison particulier – entreprise :**
  - Micro – coupleur Ethernet ou port USB – Modem ADSL – RTC
  - FAI ADSL – Internet – Routeur – LAN Entreprise
- **IP : idem Ethernet**
- **Connexion permanente :**
  - Coût installation et mensuel (pas à la consommation)
  - Possibilité de connecter un routeur côté particulier ou agence mais fournisseur d'accès obligatoire
- **Offre FT :**
  - Sans Internet : 30 E / mois ou 107 E / mois (ADSL Pro) en oct 02
- **De plus en plus utilisé**
  - Pbs : monopole de FT, disponibilité selon le lieu
  - Devrait devenir l'accès standard

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

87

## **Liaisons longues distances : X25**

- **Réseau à commutation de paquets :**
  - Couches 2-3
  - Circuits virtuels
  - Adresses X25
- **Opérateur historique : Transpac**
- **Accès jusqu'à 64 Kb/s (ou guère plus)**
- **Les serveurs vidéotex (minitel) ont une connexion X25**
- **Remplacé par IP sous toutes ses formes**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

88

## Liaisons spécialisées FT

- **Transfix (nationales)**
  - 2.4 K b/s à 34 Mb/s
  - STAS : Spécifications Techniques d'Accès au Service
  - 2.4 K à 19.2 K : interfaces : V24, V28
  - 64 K à 34 M : interfaces : X24/V11 ou G703-G704
  - Modems fournis par opérateur
  - Liaisons internationales : idem nationales mais plus difficiles à mettre en place de bout en bout : sur-mesure
- **Connexions :**
  - Routeurs
  - Ponts (distants)
  - Commutateurs ATM
  - PABX Téléphoniques

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

89

## Liaisons longues distances : modems

- **MODulateur DEModuleur**
  - Convertisseur digital/analogique ou adaptateur digital/digital destiné à transporter des données sur des lignes point à point
- **Plusieurs types de modems :**
  - RTC : Liaisons commutées : asynchrones historiquement
  - LS : Liaisons permanentes : synchrones
  - RNIS
  - Câble
  - ADSL
  - TV
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

90

## **Modems RTC**

- **Programmation :**
  - **Commandes AT (origine Hayes)**
- **Fonctions :**
  - **Contrôle de flux XON/XOFF ou RTS-CTS**
  - **Correction d'erreur (MNP 34, V42, ARQ)**
  - **Compression (MNP5, MNP7, V42Bis)**
  - **Adaptation automatique débits et fonctions**

## **ATM : plan**

- **Objectifs**
- **QoS : Qualité de Service**
- **Couches 1 et 2**
- **Commutateurs**
- **Routage**
- **Architectures LS et LANE**
- **Bilan**
- **Exemple**

## ATM : objectifs

- **ATM : Asynchronous Transfert Mode**
- **Origine : CNET (FT R&D)**
  - Opérateur téléphone à l'origine
- **Supporter tout type de communication**  
**Voix – Vidéo - Données informatiques**
- **Mieux utiliser la bande passante**
  - Téléphonie longue distance
- **Fonctionner à très hauts débits : Gbits/s**
- **Garantir une qualité de service (QoS) à chaque utilisateur (application) de bout en bout**
- **Démarche très théorique**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

93

## ATM : objectifs

- **Mêmes protocoles et technologies en LAN, MAN et WAN**
- **Caractéristiques des réseaux / services attendus**
  - Bande passante (bps) partagée : garantie si possible
  - Temps de latence (délai de transmission) :  
minimum et constant si possible
    - Dépend distance, éléments actifs, charge (files d'attente)
  - Jitter (variation temps de latence) : min si possible
  - Taux de pertes : min si possible
  - ...

**ATM veut fournir ces services**

 **Protocoles et technologies complexes**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

94

## ATM : Exemple de QoS : Téléphonie

- **Entendre tous les mots**
  - **Faible taux de pertes**
    - Contrainte : bit error rate  $< 10^{-2}$
  - **Débit constant garanti**
    - Contrainte : 64 Kbits/s sans compression ---> 5 Kbits/s avec
- **Recevoir au même rythme que l'émission**
  - Temps de latence fixe : contrainte : jitter  $< 400$  ms
- **Dialogue possible**
  - Temps de latence faible
  - Poste avec annulation d'echo
- **Retransmissions : inutiles**
- **Mode connecté bien adapté**
- **Exemple d'incompatibilité (théorique)**  
Téléphone et Ethernet

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

95

## ATM QoS : classes de service

- **Problème : pour supporter toutes les qualités de service sur tous les réseaux ATM il faudrait surdimensionner :**
  - Les liaisons : bande passante et caractéristiques
  - Les équipements : performances et fonctionnalités
- **Solution ATM :**
  - On regroupe les applications qui demandent des qualités de service similaires ↗ 4 groupes
  - On définit 4 classes de services que peuvent offrir les réseaux (liens et équipements) ATM qui correspondent aux 4 groupes : UBR, ABR, CBR, VBR

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

96



## ATM QoS : classes de services

- **UBR – Unspecified Bit Rate**
  - Les applications peuvent émettre un flux variable jusqu'à un débit maximum
  - Réseau : aucune garantie – pas de contrôle de flux
  - Service très dégradé
- **ABR – Available Bit Rate**
  - Pour supporter des applications qui peuvent utiliser toute la bande passante disponible, avec un service « Best Effort » de type IP
  - Exemples : applications qui utilisent TCP (FTP, HTTP, ...), interconnexion d'Ethernets
  - Services réseau
    - Aucune garantie (bande passante, temps de latence, ...)
    - Mais mécanisme de contrôle de flux

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

97

## ATM QoS : classes de services

- **CBR – Constant Bit Rate**
  - Pour supporter les flux à débit constant de données
  - Exemple d'application : téléphone
  - Services réseau : bande passante réservée, temps de latence fixe
- **VBR – Variable Bit Rate**
  - Pour supporter les applications à débit variable mais qui demandent certaines garanties (par exemple une bande passante minimum garantie à tous les instants)
  - Exemple : multimédia : vidéo compressée à débit variable ...
  - Services réseau :
    - Bande passante minimum garantie
    - Bande passante maximum garantie pendant un temps maximum fixé
    - Temps de latence
    - ....
  - ✍ Très complexe à réaliser

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

98

## ATM 1-2 : mode connecté

- **Problème : quand demande-t-on une (des) qualité(s) de service au réseau ?**
- **Statiquement : à l'abonnement**
  - (Ou lors de la conception du réseau)
- **A chaque session : mode connecté**
  - **Ouverture d'une connexion de bout en bout**
    - En indiquant ce dont on a besoin
  - **Transfert d'informations**
  - **Fermeture d'une connexion**
- **Appel destinataire (ouverture connexion)**
  - **Adresse destinataire** ➤ **Numéro de VP et de VC**

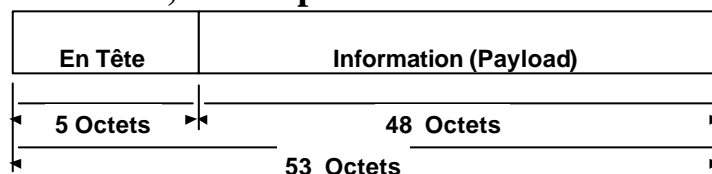
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

99

## ATM 1-2 : les cellules

- **Données dans des cellules**
- **Taille fixe : 53 octets**
  - **Compromis**
    - Petite (avantage : faible temps de propagation, ...)
    - Grande (avantage : moins de traitements, ...)
  - **Facilite les implémentations hardware**
  - **Facilite l'allocation de bande passante**
- **Ni détection, ni récupération d'erreur**

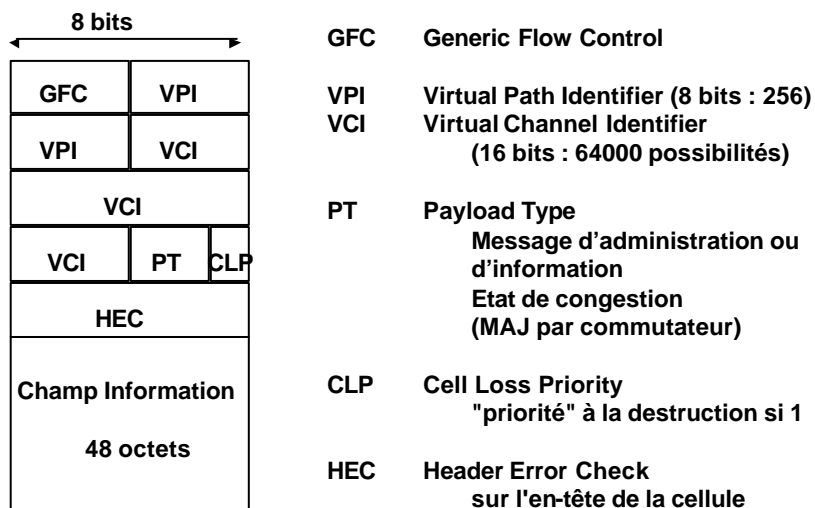


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

100

## ATM 1-2 : structure de la cellule



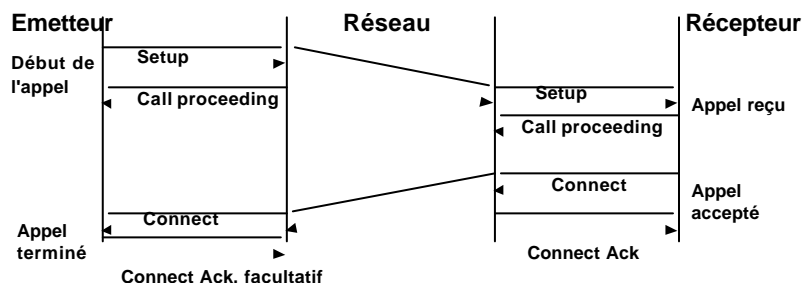
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

101

## ATM 1-2 : UNI (standard)

- **UNI : User to Network Interface**
  - Comment établir une connexion
  - Comment la rompre
  - Format des paramètres de qualité de service
    - Débit, taux d'erreur, temps de latence, ...
  - Format d'adresse : 20 octets



Etablissement connexion

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

102

## ATM 1-2 : adresses : 3 types

1	2	10	6	1
AFI	DCC Data Country Code	HO-DSP	ESI	SEL
39				

— IDI — Initial domain identifier  
 — IDP — Initial Domain Part

**DCC ATM Format**

1	2	10	6	1
AFI	ICD Code organisation	HO-DSP	ESI	SEL
47				

— IDI —  
 — IDP —

**ICD ATM Format**

1	8	4	6	1
AFI	E.164	HO-DSP	ESI	SEL
45				

— IDI —  
 — IDP —

**E.164 ATM Format**

AFI : Identificateur de l'autorité et du format

HO-DSP : High Order Domain Specific Part, utilisé pour supporter des protocoles de routages hiérarchiques.

ESI : End System Identifier, en fait la MAC adresse (idem Ethernet)

## ATM 1-2 : liaisons

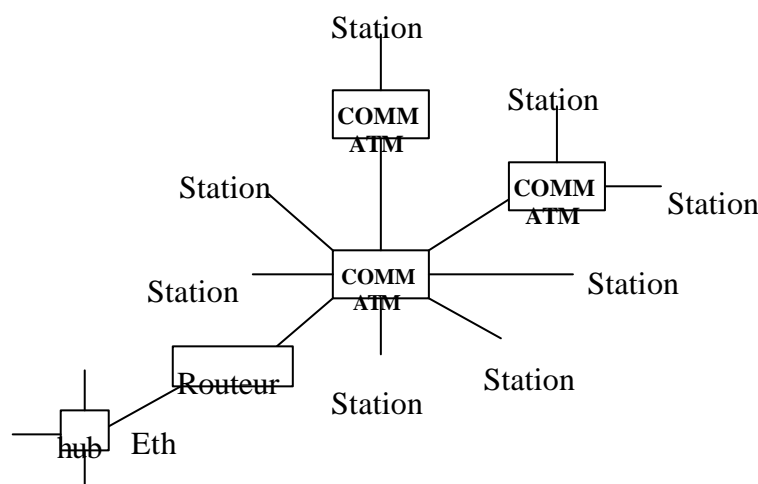
- **Point à point**
- **Liaisons spécialisées câble cuivre (longues distances)**
  - E1 (2 Mbits/s), E2 (34 Mbits/s)
  - T1 (1.5 Mbits/s), T3 (45 Mbits/s)
  - ....
- **Liaisons FO**
  - FO multimode 155 Mbits/s (OC 3)
  - FO multimode ou monomode 622 Mbits/s (OC12)
  - ....
- **Liaisons TP**
  - 155 Mbps UTP cat5
  - 52 Mbps UTP cat3
  - ....

## ATM : commutateurs ATM

- **Éléments d'interconnexion de niveau 2**
- **Commutateur ATM**
  - Interconnecte des liaisons ATM (point à point)
  - Commute les cellules sur une liaison ou une autre / table de routage
- **Cellule contient les numéros de VP et de VC**
  - Etablissement des VP et VC
    - Statiquement
    - Dynamiquement lors de l'ouverture de la connexion

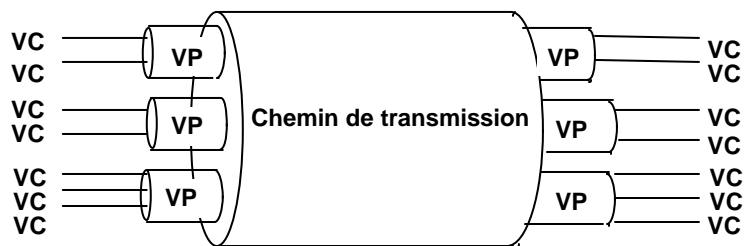
## ATM : commutateurs ATM

- **Structure d'un réseau ATM**



## ATM : commutateurs

- VP et VC



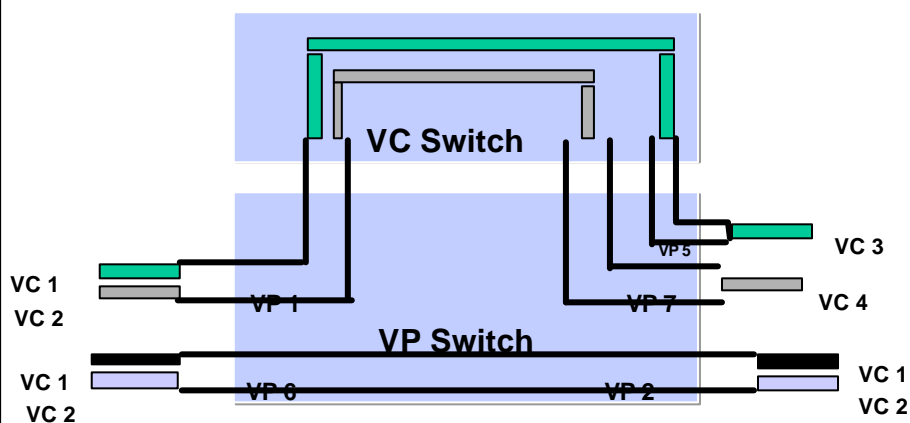
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

107

## ATM : commutateurs

- Commutateur de VP et de VC

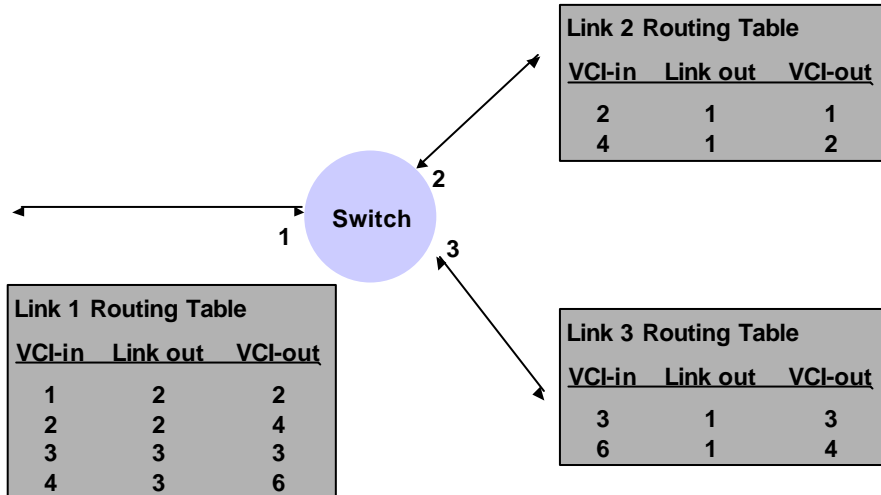


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

108

## ATM : routage

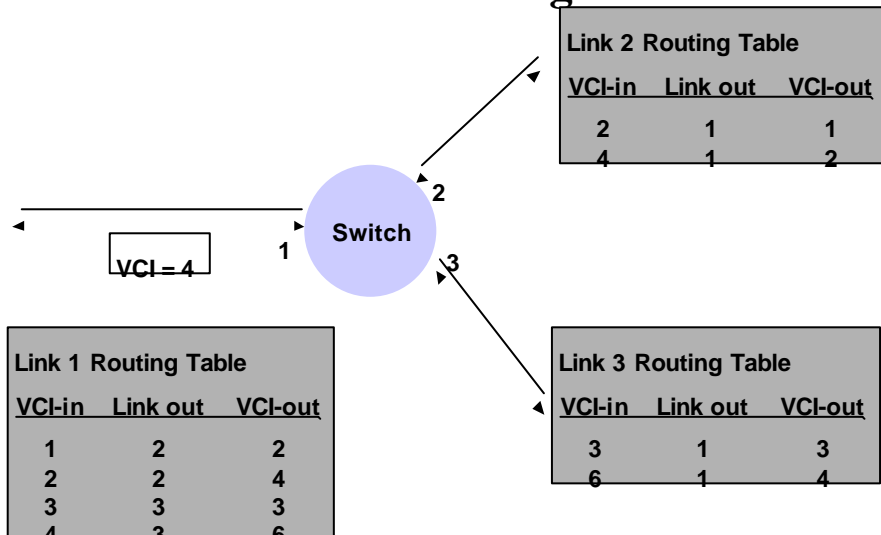


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

109

## ATM : routage

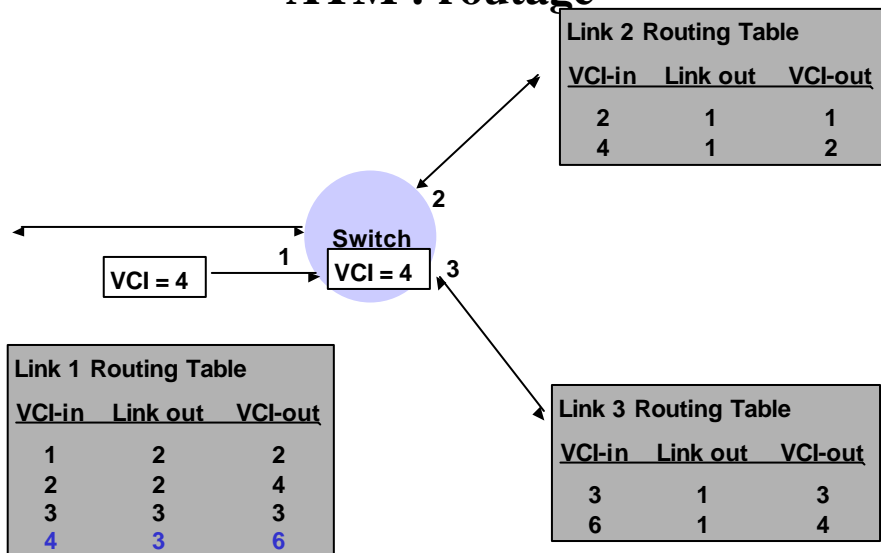


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

110

## ATM : routage

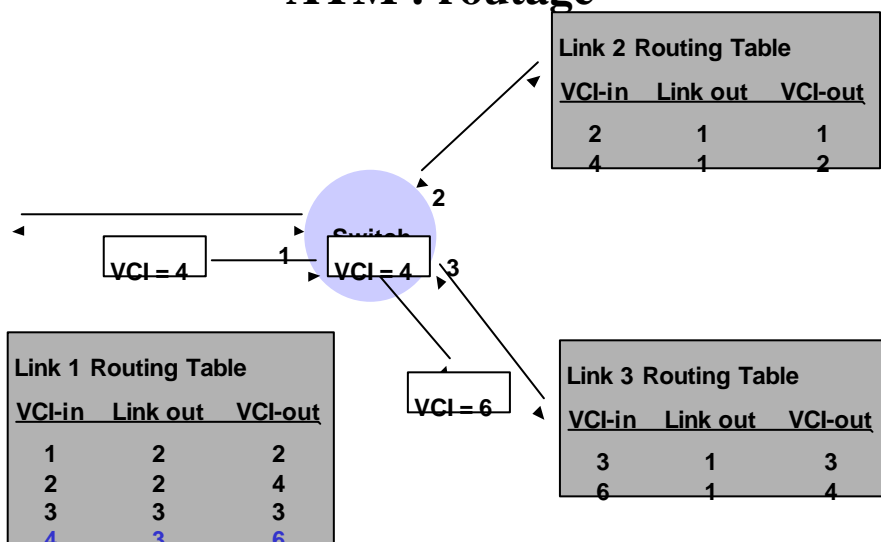


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

111

## ATM : routage



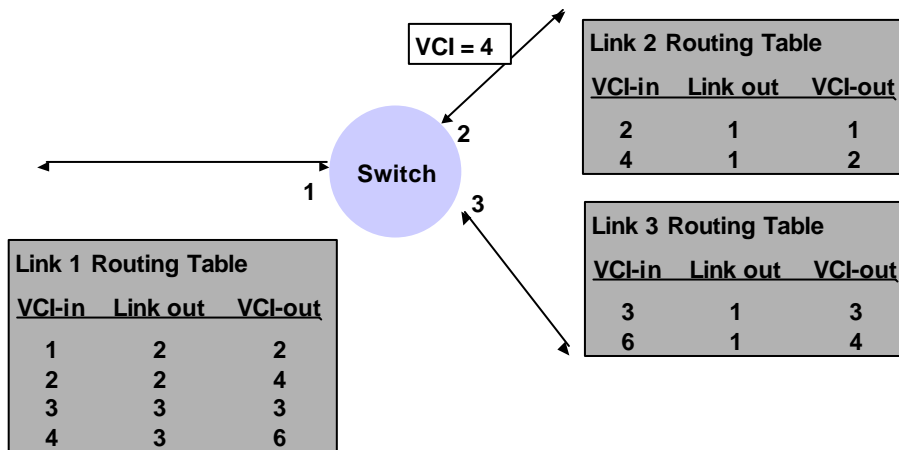
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

112



## ATM : routage

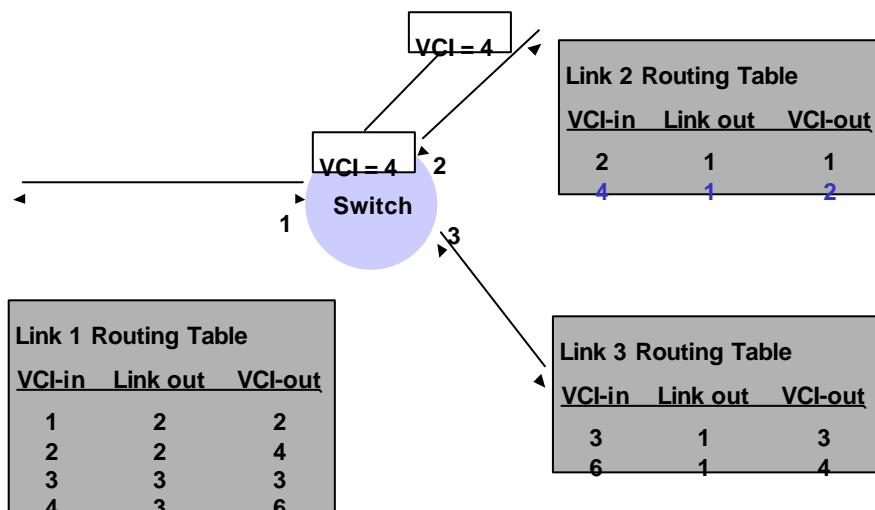


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

113

## ATM : routage

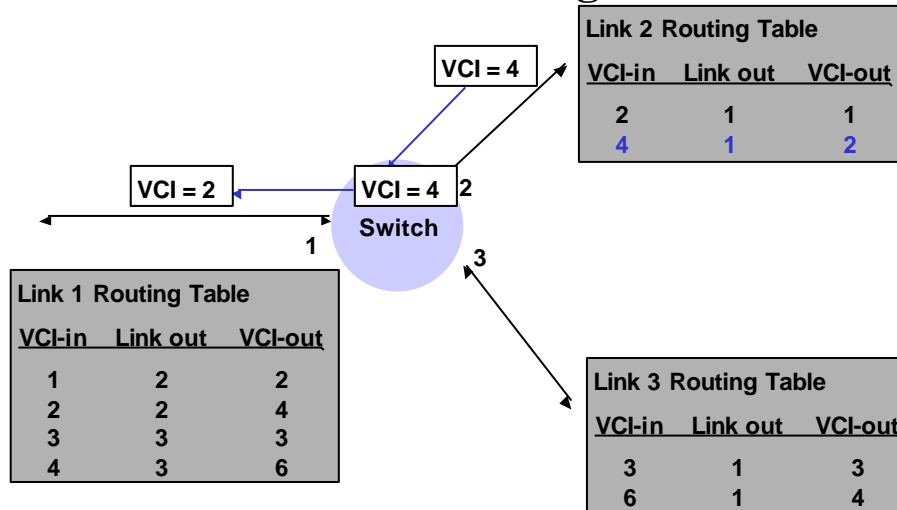


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

114

## ATM : routage

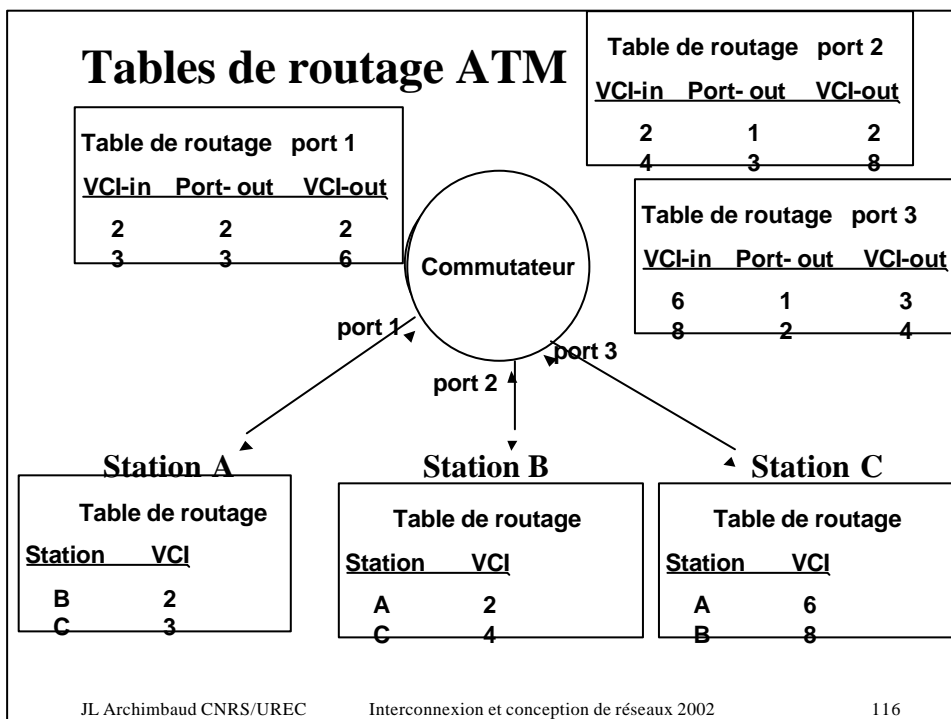


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

115

## Tables de routage ATM



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

116

## Architectures ATM

- **On peut bâtir plusieurs types d'architecture sur un réseau ATM**
  - Liaisons spécialisées point à point
  - Des réseaux LANE : émulation de LAN
  - Des réseaux classical IP : architecture IP
    - Traité dans la partie « Architecture IP »
- **Et on peut mixer l'ensemble**
  - Ce que font les opérateurs

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

117

## Architecture ATM : Liaison spécialisée

- **Utilisation courante : location de VC ou de VP entre 2 sites à un opérateur qui possède un réseau ATM**
  - WAN
  - Débit demandé pour la liaison
  - Certaines qualités de service assurées : ABR, CBR, ...
- **Connexion des sites aux extrémités :**
  - **Commutateur ATM**
    - S'il y a un réseau ATM sur le site, permet de garantir certaines qualités de service jusqu'à l'intérieur du site.
  - **Routeur IP (fourni par le site) avec une carte ATM**
    - Sur le site : réseaux Ethernets par exemple
    - Routeur fourni ou non par l'opérateur
  - **Commutateur ou routeur Ethernet**
    - L'opérateur fournit l'équipement ATM ↔ Ethernet
    - ATM est « invisible » pour le site

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

118

## Architecture ATM : LANE : buts

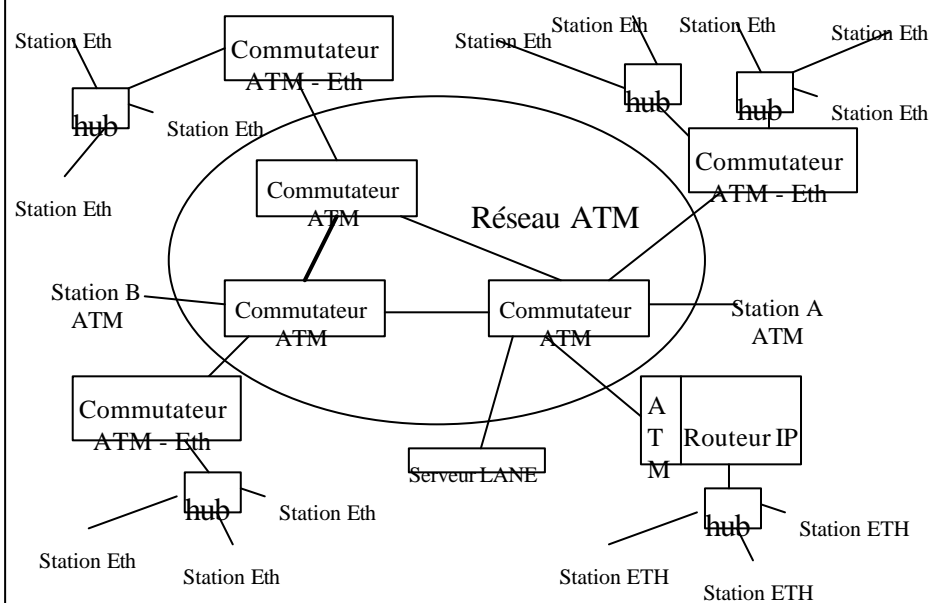
- **LANE : LAN Emulation**
  - ELAN : Emulated LAN
- **Objectifs :**
  - Interconnexions (niveau 2) de réseaux locaux comme Ethernet à travers un réseau ATM
  - Intégration de stations ATM comme « stations Ethernet »
  - But : rendre « invisible » les commutateurs ATM aux réseaux Ethernet  $\Rightarrow$  LAN emulation
- **En LAN mais aussi en MAN**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

119

## Architecture ATM : LANE : schéma



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

120

## Architecture ATM : LANE

- **Emule un réseau Ethernet (de commutateurs) :**
  - Stations Eth + Stations ATM A et B
  - Stations ETH ne font pas partie de ce réseau
- **Sur LANE : interconnexion de niveau 2**
  - On peut utiliser d'autres protocoles que IP
- **Logiciels :**
  - Stations Eth : pas de logiciel spécifique
    - ATM « transparent »
  - Stations ATM, routeur IP, Commut ATM-Eth : LEC
    - LAN Emulation Client
  - Sur réseau ATM : « serveur » LANE
    - LECS (Configuration Server)
    - LES (LAN Emulation Server)
    - BUS (Broadcast and Unknown Server)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

121

## Architecture LANE : pbs à résoudre

### Transformation @ Eth ~~↔~~ @ ATM

- **Lorsqu'une station ATM se connecte sur le réseau (A, B, commutateur ATM-Eth, routeur ATM IP)**
  - Elle connaît l'adresse ATM du Serveur LANE (config manuelle)
  - Elle s'enregistre auprès du Serveur LANE :
    - J'ai telle @ ATM
    - J'ai, ou je connais les @ Ethernet suivantes ...
- **Lorsqu'une station ATM veut envoyer une trame Ethernet à une station X**
  - Interroge le Serveur LANE : qu'elle est l'adresse ATM de la station Ethernet X ?
  - Le Serveur lui indique l'adresse ATM
  - La station ouvre une connexion ATM avec la station ATM
  - ....

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

122

## Architecture LANE : pbs à résoudre

### Broadcast Eth ➤ Réseau mode connecté ATM

- **Lorsqu'une station ATM veut envoyer un broadcast Ethernet**
  - Elle envoie la trame vers le Serveur LANE
  - Celui-ci ouvre autant de connexions que de stations ATM sur le LANE
  - Il envoie la trame à toutes les stations ATM
- **Ouverture-fermeture de connexion ATM**
  - Mécanismes de time-out pour ne pas trop ouvrir ou fermer de connexions ATM
- **On peut avoir plusieurs ELAN sur un réseau ATM**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

123

## ATM : bilan

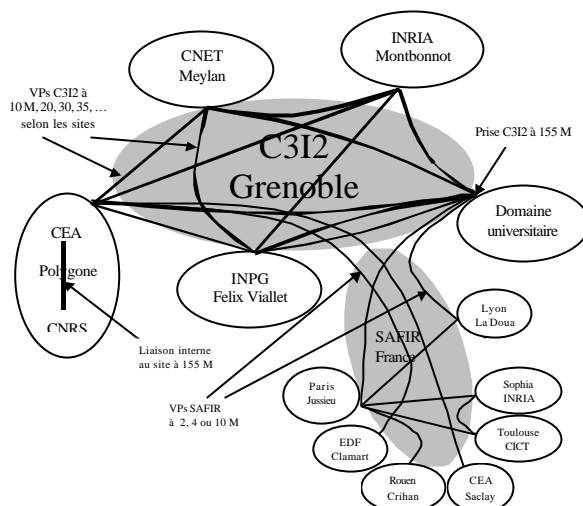
- **Très complexe :**
  - Cher
  - Très délicat à faire fonctionner
- **Utilisé en MAN et WAN par opérateur :**
  - Location de VC statiques entre 2 points (équivalent de LS)
    - Reconfiguration lorsque location de nouvelles liaisons
    - Garantit de bande passante
  - Création de réseaux virtuels ELAN
- **Utilisation en LAN**
  - Années 1995-2000
  - Remplacé par Gigabit Ethernet maintenant
  - Avantage restant : peut intégrer le téléphone (PABX)
- **Utilisation en MAN et WAN**
  - Encore très utilisé
  - Remplacé par DWDM, IP directement sur FO, ...
- **Bon exemple de réseau multiservices en mode connecté**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

124

## ATM exemple : réseau MAN (C3I2)



JL Archimbaud CNRS/UREC

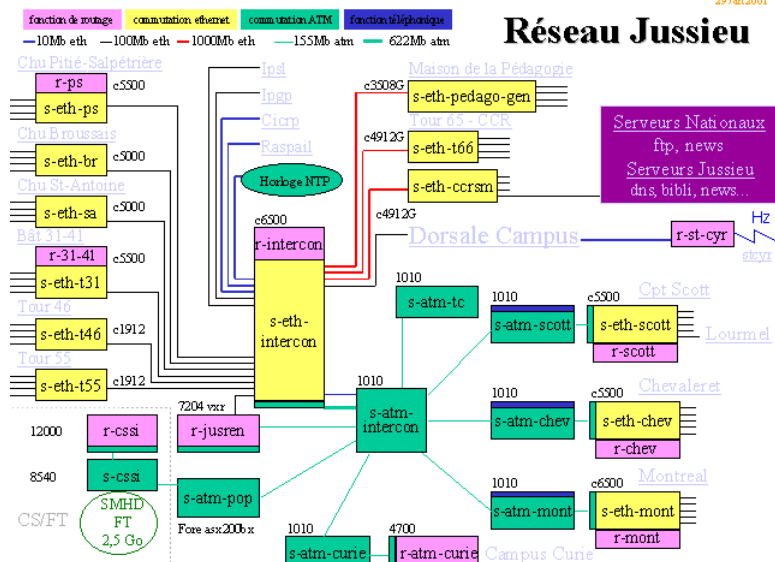
Interconnexion et conception de réseaux 2002

125

## Ex d'architecture : dorsale Jussieu

29 Jan 2001

## Réseau Jussieu



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

126

## Ex d'architecture : tour

### Campus Jussieu

167an.2001

CCR

Tour 65/66



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

127

## Ex d'archi : interco 2 bâtiments distants

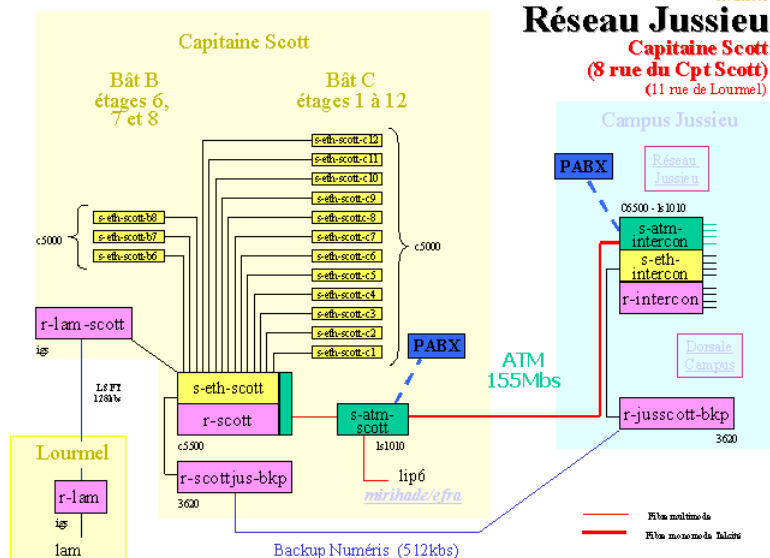
### Réseau Jussieu

187an.2001

Capitaine Scott

(8 rue du Cpt Scott)

(11 rue de Loumel)



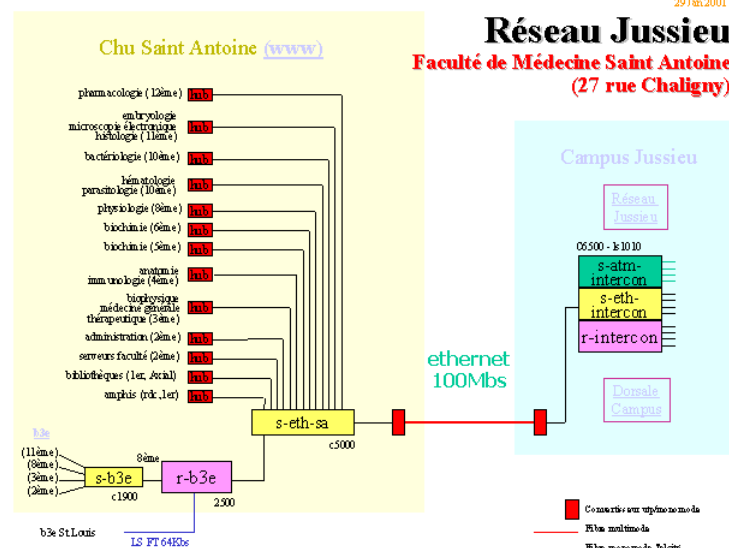
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

128



## Ex d'archi : interco 2 bâtiments distants



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

129

## Ex d'archi : RAP : MAN

- Réseau Académique Parisien
- Universités, CNRS, INSERM, ...
  - 300 000 étudiants – 40 000 personnels
  - 99 sites Paris intra-muros
- Réseau privé : ART ...
- 5 POP (Point Of Presence)
  - Jussieu (27 sites)
  - Odéon (34 sites)
  - Auteuil (15 sites)
  - Malesherbes (10 sites)
  - CNAM (13 sites)
- Ouverture: été 2002

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

130

## Ex d'archi : RAP : câbles

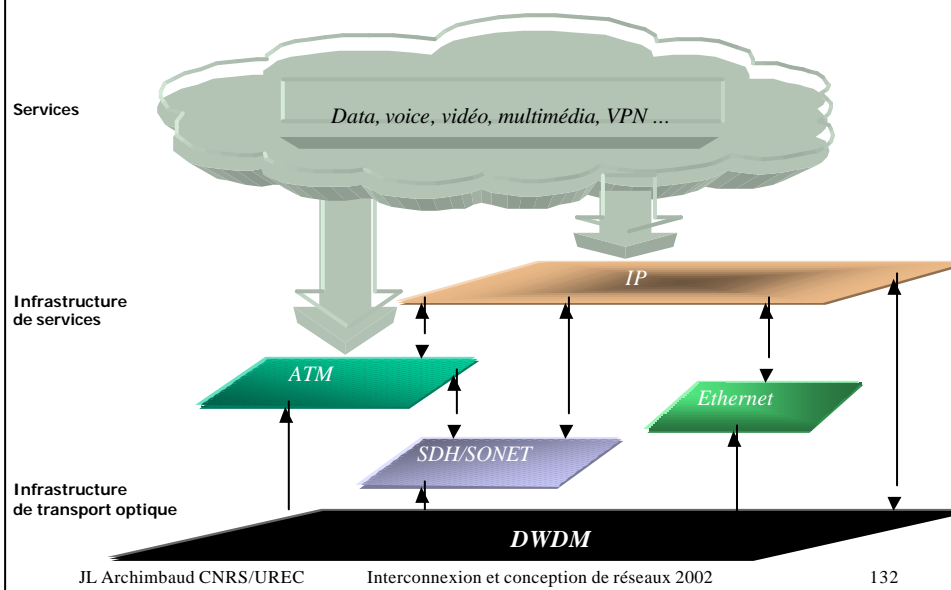
- **Fibre noire : Single Mode G652**
  - 69 sites
  - Lg totale (liaison) : 356.1 km
  - Métro : 312 km
  - Egouts : 33 km
  - Génie civil : 0.3 km
  - Plus petite liaison : 1 km, plus grande : 9.6 km
- **BLR (Boucle locale radio)/ S-HDSL (« ADSL » particulier)**
  - 23 sites à 2 Mbits/s
- **Faisceaux hertziens**
  - 2 sites proches de Paris

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

131

## Ex d'archi : RAP : services réseau

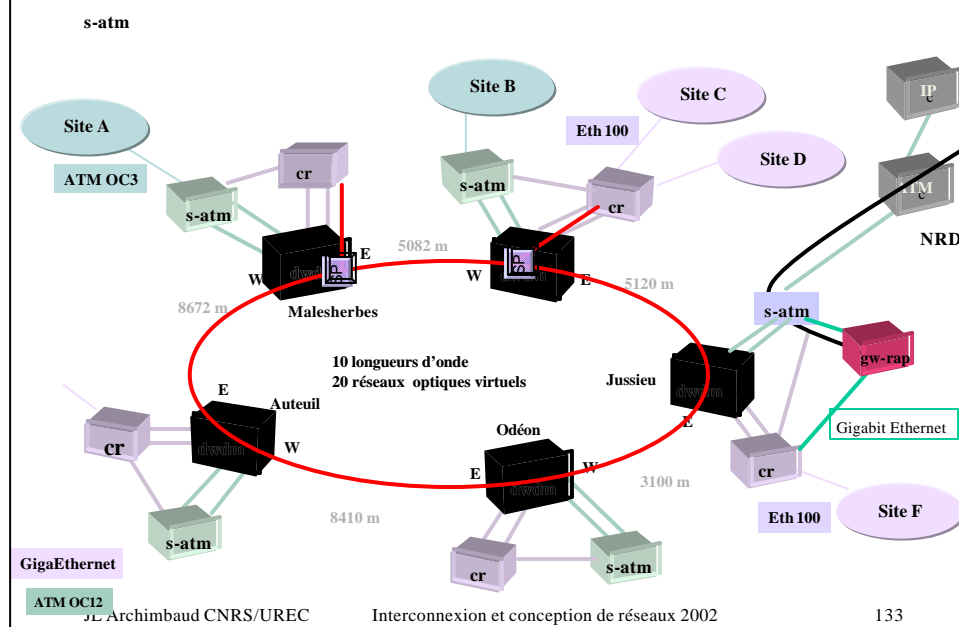


JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

132

## Ex d'archi : RAP : Architecture

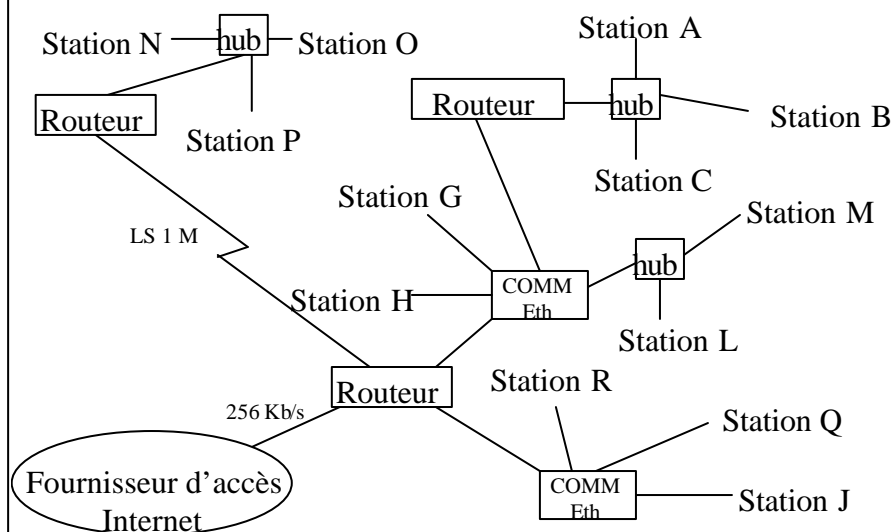


## Architecture logique IP : plan

Dans ce chapitre : réseau = réseau IP

- Adresses IP
- Affectation statique ou dynamique (DHCP)
- Plan adressage IP
- Routage IP
- Exemple de répartition d'utilisateurs et de services
- Architecture ATM : classical IP

## Architecture IP : réseaux IP



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

135

## Architecture IP : adresses

- **Une adresse IP par coupleur (machine, routeur)**
- **Format : 4 octets notation décimale A.B.C.D**
  - Ex : 130.190.5.3      193.32.30.150
- **Une adresse doit être unique au monde**
  - Pour l'accès depuis l'Internet
    - Surtout pour les serveurs
  - Pas obligatoire pour les stations clientes Internet
    - Intervalles d'adresses locales
- **2 ou 3 parties dans une adresse IP :**
  - @ de réseau – (@ sous-réseau) - @ machine
- **Élément qui sépare 2 (ou +) réseaux ou sous-réseaux IP : routeur (ou commut-routeur)**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

136

## Archi IP : @ (ancienne classification)

- **Classe A : A.B.C.D avec A ? 127**
  - 1er octet : @ de réseau : 126 réseaux possibles
  - Reste : 254 x 254 x 254 (16 M) machines adressables
  - Ex : DEC : 16.0.0.0                      MIT : 18.0.0.0
- **Classe B : 128 ? A ? 191**
  - 2 premiers octets : @ de réseau
    - 64 x 254 : 16 000 réseaux possibles
  - Reste : 254 x 254 (64 000) machines adressables
  - Ex : IMAG : 129.88.0.0      Jussieu : 134.157.0.0
- **Classe C : 192 ? A ? 223**
  - 3 premiers octets : @ de réseau
    - 31 x 254 x 254 (2 M) de réseaux possibles )
  - Dernier octet : 254 adresses de machines
    - IBP : 192.33.181.0              CITI2 : 192.70.89.0

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

137

## Archi IP : sous-réseaux (subnets)

- **Sous-réseaux : découpage d'un réseau IP (classe A, B, C)**
- **Les sous-réseaux d'un même réseau (subnetté) devaient avoir une taille identique (contrainte routeurs) :**
  - Masque de subnet spécifiait le découpage
  - Bits qui désignent la partie réseau + sous-réseau = 1
  - 192.33.181.0 découpé en 4 sous-réseaux
    - Masque 255.255.255.192
    - 192.33.181.0-192.33.181.63
    - 192.33.181.64-192.33.181.127
    - 192.33.181.128-192.33.181.191
    - 192.33.181.192-192.33.181.255
- **Les routeurs permettent maintenant de créer des sous-réseaux de tailles différentes**
- **Les sous-réseaux sont connexes**
  - Non séparés par un autre réseau IP
  - Découpage en sous-réseaux n'est connu que du propriétaire du réseau (site, entreprise, provider, ...), pas de l'Internet

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

138

## Archi IP : classless

- **Pour obtenir une adresse de réseau (unique)**
  - Auprès de son fournisseur d'accès à l'Internet
  - AFNIC (France) – RIPE (Europe)
  - Classe A : impossible
  - Classe B : presque impossible (épuisé)
  - Classe C ou partie de Classe C : OK
- **Nouvelle notation et découpage : classless**
  - Réseau 129.88.0.0  $\approx$  Réseau 129.88/16
  - Réseau 192.33.181.0  $\approx$  Réseau 192.33.181/24
  - Réseaux (sous-réseaux avant)
    - 192.33.181.0/26 : 192.33.181.0-192.33.181.63
    - 192.33.181.64/26 : 192.33.181.64-192.33.181.127
    - 192.33.181.128/26 : 192.33.181.128-192.33.181.191
    - 192.33.181.192/27 : 192.33.181.192-192.33.181.223
    - 192.33.181.224/27 : 192.33.181.224-192.33.181.255

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

139

## Archi IP : @ particulières

- **Classe D : 224 ? A ? 239 : multicast**
  - 224.10.15.3 :  $\approx$  groupe de stations sur l'Internet (n'importe où)
- **Classe E : 240 ? A ? 254 : utilisation ultérieure**
- **Adresses locales (ne doivent pas sortir sur l'Internet)**
  - 10.0.0.0 à 10.255.255.255 : 10/8
  - 172.16.0.0 à 172.31.255.255 : 172.16/12
  - 192.168.0.0 à 192.168.255.255 : 192.168/16
- **Loopback (soi-même) : 127.0.0.1**
- **0.0.0.0 : quand station ne connaît pas son adresse**
- **130.190.0.0 : le réseau 130.190/16**
- **130.190.255.255 : broadcast**
  - Toutes les machines du réseau 130.190/16

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

140

## Archi IP : Affection @ IP à une station

- **Configuration statique**
  - Unix : commande ifconfig
  - Windows (2000 pro) : panneau de conf – connexion réseau – TCP/IP
- **Configuration dynamique : DHCP**
  - Serveur DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol) dans un réseau IP avec une plage d'adresses à attribuer
  - Station sans adresse IP fait une demande DHCPDISCOVER
    - @ IP source 0000 @IP dest 255.255.255.255
    - Contient @ Ethernet et nom de la station
  - Serveur DHCP répond :
    - Adresse IP - Masque de sous-réseau – informations de routage
    - Adresses DNS – Nom de domaine
    - Durée du bail
  - Explication simplifiée (plusieurs serveurs DHCP possibles, ...)
  - Avantage : pas de conf sur stations, portables, économie d'@
  - Désavantage : qui est qui ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

141

## Archi IP : pbs adresses IP

- **Adressage ni hiérarchique, ni géographique**
  - Tables de routages énormes au cœur de l'Internet
  - Distribution des adresses
    - Au compte-goutte (maintenant bataille commerciale)
- **Uniquement 4 bytes (et certaines plages vides)**
  - ✍ **Pénurie d'adresses**
  - FAI : adresses dynamiques aux clients
  - Entreprises – FAI :
    - Adresses locales sur réseau privé
    - NAT : Network Address Translation
      - Et PAT : Port Address Translation
  - IPv6

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

142

## Archi IP : plan d'adressage

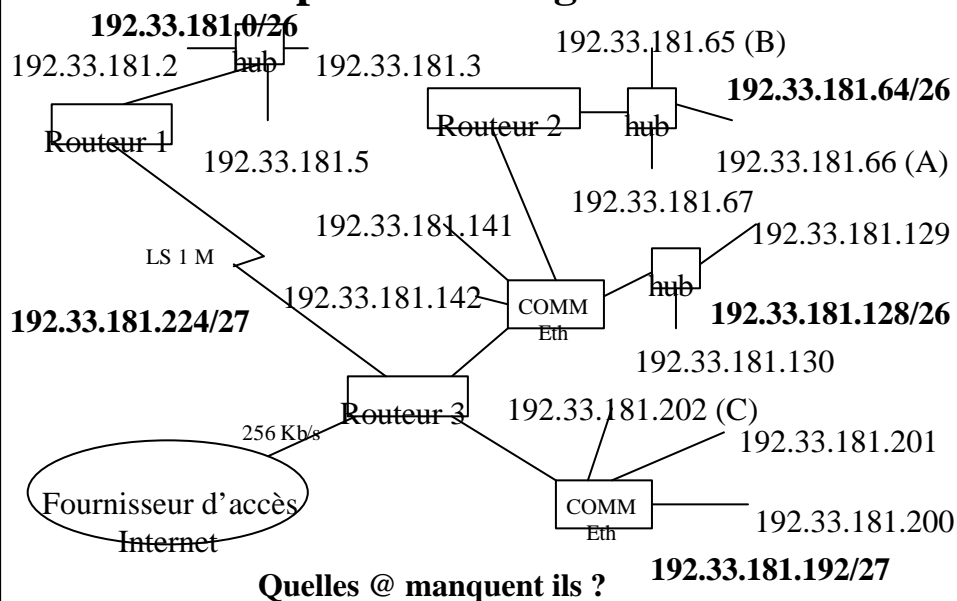
- **Un routeur sépare 2 (ou plus) réseaux ou sous-réseaux IP**
- **Il faut construire un plan d'adressage**
  - Découper l'espace d'adressage dont on dispose en sous-réseaux et le répartir entre les stations
- **Éléments à prendre en compte :**
  - **Les routeurs séparent les sous-réseaux**
    - Proximité géographique des stations
    - Ou non si VLAN
  - **Dans un sous-réseau on est dépendant de son voisin**
    - Broadcast Ethernet par exemple
  - **On regroupe dans un même sous-réseau les stations qui travaillent entre elles (d'un service par exemple)**
    - La majorité du trafic reste local au sous-réseau (évite de charger les autres sous-réseaux)
    - Profils de connexion et de sécurité identiques

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

143

## Archi IP : plan adressage 192.33.181/24



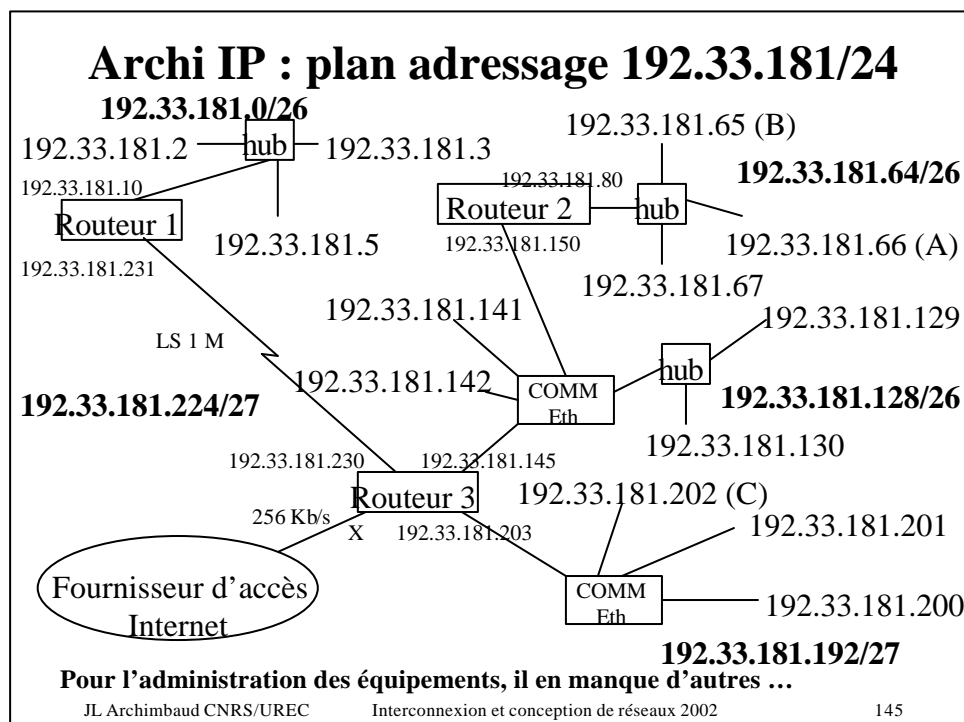
## Quelles @ manquent ils ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

144





## Archi IP : routage IP

- **A (192.33.181.66) veut envoyer un datagramme IP à B (192.33.181.65)**
  - Pb : A doit envoyer une trame Ethernet mais ne connaît l'@ Eth B
  - Elle envoie un broadcast Ethernet sur le réseau qui demande : quelle est l'@ eth de B ? (l'@ Eth de A est spécifiée dans la trame Ethernet : @ Eth origine)
  - B répond à l'@ Eth A en disant : je suis 192.33.181.65 et mon adresse Ethernet est @ Eth B
  - A peut alors envoyer alors les datagrammes IP dans des trames Ethernet (elle connaît l'@ Eth de B)
  - Mécanisme : ARP – RARP
- **A (192.33.181.66) veut envoyer un datagramme à C (192.33.181.202)**
  - Elle doit envoyer une trame Eth au routeur 2 : 192.33.181.80
  - Il lui manque cette information ↗ Information de routage

## Archi IP : routage IP

- **Chaque station doit être configurée pour spécifier**
  - Son adresse IP (Commande Unix ifconfig)
  - L'adresse du sous-réseau sur laquelle elle est (Commande Unix ifconfig)
  - Une table (de routage) qui indique comment atteindre les autres réseaux (Commande Unix route add)
- **Exemple A**
  - @ IP : 192.33.181.66 - @ Réseau : 192.33.181.64/26
  - Routes (numéro IP du prochain routeur destinataire) :
    - 192.33.181.128/26 ↗ 192.33.181.80
    - 192.33.181.224/27 ↗ 192.33.181.80
    - 192.33.181.192/27 ↗ 192.33.181.80
    - 192.33.181.0/26 ↗ 192.33.181.80
    - Reste du monde (default route) ↗ 192.33.181.80
    - La route par défaut (default route - default gateway) suffit
- **Toutes les stations doivent être configurées**
  - Ex : mon PC dans panneau de configuration ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

147

## Archi IP : routage IP

- **Les routeurs aussi doivent être configurés**
  - Par port : @ IP, @ Réseau (ou sous-réseau)
  - Table routage
- **Exemple routeur 3 :**
  - Port 1 : 192.33.181.230 - réseau 192.33.181.224/27
  - Port 2 : 192.33.181.145 – réseau 192.33.181.128/26
  - Port 3 : 192.33.181.203 – réseau 192.33.181.192/27
  - Port 4 : X – réseau Y
  - Table routage
    - Route 192.33.181.64/26 ↗ Port 2 : 192.33.181.150
    - Route 192.33.181.0/26 ↗ Port 1 : 192.33.181.231
    - Route default ↗ Port 4 : routeur du fournisseur d'accès
- **Exemple : envoi datagramme B ↗ C**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

148

## Archi IP : routage IP

- **Routage statique**
  - Mise à jour tables de routage : manuelle
  - ICMP redirect : Ce n'est pas ici c'est ailleurs
  - Problème : intervention manuelle
    - Quand le réseau évolue : modification manuel des tables
    - Quand plusieurs chemins possibles et coupures
  - Utilisé généralement au niveau des stations, dans certains routeurs d'extrémités
- **Routage dynamique**
  - Protocoles entre routeurs et entre routeurs et stations pour mettre à jour automatiquement les tables de routages : annonces de routes
  - Ex : RIP, OSPF, BGP
  - Cf cours sur le routage

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

149

## Archi IP : routage IP

- **L'Internet ne fonctionnerait pas sans bons protocoles de routage et sans experts pour les faire fonctionner**
- **C'est une problématique surtout d'opérateurs Internet**
  - A laquelle s'ajoutent les accords de peering
- **Routeurs doivent être très rapides**
  - Traitement du routage directement en ASIC
- **Routeurs au cœur de l'Internet : doivent connaître toutes les routes : impossible ✍**  
**Agrégation de plages d'adresses de réseaux IP**
- **On n'est pas obligé d'avoir une route par défaut sur tous les équipements : sécurité**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

150

## Archi IP : répartition d'utilisateurs

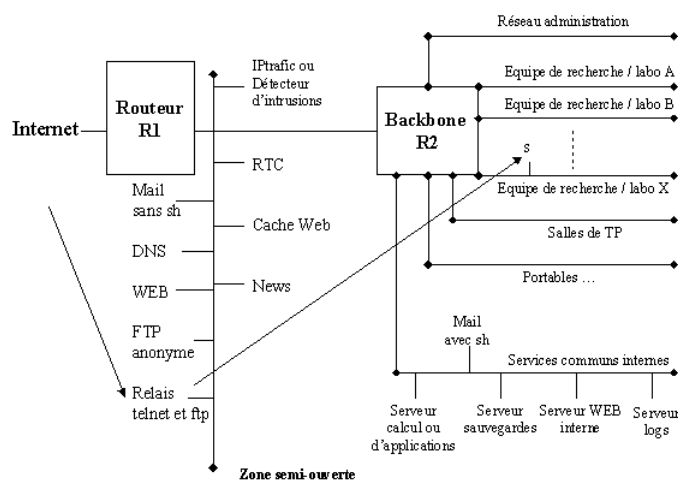


Fig 2 : architecture détaillée

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

151

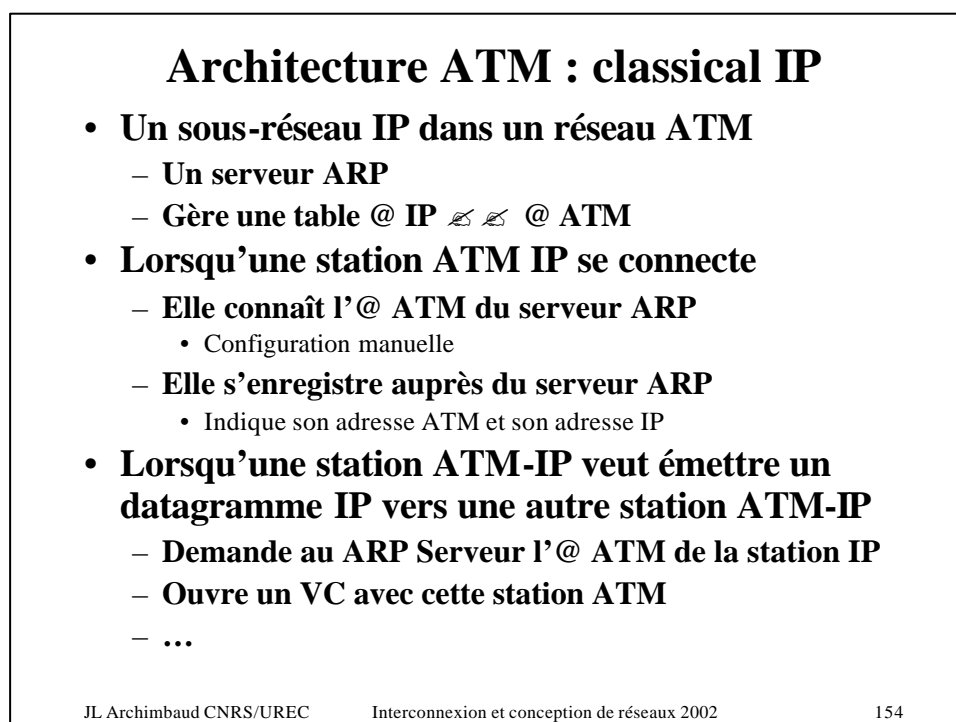
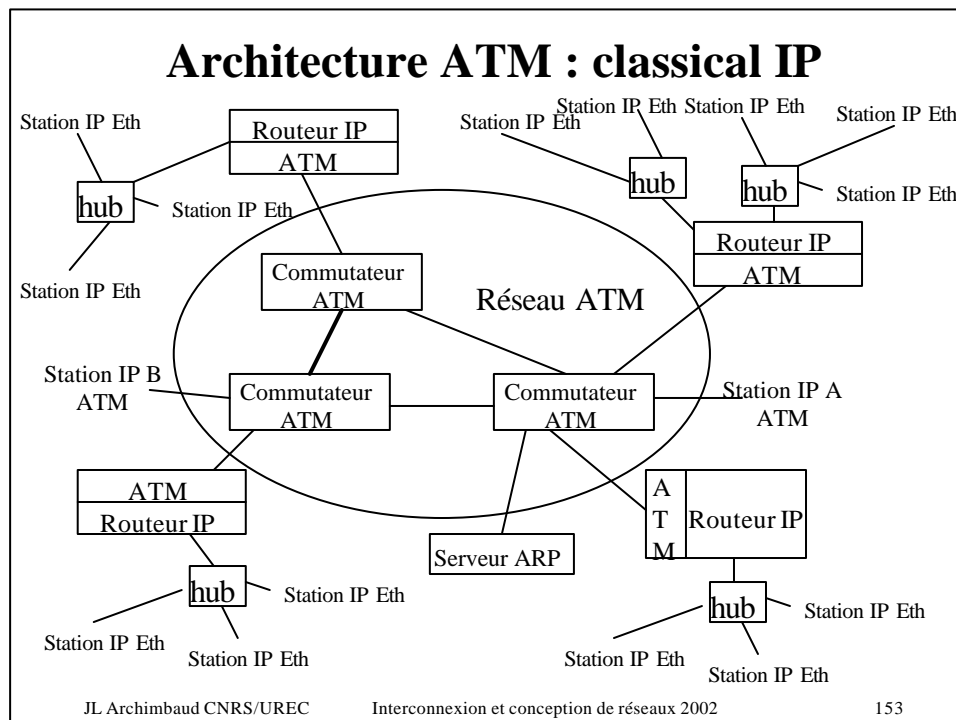
## Architecture ATM : classical IP

- **Objectif :**
  - Utiliser un réseau ATM pour transporter des datagrammes IP
- **RFC 1483**
  - Comment encapsuler (transporter) les datagrammes IP dans des cellules ATM
- **RFC 1577**
  - Comment construire un réseau IP sur un réseau ATM
  - Pb ARP par exemple

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

152



## Architecture ATM : classical IP

- **Lacunes :**
  - Pas de broadcast ou multicast IP
  - Un seul serveur ARP : pas de redondance : pb si panne
- **On peut avoir plusieurs sous-réseaux IP sur un réseau ATM :**
  - Passe par un routeur ATM-IP pour communiquer
- **ATM complexe avec IP :**
  - Mode non connecté (IP) avec techno en mode connecté (ATM)
- **Rq : sur un même réseau ATM on peut avoir :**
  - Des VC ou VP permanents (ouverts en permanence) :
    - LS informatique : interconnexions LANs
    - Interconnexions PABX
  - Des ELAN (plusieurs LANE)
  - Des sous-réseaux IP

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

155

## MPLS : buts

- **MPLS : Multi Protocol Label Switching**
- **Protocole pour opérateurs de WAN IP**
- **Lacunes d'un réseau WAN IP « classique »**
  - **Travail d'un routeur important**
    - Il doit étudier chaque datagramme
    - Il doit extraire l'@ IP destinatrice du datagramme IP, consulter sa table de routage et agir en conséquence
  - **Pas de partage de charge entre plusieurs liaisons**
    - Il n'y a qu'une route par destination
  - **Pas de routage qui tiendrait compte de qualités de service demandées**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

156

## MPLS

- **Les routeurs en bordure de réseau ajoutent (et enlèvent) une étiquette aux datagrammes selon :**
  - La route que devra emprunter le datagramme
  - La classification du datagramme
    - Prioritaire ou non, pour application avec QoS, ...
- **Les routeurs au cœur du réseau routent selon cette étiquette**
  - Rapide (plutôt de la commutation que du routage)
- **Protocole pour mettre à jour les tables de routage des routeurs au cœur du réseau :**
  - Une fois par « flot »
  - Choix de route / étiquette donc / origine, QoS, ...
  - Réservation de bande passante possible

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

157

## Intégration téléphonie – informatique

- **Intégration voix - données**
- **Intégration possible car :**
  - **Téléphone et informatique utilisent :**
    - Mêmes câbles (FO, TP) et ondes (hertziennes ou radio)
    - Eléments actifs similaires : les téléphones sont maintenant numériques
  - **Ordinateurs :**
    - Equipés de microphone et hauts-parleurs
    - Pourraient remplacer les postes téléphoniques : poste « unique »
- **Pourquoi intégrer ? : faire des économies**
  - **En réseau d'entreprise**
    - Infrastructure et matériel : même réseau (plusieurs sens à réseau)
    - Même équipe d'administration
  - **Dans les réseaux des opérateurs : mêmes économies**
  - **Au niveau des utilisateurs : économies sur les communications téléphoniques longues distances**
    - Le coût d'une communication téléphonique dépend de la distance
    - Le coût d'une « communication » Internet est indépendante de la distance

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

158

## Intégration voix-données

- **Pourquoi intégrer ? : apporter des nouveaux services**
  - **Evolution des services informatiques**
    - Chat, mail  $\neq$  mode de communication vocal (téléphonique)
  - **Evolution des services téléphoniques**
    - Communication téléphonique  $\neq$  transfert de documents, vidéo, ...
  - **Intégration des services**
    - Annuaire : « téléphoniques » et informatiques (LDAP)
    - Messageries : vocales et électroniques
- **Comment intégrer ?**
  - Normes existent : H323, SIP
  - Solutions techniques (matériels) existent
  - Législation s'assouplit : dérégulation du téléphone
  - Différents niveaux d'intégration : tranchées  $\neq$  réseau et services
- **Rappel : contraintes téléphone :**
  - QoS (voir chapitre ATM précédent) difficiles sur réseau IP
  - Existant qui fonctionne parfaitement : PABX à faire évoluer

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

159

## Voix-Données : niveaux d'intégration

- **Mêmes tranchées, fourreaux, goulottes ... (chemins de câbles) sur un site**
- 2 câblages (et équipements actifs) différents**
  - 2 réseaux physiques donc logiques différents
  - 2 administrations différentes
  - Fait depuis plusieurs années entre les bâtiments
  - Maintenant en pré-câblage de bâtiment
    - Câblage courants faibles
- **LS longue distance partagée entre 2 sites**
  - Interconnexion de PABX
  - Interconnexion de LAN (routeurs, commutateurs, ponts)
  - Ex : LS 2 Mb/s (MIC) ou hertzienne ou laser éclatée (multiplexeur et dé-multiplexeur)
    - 1 M (16 voix téléphoniques) pour PABX
    - 1 Mb/s pour interconnexion de LAN

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

160



## Voix-Données : niveaux d'intégration

- **Partage d'un réseau ATM**
  - VP pour PABX
  - VP pour informatique (routeurs, commutateurs)
  - FT et les autres opérateurs le font
- **Utilisation du réseau téléphonique pour les données**
  - Externe (RTC national) ou interne à l'entreprise
  - Ordinateur (ou routeur) – Modem – Réseau téléphonique – Modem – Ordinateur (ou concentrateur ou routeur ou ...)
  - V90 (56.6 Kb/s), RNIS (2x64 Kb/s), ADSL (... 1 Mb/s)
- **Utilisation du réseau IP pour la voix**
  - Téléphonie sur IP

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

161

## Voix-Données : Tél / IP : services rendus

- **Connexion ordinateur – ordinateur (application voix)**
  - Ordinateur – Réseau IP (Eth, PPP) – Ordinateur
  - Netmeeting par exemple
  - Un réseau logique différent du réseau téléphonique
    - Pas de communication possible avec postes téléphoniques classiques
  - Intéressant pour longues distances
    - Economies en coût de communication
- **Connexion PABX – PABX**
  - Téléphones – PABX – passerelle – Réseau IP (Eth, ATM, PPP) – passerelle – PABX – Téléphones
  - Pas de communication téléphonique possible avec ordinateur connecté dans le mode précédent
  - Intéressant si bonne infrastructure IP (beaucoup de débit)
- **Intégration totale : « le tout IP »**
  - Communications postes téléphoniques - ordinateurs possibles

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

162

## Voix-Données : Tél / IP : H323

- **Origine : monde des téléphonistes ITU**
- **Ensemble complet de standards**
  - Architecture et fonctions d'un système de vidéo-conférence
  - Sur réseaux en mode paquet (sans connexion), sans garantie de QoS comme IP (mais pas uniquement pour IP)
- **IP : RTP**
  - Real-time Transport Protocol
  - Transport flux temps réel : vidéo, audio, ... dans UDP
  - Ajoute des informations pour que le récepteur compense : variation latence, arrivée de datagrammes dans le désordre, ...
    - Type de données transportées
    - Horodatage
    - Numéro de séquence

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

163

## Voix-Données : Tél / IP : H323

- **IP : RTCP**
  - Real-time Transport Control Protocol
  - Permet d'avertir l'émetteur de la qualité de la transmission :
    - Le taux de paquets perdus
    - La variation de la latence
    - ...
  - Informations sur l'identité des participants (applications multicast)
- **Éléments (matériels ou logiciels)**
  - **Terminal H323 :**
    - Ordinateur avec netmeeting
    - Téléphone sur IP (H323)
    - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

164

## Voix-Données : Tél / IP : H323

### • Eléments (matériels ou logiciels) suite

#### – Passerelle : entre réseau IP et RTC (ou RNIS)

- Interfaces :
  - Ethernet  $\rightleftharpoons$  réseau IP
  - Ports TP  $\rightleftharpoons$  téléphones classiques ou PABX
- Codage/décodage voix, mise en paquets, suppression d'écho, ...

#### – Garde-barrière : administration

- Gestion des @adresses : IP  $\rightleftharpoons$  E164 (téléphoniques)
- Contrôle les accès
- Peut refuser des appels si bande passante insuffisante
- Contrôle une zone (H323)

#### – MCU-Pont : Multicast Control Unit : téléconférence

- Gère Multicast
  - Transmet avec adresse IP multicast si le réseau le permet
- Ouvre n « connexions » point à point

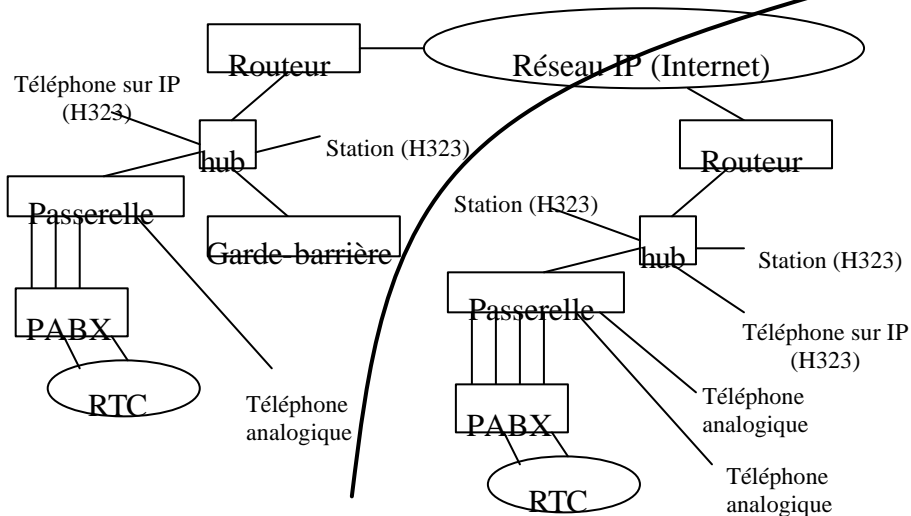
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

165

## Voix-Données : Tél / IP : H323

### • Exemple de réseau H323 (entre 2 sites)



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

166

## Voix-Données : Tél / IP : SIP

- **SIP : Session Invitation Protocol**
- **Origine : IETF : Informatique**
- **Gestion de sessions multimedia avec 1 ou n participants**
- **Adresses : sip:bob@193.10.3.1**
- **Utilise RTP au-dessus de UDP ou TCP**
- **Station IP ✍ ✍ Station IP : le protocole définit**
  - Appel – Négociation des paramètres
  - Communication
  - Fermeture de connexion

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

167

## Voix-Données : Tél / IP : SIP

- **Autres services**
  - **Location server (registrar)**
    - Pour qu'un client puisse s'enregistrer quand il change d'adresse IP (mobile, ISP avec adresse dynamique par exemple)
  - **Proxy server**
    - Serveur d'un côté (reçoit les appels)
    - Client de l'autre (émet des appels)
    - Pourquoi ? : Point de contrôle, de facturation
  - **Redirect server**
    - Reçoit des appels
    - Indique la bonne destination à laquelle s'adresser : proxy , ...
    - Peut permettre de gérer la répartition de charge entre plusieurs serveurs
- **SIP beaucoup plus basique que H323**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

168

## Voix-Données : bilan aujourd'hui

- **Constat : la téléphonie ce n'est pas simple**
  - Besoin de QoS et habitude de bonne qualité
  - Fonctionnalités des PABX et postes téléphoniques sont maintenant complexes : numéros abrégés, transfert d'appel, téléconférence, messagerie vocale, ...
  - 2 équipes d'exploitation avec des cultures différentes
    - Téléphonistes - informaticiens
- **✍ Intégration prudente**
  - Années 1999-2000 : on va tout mettre sur IP
  - Aujourd'hui : on peut basculer certaines parties
- **Elt nouveau : arrivée massive du téléphone portable**
  - Habitude de communications de moins bonne qualité
    - Comme le transport de la voix sur un réseau « Best Effort » IP
  - Portabilité sans comparaison avec ordinateur portable
    - Ne va pas dans le sens d'un terminal unique : téléphone-ordinateur

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

169

## Voix-Données : bilan aujourd'hui

- **Dans entreprise :**
  - Dépend de l'historique et de la culture
  - Intégration des 2 équipes d'exploitation ?
- **Généralement :**
  - L'utilisateur conserve 2 équipements : téléphone et ordinateur
  - Les infrastructures réseaux d'extrémité (câblage horizontal) sont différentes mais chemins identiques
    - Poste téléphonique : câblage téléphonique ✂ PABX
    - Ordinateur : câblage informatique ✂ hubs, commutateurs, ...
  - Interconnexion de PABX sur IP : solution de + en + déployée
    - Car débits du réseau données >> réseau téléphonique
    - Avec back-up RNIS par exemple

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

170

## Voix - Video : n participants

- **N vers n : réunions avec participants distants :**
  - **Téléconférence (voix uniquement)**
    - Service FT (équivalent d'un MCU)
    - Poste téléphonique habituel ou matériel dédié
  - **Matériel de visio-conférence (voix + image)**
    - H323 sur RNIS  $\neq$  H323 sur IP
    - Matériel dédié
    - Netmeeting + Webcam
  - **Multicast IP :**
    - V IC-RAT + Webcam
    - Réseau multicast
    - Académique surtout
- **1 vers n : Visio-conférence (sans question de la salle)**
  - **Idem ci-dessus**
  - **Streaming : realplayer**
    - Unicast ou multicast IP

## Réseaux virtuels : plan

- **Pourquoi ?**
- **VLAN : Virtual LAN**
- **Avec ATM**
- **VPN : Virtual Private Network**
  - **PPTP**
  - **L2TP**
  - **IPSEC**

## Réseaux virtuels : pourquoi ?

**On regroupe dans un même réseau (Ethernet commuté ou IP) les stations qui travaillent ensemble (groupe de travail - workgroup). Conséquences :**

- **Les applications « groupe de travail » :**
    - Qui ont besoin de découvrir les serveurs (contrôleur de domaine, voisinage réseau, imprimantes, serveur DHCP, zone Mac, ...)
    - Et ces serveurs qui ont besoin d'émettre des messages vers toutes les stations du groupe de travail
- Utilisent les broadcasts Ethernet ou IP
- **Le groupe qui a les mêmes besoins de sécurité :**
    - Contrôle l'accès entrant sur le réseau à la frontière du réseau (routeur d'accès)
    - Est assuré de la confidentialité par rapport à l'extérieur du groupe car il n'y a pas diffusion à l'extérieur du réseau

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

173

## Réseaux virtuels : pourquoi ?

- **Le groupe qui a les mêmes besoins de connectivité depuis et vers l'extérieur :**
  - Effectue un contrôle d'accès sortant à la frontière du réseau (sur le routeur d'accès)
  - Peut mettre en place une limitation de la bande passante utilisée vers l'extérieur au point de sortie
- **Le groupe peut avoir le même adressage IP et des noms de stations dans le même domaine :**
  - Réalisé de fait dans un réseau IP
- **Problème : comment peut on avoir les mêmes services avec un groupe géographiquement dispersé ?**
- **Solution : avec des réseaux virtuels**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

174

## Réseaux virtuels : pourquoi ?

- **Exemples de groupes dispersés**
  - **Université UJF sur plusieurs sites à Grenoble et un à Valence**
    - Besoin de regrouper les sites dans un seul réseau logique
  - **Entreprise multi sites interconnectés par Internet :**
    - Même besoin
  - **Formation d'ingénieurs sur 2 sites ENSIMAG-ENSERG**
    - Même besoin
  - **Unité CNRS (UREC) sur 4 villes**
    - Même besoin
- **Exemples de services dispersés**
  - **Services administratifs (DR) du CNRS**
  - **Services comptabilité d'une entreprise multi-sites**
- **Mais aussi des groupes mobiles**
  - **Ordinateurs mobiles**
  - **Déménagements, réorganisations ↗ éclatements géographiques des équipes**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

175

## Réseaux virtuels : principes

- **Regrouper « logiquement » un groupe de stations dispersées géographiquement**
  - Dans un même réseau : Ethernet ou IP ou ...
- **Buts :**
  - Utilisation d'applications « groupe de travail »
  - Sécurité
  - Contrôle de bande passante
  - Noms et adresses IP
  - Mobilité
- **Plusieurs techniques suivant les buts, WAN/LAN, ...**
  - VLAN
  - ELAN
  - VPN

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

176



## Réseaux virtuels : VLAN

- **Virtual LAN**
- **But : créer un réseau virtuel de niveau 2**
  - Un domaine de broadcast (Ethernet)
- **Possible avec des commutateurs Ethernet**
  - Pas avec des hubs
  - Intelligence dans les commutateurs (et routeurs)
- **Différents types de VLANs**
  - Par ports (de commutateur) : niveau 1
  - Par adresse MAC (Ethernet) : niveau 2
  - Suivant la valeur d'autres champs : niveau 3
    - Protocole, @ IP, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

177

## Réseaux virtuels : VLAN par ports

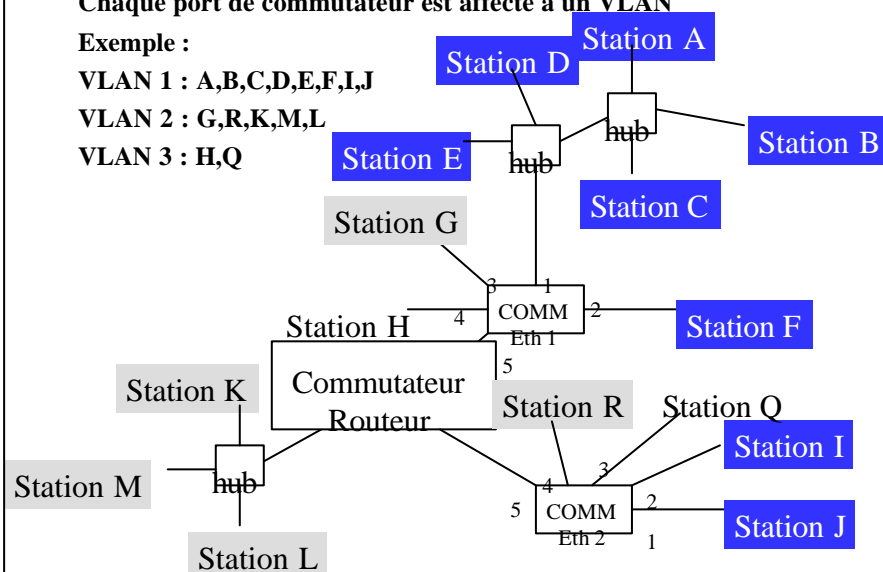
Chaque port de commutateur est affecté à un VLAN

Exemple :

VLAN 1 : A,B,C,D,E,F,I,J

VLAN 2 : G,R,K,M,L

VLAN 3 : H,Q



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

178

## Réseaux virtuels : VLAN par ports

- **Configuration VLAN de Eth 1 : 3 VLANS 1-2-3**
  - Port 1 = VLAN 1                      Port 4 = VLAN 3
  - Port 2 = VLAN 1                      Port 3 = VLAN 2
  - Port 5 = Voir après
  - Quand Eth1 reçoit une trame de A (VLAN 1) :
    - Envoie vers port 2 (et port 5 : cf après)
- **Configuration VLAN de Eth 2 : 3 VLANS 1-2- »**
  - Port 1 = VLAN 1                      Port 3 = VLAN 3
  - Port 2 = VLAN 1                      Port 4 = VLAN 2
  - Port 5 = Voir après
  - Quand Eth1 reçoit une trame de I (VLAN 1) :
    - Envoie vers port 1 (et port 5, cf après)
- **Configuration commutateur de Eth1 (idem Eth2) :**
  - Port 1 : @ MAC A, B, C, D, E
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

179

## Réseaux virtuels : VLAN par port

- **Diffusion**
  - Les équipements Eth1, Eth2 et le commutateur-routeur font en sorte que :
    - Quand A envoie un broadcast Ethernet  $\not\approx$  A,B,C,D,E,F,I,J (VLAN1) mais pas vers les autres stations
- **Pour communiquer entre Eth1, Eth2, Eth3**
  - Trame Ethernet F  $\not\approx$  G impossible
    - Datagramme IP : F  $\not\approx$  Commutateur-routeur  $\not\approx$  G
  - Passe par routeur ou commutateur-routeur
- **Remarque**
  - Cette segmentation peut aussi être réalisée par brassage manuel dans le local technique où sont les commutateurs : dans certains cas

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

180

## Réseaux virtuels : VLAN 802.1Q

- **Problème : numéro de VLAN sur les trunks**
  - Schéma précédent : lorsque le commutateur Eth 2 reçoit une trame Ethernet venant de A, pour savoir vers quelles stations il doit la rediffuser il faut qu'il sache le numéro de VLAN dont A est membre
  - Il faut qu'il trouve cette information dans la trame
- **Il faut que sur chaque lien entre les commutateurs (trunks) les trames soient marquées (taggées)**
  - Protocoles propriétaires : ISL (CISCO)
  - IEEE802.1Q
    - Champ type Eth : 8100
    - Champ numéro de VLAN : 12 bits (4096)
    - Niveau de priorité : 3 bits  $\approx$  QoS
    - ....
    - Informations de la trame initiale
- **Schéma précédent : 802.1Q est activé entre Eth 1 – Commut-Routeur – Eth 2**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

181

## Réseaux virtuels : VLAN par @ MAC

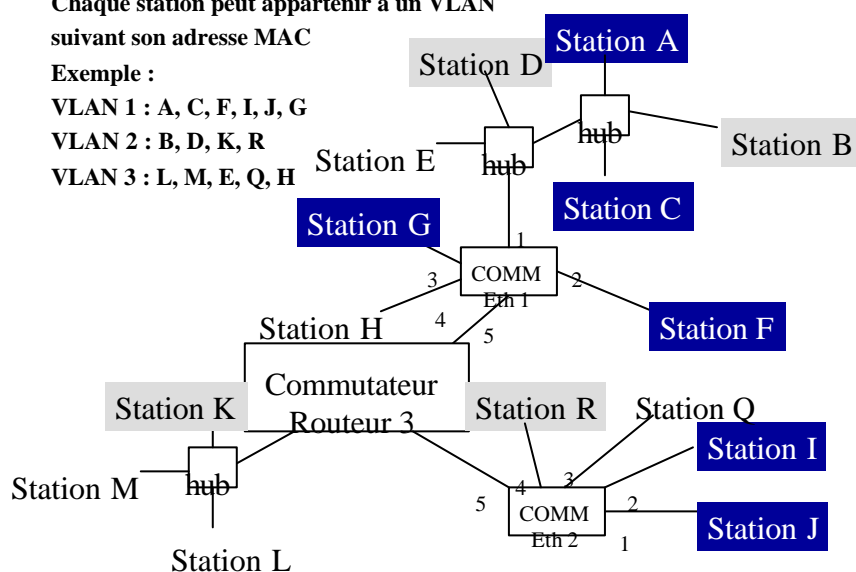
Chaque station peut appartenir à un VLAN suivant son adresse MAC

Exemple :

VLAN 1 : A, C, F, I, J, G

VLAN 2 : B, D, K, R

VLAN 3 : L, M, E, Q, H



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

182

## Réseaux virtuels : VLAN par @ MAC

- **Configuration VLAN de Eth 1 : 3 VLANS 1-2-3**
  - VLAN 1 : @ MAC de A, C, F, G
  - VLAN 2 : @ MAC de B, D, Q, R
  - VLAN 3 : @ MAC de E, H
  - Quand Eth1 reçoit une trame de A (VLAN 1) :
    - Envoie vers port 2 (et port 5 : cf après)
- **Configuration VLAN de Eth 2 : 3 VLANS 1-2- »**
  - Port 1 = VLAN 1                      Port 3 = VLAN 3
  - Port 2 = VLAN 1                      Port 4 = VLAN 2
  - Port 5 = Voir après
  - Quand Eth1 reçoit une trame de I (VLAN 1) :
    - Envoie vers port 1 (et port 5, cf après)
- **Configuration commutateur de Eth1 (idem Eth2) :**
  - Port 1 : @ MAC A, B, C, D, E
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

183

## VLAN par port ou par @ MAC

- **Avantages VLAN @MAC / port**
  - Des stations sur des hubs peuvent appartenir à différents VLANs
    - Mais la diffusion n'est pas sélective selon les branches des hubs
  - On peut avoir des stations qui sont déplacées (déménagement ou mobiles) sans besoin de reconfiguration
  - On peut identifier chaque station avec son numéro de carte Ethernet
    - Sécurité accrue
    - Si adresse MAC inconnue : appartient au VLAN « visiteurs »
- **Désavantages VLAN par @ Mac**
  - Administration plus lourde
    - Répertoire et tenir à jour des tables avec toutes les adresses MAC
  - Si utilisateur change sa carte Ethernet : modification de configuration

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

184

## Réseaux virtuels : VLAN niveau 3

- **Affecter les trames Ethernet dans un VLAN différent selon des champs que l'on trouve dans la trame :**
  - **Champ type Ethernet : protocole : IP, IPX, Appletalk, ...**
  - **L'adresse IP origine : sous-réseau**
    - mais ce n'est pas du routage
  - ...
- **Peut être utile quand de nombreux protocoles sont utilisés sur un même réseau**
  - **Support des « anciennes applications »**
  - **De moins en moins utile**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

185

## Réseaux virtuels : VLAN

- **Commutateurs :**
  - Ils conservent leur fonction de base : commutation, sans diffusion inutile
  - Certains peuvent ne pas avoir de fonctionnalité VLAN
  - Dans les exemples précédents les commutateurs ont la fonctionnalité d'accepter plusieurs adresses Ethernet et VLAN par port : ce n'est pas toujours le cas
- **Routeurs :**
  - Peuvent supporter 802.1Q. Si non, il faut autant de cartes Ethernet que de VLAN pour que le routeur route les VLAN
- **Ex de VLANs dans un laboratoire**
  - 1 / par équipe de recherche pour stations de travail individuelles
  - Administration (peut inclure la station de chaque secrétaire d'équipe de recherche)
  - Test : toutes les machines de test des différentes équipes
  - Serveurs locaux
  - Serveurs Internet

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

186

## Réseaux virtuels : VLAN

- **Le travail d'administration de VLAN n'est pas négligeable !**
  - Il faut bien connaître le réseau (et être plusieurs à le connaître : pb absence)
  - Il faut un outil d'administration
- **Théorie : on peut utiliser des commutateurs de différents constructeurs : IEEE802.1Q**
- **En pratique : commutateurs homogènes**
  - Avec un outil d'administration fourni par le constructeur
- **Les VLAN sont des réseaux virtuels pour LAN**
  - Pas pour MAN ou WAN

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

187

## Réseaux virtuels : ATM

- **Interconnexion de réseaux Ethernet**
  - ELAN : principe LANE (cf chapitre précédent)
- **Utilisation de VPs ATM pour interconnecter des bâtiments (LAN) ou des sites (WAN) :**
  - Réseaux Ethernet ou ATM
  - Réseaux IP
  - Fonctions :
    - Sécurité : appelé aussi VPN ATM
    - Garantie de qualité de service (débit / VP)
  - Exemple : service ATM de Renater

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

188

## Réseaux virtuels : VPN : but

- **VPN : Virtual Private Network**
  - Terme générique qui regroupe plusieurs techniques
- **Relier 2 réseaux distants (ou une station et un réseau) via un réseau ouvert (Internet) en garantissant :**
  - **Les services de VLAN pour IP : même réseau logique IP**
    - Etendre le réseau interne
  - **Des services des sécurité :**
    - Confidentialité des informations transmises
    - Intégrité des données (données non modifiées par un tiers)
    - Authentification de l'émetteur et du destinataire (au sens station ou routeur)
  - **Sans rechercher une qualité de service particulière (débit ...)**
- **Eviter des infrastructures dédiées à base de LS**
  - Réduction de coût en utilisant un réseau partagé
- **Utilisation du tunneling (tunnelisation)**

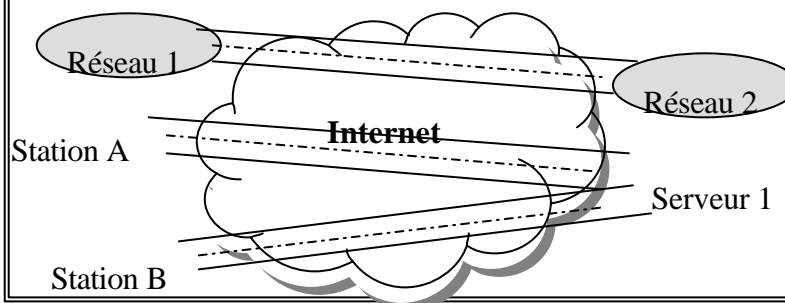
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

189

## Réseaux virtuels : VPN : tunnels

- **Un tunnel transporte des données entre 2 points sans que les éléments entre les points « perturbent » ce transport**
  - Réseau de transport : transparent
- **Entre 2 réseaux ou entre station-serveur**



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

190

## Réseaux virtuels : VPN : tunnels

- **Encapsulation**
  - **En entrée de tunnel : données insérées (encapsulées) dans un paquet du protocole de tunnelisation**
  - **En sortie : données extraites : retrouvent leur forme initiale**
  - **Tunnel IP véhiculant des datagrammes IP**
    - Entête
      - @ IP Origine : @ IP entrée du tunnel
      - @ IP Destinatrice : @ IP sortie du tunnel
      - Protocole : tunnel : par ex : GRE
    - Données : datagramme initial IP
      - Entête : @ IP station origine - @ IP station destinatrice
      - Données
- **Plusieurs méthodes et protocoles**
  - **PPTP (RFC2637)**
  - **L2F (RFC2341)**
  - **L2TP (RFC2661)**
  - **IPSEC**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

191

## Réseaux virtuels : VPN : PPP

- **PPP : Point to Point Protocol**
  - **Permet de transporter des datagrammes IP sur une liaison point à point (RTC, LS par exemple)**
  - **Mais aussi d'autres protocoles que IP**
  - **Fonctionnalités supplémentaires :**
    - Authentification des extrémités : PAP ou CHAP
      - Avant tout transfert de données
    - Chiffrement des données (confidentialité et intégrité)
    - Adressage IP dynamique
    - Compression
    - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

192



## Réseaux virtuels : VPN : PPTP

- **PPTP : Point-to-Point Tunneling Protocol**
- **Origine Microsoft**
- **VPN surtout sur réseau commuté pour accès particulier**
  - Station isolée  $\not\approx$  LAN entreprise
- **Encapsulation IP, IPX, ... ? PPP ? GRE ? IP**
  - Pas uniquement IP
- **La station isolée semble appartenir au LAN de l'entreprise**
  - Elle peut avoir une adresse IP dans le sous-réseau IP du LAN, comme si elle était une station du réseau interne
  - Elle voit les autres stations du LAN comme si elle était connectée sur le LAN
  - Elle a les mêmes droits d'accès aux ressources du LAN qu'une station du LAN (serveurs de fichiers, imprimantes, ...)
  - Elle utilisera la sortie Internet de l'entreprise pour accéder à l'Internet

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

193

## Réseaux virtuels : VPN : PPTP

- **Le chemin entre la station et le LAN est sécurisé**
  - En utilisant les fonctions optionnelles de PPP
  - Authentification
  - Chiffrement
- **Mais il faut bien configurer le serveur PPTP pour que des stations pirates ne puissent pas se connecter sur le LAN**
- **Serveur PPTP**
  - Serveur NT, Linux, ...
  - Serveur d'accès PPTP - Routeur
- **Client PPTP**
  - Windows NT, 95/98 ..., Linux, Mac, ...

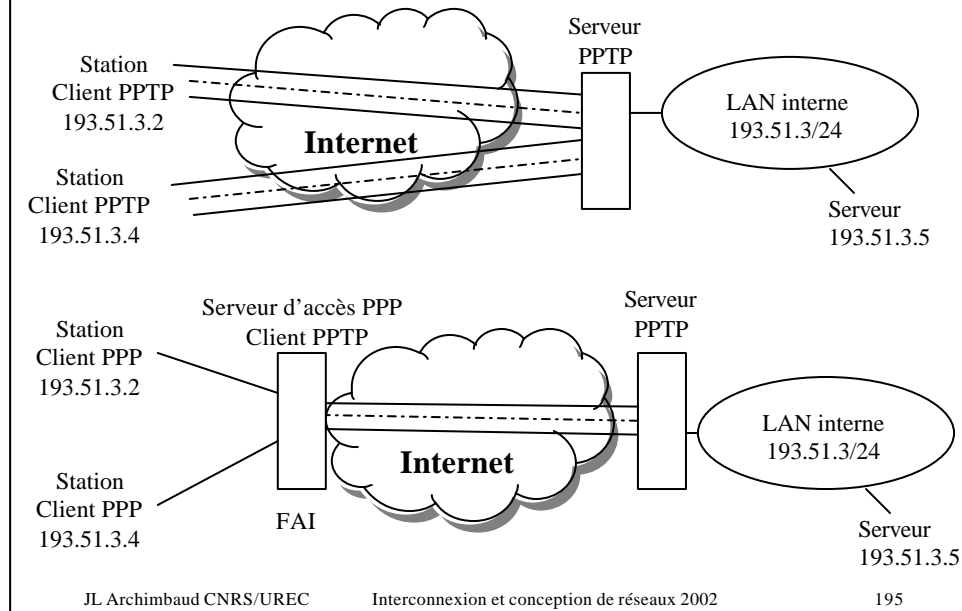
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

194

## Réseaux virtuels : VPN : PPTP

### 2 utilisations



## Réseaux virtuels : VPN : L2TP

- **L2TP : Layer 2 Tunneling Protocol**
  - Réunion de PPTP et L2F (CISCO)
- **Devrait remplacer PPTP**
- **3 cas de configuration possibles :**
  - Tunnels L2TP : clients L2TP et serveur L2TP (idem PPTP)
  - PPP : clients PPP et FAI - Tunnels L2TP : FAI et serveur L2TP (idem PPTP)
  - LAN – Serveur L2TP – Tunnels L2TP – Serveur L2TP - LAN
- **Sécurité**
  - Utilisation possible des fonctions de PPP
  - Pour protéger le tunnel : IPSec

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec

- **IPSec : IP Security Protocol**
- **IETF : Pour mettre un peu d'ordre dans les différentes méthodes de tunneling et de sécurisation**
- **Sécurisation des échanges au niveau IP**
  - Chaque datagramme est authentifié et/ou chiffré
- **Inclus dans IPv6 (intégré dans toutes les piles IPv6)**
- **Optionnel dans IPv4**
- **Evolution majeure de IP**
- **Peut-être mis en œuvre sur tout équipement IP**
  - Routeur, serveur, station de travail, ...
- **Peut-être mis en œuvre de bout en bout ou sur un tronçon du chemin**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

197

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec

- **Entêtes ajoutés :**
  - **AH : Authentication Header**
  - **ESP : Encapsulation Security Payload**
- **Datagramme avec AH**
  - **Entête IP – AH – (Entête TCP/UDP – Données) en clair**
- **AH (Authentication Header)**
  - **SPI : Security Parameter Index ↗ SA (Security Association)**
    - Index d'une table qui pointe sur tout ce qui est nécessaire au récepteur pour interpréter cette entête : algorithmes de crypto utilisés ...
  - **Numéro de séquence**
    - Evite le jeu du datagramme
  - **Signature électronique du contenu du datagramme (? entête IP)**
    - Checksum chiffré
    - Garantit intégrité et authentifie l'origine

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

198

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec

- **Datagramme avec ESP**
  - Entête IP – Entête ESP – (Entête TCP/UDP – Données) chiffrés – [Authentication ESP]
- **Entête ESP (Encapsulation Security Payload)**
  - SPI : Security Parameter Index ↗ SA (Security Association)
  - Numéro de séquence
- **Authentication ESP**
  - Optionnelle
  - Signature – authentification : checksum chiffré : similaire AH
    - AH inclut l'entête IP pas ESP
    - Utilisé en mode tunnel pour la signature (pas AH)
- **2 Modes d'utilisation**
  - Mode transport
  - Mode tunnel

## Réseaux virtuels : VPN : modes IPSec

- **Mode transport**
  - L'entête IP d'origine n'est pas contenue dans l'encapsulation
  - Entête IP – AH – Entête TCP – Données
  - Entête IP – ESP – (Entête TCP – Données) chiffrées
  - Entête IP – AH – ESP – (Entête TCP – Données) chiffrés
- **Mode tunnel**
  - Entête IP (nouveau) – AH – Entête IP (origine) - Entête TCP – Données
  - Entête IP (nouveau) - ESP - (Entête IP (origine) - Entête TCP - Données) chiffrées - [Authen ESP]

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec tunnel

- **Le mode tunnel permet les fonctionnalités des VPN que l'on a vues :**
  - Stations distantes ou sous-réseau distant considérés comme une partie du LAN (avec le même adressage)
  - Sécurité dans le transport



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

201

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec-Sécurité

### Security associations : SA

- **IPSec permet d'utiliser différents algorithmes, clés, ... de cryptographie**
  - Les 2 extrémités doivent se mettre d'accord
- **Pour chaque connexion IPSec : 1 ou 2 SA**
  - Une SA pour AH
  - Une SA pour ESP
- **SA**
  - Algo d'authentification (MD5, ...)
  - Algo de chiffrement (DES, ...)
  - Clés de chiffrement
  - Clés d'authentification
  - Durée de vie des clés
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

202

## Réseaux virtuels : VPN : IPSec

- **Gestion des clés**
  - **Manuelle**
  - **IKE Internet Key Exchange (ancien nom : ISAKMP)**
    - Procédure pour que les 2 extrémités se mettent d'accord : protocoles, algorithmes, clés
    - Management des clés : fourniture de clés de manière sécurisée ...
- **IPSec**
  - **Très solide, bien conçu et intégré dans toutes les piles IPv6**
  - **Devrait beaucoup se répandre**
  - **Distinction Auth / Chiff : OK pour les législations**
  - **Mais attention : sécurité IP (pas utilisateur ...)**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

203

## Services de FT : plan

- **LS (transfix), RNIS (numeris), ADSL : cf avant**
- **Interconnexion niveau 2 « traditionnelle » moyen débit**
  - **Frame Relay**
  - **Transrel**
- **Interconnexion niveau 2 haut-débit**
  - **Turbo DSL**
  - **Intra-Cité**
  - **Inter LAN**
  - **SMHD**
  - **SMHD - Giga**
  - **MultiLAN**
- **Services IP (pour entreprises)**
  - **Les Classiques Oléane**
  - **Global Intranet**
  - **Global Extranet**
  - **Collecte IP/ADSL**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

204

## Services FT : interconnexion

### « traditionnelle » moyen débit


- **Frame Relay**
  - Remplacement de X25 : réseau commuté commuté avec circuits virtuels
  - Débits de 19.2 Kb/s à 8 Mb/s
  - Connexion réseaux FR d'entreprise
  - Réseau international
- **Transrel**
  - Service point à point
  - Interconnexion de réseaux Ethernet, Token Ring
  - Interfaces (équipements : ponts)
    - Ethernet 10 ou 100 Mb/s
    - Token Ring 4 ou 16 Mb/s

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

205

## Services FT : interco HD : Turbo DSL

- **Même zone (géographique)**
- **Agences ou particuliers  Site central**
- **Liaisons permanentes**
- **Raccordement site central**
  - ATM 30, 60, 90 ou 120 Mb/s
- **Raccordement extrémités**
  - ADSL jusqu'à 2 Mb/s – 320 Kb/s

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

206

## Services FT : interco HD : Intra-Cité

- MAN : Voix et données
- Boucle locale FT
- Connexions point à point (LS virtuelles) de 2 sites équivalents à 2 Mb/s, 10 Mb/s ou 100 Mb/s
- Interfaces
  - G703 : PABX : 2 Mb/s
  - Ethernet 10 ou 100BaseT : 2 Mb/s, 10 Mb/s, 100 Mb/s
- Connexion entreprise
  - PABX, routeur IP, commutateur Ethernet

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

207

## Services FT : interco HD : Inter LAN

- MAN : données
- Client : PME (petit budget)
- Connexions point à point (LS virtuelles) ou multipoint de sites équivalents à 2, 4, 20, 40, 60, 100 Mb/s
- Interfaces
  - Ethernet 10 ou 100BaseT ou GigaEthernet
  - ATM
- Différents niveaux de « qualité de débit »
  - Débit minimum garanti (on peut avoir plus si réseau peu chargé)
  - Débit permanent garanti
  - Débit non garanti (?)
- Connexion entreprise
  - Routeur IP, commutateur Ethernet, commutateur ATM

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

208



## Services FT : interco HD : SMHD

- **MAN : n sites**
- **SMHD : Service Multisites Haut-débit**
  - Protocole SMDH
  - Boucle FO MAN dédiée à 155, 622 ou 2.5 Gb/s
  - Sécurisation : chaque site est raccordé avec 2 parcours différents
- **Les sites se partagent la bande passante de la boucle**
- **Liaisons permanentes ou temporaires entre sites**
  - 2, n x 2, 34, 45 ou 155 Mb/s
- **Interfaces**
  - G703, Ethernet 10 et 100 Mb/s

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

209

## Services FT : interco HD : SMHD Giga

- **Nouveau**
- **MAN – 3 sites minimum**
- **Technologie DWDM**
  - Multiplexage optique
  - Ce n'est donc pas le protocole SMHD
- **Liaisons (jusqu'à 32 par lien)**
  - 622 Mbps ↗ 2.5 Gigabit/s
  - Très hauts débits
- **Interfaces d'accès**
  - Fast Eth, Giga Eth, Fiber Channel, ..
- **Bientôt 10 Gigabit/s**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

210

## Services FT : interco HD : MultiLAN

- **WAN** : 92 villes françaises et aussi international
- **Raccordements (physiques)** : 2, 34 ou 155 Mb/s
- **Connexions point à point (LS virtuelles)** de débits de 256 Kb/s à 100 Mb/s
- **Interfaces**
  - ATM
  - Ethernet 10 ou 100BaseT
  - ...
- **Infrastructure de réseau FT : ATM**
- **Connexion entreprise : PABX, commutateur ATM, équipement vidéo, routeur IP, commutateur Ethernet**
- **Applications : voix (PABX), données (LAN), vidéo**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

211

## Services FT : IP : Classiques Oleane

- **Connexion Entreprise à Internet**
- **Types de raccordement**
  - Lien permanent avec possibilité de back-up Numeris
  - Connexion RTC, Numeris, GSM
  - ADSL
- **Equipement de connexion**
  - Routeur IP fourni ou non
- **Services à valeur ajoutée**
  - Adresses IP
  - Hébergement, gestion DNS, serveur Web
  - Boîtes aux lettres (anti-virus possible)
  - Proxy Web
  - ....

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

212

## Services FT : IP : Global Intranet

- **Créer un réseau privé virtuel pour l'entreprise**
  - Sites : moyen débit
  - Postes utilisateurs fixes ou mobiles : bas débit
- **Techniques**
  - CV ATM
  - Filtrage adresses IP
  - Tunelling IP
  - Authentification des utilisateurs
- **Equipements de connexion**
  - Routeur fourni ou non
  - Poste utilisateur
- **Accès**
  - Permanent 64 Kb/s  $\leq$  2 Mb/s
  - Commuté : RTC, Numeris, GSM
  - ADSL

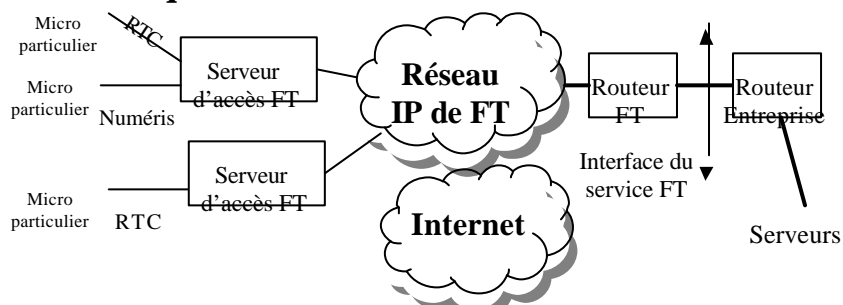
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

213

## Services FT : IP : Global Extranet

- **Service d'information de l'entreprise (Extranet) accessible par RTC ou Internet**
  - Clients, Partenaires, Fournisseurs
- **Facture : téléphone particulier**
  - Numéros d'appel réservés
- **Technique : tunnels IP**



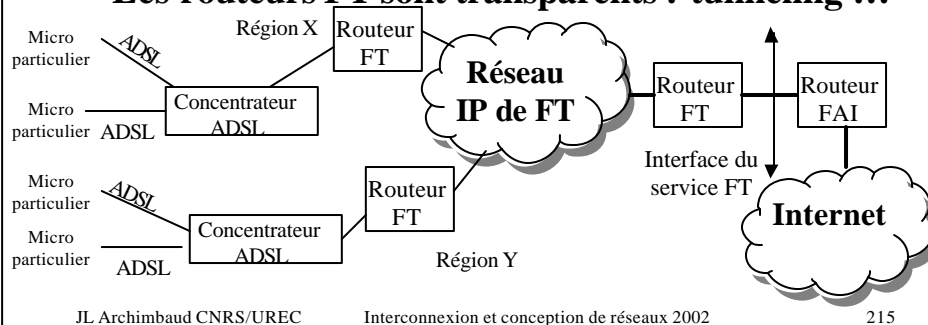
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

214

## Services FT : IP : collecte IP/ADSL

- Pour les fournisseurs d'accès Internet (FAI)
- Pour collecter le trafic des abonnés ADSL
- **Routeur FT chez le FAI**
  - Interfaces Ethernet 10, 100 ou 1000 Mb/s
  - Débits : 10 Mb/s  $\rightarrow$  4 Gb/s
- **Les routeurs FT sont transparents : tunneling ...**



## Services à assurer : plan

Services « obligatoires » à assurer (couche 7)

Uniquement aspect architecture – choix - stratégie

- **Noms (machines)**
  - Principes
  - Plan de nommage
- **Messagerie**
- **Annuaire**
- **Services Web**

## Services : noms

- **Buts techniques**
  - **Traduction : nom de machine ↗ adresse IP**
  - <http://www.inpg.fr> ↗ **datagramme IP :**
    - Ouverture connexion TCP sur port 80
    - Adresse IP destinataire : ?
    - Comment : [www.inpg.fr](http://www.inpg.fr) ↗ 195.83.76.58 ?
  - **Ping [www.inpg.fr](http://www.inpg.fr)**
    - Datagramme ICMP - @ destination 195.83.76.58
  - **Dans l'autre sens aussi : @ IP ↗ nom de machine**
    - Configurations, contrôles d'accès, fichiers de trace, ... explicités avec des noms
  - **Mais aussi messagerie électronique**
    - [jla@urec.cnrs.fr](mailto:jla@urec.cnrs.fr) ↗ serveur messagerie SMTP mail.urec.cnrs.fr

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

217

## Services : noms

- **Pour que cela fonctionne dans l'Internet**
  - Noms uniques
  - Système très solide : des serveurs DNS « direct » et « reverse »
  - Dynamique : ajout de noms décentralisé dans les serveurs DNS
- **Unicité**
  - Nommage hiérarchique arborescent avec des domaines
    - .com, .edu, .org ..., .fr, .de, .uk, ...
  - Plan de nommage dans les organismes-entreprises
- **Solidité – Dynamique**
  - **N serveurs de noms administrés localement**
    - Un serveur primaire par zone
    - Plusieurs serveurs secondaires
    - Copies régulières des informations primaire ↗ secondaires
  - **Caches**
    - Postes de travail
    - Serveurs (primaires – secondaires)
  - **Serveurs DNS : machines dédiées, aux bons emplacements**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

218

## Services : plan de nommage

- **Choix du nom de domaine (pour une entreprise)**
  - **Pas technique : image de l'entreprise**
    - Serveurs Web, ...
    - Adresses électroniques
    - Un nom a maintenant une valeur commerciale
  - **Sous .com**
    - Quelques \$
    - Pas de vérification
  - **Sous .fr**
    - Plusieurs dizaines (centaines) d'euros
    - Vérifications
    - AFNIC : association  $\approx$  système « sain »
  - **Dérives**
    - Réservation de noms tels que cnrs.com pour revente
    - Certains pays (en voie de développement) :
      - Société à but uniquement lucratif qui gère le top level domain du pays

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

219

## Services : plan de nommage machines

- **Choix de sous-domaines : technique**
  - **Un sous-domaine**
    - $\approx$  un serveur DNS « direct »
    - $\approx$  un administrateur
  - **Un serveur DNS « reverse »**
    - $\approx$  un sous-réseau IP
    - $\approx$  un administrateur
  - **On regroupe souvent serveur « direct » et « reverse »**
    - Quand ajout de machine : MAJ des 2 nécessaire
  - **En cas de problèmes : facilité de localisation**
    - Nom  $\approx$  Où ?
  - **Possibilité d'alias sur les noms**
    - Très souple

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

220

## Services : plan de nommage machines

Exemple : UREC (Paris, Grenoble, Lyon, Marseille)

- **Domaine urec.cnrs.fr**
  - Sous-domaines grenoble.urec.cnrs.fr et paris.urec.cnrs.fr
- **Un serveur DNS Paris (un administrateur)**
  - Primaire : urec.cnrs.fr, paris.urec.cnrs.fr, reverse réseau IP Paris
  - Secondaire : grenoble.urec.cnrs.fr, reverse réseau IP Grenoble
- **Un serveur DNS Grenoble (un autre administrateur)**
  - Primaire pour grenoble.urec.cnrs.fr, reverse réseau IP grenoble
  - Secondaire : urec.cnrs.fr, paris.urec.cnrs.fr, reverse réseau IP Paris
- **Lyon, Marseille : nommage machines laboratoires locaux**
- **Alias dans DNS urec.cnrs.fr, ...**
  - [www.urec.cnrs.fr](http://www.urec.cnrs.fr) ↗ [www.paris.urec.cnrs.fr](http://www.paris.urec.cnrs.fr) : visibilité
  - Idem autres services : mail, ...
  - Autres services dans domaine services.cnrs.fr ↗ urec.cnrs.fr

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

221

## Services : plan de nommage machines

- **Exemple : IMAG (fédération de 8 laboratoires)**
  - **Domaine imag.fr - pas de sous-domaine**
  - **Un serveur DNS primaire imag.fr**
  - **N serveurs DNS secondaires imag.fr**
    - Pour l'extérieur (authoritative) : 3
    - En interne, au moins un par laboratoire
  - **Equipe d'administrateurs soudée**
    - Choix des noms de toutes les machines centralisé
    - Bases de données mise à jour par chaque administrateur de labo
      - Script de mise à jour automatique du DNS primaire
  - **Serveurs Web de labo : nom du labo le nom : image**
    - [www.imag.fr](http://www.imag.fr), [www-id.imag.fr](http://www-id.imag.fr), [www-clips.imag.fr](http://www-clips.imag.fr), ...
  - **Choix pas de ss-domaine ↗ visibilité de la fédération**
    - Une autre possibilité aurait été : un sous domaine par laboratoire

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

222

## Services : plan nommage machines

- **Choix**
  - Divers : image, organisation entreprise, organisation des administrateurs, histoire, ...
  - Qu'ils soient clairs : document de référence :
    - Comment est-ce organisé ?
    - Qui fait quoi ?
- **Visibilité / extérieur**
  - Pour les noms des serveurs
  - Pour le nom des stations clientes : intérieur : choix technique
- **Adressage privé - NAT**
  - 2 nommages : 2 DNS : interne – externe
  - Les noms de stations internes ne sont plus visibles de l'extérieur
  - Mais il faut néanmoins que les stations internes communiquent entre elles : document de référence toujours utile
- **Les FAI offrent des services de DNS**
- **Pb : quand rachat ... entreprise ↗ changement de nom ?**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

223

## Services : messagerie

- **Messagerie Internet : protocole SMTP**
  - Messagerie interne dans l'entreprise peut être différente : passerelle nécessaire
  - Dans ce chapitre : messagerie interne SMTP, logiciel Sendmail ou Postfix
- **Plan**
  - Choix de la forme des adresses
  - Répartition des serveurs
  - Méthodes d'accès aux boîtes aux lettres
  - Format des messages

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

224



## Services : messagerie : adresses

### Adresses de messagerie : quelle stratégie ?

- **De préférence forme canonique : Prénom.Nom@ ...**
  - Exemple : Jean-Luc.Archimbaud@urec.cnrs.fr
  - Avantages
    - Adresse unique (sauf homonymes)
    - Adresse « parlante » : peut éviter un annuaire
- **Faire apparaître sous-domaines ou non ?**
  - Pierre.Durant@etudes.edf.fr ou Pierre.Durant@edf.fr ?
  - Pérennité de l'adresse et forme simple / centralisation
- **Utiliser des adresses génériques**
  - webmaster@..., postmaster@..., info@..., ...
  - Peut-être pour des fonctions : direction@..., secrétariat@..., ...
  - Avantage : pérennité quand la personne change de fonction

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

225

## Services : messagerie : adresses

- **« Transformation » d'adresses - redirection**
  - Différents mécanismes peuvent modifier les champs « To » et « From » sur les messages arrivants ou partants
  - Serveurs-relais de messagerie : messages arrivants
    - To : Francis.Duval@edf.fr ↗ Francis.Duval@der.edf.fr
  - Serveurs-relais de messagerie : messages partants
    - From : jla ↗ From : Jean-Luc.Archimbaud@urec.cnrs.fr
  - Comptes utilisateurs : .forward (messages arrivants)
    - To : jla@imag.fr ↗ To : Jean-Luc.Archimbaud@urec.cnrs.fr
  - Ne pas en abuser
    - Doit simplement résoudre les cas particuliers
- **Différencier adresse professionnelle et personnelle ? (au travail)**
  - Problème : correspondance privée : débat non tranché
- **« Cacher » les adresses pour limiter les SPAM ?**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

226

## Services : messagerie : serveurs

- **2 services à assurer :**
  - Relais de messages et hébergement de boîtes aux lettres
- **Entrant : un seul serveur relais avec les boîtes aux lettres**
  - Accessible depuis l'Internet
  - Avec machine back-up quand indisponible
    - DNS : plusieurs MX records
  - Problème de sécurité : attaque des boîtes aux lettres
- **Entrant : un serveur relais sans boîte aux lettres**
  - Accessible depuis l'Internet
  - Redirige vers 1 ou plusieurs serveurs internes suivant l'adresse du destinataire :
    - Si adresses avec sous-domaine ↗ le serveur interne du sous-domaine
    - Sinon, base de données : une adresse ↗ son serveur interne
  - Boîtes aux lettres sur serveurs internes
  - Serveurs internes non accessibles depuis l'Internet
- **Sortant : préférable de passer par un seul serveur relais**
  - Canonisation des adresses, surveillance, traces, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

227

## Services : messagerie : serveurs relais

- **Service à surveiller de près**
  - Très souvent attaqué
  - Trace des abus
- **Interdire le relayage : @ externe ↗ @ externes**
  - Problème SPAM : obligatoire
- **Installer un anti-virus**
  - Evite MAJ sur chaque poste interne
- **Lutter contre le SPAM**
  - Outils avec mots clés et/ou black lists (pas de solution miracle)
  - La solution est la signature électronique
- **Lutte anti-virus - SPAM : accord du personnel nécessaire**
- **Exemple IMAG**
  - Un relais de messagerie externe (reçoit To : X@imag.fr)
  - N serveurs de messagerie internes avec boîtes : 1 / labo
  - Table : @ d'une personne ↗ serveur de messagerie interne
  - Gestion idem DNS

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

228

## Services : messagerie : accès aux boîtes

- **Connexion interactive sur le serveur**
  - Qui contient les boîtes aux lettres : commande Mail Unix ...
  - Pb : il faut gérer autant de comptes interactifs que de boîtes
- **POP - Post Office Protocol**
  - Accès depuis une station personnelle avec outil (navigateur, ...)
  - Les boîtes aux lettres sont transférées sur la station personnelle
- **IMAP - Internet Message Access Protocol**
  - Accès depuis une station personnelle (navigateur, ...)
  - Les boîtes aux lettres restent sur le serveur
- **IMAP/POP ?**
  - De plus en plus de IMAP
  - Dépend de l'utilisation :
    - Veut-on garder sur le serveur les messages (place, sauvegarde, ...) ?
    - Les utilisateurs sont ils connectés lorsqu'ils utilisent la messagerie ?
  - Versions sécurisées : POPS – IMAPS
    - Authentification ou non des clients

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

229

## Service : messagerie : formats messages

- **MIME - Multipurpose Internet Mail Extensions**
  - Standard pour format de messages contenant tous types de données : texte, video, voix, ...
- **S/MIME – Security ...**
  - Version sécurisée de MIME
  - Certificats électroniques
  - Signature électronique
    - Authentification
    - Intégrité
  - Chiffrement
  - Concurrent : PGP
- **Principal pb messagerie : pas authentification expéditeur**
  - SPAM, Virus, pas de valeur juridique, ...
- **Messagerie : service externalisable**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

230

## Annuaire : un standard

- **LDAP - Lightweight Directory Access Protocol**
  - Communications client-serveur (sécurisées si voulu)
  - **Modèle de données**
    - Arborescence hiérarchique
    - Classes d'objets
    - Nommage
  - **Modèle fonctionnel**
    - Recherche, comparaison, ajout, ...
  - **API**
  - **Réplication**
  - ...
- **Un annuaire LDAP**
  - **Peut utiliser un logiciel de base de données : oracle ...**
    - LDAP : Interface standard d'accès

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

231

## Annuaire LDAP : utilisations

- **Classique de personnes : adresses électroniques**
  - Accès avec navigateur – complétion d'adresse
  - Gestionnaire de liste de diffusion, ...
- **De certificats électroniques**
- **De droits d'accès**
  - A des systèmes, des applications, ...
  - Remplacement de NIS, NIS+
- **De ressources**
  - Grilles de calcul
  - Equipements (réseau)
- **Besoin d'avoir une réflexion sur l'architecture**
  - Un seul annuaire ou n / utilisation ou groupe
  - Séparer LDAPs publics et privés (internes)
  - Sécurisation de l'annuaire, pb de SPAM (limitation du nb d'accès), ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

232

## Services Web

- **Accès aux serveurs Web externes (Internet)**
  - **Autorisation ou non ?**
    - Décision de direction, pas d'administrateur réseau
  - **Proxy ou non ?**
  - **Attention aux problèmes de sécurité**
    - Virus dans documents récupérés
    - Exécution de code localement : javascript, ...
    - ✗ Proxy utile
- **Serveurs Web de l'entreprise**
  - **Différencier administration technique / contenu**
  - **Définir les droits d'accès et une méthode de mise à jour**
  - **Pour Intranet**
    - Informations internes
    - Serveurs dans un sous-réseau non accessible depuis l'extérieur
  - **Pour Extranet – Internet**
    - Information publiques
    - Serveurs dans un sous-réseau public

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

233

## Fonctions «annexes» équipements actifs

### PLAN

- **Administration**
- **Tunnels**
- **IPSec**
- **NAT**
- **Filtrage**
- **Multicast**
- **Gestion files d'attente**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

234

## Fonctions «annexes » équipements actifs

- **Administration**
  - Agent SNMP
  - Traces  $\neq$  syslog
  - Compteurs : charge, nb de datagrammes, de bytes, ...
- **Tunneling**
  - Cf chapitre sur les réseaux virtuels : VPN
  - Dans les routeurs, stations IP
  - Pour sécurité mais aussi IPv6 dans IPv4, multicast dans unicast, ...
- **IPSec**
  - Cf chapitre sur les réseaux virtuels
  - Dans les routeurs, stations IP

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

235

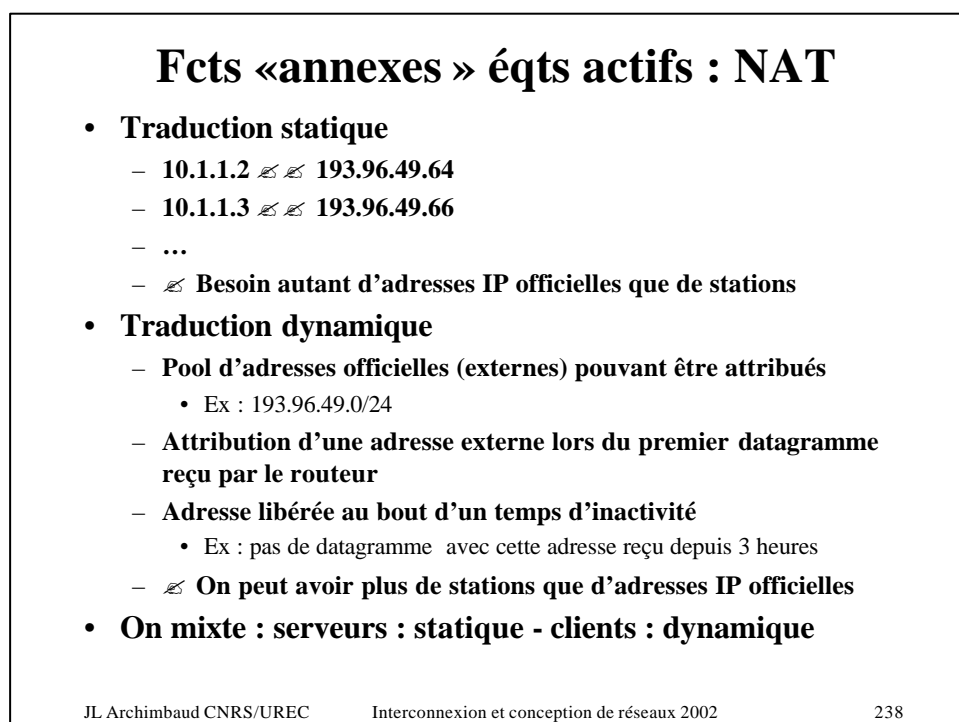
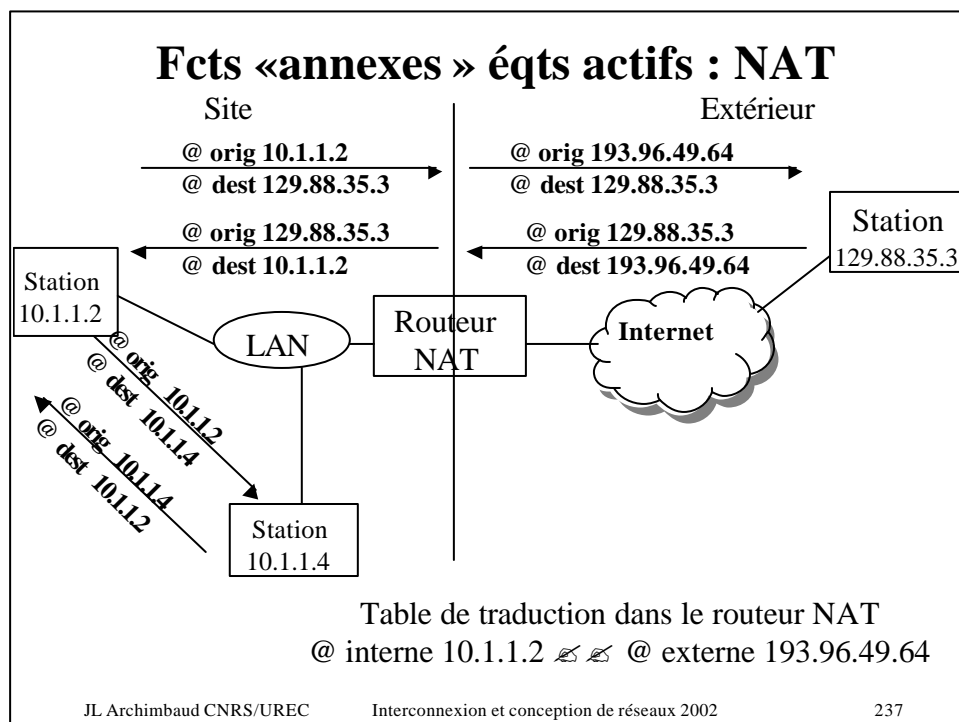
## Fcts «annexes » éqts actifs : NAT

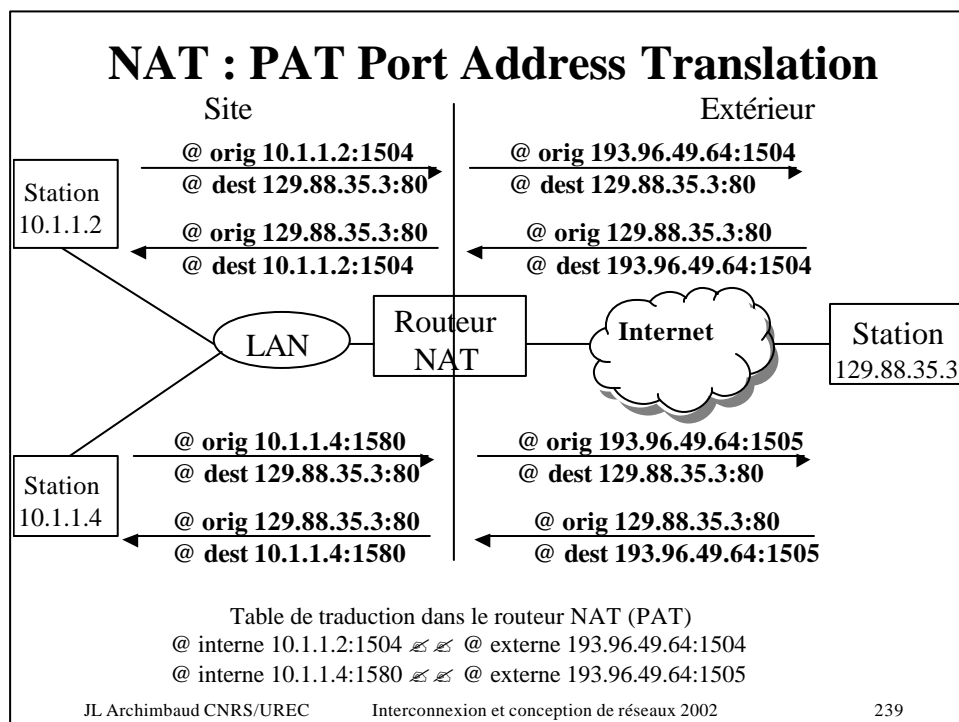
- **NAT – Network Address Translation (traduction)**
- **Fonction dans routeur d'accès (entre site et Internet)**
- **Traduit les adresses IP**
  - Modifie l'entête des datagrammes IP échangés avec l'extérieur
  - Dans les sens sortant et entrant
- **Une station du site**
  - Possède une adresse interne 10.1.1.2
    - Elle est configurée avec cette adresse
    - Les machines internes communiquent avec elle avec cette adresse
  - Connue de l'extérieur avec l'adresse 193.96.49.64 (@ externe)
    - Les machines de l'Internet communiquent avec elle avec cette adresse
  - Le système est transparent pour les stations
    - Le routeur entre le site et l'Internet fait la traduction

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

236





## Fcts «annexes» éqts actifs : NAT

- **Contenu de datagrammes (données) à modifier**
  - Pour certains services :ICMP, FTP, H323, ...
- **Besoin de 2 serveurs DNS**
  - **Un interne : non accessible depuis l'extérieur**
    - Contient toutes les adresses internes
  - **Un externe : dans la DMZ**
    - Contient les adresses externes
  - Les noms des stations clientes sont « aléatoires »
- **Serveurs accédés depuis l'Internet**
  - Adresses statiques
- **L'adressage interne peut s'étendre sur n sites**
  - Avec un VPN
  - Un routeur NAT pour communiquer avec l'extérieur



## NAT : pourquoi ?

- **On manque d'adresses officielles IP (4 bytes)**
  - On ne peut plus numéroté toutes les stations IP de la planète de manière unique
  - En interne, sur les sites, numérote les stations avec les @ privées
    - 10/8, 172.16/12, 192.168/16
    - Plusieurs sites peuvent utiliser les mêmes adresses
- **Exemple : site avec une @ réseau officielle 193.96.49.0/24**
  - 5000 machines internes
  - Numérote ses stations avec une adresse réseau privée : 10/8
    - Peut numéroté des millions de machines
  - Quelques adresses 193.96.49.0/24 réservées aux serveurs
    - Accédés depuis l'Internet : DNS externe 193.96.49.1, Web externe 193.96.49.2, Mail 193.96.49.3 (avec PAT ce peut être le même numéro)
  - Pool d'adresses 193.96.49.[4,254] disponibles (NAT)
    - Attribuées dynamiquement aux stations locales quand elles communiquent avec l'Internet
    - 250 machines internes peuvent communiquer avec l'Internet simultanément : beaucoup plus si on utilise PAT

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

241

## NAT : plus et moins

- **Avantages**
  - On dispose d'un espace d'adresses énorme en interne
    - Pas de limitation dans l'architecture des sous-réseaux
    - Pas de problème quand nouvelles stations à numéroté
  - Les stations clientes ont des @ IP dynamiques
    - Plus difficiles à attaquer : meilleure sécurité
- **Désavantages**
  - Sécurité : les stations clientes sont « anonymes »
    - Difficile de savoir quelle station interne a attaqué un site externe
  - Contrôle d'accès / @ IP effectué sur certains serveurs
    - Impossible sauf si traduction statique
  - Rompt le principe IP de connectivité de bout en bout
    - Peut avoir des effets de bord sur certaines applications
  - Retarde l'arrivée de IPv6

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

242

## **NAT : conclusion**

- **De très nombreux sites l'utilisent**
  - **Peu universitaires car premiers venus sur Internet, ils disposent de beaucoup d'adresses officielles**
  - **Système très bien huilé maintenant**
- **NAT / DHCP**
  - **DHCP : autre manière d'économiser des adresses**
  - **Mais beaucoup moins d'économie que NAT**
    - DHCP : une station a besoin d'une adresse officielle dès qu'elle communique avec l'extérieur mais aussi avec l'intérieur
    - Pas de possibilité de PAT
  - **On peut faire les 2**
    - DHCP : pour ses fonctions de configuration dynamique
    - NAT : pour ses fonctions de traduction d'adresse

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

243

## **Fcts «annexes » éqts actifs : filtrage**

- **Consiste à laisser passer ou non certains flux selon les informations trouvées dans**
  - **Les entêtes des trames Ethernet**
  - **Les entêtes des datagrammes IP**
  - **Les entêtes des segments TCP, UDP**
- **Ponts, Commutateurs**
  - **Filtrage de niveau 2**
  - **Sur le contenu des entêtes des trames Ethernet**
- **Routeurs**
  - **Filtrage de niveau 3**
  - **Sur les entêtes IP, TCP, UDP**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

244

## Filtrage : rappel trame Ethernet – IP

- **Entête Ethernet**
  - @ Ethernet destination
  - @ Ethernet origine
  - Champ type : protocole : 0800 IP, 0806 ARP, ...
- **Entête IP**
  - @ IP origine
  - @ IP destination
  - Protocole : 1 ICMP, 6 TCP, 17 UDP, ...
- **Entête TCP ou UDP**
  - Numéro de port source (application station source)
  - Numéro de port destination (application station destination)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

245

## Filtrage : niveau 2

- **Ponts – commutateurs / port**
  - Sur les entêtes Ethernet
- **Exemple : filtrer sur un port**
  - **Certains protocoles : Appletalk, IPX, ...**
    - Car il n'y a pas de stations qui utilisent ces protocoles sur ce port
    - Diminue la charge du côté du port
      - Filtre les trames multicast ou broadcast de ces protocoles
    - Evite les erreurs
      - Des utilisateurs sans compétence qui pourraient lancer ces protocoles sur leur station et perturber les autres stations
  - **Certaines adresses Ethernet origine**
    - Stations trop bavardes, polluantes
  - **Certaines adresses Ethernet destination multicast, broadcast**
- **But principal : diminuer la charge**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

246

## Filtrage : niveau 3

- **Dans les routeurs**
  - Sur les entêtes IP, TCP, UDP
- **But principal**
  - Sécurité (protection de stations, de services, de serveur)
  - Limitation des flux applicatifs (pas de chat, P2P, ...)
- **Deux politiques :**
  - Par défaut : tout est autorisé (P1)
    - On interdit ce que l'on ne veut pas
  - Par défaut : tout est interdit (P2)
    - On autorise ce que l'on veut
- **Deux types de filtrages**
  - Sur les adresses IP (de stations ou de (ss-)réseaux)
  - Sur les numéros de ports (applications)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

247

## Filtrage : niveau 3

- **Filtrage sur @ IP de station ou de (ss-)réseau**
  - **Sens entrant (Internet  $\rightarrow$  Site) / @ IP destination**
    - P1 : interdit l'accès à des stations « à protéger »
    - P2 : autorise uniquement l'accès à certains serveurs (publics)
  - **Sens entrant / @ IP origine**
    - P1 : interdit l'entrée de datagrammes de stations dangereuses (black-list)
    - P2 : autorise l'accès que depuis certaines stations
  - **Sens sortant (Site  $\rightarrow$  Internet) / @ IP origine**
    - P1 : interdit à certaines stations de sortir (sur l'Internet, ...)
    - P2 : autorise uniquement certaines stations à sortir
  - **Sens sortant / @ IP destination**
    - P1 : interdit l'accès à des serveurs à contenu peu recommandable
    - P2 : n'autorise l'accès que vers des serveurs répertoriés

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

248

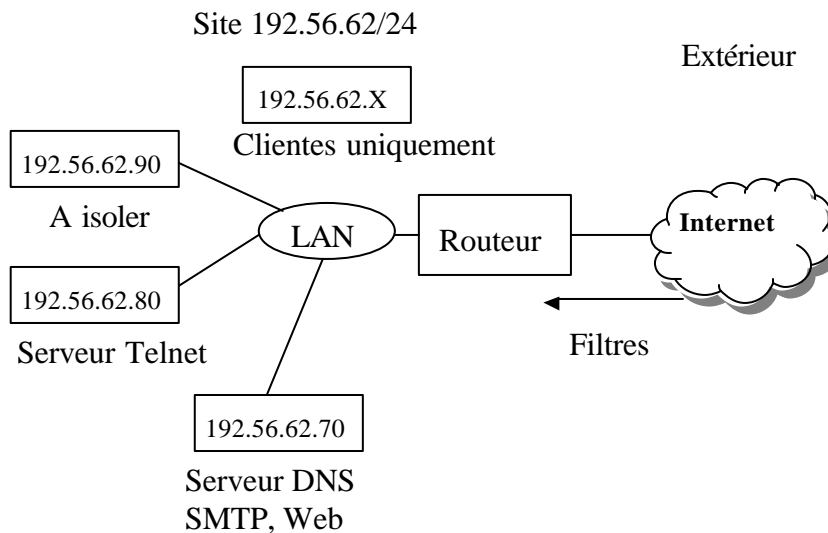
## Filtrage : numéros de port

- **Applications IP : mode client –serveur**
  - **Serveur : wellknown ports**
    - HTTP : 80, Telnet : 23, SMTP : 25, ...
  - **Client**
    - 1024, 1025, 1026, ... pour FTP, Telnet, ...
    - 1023, 1022, 1021 ... pour rexec, rlogin, rsh, rcp, ...
- **Exemples de filtre sens entrant (Internet ↗ Site)**
  - **P2 : Laisse passer uniquement les datagrammes avec port destination = 80 vers @IP destination 194.33.2.5**
    - Autorise uniquement l'accès HTTP sur le serveur Web 194.33.2.5
    - Si un autre utilisateur interne installe un serveur Web, il ne sera pas accessible depuis l'extérieur
  - **P1 : Filtre tous les datagrammes avec port destination = 23**
    - Interdit l'accès en telnet sur toutes les machines internes depuis l'extérieur

## Filtrage : numéros de port

- **Exemple de filtre sens sortant (Site ↘ Internet)**
  - **P2 : laisse passer tous les datagrammes avec numéros de ports source > 980**
    - ↗ Autorise toutes les stations à être cliente sur des serveurs Internet
  - **P2 : laisse passer les datagrammes avec port dest=25 uniquement vers station 129.88.32.2**
    - ↗ Oblige toutes les stations interne à passer par le relais de messagerie 129.88.32.2 pour envoyer du courrier

## Filtrage : exemple de politique



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

251

## Filtrage : ex (simplifié) de politique 2

- **Les filtres sont exécutés en séquence (ACL CISCO)**
  - Pour chaque datagramme
    - Si condition remplie : action - exit
    - Sinon : continue les filtres
- **Si @ IP dest = 192.56.62.90 : filtre**
  - Isole 192.56.62.90
- **Si @ IP dest = 192.56.62.80 et port dest = 23 : laisse passer**
  - Ouvre accès au serveur telnet : 192.56.62.80
- **Si @ IP dest = 192.56.62.70 et port dest = (53 ou 25 ou 80) : laisse passer**
  - Ouvre accès au serveur DNS, SMTP, Web 192.56.62.70
- **Si port dest > 980 : laisse passer**
  - Laisse passer le trafic vers stations clientes internes
- **Reste : filtre**
  - Interdit tous les autres trafics

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

252

## Filtrage : bilan

- **Les filtres peuvent être installés à l'intérieur du site**
  - Sur les routeurs entre services, équipes, ... par exemple
  - Entre sous-réseaux ou VLAN
- **Avec l'Internet : politique 2 recommandée**
  - On interdit tout sauf ...
  - Si P1 : nouvelle vulnérabilité découverte ↗ MAJ des filtres
- **Si fonction dans une boîte dédiée avec interface graphique ... ↗ Garde-barrière**
  - Fonction appelé « filtrage statique » dans les gardes-barrières

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

253

## Filtrage : bilan

- **Filtrage dans les routeurs**
  - Beaucoup utilisé en entrée de campus, laboratoires
  - En entreprise plutôt entre sous-réseaux internes
    - En entrée (site-Internet) : garde-barrière
- **Limitations techniques**
  - Basé sur des numéros de port : les applications peuvent utiliser d'autres numéros que les wellknown port (pb cheval de Troie)
  - Rebonds applicatifs indétectables
  - Tunnels applicatifs non détectable (HTTP par exemple)
  - ↗ filtrage statefull dans garde-barrière nécessaire

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

254

## Fcts «annexes » éqts actifs : multicast IP

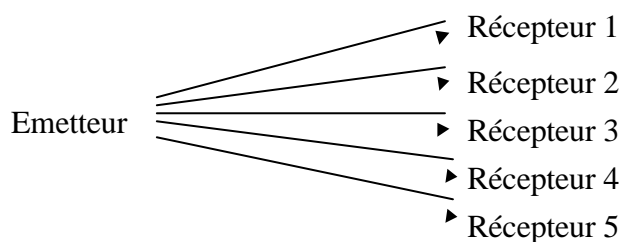
- **Applications habituelles : unicast**
  - **Point à point**
  - **1 émetteur ↗ 1 récepteur**
    - Le récepteur devenant ensuite émetteur
  - **Adresses Ethernet et IP unicast**
- **Applications multicast**
  - **1 émetteur ↗ n récepteurs (diffusion ciblée)**
  - **Radio (plutôt broadcast)**
  - **Télévision**
    - Non cryptée : broadcast
    - Cryptée (Canal + ...) : multicast
  - **Télé-séminaire, télé-réunion, vidéo-conférence, ...**
    - Dans ce cas un récepteur peut aussi devenir émetteur

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

255

## Multicast IP



- **Media idéal de transport : air**
  - **Ondes radio avec émetteurs terrestres, satellites, ...**
  - **Pas de problème sauf partage des fréquences**

JL Archimbaud CNRS/UREC

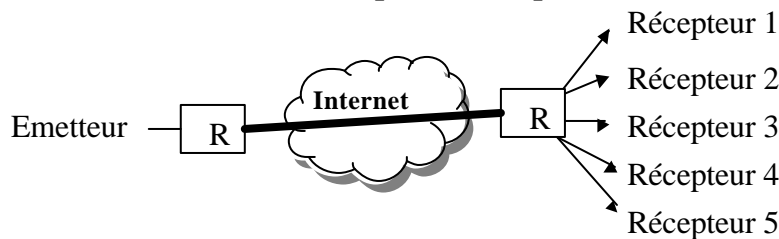
Interconnexion et conception de réseaux 2002

256



## Multicast IP

- **Réseau filaire IP avec technique classique**
  - On transporte  $n$  fois les mêmes données
  - On utilise beaucoup de bande passante



- **Pour ne transporter qu'une fois les données :**
  - Adresses, protocoles, routages, ... multicast

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

257

## Multicast IP

- **Participants à une appli multicast : groupe multicast**
- **Identification du groupe multicast : @ IP**
  - Une adresse IP de classe D : 224.0.0.0  $\leq$  239.255.255.255
  - Emetteur  $\neq$  groupe : @ IP destination = @ IP multicast
- **Choix d'une adresse multicast : statique**
- **Choix d'une adresse multicast : dynamique**
  - Annuaire de groupes multicast en cours (ex : application SDR)
  - Responsable du groupe  $\neq$  annuaire
    - Je veux ouvrir une session « cours ARR » pour tel créneau horaire
    - Fournis moi une adresse multicast
  - Annuaire
    - Donne une adresse multicast au responsable : 224.2.0.1
    - Publie : « cours ARR » a telle @ multicast
  - Participants au groupe
    - Consultent annuaire et récupère l'adresse multicast du groupe

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

258

## Multicast IP

- **Protocoles : UDP, RTP, RTCP (cf H323), ...**
- **L'émetteur émettra ses données**
  - Avec @ IP destination multicast : 224.2.0.1
  - @ IP origine : son @ IP (unicast)
- **Les récepteurs se mettront à l'écoute**
  - Pour recevoir les datagrammes avec cette @ dest
- **Emetteur-récepteurs sur même réseau Ethernet**
  - **Utilisation du multicast Ethernet**
    - Premier octet de l'@ impair
    - IEEE a attribué 01.00.5E.X.Y.Z pour applications multicast IP
  - **@ Destination Ethernet : 01.00.5E.X.Y.Z**
    - IP : 224.2.0.1  $\rightarrow$  Ethernet 01.00.5E.02.00.01

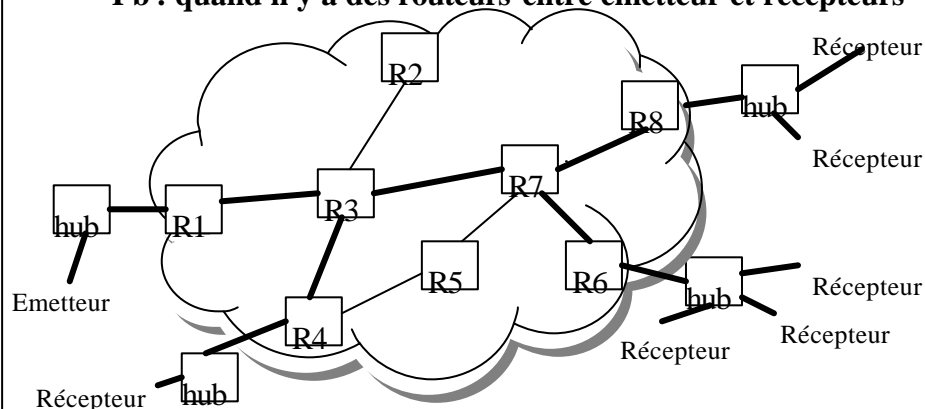
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

259

## Multicast IP : routeurs

- **Pb : quand il y a des routeurs entre émetteur et récepteurs**



- **Les routeurs : @ dest 224.2.0.1 : que faire ?**
  - R3 doit les renvoyer vers R4 et R7 mais pas vers R2
- **$\rightarrow$  tables de routages et protocoles de routage spécifiques**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

260

## Multicast IP : protocoles de routage

### Protocole entre stations et premier routeur

- **Principe : stations : je veux m'abonner**
  - Je veux recevoir le flux multicast 224.2.0.1
  - R4, R6, R8 vont recevoir ce message
  - R2 ne va pas le recevoir
- **Exemple : IGMP**
  - Internet Group Management Protocol
  - Le routeur émet un datagramme toutes les minutes
    - Qui veut s'abonner à des groupes multicast ?
  - Les stations intéressées répondent
  - Le routeur le redemande régulièrement
    - Pour savoir si de nouvelles stations sont intéressées
    - Pour savoir si les anciennes abonnées sont toujours intéressées

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

261

## Multicast IP: protocoles de routage

### Protocole entre routeurs

#### Exemple PIM Protocol Independant Multicast

- **But : arriver à un arbre de diffusion : 2 principes**
- **Dense mode**
  - Les routeurs envoient à tous les routeurs tous les flux multicast
    - Au départ. Exemple : R3 vers R4, R7, R2
  - Les routeurs non intéressés demandent d'arrêter l'émission
    - R2 indique à R3 : il y a personne chez moi d'intéressé par 224.2.0.1
    - R3 arrêtera d'émettre vers R2 ce flux : pruning
- **Sparse mode**
  - Le routeur émetteur s'enregistre auprès du RP
    - RP : Rendez vous Point
    - Je vais diffuser vers 224.2.0.1
    - Aucun routeur n'émet encore à ce stade
  - Quand station intéressée : s'enregistre auprès du RP
    - Celui-ci « avertit » les routeurs concernés d'émettre

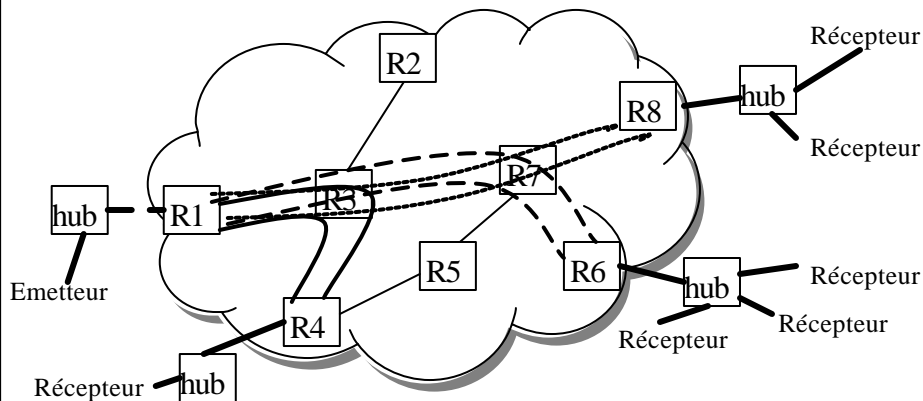
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

262

## Multicast IP

- **Quand partie du réseau non multicast : tunnels**
  - Ex : uniquement les routeurs de sites R1, R4, R6 et R8 supporte le multicast (au cœur réseau d'opérateur)



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

263

## Multicast IP

- **Réseaux (routeurs) : complexe**
- **Travail d'opérateur : très important**
  - En France uniquement Renater offre réellement ce service
  - On peut faire des tunnels
- **Aujourd'hui**
  - Beaucoup d'expérimentations autour du multicast
  - Réseau MBONE (opérationnel)
  - Télévision sur Internet : idée abandonnée
  - Radio sur Internet : pas multicast
  - Vidéoconférence : 3 solutions
    - Multicast IP
    - H323
    - RNIS

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

264

## Fcts «annexes » éqts actifs : gestion des files d'attente

- **Dans les routeurs : files d'attente**
  - **En entrée : généralement gérées basiquement**
  - **En sortie, pour chaque interface, choix :**
    - Taille de la file d'attente
      - Important car quand elle est pleine le routeur jette les datagrammes
    - La classification
      - Permet de faire passer en priorité certains datagrammes (voix / FTP par exemple)
- **Gestion des files d'attente : fondamental dans un réseau en mode non connecté (IP)**
- **Différentes techniques implémentées**
  - FIFO
  - WFQ
  - PQ
  - CQ

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

265

## Gestion des files d'attente : FIFO

- **FIFO – First In First Out**
  - **Mécanisme simple :**
    - Une file d'attente / interface de sortie
    - Emission par ordre d'arrivée
  - **Plus : simple donc logiciels performants**
  - **Pas de problème quand réseau peu chargé et files d'attente de taille suffisante**
    - Pas de perte de datagramme
    - Temps de traitement (latence) court
  - **Dans le cas contraire**
    - Temps de traitement peut-être trop long pour certaines sessions TCP ou autre (par exemple s'il y a un gros transfert FTP en cours, il va bloquer le flux H323 d'une communication voix)
      - Perte de datagrammes (file d'attente pleine)
      - Latence trop grande
      - TCP  $\not\Leftarrow$  retransmission, slow start, ... : service très dégradé

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

266

## Gestion des files d'attente : PQ

- **PQ : Priority Queuing**
- **Plusieurs files d'attente / interface de sortie**
  - Une file par priorité
  - La file la plus prioritaire est envoyée avant les autres
  - Le routeur peut déterminer la priorité selon
    - Le protocole niveau 3 : IP/IPX
    - Le protocole niveau 4 : TCP/UDP
    - Les applications : Telnet/FTP/H323/...
    - ...
- **Pb : certains types de trafic (priorité trop basse) peuvent ne jamais être émis**
  - Coupures de session, ... : catastrophe

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

267

## Gestion des files d'attente : CBQ

- **CBQ : Class Based Queuing**
  - Ou CQ - Custom Queuing
  - Amélioration du PQ
- **Exemple : 3 files d'attente / interface de sortie**
  - Haute, moyenne et basse priorité
  - A chaque « rotation » le routeur envoie 10 datagrammes de la file haute, 6 de la moyenne, 3 de la basse.
- **Evite que la basse priorité ne soit jamais émise**
- **Peut être une méthode pour partager une bande passante (entre classes de services)**
- **Pb : nécessite du CPU pour du très haut débit**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

268

## Gestion des files d'attente

- **WFQ : Weighted Fair Queuing**
  - Modification du CBQ en prenant en compte le volume de données (nb de bytes) dans la répartition
  - Evite que les flux avec des gros datagrammes d'écrasent ceux avec des petits datagrammes
- **Exemple d'efficacité de ces mécanismes**
  - Expérience CISCO sur une liaison surchargée
  - Flux Telnet, FTP, Voix combinés sur un routeur
    - Sans ces mécanismes : occupation bande passante 57 %
    - Avec ces mécanismes : occupation bande passante 98 %
- **Pb : réglage de ces mécanismes**
  - Le constructeur fournit des exemples
  - Mais ça dépend de l'environnement : flux, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

269

## Fcts «annexes» éqts actifs : bilan

- **Les routeurs peuvent être très simples à configurer et administrer**
  - Entre 2 Ethernet, avec uniquement la fonction de routage pour connecter un réseau de classe C avec l'extérieur
  - Une dizaine de lignes de configuration
- **Mais aussi très complexes**
  - Si on rajoute : comptabilité, tunnels, IPSec, routage dynamique, filtrage, NAT, multicast, files d'attente, ...
  - Plusieurs centaines, voire milliers de lignes de configuration
  - Demande des experts : chaque ligne de configuration est importante
- **Choix lors de l'achat d'un nouveau matériel**
  - Tendance à prendre toujours le même constructeur
    - Expérience, habitude des ingénieurs
  - Attention au monopole
  - Des « Clones » d'OS de routeurs connus existent

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

270

## Qualité de service QoS (IP)

- **Internet (IP) de base : best effort**
  - Le réseau peut avoir une mauvaise qualité (pertes, ...) voire devenir inutilisable
- **La QoS repose sur quelques paramètres techniques**
  - Débit (bande passante)
  - Pertes
  - Latence (délai de transmission)
  - Variation de la latence : gigue ou jitter

Mais impossibles à garantir dans l'Internet entre 2 utilisateurs
- **QoS pour l'utilisateur : le réseau doit être transparent**
- **QoS où ?**
  - Entre deux sites
  - Entre deux utilisateurs
  - Pour un type d'application ?
  - ...
- **2 standards (principes) pour Internet : RSVP et DiffServ**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

271

## Qualité de service (IP) : RSVP

- **RSVP : Resource Reservation Protocol**
- **Protocole en // de TCP, UDP**
  - Comme ICMP et les protocoles de routage
- **Principes**
  - La station (réceptrice) demande une QoS au réseau (bande passante, ...)
  - Tous les routeurs le long du chemin
    - Prennent en compte cette demande et réservent les ressources nécessaires : CPU, mémoire, ... (ils peuvent refuser)
    - Tiennent à jour une table avec toutes les réservations effectuées
- **Problème : (trop) complexe**
  - Adapté au mode connecté, pas à IP
    - Que se passe-t-il quand le routage est dissymétrique ou change ? ...
    - Flux multicast ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

272



## Qualité de service (IP) : Diffserv

- **Diffserv : Differentiated Services**
- **Les datagrammes sont marqués / contenu**
  - Champ TOS dans IPv4, Traffic Class dans IPv6
  - Par la station / routeur d « entrée »
- **Chaque routeur traite différemment les datagrammes**
  - Mécanismes dans routeur : gestion files d'attente adaptée au champ TOS ou Traffic Class
- **Simple mais peu précis**
  - Peut être facilement implémenté
  - Là ou cela peut être utile (sur une partie du chemin)
    - Liaisons à moyen, bas débits
    - Pour certaines applications

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

273

## Qualité de service (IP)

- **Quand bande passante « à profusion » : QoS inutile**
  - Le cas généralement des LAN
  - La bande passante disponible sur FO devient énorme
- **Problème**
  - Besoin de QoS quand la bande passante est limitée car chère c'est à dire dans les WAN
  - Or c'est le plus difficile car présence d'un opérateur et souvent même de plusieurs opérateurs
- **Comment vérifier que le client respecte le contrat ?**
  - Non traité dans ce cours : policy
- **On ne pourra pas implémenter un mécanisme de qualité de service global dans tout l'Internet**
- **Les opérateurs utilisent plutôt des mécanismes « légers »**
  - Sur certaines portions, pour certains clients/applications
- **Entreprises : choisissent des équipements qui supportent DiffServ, au cas où ...**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

274

## Administration de réseau : plan

- **Que faut il administrer ?**
- **Les hommes**
  - Administrateurs et utilisateurs
- **Les standards**
  - SNMP ...
- **La configuration des équipements**
- **La surveillance**
  - Détection des anomalies
- **Le dépannage**
- **Les stations d'administration**
- **La sécurité**
- **La métrologie**
  - Qui consomme quoi ?  $\approx$  Comptabilité
  - Performances  $\approx$  Evolution (anticiper)
- **Remarques**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

275

## Administration de réseau : quoi ?

- **Que faut il administrer ?**
  - Tout ce que l'on a vu, en particulier :
- **Le câblage**
  - Disposer des plans A JOUR
  - Garder les cahiers de recette
  - Disposer de valises de tests pour les grands réseaux
- **Eléments d'interconnexion**
  - Hubs, ponts, commutateurs, routeurs
  - Configuration, surveillance, métrologie
- **Services (couche 7)**
  - DNS
    - Configurer, mettre à jour
  - Relais et serveurs de messagerie
    - Configurer, mettre à jour, surveiller (spool), métrologie
  - ...
- **Sécurité**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

276

## Administration de réseau : les hommes

- **Constituer une équipe d'administrateurs**
  - Qui fait quoi ? Sur quoi ?
  - **Opérateurs – Techniciens – Ingénieurs – Gourous**
    - Faut il séparer très strictement les niveaux ?
      - Difficile car évolution des réseaux très rapide
    - Selon les stades d'installation : besoins différents de compétences
  - **Exemple entreprise : 3 équipes**
    - Infrastructure : câblage
    - Ingénierie : configuration équipements d'interco, services, routage
    - Supervision : surveillance, métrologie, sécurité
  - **Exemple opérateur Internet**
    - NOC : Network Operation Center : fait marcher
      - Configuration, surveillance, ...
      - Procédures en cas d'incidents : tickets d'incidents, base de données, ...
    - NIC : Network Information Center : interface avec les utilisateurs
      - Nommage, informations aux utilisateurs, hot line, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

277

## Administration de réseau : les hommes

- **Où s'arrête le service d'administration réseau ?**
  - Administration des serveurs Web ?
  - Installation des clients de messagerie sur les postes utilisateurs ?
  - ....
- **Astreinte ?**
  - Selon les besoins de l'entreprise : cela coûte cher
  - Peut être externalisée
- **Assistance (hot line) pour les utilisateurs**
  - Ca ne marche pas !
  - Obligatoire
  - Centrale puis dispatching
  - Locale puis appel à l'assistance centrale si besoin
  - Difficile pour un utilisateur de séparer réseau / application
- **Il faut une très bonne organisation humaine**
  - Ne pas hésiter à décentraliser (noms, adresses, ...)
  - Compétences : formation continue obligatoire

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

278

## Administration de réseau : standards

- **ICMP**
  - Echo, TTL exceeded, Dest unreachable, redirect, ...
  - Utilisé par les outils ping, traceroute par exemple
  - Avantage : supporté par toute station IP (ordi, routeur, ...)
  - Peut sembler anodin mais en fait très utilisé
- **SNMP - Simple Network Management Protocol**
  - Agent (serveur) dans hub, commut, routeur, station, ...
  - Manager depuis station d'administration
  - MIB : informations (@, ...) – standard ou constructeur
  - Fonctions : GET – SET – TRAP sur UDP
  - Sécurité embryonnaire ✗ config ne se fait pas avec SNMP
- **RMON – RMON2 : MIBs pour sondes**
- **Les standards permettent d'avoir un même outil pour administrer des matériels hétérogènes**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

279

## Administration de réseau : configuration des équipements

- **Avec telnet ou interface Web**
  - Pas SNMP
  - Telnet est souvent plus précis (pour les spécialistes)
  - Attention aux mots de passe : ajouter filtrage / @ IP
- **Perte de la configuration quand arrêt de l'équipement ?**
- **Stockage des différentes configurations**
  - **Généralement : TFTP**
    - Permet de sauvegarder une configuration sur un serveur
    - Inversement de charger cette configuration depuis ce serveur dans l'équipement actif
  - Attention : pas de mot de passe dans TFTP
- **Outils de constructeurs qui permettent de gérer plusieurs versions de configuration et d'OS ...**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

280

## Administration de réseau : surveillance

- **But : détecter (rapidement) des anomalies**
- **2 types d'informations utiles**
  - Alarmes : lien coupé, élément arrêté, daemon/service inactif, ...
  - Relevés (courbes, tableaux, ...) sur une courte période indiquant des charges, utilisations anormales (inhabituelles)
    - Longue période  $\approx$  métrologie
- **Transport : liens, équipements actifs**
  - Traps SNMP émis par les équipements
  - Outils à base de ping et/ou traceroute depuis un point
  - Lors récupération de compteurs SNMP, sondes : courbes inhabituelles
- **Services : messagerie, ...**
  - Daemon (service) inactif, spool plein, ...
  - Ex d'outil : Big Brother
    - Depuis une station interroge un daemon spécifique sur chaque machine de service
    - Détecte si service inactif, remonte des alarmes sur des seuils, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

281

## Administration de réseau : surveillance

- **Alarmes et relevés**
  - Arrivent sur ou partent de la station d'administration
  - Alarmes peuvent générer des mails ... aux admins
- **Des éléments de charges, activités anormales permettent de détecter des problèmes de sécurité**
  - Brusque trafic vers une station, d'une application, ...
- **Les construire avec l'expérience**
  - On peut récupérer énormément d'informations
  - Lesquelles sont pertinentes ?
- **Les utilisateurs sont souvent plus rapides que les outils**
  - Pour avertir : ça ne marche pas !

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

282

## Administration de réseau : dépannage

- **Où se situe le problème ? Quand localisé : réponse simple**
- **Faire preuve de logique**
  - Première question : qu'est-ce qui a changé ?
  - Procéder par élimination
- **Ex de démarche : telnet www.inpg.fr ne marche pas**
  - Est-ce que la machine est accessible : ping www.inpg.fr ?
  - Si non, où s'arrête l'accès : traceroute www.inpg.fr ?
    - Tout de suite : problème très local
      - Ping machine locale ≠ pb sur routeur sortant ou sur réseau local
      - Câblage ? Essai d'une prise voisine ...
    - Si arrêt à un routeur : lequel ?
      - Sur le site distant : téléphone à l'administrateur distant ...
      - Sur le site local
        - » Est-ce uniquement vers ce site : essaie d'atteindre un autre site de l'Internet
        - » ...
    - ...
  - Si oui, service arrêté ? Problème de filtrage ?
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

283

## Administration de réseau : dépannage

- **Demande de connaître**
  - La théorie : protocoles, fonctions des équipements, ...
  - Son réseau, ses utilisateurs et leurs applications
- **Analyseurs de protocoles**
  - Quand vraiment on ne peut pas faire autrement
  - Ex de logiciel du domaine public : TcpDump
  - Station portable avec logiciel commercial
  - Il faut bien connaître les protocoles
- **Problèmes logiciels : d'autres ont eu le même pb**
  - Ne pas hésiter à utiliser les moteurs de recherche, news, ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

284

## Admin réseau : station d'administration

- **Objectif : disposer d'UNE station qui**
  - Permettre de configurer tous les équipements et de stocker toutes les configurations
  - Reçoive toutes les alarmes (Traps SNMP, ...)
  - Permettre d'exécuter des scripts de surveillance développés, ...
  - Dessine (automatiquement) la carte du réseau : liens, stations, équipements actifs, services
  - Affiche en rouge ce qui ne marche pas
  - Récupère des données de métrologie, les stocke, les affiche ...
- **Trois types**
  - Stations « générales » (Sun, HP, IBM, ...)
    - Beaucoup de temps pour les maîtriser
  - Stations de constructeurs d'équipements (CISCO)
  - Stations « artisanales » avec outils du domaine public
- **Actuellement personne vise l'unicité (LA station)**
  - Les grands sites ont les 3 types de stations précédentes

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

285

## Administration de réseau : sécurité

- **De plus en plus de problèmes de sécurité liés au réseau**
  - Intrusion depuis l'Internet sur des machines internes
  - Attaque de serveurs Internet : Web, messagerie, DNS
  - Virus dans les messages électroniques, SPAM
  - Vers se propageant par le réseau
  - Spoofing d'@ IP, d'@ de messagerie
  - Charge de liens (trafic parasite) ↗ deny de service
  - ...
- **Organisation – coopération étroite entre responsable sécurité et administrateur réseau**
  - Surveillance du réseau ↗ peut indiquer des problèmes de sécurité
  - Architecture de réseau ↗ permet d'appliquer facilement une politique de sécurité
- **Maintenant la sécurité est un critère de choix important dans l'architecture et les équipements**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

286

## Administration de réseau : métrologie

- **But : répondre aux questions**
  - A quoi sert le réseau ? A quelles applications ? A qui ? Quand ?
  - Qui l'utilise ?  $\approx$  comptabilité si nécessaire
  - Y-a-t-il des goulots d'étranglement ? Des problèmes de performances ?  $\approx$  Qualité de service
  - Quelle évolution ?  $\approx$  Anticiper les besoins
    - Commander l'augmentation de débit d'une liaison avant sa saturation
- **Ensemble de compteurs  $\approx$  tableaux, courbes, ...**
- **Qui fournit les informations ?**
  - **Equipements en écoute passive sur le réseau**
    - Sondes RMON, RMON2
    - Logiciel IPTrafic
    - Pb : nb d'équipements nécessaires, où les mettre (pb commutation)
  - **Equipements actifs du réseau : commutateurs, routeurs**
    - Comptent différentes choses  $\approx$  compteurs spécifiques ou MIBs
    - Sont interrogés « par telnet » ou SNMP
    - Peuvent ne plus compter correctement quand d'autres urgences (charge)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

287

## Administration de réseau : métrologie

- **Quelles informations ?**
  - Charge et taux de collisions / interface
  - Issues de comptage de différents champs des datagrammes
    - @ IP ( $\approx$  numéros de réseaux), ports ( $\approx$  applications)
- **Exemples d'informations fournies**
  - Le graphe journalier, hebdomadaire ... de la charge de chaque brin Ethernet, de chaque liaison, du taux de collision
  - La répartition entre HTTP, MAIL, FTP, ... sur chaque liaison
  - Les 20 stations les plus consommatrices
  - Le pourcentage de trafic intra-entreprise et extra-entreprise
  - Le pourcentage de bande passante de l'accès Internet consommé par chaque service de l'entreprise
- **MRTG : logiciel graphique**
  - Visualise le trafic sur les interfaces des commutateurs, routeurs, stations
  - Informations dans MIBs, obtenues par SNMP

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

288



## Administration de réseau : remarques

- **Fondamentale quand réseau d'envergure**
- **Surveillance :**
  - Confidentialité des relevés
  - Respect de la vie privée
- **Constats**
  - Les équipements et les liaisons fonctionnent bien
  - IP est très solide
  - Conséquence négative sur le besoin d'administration
- **Il faut se construire soi-même sa boîte à outils**
  - Pas une seule solution avec un seul produit
  - Difficile de conduire une approche théorique globale
- **Beaucoup d'outils du domaine public existent**
  - Mais chaque outil a un but particulier
  - Un administrateur doit bien savoir ce qu'il veut obtenir

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

289

## Administration de réseau : remarques

### Exemple de choix de logiciels du domaine public

- **Outil de dépannage : tcpdump**
  - Analyseur sur station Unix
- **Outil de surveillance de liaison : MTR**
  - Utilise ping et traceroute
  - Détecte rapidement une anomalie sur une liaison (coupure, engorgement). Sort des statistiques.
- **Outil de surveillance de trafic : NTOP**
  - Sonde
  - Indique à quoi est utilisé le réseau : charge, stations les plus bavardes, qui dialogue avec qui, avec quels protocoles, ...
  - Sur une courte période
- **Outil de surveillance de services : Mon**
  - Services surveillés : messagerie, Web, FTP, SMTP, POP, IMAP, ...
  - Alerte (mail) quand indisponibles
- **Outil de métrologie : Cricket basé sur MRTG**
  - Interroge des routeurs, commutateurs en SNMP
  - Charge, trafic sur une longue période
- **Outil de métrologie orienté comptabilité : acct-cisco**
  - Comptabilité (et répartition de charge) sur un routeur CISCO

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

290

## Eléments de sécurité

- **De protection contre les agressions externes en provenance de l'Internet (donc via le réseau)**
- **Garde-barrière**
  - **Equipement entre l'extérieur (hostile) et l'intérieur (de confiance) : routeur, équipement spécifique**
  - **3 ensembles principaux de contrôle**
    - Filtrage IP « de base » : cf cours sur les fonctions annexes des routeurs
    - Filtrage IP statefull : analyse des sessions applicatives
    - Relais applicatifs
      - Ex telnet : login sur garde-barrière puis login sur machine interne
      - Permet de concentrer les contrôles sur une machine
      - Difficile d'avoir des débits très élevés (Gigabits : non)
  - **Fiabilité : prévoir un équipement de secours**
  - **Entre réseau interne de l'entreprise et l'Internet**

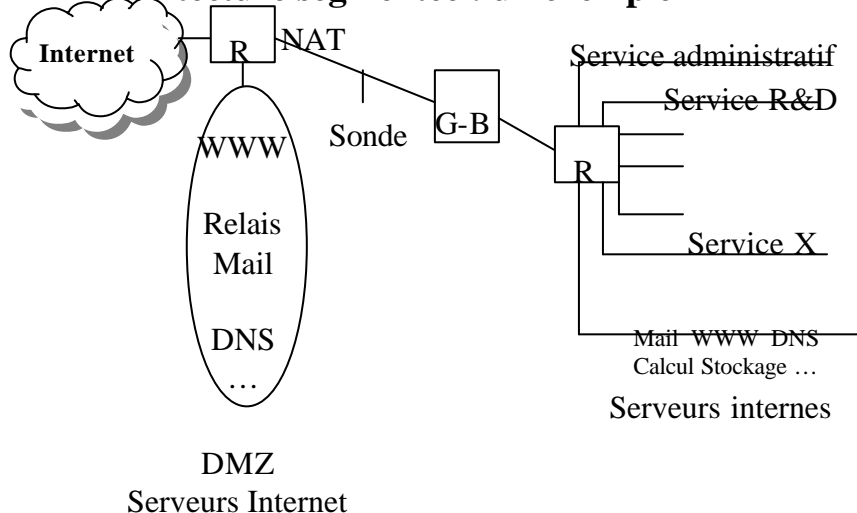
JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

291

## Eléments de sécurité

- **Architecture segmentée : un exemple**



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

292

## Eléments de sécurité

- **Un pb de cette architecture : travail à distance**
  - Comment consulter son courrier à distance ?
  - Comment accéder à l'Intranet à distance ?
  - Solutions : cf connexion depuis l'Internet
- **Un autre pb : portables**
  - Où les connecter en interne (peuvent transporter des virus ou vers) ?
- **Garde-barrière**
  - Ne pas se reposer uniquement sur sa protection
- **Sonde de détection d'intrusions**
  - Sonde avec bibliothèque de signatures d'attaques
- **Logiciel de simulation d'intrusions**
  - Test de vulnérabilités à travers le réseau
- **Rq : jamais de sécurité à 100 % (ne pas connecter ?)**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

293

## Accès à l'Internet (Web)

- **Station interne – LAN entreprise ↗ Internet**
- **Connexion directe (sans NAT)**
  - @ IP officielle station ↗ @ IP serveur Web
- **Connexion directe avec NAT**
  - @ IP privée station ↗ @ IP serveur Web
  - NAT
  - @ IP officielle ↗ @ IP serveur Web
- **Proxy-cache Web : serveur dans DMZ**
  - @ IP station ↗ @ IP proxy Web
  - @ IP proxy Web ↗ @ IP serveur Web
  - 2 sessions TCP (HTTP) : Station–Proxy et Proxy– Serveur Web
  - Cache, gain bande passante, filtrage, traces, anti-virus
- **Sécurisé : 3<sup>ème</sup> méthode > 2<sup>nd</sup>e > 1<sup>ère</sup>**
- **Accès à l'Internet : autorisation ou non aux salariés ?**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

294

## Accès depuis l'Internet

### Serveurs Internet – Extranet de l'entreprise

- **Où les mettre ?**
  - **Dans la DMZ**
    - Zone Démilitarisée, semi-ouverte
  - **Chez un fournisseur d'accès ou hébergeur**
- **Stations dédiées**
- **Serveurs aux CNRS**
  - Plutôt apache et Linux
  - Un peu IIS et Win-NT : bcq trop de pbs de sécurité
- **Prévoir un mécanisme de MAJ**
- **Bien les sécuriser**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

295

## Accès depuis l'Internet

### au réseau de l'entreprise

- **Comment travailler à distance ?**
  - Consulter sa messagerie et émettre des messages
  - Accéder (interactif) aux stations internes
  - Transférer des fichiers
  - Accéder globalement à toutes les ressources de l'Intranet (réseau interne)

De manière sécurisée (pas de mot de passe en clair sur le réseau)
- **Consulter sa boîte aux lettres**
  - Accès interactif, POP, IMAP trop dangereux
  - SSL : POPS, IMAPS, Passerelle Web (HTTPS)
    - Chiffrement uniquement
    - Chiffrement et authentification du client : certificat client
- **Emettre des messages**
  - Relais « public » ou Sendmail-TLS

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

296

## **Accès depuis l'Internet**

### **au réseau de l'entreprise**

- **Accès interactif et transfert de fichiers**
  - Sécurisation niveau application : SSH par exemple
  - Garde-barrière
- **Accéder à toutes les ressources internes**
  - VPN
  - PPT, L2TP, IPSec
- **Tous ces mécanismes demandent des compétences pointues pour ne pas créer des trous de sécurité**
- **Personnel très mobile : tout sur le portable ?**
  - Attention aux vols
  - Prévoir sauvegardes

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

297

## **Construire un réseau « solide »**

**Fiabilité, disponibilité, tolérance aux pannes, ...**

- **Faire une architecture (physique et logique) simple**
  - IP est très souple : ne pas abuser des possibilités pointues
- **Faire des cahiers des charges (pour chaque évolution)**
  - Qu'est-ce qu'on veut comme fonctionnalités ?
  - Laisser répondre les intégrateurs
- **Choisir des équipements spécialisés**
  - Un PC avec Linux n'est pas un routeur
- **Ne pas hésiter à multiplier les machines dédiées /services**
  - Web – FTP – Mail - DNS - ...
- **Services réseaux**
  - Sous Unix ou sous NT ?
  - Selon compétences – habitudes – schéma directeur

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

298

## Construire un réseau « solide »

- **Faire en fonction des moyens dont on dispose**
  - Identifier ce qui est vital et non
    - Cela va dépendre des applications
- **L'expérience est très utile**
  - De chaque incident on tire une leçon
  - Il est difficile de travailler uniquement en théorie
    - Ex de question : les équipements et les liaisons sont ils fiables ?
    - Comment le savoir sans expérience ?
    - Les routeurs par exemple sont jusqu'à présent très fiables
- **Faire appel aux entreprises du métier**
  - Ne pas faire son câblage soi-même
  - Utiliser les services des opérateurs
  - ...
  - Mais comprendre et contrôler (le domaine évolue vite)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

299

## Réseau « solide » : disponibilité

- **Des liaisons**
  - Chaque contrat avec opérateur garantit :
    - Délai d'intervention
    - Délai de rétablissement : 4 h par exemple
    - ...
  - Etablir le même principe en interne
    - Pb bien connu : « coup de pelleteuse »
- **Des équipements d'interconnexion (matériel)**
  - Spare
  - Contrats de maintenance
  - Garantie : souvent à vie maintenant
  - Dans locaux réservés et protégés (accès, feu, climatisation ?, ...)
- **Des serveurs**
  - Classique informatique
- **Ces aspects sont très important (pbs engendrés graves)**
  - Les informaticiens peuvent avoir tendance à le sous-estimé

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

300

## Réseau « solide » : tolérance aux pannes

- **Pannes**
  - Rupture de liens
  - Arrêt d'équipements actifs et de services
- **Liaisons (niveau 1)**
  - Réseau maillé sur site
    - Câbles mais aussi tranchées
    - Bâtiment : deux accès différents ?
  - Liaisons externes LS
    - 2 LS différentes ? : rare
      - Opérateurs : assurent le maillage
    - Back up par réseaux commutés : souvent
      - Débits inférieurs : est-ce que les applications fonctionnent toujours ?  $\neq$  Est-ce utile ?
    - 2 points d'arrivées des liaisons externes différents ?

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

301

## Réseau « solide » : tolérance aux pannes

Niveau 2 : difficulté : Ethernet = bus ( $\neq$  étoile)

- **Pas de structure d'anneau ou de maillage : pas de maillage possible en extrémité**
  - (dans réseau capillaire : stations)
  - Sauf manipulation (changement de prise ...)
- **Au cœur : réseau maillé de commutateurs possible**
  - Algorithme de Spanning Tree
  - Mais construction d'un arbre
    - Un seul chemin utilisé à un moment
    - L'autre inutilisé : « gaspillage »

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

302

## Réseau « solide » : tolérance aux pannes

### Niveau 3 IP :

#### Routage dynamique sur réseau maillé de routeurs

- **Fonctionne très bien : permet de basculer d'un chemin à un autre sans intervention manuelle**
- **Pb (similaire à Eth) : à un instant une seule route vers une destination**
  - **On peut avoir 2 chemins différents pour une destination mais avec des poids différents**
    - Quand tout va bien : utilise le chemin avec le poids le plus fort
    - Bascule sur l'autre quand le premier chemin est coupé
    - Pas de répartition de charge / destination
  - **Mais on peut répartir plusieurs destinations entre des chemins différents**
    - Avec des poids différents permettant de basculer tout le trafic sur un chemin ou l'autre en cas de rupture d'un des chemins

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

303

## Réseau « solide » : tolérance aux pannes

### Services : serveurs secondaires

- **DNS : ce service doit être très fiable**
  - **Bien répartir les serveurs secondaires**
  - **Au moins un sur le même site**
    - Pas à côté du primaire (en cas de coupure de lien, ...)
  - **2 autres ailleurs**
- **Messagerie (relais) : serveurs secondaires**
  - **DNS : MX records / domaine avec poids différents**
  - **Mécanisme supplémentaire de file d'attente sur serveur émetteur**
    - Reste 4 j par défaut si serveur distant ne répond pas
    - Mais c'est moins que la durée des périodes de fermeture des entreprises
- **Serveurs Web de l'entreprise**
  - **Si service important : image de marque, source de revenue, outil de travail (B2B) avec fournisseur/client ...**
  - **Réplication de serveurs ... : solutions commerciales disponibles**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

304



## Réseau « solide » : sécurité


- **Problème sécurité souvent très coûteux**
  - Serveurs indisponibles, réseau bloqué, vols d'information, ...
  - Or attaques viennent maintenant du réseau
- **Outils imparfaits**
  - Disparates (un peu à tous les niveaux ...)
  - Ne colmatent qu'une partie des trous : toujours de nouveaux
- **IP et Internet : conçus sans souci de sécurité**
  - Principe d'un réseau global, égalitaire, sans frontière
    - Pas conçu pour modèle réaliste : réseaux internes (entreprises) et un réseau d'interconnexion
  - Pas de limitation de débit / station ou application
  - Transport en clair des informations (mot de passe donc)
  - Pas garantie émetteur dans messagerie électronique
  - ...
- **Actuellement la sécurité est une partie très importante du travail d'un administrateur de réseaux**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

305

## Réseau « solide » : qualité de service

- **Le réseau est vital pour toutes les activités**
  - On « demande plus » au réseau
    - Et à ses administrateurs
  - Pas uniquement de garantir la connectivité
    - Que le ping marche ne suffit plus
  - Mais que les applications fonctionnent correctement
-  **Qualité de service**
  - Savoir réserver des bandes passantes (avec certaines qualités) à
    - Des utilisateurs (fonctionnellement à des sous-réseaux IP)
    - Des applications (fonctionnellement à des numéros de ports)
  - Mécanismes
    - Cf chapitres : files d'attente routeurs et QoS

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

306

## La conception de réseaux

- **Assemblage de briques un peu disparates**
- **Mais l'architecte doit avoir une vision globale**
  - Câbles  $\neq$  applications
  - Connaissances dans des domaines très divers
- **Le réseau demande un budget conséquent**
  - Difficile à faire accepter à la direction
  - Arguments trop techniques
- **Métier difficile**
  - **A risques**
    - Si le réseau ne marche pas  $\neq$  catastrophe pour l'entreprise
  - **Forte évolution des technologies**
    - Remise à niveau continu des connaissances
  - **Sens relationnel obligatoire**
    - Psychonnet parfois
- **Mais intéressant ...**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

307

## Etudes de cas : plan

- **Réseau de petit laboratoire éclaté : UREC**
  - Réseau d'une PME sur 2 sites
- **Réseau de campus**
  - Réseau d'un gros site d'une entreprise
- **Réseau Renater (national)**
  - Réseau opérateur télécom
  - Réseau grande entreprise multi-sites

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

308

## Réseau UREC : stations Paris-Grenoble

- **Paris**
  - 7 personnes
  - 5 bureaux, salle machines (climatisée)
- **Grenoble**
  - 4 personnes + stagiaires
  - 6 bureaux, salle machines (climatisée), local technique
- **Choix OS**
  - Stations personnelles : bureautique ✂ Windows
  - Serveur fichiers interne et sauvegarde ✂ Windows
  - Serveurs Internet (DNS, Mail, Web, ...) ✂ Linux
  - Développement, tests ✂ Cela dépend

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

309

## Réseaux UREC : câblage

- **Câblages effectués par 2 sociétés spécialisées**
  - Cahier de recette : plans, repérage des prises, résultats tests
- **TP catégorie 5 : 100 Mbps OK**
  - Post-câblage à Grenoble
  - Pré-câblage à Paris (nouveaux bureaux)
  - Lors du déménagement Paris : abandon de la FO
  - 3 prises par personne : 2 informatiques, 1 téléphone
- **Cœur étoiles**
  - Local technique à Grenoble, salle machine à Paris
  - Armoires de brassage
- **Chemins de câble**
  - Goulottes dans les bureaux et faux plafonds ailleurs
- **Evolution à court terme**
  - Bornes sans fil : portables, visiteurs

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

310

## Réseaux UREC

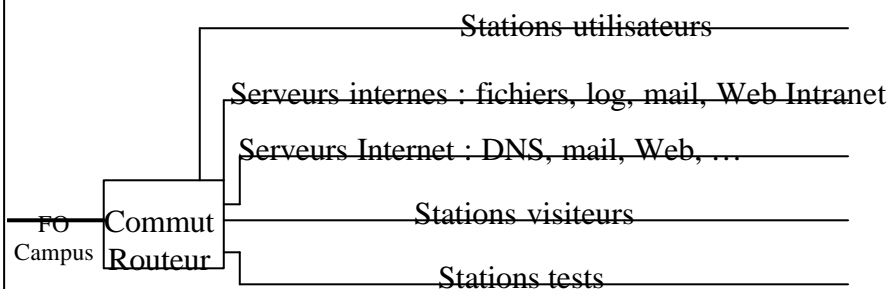
- **Equipements actifs**
  - Paris et Grenoble : un commutateur routeur
  - 2 ports FO Gbps Ethernet
  - 48 ports TP 10-100 Mbps Ethernet
  - Contrat de maintenance
  - Avant : routeurs, commutateurs Ethernet et ATM, Hub Ethernet, Stations Eth et/ou ATM
  - Connexion extérieure : prise Giga Eth réseau de campus
- **Plan d'adressage**
  - 1 numéro de classe C officiel à Paris
  - 1 numéro de classe C officiel à Grenoble
  - Sous-réseaux sur les sites : utilisation des VLAN

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

311

## Réseaux UREC sur 2 sites : VLAN



- **Autre possibilité : faire des VLAN étendus sur 2 sites**
  - Pas vraiment de besoin (serveurs mail ... dupliqués)
  - Trop de dépendance d'un site / l'autre (pb si coupure Renater par exemple)

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

312

## Réseau UREC : noms machines (Rappel : déjà expliqué avant)

- **Domaine urec.cnrs.fr**
  - Ss-domaine grenoble.urec.cnrs.fr : toutes machines de Grenoble
  - Ss-domaine paris.urec.cnrs.fr : toutes les machines de Paris
- **Alias**
  - [www.urec.fr](http://www.urec.fr) ↗ elea.paris.urec.cnrs.fr
  - mail.urec.cnrs.fr ↗ thinos.paris.urec.cnrs.fr
  - ...
  - services.cnrs.fr ↗ kaki.grenoble.urec.cnrs.fr
- **Serveur DNS serveur Paris**
  - Primaire urec.cnrs.fr et paris.urec.cnrs.fr
  - Secondaire grenoble.urec.cnrs.fr
- **Serveur DNS Grenoble**
  - Primaire grenoble.urec.cnrs.fr
  - Secondaire paris.urec.cnrs.fr et urec.cnrs.fr
- **Serveurs DNS secondaires : Jussieu, Grenoble, ...**

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

313

## UREC : messagerie

- **Objectifs architecture**
  - Adresses standards : [Prénom.Nom@urec.cnrs.fr](mailto:Prénom.Nom@urec.cnrs.fr)
  - Utiliser 2 serveurs (back up) : Paris et Grenoble
- **MX urec.cnrs.fr ↗ Serveurs :**
  - Mail.paris.urec.cnrs.fr (prioritaire)
  - Mail.grenoble.urec.cnrs.fr
- **Alias par personne :**
  - [Jean-Luc.Archimbaud@urec.cnrs.fr](mailto:Jean-Luc.Archimbaud@urec.cnrs.fr) ↗ Jean-Luc.Archimbaud@grenoble.urec.cnrs.fr
- **Service accès aux boîtes aux lettres :**
  - IMAP en local
  - IMAPS avec certificats électroniques à distance

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

314

## UREC : autres services (pour l'UREC)

- **Web Intranet :**
  - Contrôle d'accès par certificat
- **Annuaire LDAP : interne**
- **Service listes de diffusion : SYMPA**
- **Multicast : routeurs configurés pour le recevoir**
- **NAT : pas utilisé**
- **Videoconf (actuellement téléconférence)**
  - Etude pour l'achat d'un matériel H323 dédié (écran ...)
- **Administration**
  - Un administrateur à Paris, un à Grenoble
  - Utilisation de BigBrother

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

315

## UREC : sécurité

- **Basée sur la segmentation et le filtrage**
- **Connexion vers l'extérieur**
  - Tout est possible pour toutes les stations du personnel
  - Pour les autres (serveurs, machines tests, ...) : limitée au maximum
- **Connexion depuis l'extérieur**
  - Vers certains serveurs locaux, depuis certains réseaux
- **Filtres IP : aucun accès possible :**
  - Extérieur  $\not\leftrightarrow$  machines tests, serveurs internes
  - Extérieur  $\not\leftrightarrow$  machines utilisateurs
  - Machines tests  $\not\leftrightarrow$  machines utilisateurs
  - ...
- **Filtres IP : accès restreints :**
  - Extérieur  $\not\leftrightarrow$  serveur Web : uniquement Web
  - ...

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

316

## UREC : sécurisation accès distants

- **Actuellement : n applications**
  - Telnet, FTP, IMAP, HTTP vers Intranet
  - **Sécurisation**
    - Filtrage : uniquement depuis certaines stations
    - Mot de passe  $\neq$  SSL des applications (telnets, ftps, imps, https) avec utilisation des certificats électroniques
- **A l'étude : IPSec avec certificats électroniques**
  - Station distante considérée comme station locale
  - **Problèmes :**
    - Paramétrage de IPSec (fragmentation UDP)
    - Plus de débit nécessaire sur la liaison
    - Montages en tous sens demande bande passante
    - LA STATION NOMADE DOIT ETRE DE CONFIANCE
      - Pas d'autres connexions à l'Internet possible depuis cette station

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

317

## Réseau de campus

- **CNRS Meudon : 10 bâtiments**
- **Câblage :**
  - Interconnexion FO
  - Intérieur des bâtiments TP Cat5
- **Niveau 2-3**
  - Cœur de réseau : commutateur 100 et GigaEth
  - A l'entrée de chaque bâtiment : routeur
  - A l'intérieur des bâtiments : commutateurs – hubs
  - Sortie vers Renater : routeur
- **Adressage IP**
  - 3 classes C

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

318

## **Réseau de campus : services**

- **Messagerie**
- **Serveur Web**
  - Internet
  - Intranet : contrôle d'accès par numéro IP
- **Sécurité**
  - Filtres sur les routeurs
  - Contrôle d'accès et traces sur les serveurs (tcp-wrapper)
- **Equipe**
  - 2 ingénieurs
  - Groupe des correspondants de laboratoire

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

319

## **RENATER : services**

- **REseau NATIONAL de la Technologie, de l'Enseignement et de la Recherche**
  - GIP : Min Ens Sup, CNRS, INRIA, CEA, ...
- **Service interconnexion IP**
  - Réseaux région
  - Réseaux métropolitains (MAN)
  - Gros sites
  - Autres opérateurs français : GIX : SPHINX
  - Connexion internationale
- **Autres services**
  - IPv6
  - Multicast
  - VPN
  - CERT

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

320



## RENATER : architecture

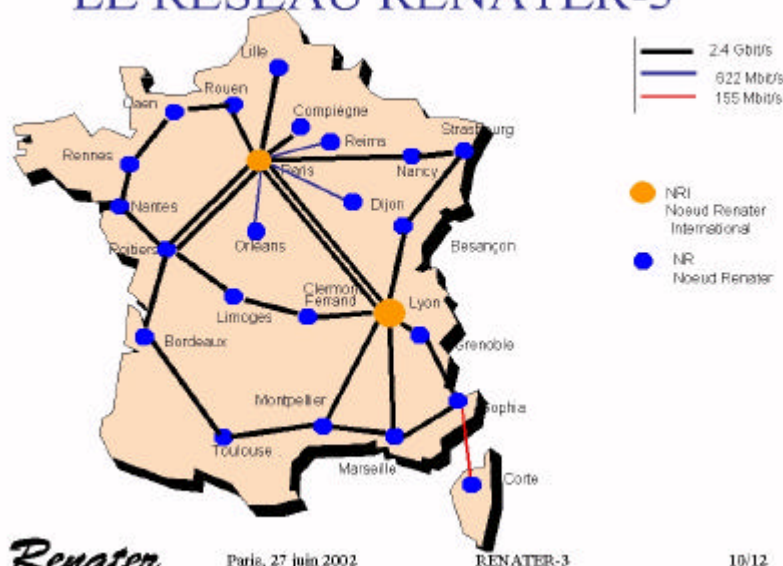
- **Opérateurs**
  - N opérateurs pour les liaisons (FO)
  - Principaux : TD et FT
  - Un opérateur pour l'administration des équipements actifs (routeurs) : CS
- **Architecture**
  - ATM (VC avec IP)  $\rightarrow$  IP sur SDH
  - VPN : VC ATM  $\rightarrow$  IPSec
- **NRDs : Nœuds de raccordement**
  - Locaux techniques avec routeurs
  - Dans sites en région

JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

321

## LE RESEAU RENATER-3



JL Archimbaud CNRS/UREC

Interconnexion et conception de réseaux 2002

322