

# INITIATION AUX RÉSEAUX INFORMATIQUES

PARTIE 1: CONCEPTS DE BASE

## CONCEPTS DE BASE

- I. Introduction
- II. Classification des réseaux informatiques
- III. Supports de transmission
- IV. Équipements d'interconnexion
- V. Topologie des réseaux locaux
- VI. Architecture des réseaux informatiques

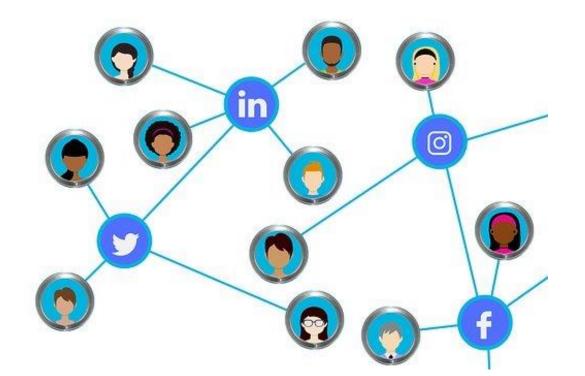
# Introduction

Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse

Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse



Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse



Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse



## NOTRE RÉSEAU D'AGENCES

SUPRATOURS OPÈRE À TRAVERS UN LARGE RÉSEAU DE PLUS DE 60 AGENCES COUVRANT TOUTES LES RÉGIONS DU ROYAUME.

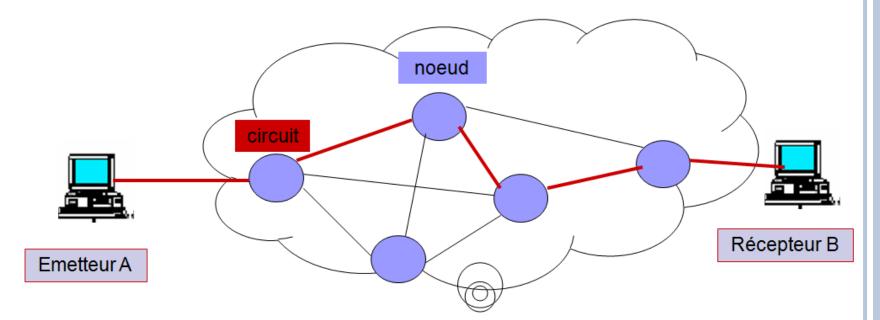
- Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse
  - Communication = Acte d'échanger des données (orales, graphiques, écrites ...) entre un émetteur et un récepteur via des médiums selon des règles communes

- Réseau : « Ensemble formé de lignes ou d'éléments qui communiquent ou s'entrecroisent » Larousse
  - Communication = Acte d'échanger des données (orales, graphiques, écrites ...) entre un émetteur et un récepteur via des médiums selon des règles communes
    - **But**: Échanger des données, Collaborer, Réaliser un projet, Se connaître, Améliorer ses connaissances... que ce soit dans un **contexte personnel** ou **professionnel**

• Informatique : « Science du traitement automatique et rationnel de l'information considérée comme le support des connaissances et des communications » Larousse

• Un réseau informatique est un ensemble de machines reliées entre elles afin de permettre à ses utilisateurs de communiquer via le transfert d'informations électroniques

• Plus formellement, un réseau informatique est un ensemble de stations (hôtes) reliées entre elles par des nœuds de communication et des liens de communication





## HISTOIRE DES RÉSEAUX

- o Idée apparue au début des années 1960 dans différents travaux de recherche en Grande-Bretagne aux Etats-Unis
  - Contexte de guerre froide
  - Communications militaires passaient par le réseau téléphonique publique → vulnérabilité
  - Idée d'un réseau avec une architecture distribuée et tolérante aux pannes: **ARPAnet**

## HISTOIRE DES RÉSEAUX

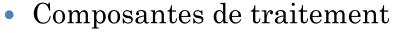
- ARPAnet (Advanced Research Projects Agency network)
  - Connexion de nœuds
    - Nœud composé d'un IMP (Interface Message Processor) et d'un hôte
  - Débit de 56 Kbits/s
  - Évolution de 4 nœuds en 1969 à 15 en 1972
- o D'autres réseaux sont apparus
  - ALOHAnet (1970); Cyclades (1971); Telenet (1974)...
     Internet (1991)

# HISTOIRE DES RÉSEAUX

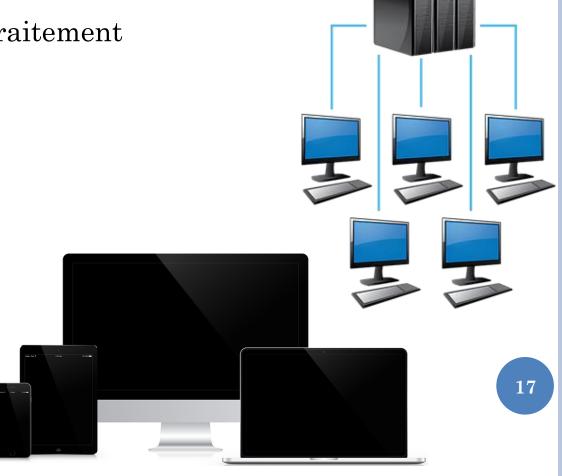
- Explosion de l'utilisation des réseaux
  - Chute des prix du matériel informatique
  - Grande influence sur la compétitivité des entreprises
    - Éviter la duplication du matériel et des ressources
    - o Communiquer de manière efficace et efficiente
  - Généralisation de l'accès
  - Baisse des prix des connexions Internet

# COMPOSANTES D'UN RÉSEAU INFORMATIQUE

o Composantes d'un réseau informatique



- Ordinateurs
- Tablettes
- Smartphones
- Serveurs
- Imprimantes...



# \* https://commons.wikimedia.org/wiki/File:2550T-PWR-Front.jpg

# COMPOSANTES D'UN RÉSEAU INFORMATIQUE

- o Composantes d'un réseau informatique
  - Composantes de transmission
    - Supports de transmission
    - Cartes réseaux
    - Modems
    - Commutateurs
    - Routeurs





Carte réseau



# Intérêt des réseaux informatiques

- Favoriser le travail collaboratif (partage de ressources: données, applications, matériel...)
- Faciliter la communication et la coordination
- o Gagner en productivité et en efficacité
- o Minimiser les coûts en économisant sur les moyens
- Fiabiliser les données en centralisant l'information (bases de données, sauvegardes...)

# INTÉRÊT DES RÉSEAUX INFORMATIQUES

- Les réseaux informatiques au quotidien
  - Messagerie (e-mail), Forums de discussion
  - E-commerce, E-learning, E-gouvernement...
  - Travail collaboratif dans le monde professionnel (Réseau Local, VPN, Intranet...)
  - VoIP et Visioconférence
  - Internet

•

# CLASSIFICATION DES RÉSEAUX INFORMATIQUES

# Performance des réseaux informatiques

• Débit = Nombre de bits par unité de temps

Notation	Appellation	Valeur
bit/s ou b/s ou bps	Bit par seconde	1 bit/s
Kbit/s ou Kb/s	Kilobit par seconde	$10^3$ bit/s
Mbit/s ou Mb/s	Mégabit par seconde	$10^6$ bit/s
Gbit/s ou Gb/s	Gigabit par seconde	$10^9$ bit/s

# Performance des réseaux informatiques

## • Débit = Nombre de bits par unité de temps

Notation	Appellation	Valeur
Tbit/s ou Tb/s	Térabit par seconde	$10^{12}\mathrm{bps}$
Pbit/s	Pétabit par seconde	$10^{15}\mathrm{bps}$
Ebit/s	Exabit par seconde	$10^{18}\mathrm{bps}$
Zbit/s	Zettabit par seconde	$10^{21}\mathrm{bps}$
Ybit/s	Yottabit par seconde	$10^{24}\mathrm{bps}$

# Performance des réseaux informatiques

- **Débit** = Nombre de bits par unité de temps
- Bande passante = Débit maximal d'un support de transmission
- Latence = Temps entre émission et réception d'un bit
  - Temps aller-retour (RTT Round-Trip Time)

# CLASSIFICATION DES RÉSEAUX INFORMATIQUES

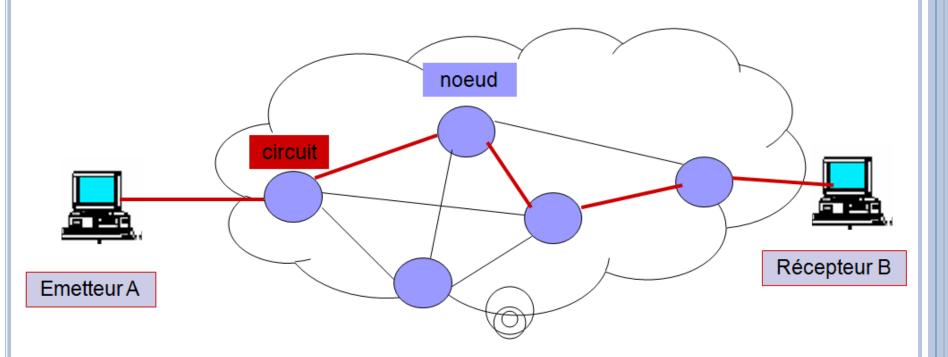
#### • Plusieurs critères

- Débit: Bas débit, Moyen débit, Haut débit, Très Haut débit
- Technologie de transmission : Diffusion, Point-à-point
- Taille du réseau (distance entre entités communicantes)
- Support de communication: Filaire, Sans fil
- Domaine de gestion: Public / Privé

- Réseau à diffusion
  - Un seul canal de transmission partagé par toutes les stations qui y sont connectées
  - Chaque message envoyé par une station est reçu par toutes les autres
    - o S'il comporte l'adresse du destinataire → traité par celui-ci et ignoré par les autres
    - S'il est destiné à toutes les stations → diffusion générale
       ou envoi broadcast
    - o S'il est destiné à un sous-ensemble de stations diffusion restreinte ou envoi multicast

- Réseau point-à-point
  - Un grand nombre de connexions chacune faisant intervenir **deux** stations

- Réseau point-à-point
  - Un grand nombre de connexions chacune faisant intervenir **deux** stations



- Réseau point-à-point
  - Un grand nombre de connexions chacune faisant intervenir **deux** stations
  - Un message peut transiter par plusieurs stations intermédiaires pour aller de la source à la destination (quand elles ne sont pas directement reliées)
    - o Plusieurs routes possibles entre la source et la destination → nécessité de choisir les meilleures

- Réseau point-à-point
  - Un grand nombre de connexions chacune faisant intervenir **deux** stations
  - Un message peut transiter par plusieurs stations intermédiaires pour aller de la source à la destination (quand elles ne sont pas directement reliées)
    - o Plusieurs routes possibles entre la source et la destination → nécessité de choisir les meilleures =

#### Commutation

- Réseau point-à-point
  - Commutation: technique d'acheminement des données sur un réseau lorsque le chemin entre la source et la destination doit être établi et qu'entre chaque deux nœuds du réseau on a un seul canal de communication
    - Commutation de circuits
    - o Commutation de messages
    - Commutation de paquets

- Réseau point-à-point
  - Commutation de circuits: établit un chemin physique de bout-en-bout (circuit) avant de transmettre des données et jusqu'à la fin de communication
    - Réservation des ressources de communication (bande passante)
    - Trois étapes : 1) établissement de la connexion ; 2) transfert des données ; 3) libération de la connexion
    - Exemple : le téléphone

- Réseau point-à-point
  - Commutation de circuits: établit un chemin physique de bout-en-bout (circuit) avant de transmettre des données et jusqu'à la fin de communication



- Délai de transmission ≤ 5 ms pour 1.000 km
- Absence de risque de congestion

- Réseau point-à-point
  - Commutation de circuits: établit un chemin physique de bout-en-bout (circuit) avant de transmettre des données et jusqu'à la fin de communication



- o Délais d'établissement de circuits
- Possibilité d'obtenir un signal d'occupation avant l'établissement du circuit
- Risque de gaspillage de la bande passante

- Réseau point-à-point
  - Commutation de messages: propage les messages (blocs de données) de nœud en nœud, sans qu'un chemin ne soit réservé à l'avance
    - Chaque nœud attend d'avoir reçu entièrement le message avant de le transmettre au nœud suivant
    - Exemple : le télégramme

- Réseau point-à-point
  - Commutation de messages: propage les messages (blocs de données) de nœud en nœud, sans qu'un chemin ne soit réservé à l'avance



o Chaque bloc est entièrement reçu et contrôlé avant d'être transmis → minimise les messages erronés

- Réseau point-à-point
  - Commutation de messages: propage les messages (blocs de données) de nœud en nœud, sans qu'un chemin ne soit réservé à l'avance



- Nécessité que les nœuds aient un grand espace de stockage (taille des blocs illimitée)
- o Non adapté à la transmission de longs messages
- Risque de monopoliser une ligne entre deux nœuds

#### → N'est plus utilisée

- Réseau point-à-point
  - Commutation de paquets: découpe les messages en paquets de taille limitée qui est ensuite transmis comme dans le cas de la commutation de messages

- Réseau point-à-point
  - Commutation de paquets: découpe les messages en paquets de taille limitée qui est ensuite transmis comme dans le cas de la commutation de messages



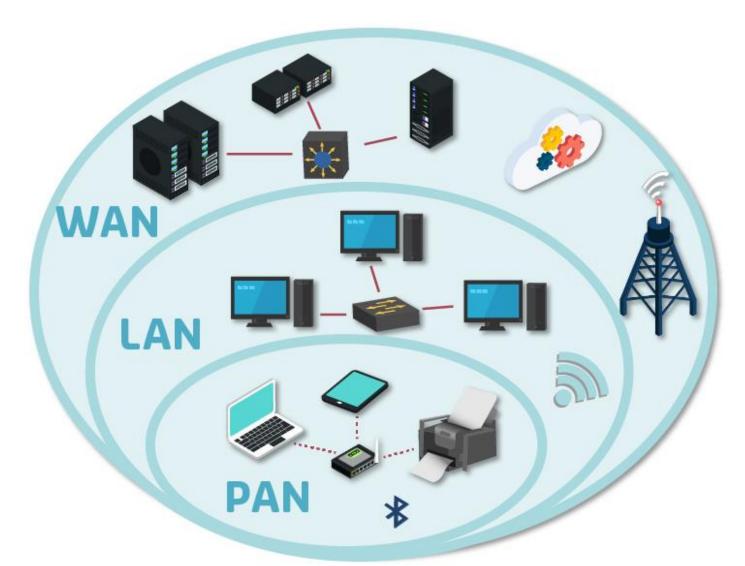
- o Si un nœud n'est pas disponible, les paquets sont envoyés à un autre nœud → bonne résistance aux pannes
- o Possibilité d'envoyer plusieurs messages
- Un utilisateur ne peut monopoliser la ligne longtemps

- Réseau point-à-point
  - Commutation de paquets: découpe les messages en paquets de taille limitée qui est ensuite transmis comme dans le cas de la commutation de messages



- Arrivée désordonnée des paquets
  - Sinon, il est nécessaire d'établir un chemin dédié : circuit virtuel
- Risque de congestion

	Commutation de circuits	Commutation de paquets
Établissement de circuit	Oui	Non
Chemin physique dédié	Oui	Non
Tous les paquets suivent la même route	Oui	Non
Les paquets arrivent dans l'ordre d'émission	Oui Non	
La panne d'un nœud est fatale	Oui	Non
Bande passante fixe	Oui	Non
Risque de gaspillage de la bande passante	Oui	Non
Risque de congestion	Avant la transmission	Pendant la transmission



**42** 

- PAN (Personal Area Network ou Réseau Personnel)
  - Réseau privé implanté dans une zone de quelques mètres (chambre, bureau) pour connecter, par exemple, une imprimante à un ordinateur (Ex: USB, Thunderbolt, Bluetooth)
  - Peut être filaire (PAN) ou sans fil (WPAN)

- LAN (Local Area Network ou Réseau Local)
  - Réseau **privé** implanté dans une **zone réduite** (immeuble ou bloc d'immeubles: locaux d'entreprises, agences bancaires, écoles) avec une centaine voire un millier d'utilisateurs
  - Peut être filaire (LAN) ou sans fil (WLAN)

- LAN (Local Area Network ou Réseau Local)
  - Utilisé essentiellement par les entreprises afin de communiquer et partager des ressources (intranet, imprimantes, fichiers, bases de données...)
  - Caractéristiques
    - Administration unique
    - Débit assez élevé
    - Taux d'erreur faible

- MAN (Metropolitan Area Network ou Réseau métropolitain)
  - Réseau interconnectant plusieurs LANs géographiquement proche par le biais de liens hauts débits (en général la fibre optique)
  - Peut être filaire (MAN) ou sans fil (WMAN)

- MAN (Metropolitan Area Network ou Réseau métropolitain)
  - Couvre une zone géographique de la taille d'une ville et permet à deux entités distantes de communiquer comme si elles faisaient partie d'un même LAN sans que le débit soit affecté

- WAN (Wide Area Network ou Réseau longue distance)
  - Réseau consistant en l'interconnexion de plusieurs LANs pour couvrir une zone géographique étendue (pays, continent, voire la planète → Internet)
  - Peut être filaire (WAN) ou sans fil (WWAN)
  - Deux grandes solutions pour créer un WAN
    - o Lignes louées
    - Lignes RNIS

- WAN (Wide Area Network ou Réseau longue distance)
  - Ligne louée (LL)
    - Ligne téléphonique louée par l'opérateur de télécommunication à un prix fixe indépendant de l'utilisation → plus grande l'utilisation, plus c'est rentable
    - Permet de créer un **lien permanent** entre les deux LANs distants

- WAN (Wide Area Network ou Réseau longue distance)
  - Ligne RNIS
    - Principe de fonctionnement similaire à la LL sauf que la liaison est disponible à la demande
      - La liaison s'ouvre quand deux ordinateurs veulent l'utiliser pour échanger des informations et se ferme après un certain délai d'inactivité
      - Le prix est proportionnelle au temps d'utilisation → mieux vaut limiter la durée de transmission pour réduire le coût

- WAN (Wide Area Network ou Réseau longue distance)
  - Caractéristiques
    - Administration multiple
    - Débit variable
    - o Taux d'erreur non négligeable

- TAN (Tiny Area Network ou Réseau Domestique)
  - Un LAN domestique, avec 2 à 3 machines
- CAN (Campus Area Network ou Réseau de Campus)
  - Un MAN avec une bande passante maximale entre tous les LANs qu'il interconnecte

Sigle	Nom	Nombre de stations	Étendue
PAN	Personal Area Network	Moins d'une dizaine	Quelques mètres
LAN	Local Area Network	Jusqu'à une centaine	Quelques km
MAN	Metropolitan Area Network	Jusqu'à 1.000	Une ville
TAN*	Tiny Area Network	2 à 3	Quelques mètres
CAN*	Campus Area Network	Jusqu'à 1.000	Un campus universitaire
WAN	Wide Area Network	Illimité	Un pays Un continent
	Internet (exemple de WAN)	Illimité	La planète

- La transmission est caractérisée par
  - Sens d'échange
    - Unidirectionnel (simplex)
      - Les informations circulent dans un seul sens, de l'émetteur vers le récepteur
      - Le récepteur ne peut pas répondre
      - Exemple: la radiodiffusion, ordinateur vers imprimante, ...

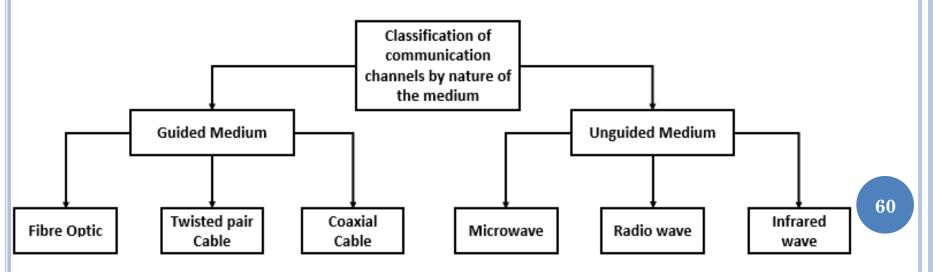
- La transmission est caractérisée par
  - Sens d'échange
    - Bidirectionnel (duplex)
      - L'information circule dans les deux sens
      - o Peut être half-duplex ou full-duplex
        - Half-duplex: l'information circule dans un sens à la fois (exemple: talkie-walkie)
        - Full-duplex: l'information circule dans les deux sens en même temps (exemple: téléphone)

- La transmission est caractérisée par
  - Sens d'échange
  - Nombre de bits envoyés simultanément
    - Série
      - o Envoi de données bit par bit
      - La plus utilisée
    - Parallèle
      - Envoi simultané de N bits à la fois sur N voies différentes (N lignes physiques ou N sous-canaux d'une même ligne physique)

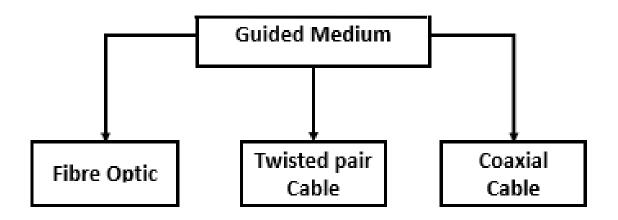
- La transmission est caractérisée par
  - Sens d'échange
  - Nombre de bits envoyés simultanément
  - Synchronisation (cas de la transmission en série)
    - Synchrone
      - L'émetteur et le récepteur sont synchronisés sur la même horloge
      - Le récepteur reçoit de façon continue les informations du récepteur (même si aucun bit n'est transmis)

- La transmission est caractérisée par
  - Sens d'échange
  - Nombre de bits envoyés simultanément
  - Synchronisation (cas de la transmission en série)
    - Asynchrone
      - o Émission irrégulière dans le temps
      - Chaque caractère est précédé d'un bit START indiquant le début de sa transmission et terminé par un bit STOP qui marque la fin de transmission

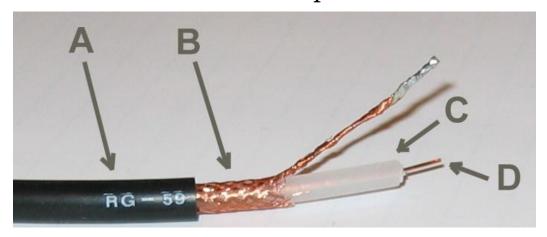
- On distingue deux types de supports de transmission
  - Les supports guidés (Guided Medium)
  - Les supports non guidés (Unguided Medium)



- Câble coaxial
- o Câble de paires torsadées
- Fibre optique



- Câble coaxial
  - Caractérisé par une **large bande passante** lui permettant de faire circuler plusieurs types d'informations en même temps



A: Gaine extérieure en plastique

B: Blindage en cuivre

C: Isolant

D: Conducteur central (âme) en cuivre

• Câble coaxial



- Facilité d'installation
- Coût très faible
- o Possibilité d'extensibilité



- Vitesse de transmission limitée (10 Mbits/s)
- Risque d'interférence avec d'autres appareils situés à proximité
- Risque d'écoute

- Câble de paires torsadées
  - Composé d'un certain nombre de fils électriques (2, 4, 6 ou 8) en cuivre vrillés deux à deux dans un isolant en plastique
  - Six catégories existent ayant chacune une vitesse de transfert (en général entre 10 et 10.000 Mbits/s)

- o Câble de paires torsadées
  - Composé d'un certain nombre de fils électriques (2, 4, 6 ou 8) en cuivre vrillés deux à deux dans un isolant en plastique
  - Six catégories existent ayant chacune une vitesse de transfert (en général entre 10 et 10.000 Mbits/s)
  - On distingue notamment deux types
    - Paires torsadées non blindées (UTP)
    - Paires torsadées blindées (STP)

- Câble de paires torsadées non blindées (UTP)
  - Dénomination officielle U/UTP



Une paire n'est entourée d'aucun blindage protecteur



- Facilité d'installation
- Coût le moins cher



- Atténuation du signal audelà de quelques dizaines de mètres
- Risque d'interférence

- Câble de paires torsadées blindées (STP)
  - Dénomination officielle **U/FTP**
  - Chaque paire est entourée d'un blindage protecteur (feuillard en aluminium)



- Coût faible (plus élevé que les non blindées)
- Pas de risque d'interférence



• Difficulté d'installation car très épais et peu flexible

#### • Fibre optique



- Transmet des signaux par le biais d'impulsions lumineuses se propageant d'un bout à l'autre où elles sont captées par un récepteur lumineux
- Composée d'un cœur en matériau transparent (souvent le silice) où passent les ondes, entouré par une gaine de matériau lui aussi transparent, l'ensemble étant entouré par une couche plastique de protection

protection 230 μm

## • Fibre optique





- Un même câble peut regrouper des brins par multiples de 2, 6 ou 12
- La longueur maximale d'un câble peut atteindre 2 km avec une fibre **multimode** et 20 km avec une fibre **monomode**
- Le câblage optique est généralement utilisé pour interconnecter plusieurs réseaux locaux

• Fibre optique



- Plus grande bande passante
- o Débits élevés (jusqu'à 10 Gbits/s)
- Plus minces et légères
- Pas d'interférence
- Très faible atténuation
- Grande durée de vie



- Fragilité
- Nécessite une courte distance entre l'émetteur et le récepteur (cas fibre multimode)

- L'IEEE a normalisé l'appellation des différents câbles par des noms composés de trois parties
  - Fréquence de transmission du signal en MHz (Méga-Hertz)

- L'IEEE a normalisé l'appellation des différents câbles par des noms composés de trois parties
  - Fréquence de transmission du signal en MHz
  - Type de canal de communication utilisé
    - Bande de base (Base Bande) Le canal est utilisé par un seul émetteur à la fois (exemple: communication téléphonique RTC)
    - Bande Large (Broad Band) Le support est découpé virtuellement en plusieurs canaux → Plusieurs émetteurs à la fois

### SUPPORTS GUIDÉS

- L'IEEE a normalisé l'appellation des différents câbles par des noms composés de trois parties
  - Fréquence de transmission du signal en MHz
  - Type de canal de communication utilisé
  - Longueur maximale d'un segment en centaines de mètres ou le type du support

### SUPPORTS GUIDÉS

- L'IEEE a normalisé l'appellation des différents câbles par des noms composés de trois parties
  - Exemples: 10BASE2, 10BASE5, 10BROAD36, 100BASE-T, 100BASE-F...
    - 10BASE2: Bande de Base est de 10 MHz c-à-d le débit est de l'ordre de 10 Mbits/s sur une distance maximale de 200 mètres

### Finalité

- Étendre la portée géographique
- Établir des liaisons entre les différents réseaux
- Faciliter la gestion d'un réseau en le segmentant

### Equipments

Répéteurs

- Hubs
- Switchs

- Ponts
- Routeurs

• Répéteur (Repeater)



- Équipement analogique connectant deux segments de câble
- Sert à étendre la portée géographique du réseau en régénérant le signal
  - Le signal qui apparaît sur un segment est amplifié puis transmis sur l'autre segment

• Concentrateur (Hub)

- NETGEAR 165 BN1047 Link RK
  Col 1 2 3 4
- Le moyen le plus simple d'interconnecter des LANs
  - o Nécessite qu'ils aient les mêmes supports de transmission (les mêmes débits)
- Composé de plusieurs interfaces agissant sur des bits individuels: quand un bit atteint l'une de ces interfaces, il est automatiquement diffusé sur toutes les autres interfaces
  - Une seule communication est possible à un instant donné

- Pont (Bridge)
  - Équipement permettant d'interconnecter deux LANs utilisant le même protocole
    - o Ne nécessite pas qu'ils aient les mêmes supports de transmissions
  - Transmet et filtre des trames en fonction des adresses MAC de l'émetteur et du destinataire
    - o Si les deux sont situés du même côté → il ignore le message
    - o Si les deux sont situés de part et d'autre du pont → il transmet la trame sur l'autre réseau

• Commutateur (Switch)



- Équipement apparu au milieu des années 1990
- Essentiellement des ponts à haute performance
  - Peut recevoir 4 à 32 cartes E/S de 1 à 8 ports chacune
  - o Chaque port est généralement dédié à la connexion d'une seule station par des paires torsadées (10Base-T)
- Analyse l'adresse de destination et créé une liaison physique vers la station de destination
  - o Optimisation du trafic réseau en évitant d'adresser les messages à toutes les stations

80

• Commutateur (Switch)



- Trois particularités essentielles
  - o Capacité d'apprendre les adresses MAC des stations attachées à ses ports
  - Capacité de diriger la trame vers le bon port si l'adresse MAC destinatrice est référencée dans sa table
  - o Capacité de détecter et d'éviter les bouclages ou redondances grâce au protocole **Spanning-Tree**

• Commutateur (Switch)



- Quand une station veut émettre, elle envoie une trame vers le commutateur
  - La carte E/S qui reçoit la trame vérifie si elle est destinée à une station connectée à cette même carte
    - o Si oui → la trame est recopiée dans la mémoire tampon
    - o Sinon → la trame est transmise à la carte à laquelle le destinataire est connecté

### • Routeur



- Équipement d'interconnexion le plus avancé
- Permet d'interconnecter des réseaux de différentes topologies physiques et logiques
  - Mais ces réseaux doivent fonctionner selon le même protocole de communication et d'adressage
- Permet de choisir le chemin optimal entre la source et la destination → Routage

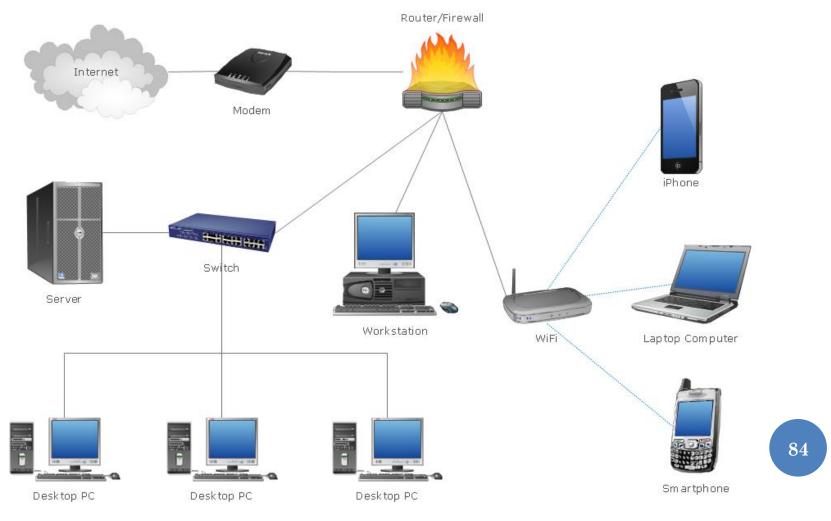


Figure 1. Magic Quadrant for Wired and Wireless LAN Access Infrastructure



85

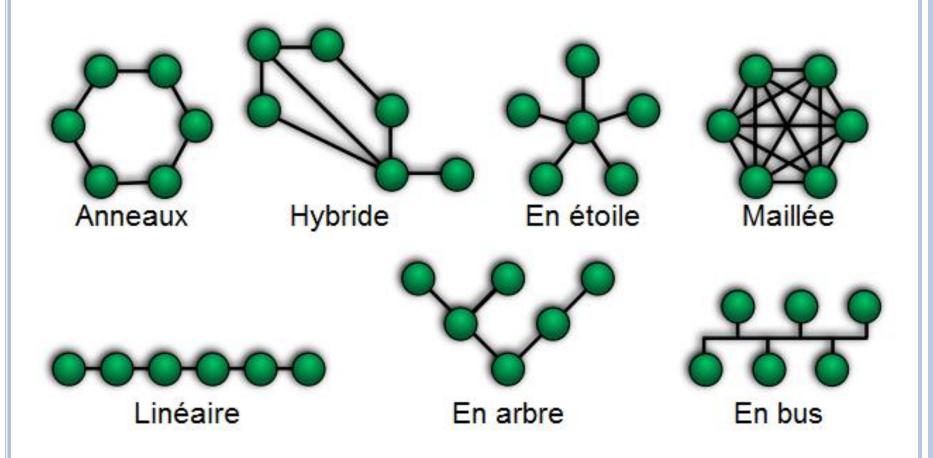
# TOPOLOGIE DES RÉSEAUX LOCAUX

### TOPOLOGIE DES RÉSEAUX LOCAUX

- Topologie = manière avec laquelle un réseau est organisé tant au niveau physique que logique
  - Topologie physique : définit comment les stations sont physiquement reliées entre elles
    - Exemples: Bus, Étoile, Anneau ...
  - Topologie logique : définit comment l'information circule entre les stations
    - Exemples: Ethernet, Token-Ring, FDDI ...

# TOPOLOGIE DES RÉSEAUX LOCAUX

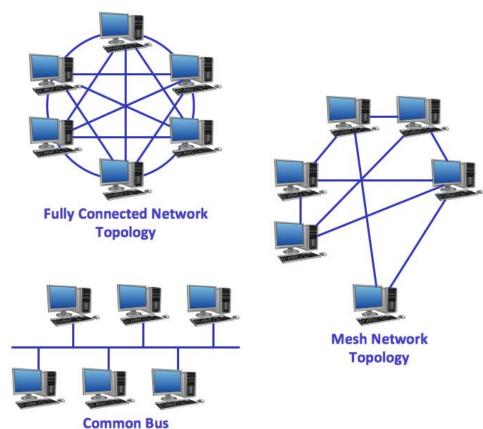
Topologies physiques

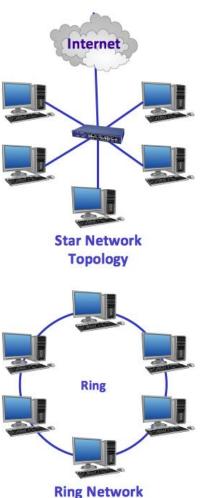


# TOPOLOGIE DES RÉSEAUX LOCAUX

### Topologies physiques

**Topology** 



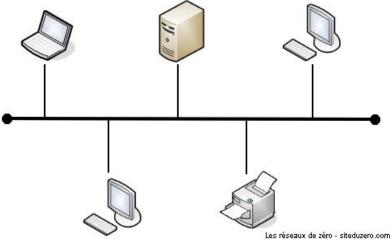


Topology

### TOPOLOGIE EN BUS

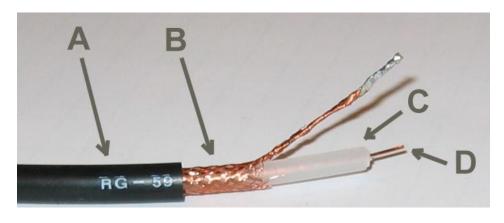
- Les stations sont connectées les unes à la suite des autres le long d'un seul câble appelé
   Segment
- La communication se passe par émission du signal (diffusion) et le retour du signal jusqu'à

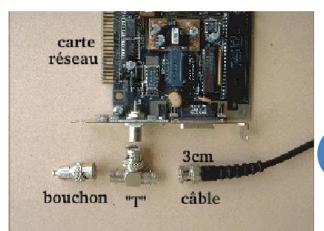
l'émetteur



### TOPOLOGIE EN BUS

Le terme **Bus** désigne la ligne physique reliant les stations qui est sous forme d'un **câble coaxial** muni d'une **terminaison** (bouchon) à chacune de ses extrémités afin d'éviter le bruit des signaux (réflexions parasites, ...) et absorber les signaux libres





### TOPOLOGIE EN BUS



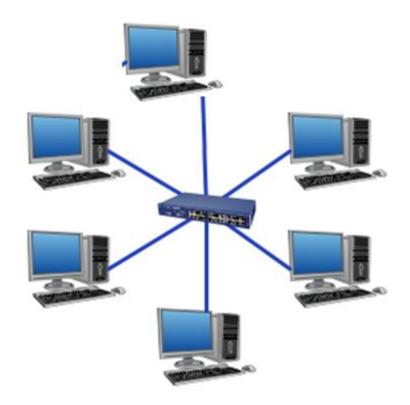
- La topologie la plus simple et la plus facile à mettre en œuvre
- Si une station tombe en panne, elle ne perturbe pas le fonctionnement du réseau
- Le coût de mise en œuvre est relativement faible (Utilisation d'un câble coaxial, Aucun équipement d'interconnexion n'est exigé)



- Le débit est limité
- o Deux machines peuvent monopoliser le câble
- Le risque de collision entre les paquets d'information transitant sur le câble (solution: CSMA/CD)
- Extrêmement vulnérable (risque d'écoute, panne du câble ou d'un connecteur → panne du réseau, ...)

# TOPOLOGIE EN ÉTOILE

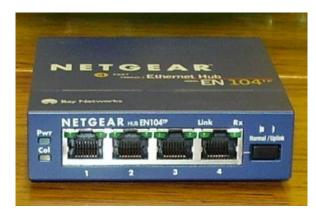
o Les stations sont reliées à un nœud central



# TOPOLOGIE EN ÉTOILE

- Les stations sont reliées à un nœud central
  - Le lien se fait par le biais de câbles (généralement des paires torsadées type de connecteur RJ45)
  - Le nœud central est un équipement d'interconnexion (hub, Switch, routeur...)





### TOPOLOGIE EN ÉTOILE



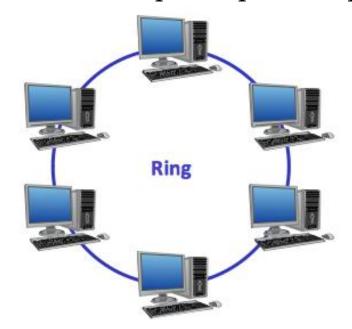


- Si une station ou le câble la reliant au nœud central tombe en panne, seule la station est isolée du reste du réseau
- L'ajout ou la suppression d'une station est simple

- Le coût de mise en œuvre est plus important (celui du Hub ou Switch).
- o Si le nœud central tombe en panne, tout le réseau est mis hors service

### TOPOLOGIE EN ANNEAU

- Les stations sont reliées sur une seule boucle de câble
- Les signaux se déplacent le long de la boucle dans une **seule** direction et passe par chaque station



### TOPOLOGIE EN ANNEAU

- Les stations sont reliées sur une seule boucle de câble
- Les signaux se déplacent le long de la boucle dans une **seule** direction et passe par chaque station
- La méthode utilisée pour la transmission des données sur un anneau est appelé le passage de jeton

### TOPOLOGIE EN ANNEAU





- Adaptée aux
   environnements temps
   réel (protocole à jeton)
- Pas de collision

- Nécessite plus de câbles
- Le message doit passer de nœud en nœud
  - Temps de transmission long
  - Perturbé par la panne d'une station

# TOPOLOGIES LOGIQUES

- Topologies logiques
  - Ethernet (Norme IEEE 802.3)
  - Token ring (ou Anneau à jeton)
  - FDDI (Fiber Distributed Data Interface)

### **ETHERNET**

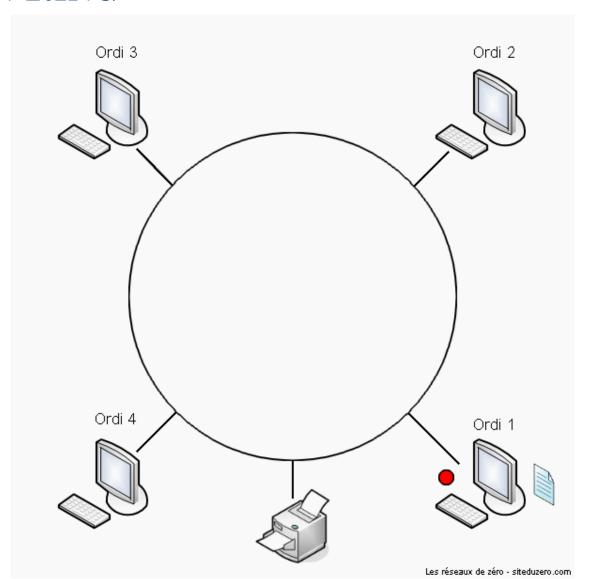
commuté

- Standard de transmission de données
- Historiquement associé aux topologies physiques en bus
  - Toutes les machines sont reliées à une même ligne de transmission
  - Communication à l'aide d'un protocole appelé CSMA/CD
- o Adapté par la suite pour les topologies physiques en étoile (nœud central = Switch) → Ethernet

### TOKEN RING

- Technologie d'accès au réseau basée sur le principe de la communication au tour à tour
- o Circulation en boucle d'un jeton (paquet de données) d'une station à l'autre
  - Seule la station qui a le jeton a le droit d'émettre pendant un temps déterminé, puis le remet à la station suivante

# TOKEN RING



### **FDDI**

- Fiber Distributed Data Interface
- Technologie d'accès au réseau sur des lignes de type fibre optique
- o Composée de deux anneaux
  - Anneau primaire
  - Anneau secondaire en cas de défaillance du premier

### **FDDI**

- o Token Ring avec détection et correction d'erreur
  - Circulation en boucle du jeton entre les machines à une vitesse très élevée
  - Si le jeton n'arrive pas au bout d'un certain délai → la machine considère qu'il y a eu une erreur sur le réseau et le deuxième anneau est utilisé

# ARCHITECTURE DES RÉSEAUX LOCAUX

# ARCHITECTURE DES RÉSEAUX LOCAUX

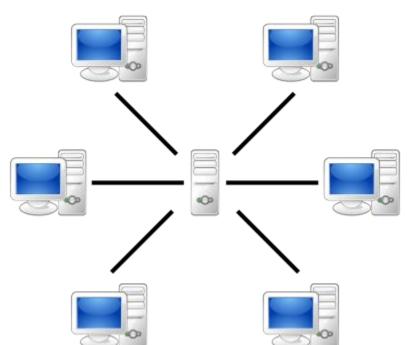
- o Dans un LAN, on distingue deux architectures
  - Client-serveur
  - Peer-to-peer (poste-à-poste ou égal-à-égal)

# ARCHITECTURE DES RÉSEAUX LOCAUX

- Architecture Client-serveur
  - Un ordinateur central, appelé **serveur**, fournit des services aux ordinateurs qui s'y connectent, appelés

clients

• La plus utilisée



### ARCHITECTURE DES RÉSEAUX LOCAUX

• Architecture Client-serveur



- Serveur = Cœur du réseau client-serveur
  - Ordinateur qui met ses ressources à la disposition des autres ordinateurs du réseau par l'intermédiaire de son système d'exploitation réseau
  - Machine généralement très puissante comprenant
    - Un ou plusieurs processeurs puissants
    - Un ou plusieurs disques durs fiables
    - o Autant de mémoire que possible

108

- Architecture Client-serveur
  - Serveur = Cœur du réseau client-serveur





109

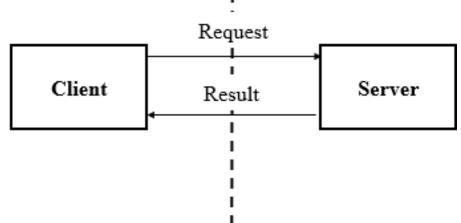
- Architecture Client-serveur
  - Serveur = Cœur du réseau client-serveur
    - Répond à deux besoins principaux
      - o Gère le flot des données à travers le réseau grâce à son système d'exploitation réseau
      - Permet d'assurer la sécurité, l'intégrité et la disponibilité des données

- Architecture Client-serveur
  - Serveur = Cœur du réseau client-serveur
    - Exemples
      - o Serveur de messagerie
      - Serveur de fichiers
      - o Serveur de bases de données
      - Serveur d'applications
      - Serveur d'impression
      - o Serveur de mise à jour

- Architecture Client-serveur
  - Client
    - Peut être un ordinateur comme il peut parfois se réduire en une simple console (écran, clavier...) sans unité de sauvegarde
    - Chaque client ne peut voir que le serveur
      - o Toute communication dans le réseau se fait à travers le serveur

- Architecture Client-serveur
  - Client: on distingue trois types
    - Client léger: le traitement des requêtes du client est entièrement effectué par le serveur (cas des applications web, terminaux d'accès à distance de type Teamviewer...)
    - Client lourd: le traitement des requêtes du client est partagé entre le serveur et le client (cas des (applications de bureau, applications mobile, ...)
    - Client riche: le traitement des requêtes du client est entièrement effectué par le serveur puis finalisé par le client

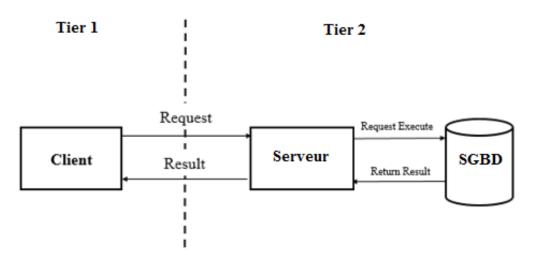
- Architecture Client-serveur
  - Fonctionnement
    - Le client émet une requête vers le serveur
    - Le serveur reçoit la demande, la traite puis envoie la réponse



114

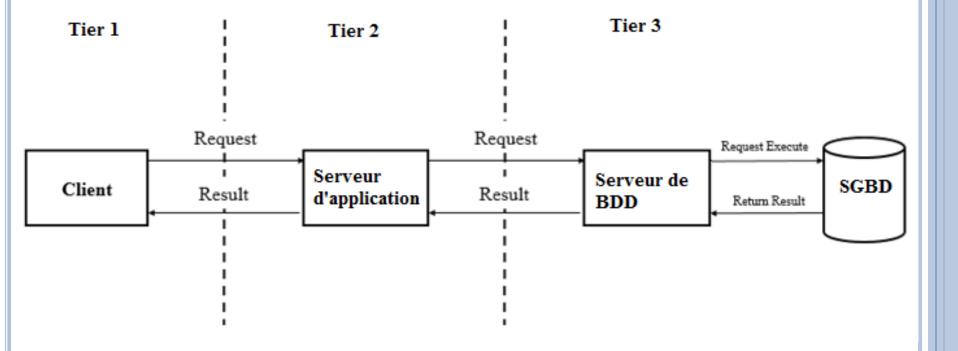
- Architecture Client-serveur
  - On distingue trois types d'architecture
    - Architecture à deux niveaux
    - Architecture à trois niveaux
    - Architecture à N niveaux

- Architecture Client-serveur
  - Architecture à deux niveaux
    - Appelée aussi architecture 2-tiers
    - Le client demande une ressource au serveur qui la fournit à partir de ses propres ressources



- Architecture Client-serveur
  - Architecture à trois niveaux
    - Appelée aussi architecture 3-tiers
    - Ajout d'un troisième serveur, dit serveur secondaire, entre le client et le serveur final
      - Le client demande une ressource
      - Le serveur intermédiaire fournit la ressource au client en faisant appel aux ressources du serveur final

- Architecture Client-serveur
  - Architecture à trois niveaux



- Architecture Client-serveur
  - Architecture à N niveaux
    - o Appelée aussi architecture N-tiers
    - N'ajoute pas de couches à la 3-tiers mais introduit la notion d'objets → mieux spécialiser les serveurs en possibilité de distribuer les services entre les 3 niveaux selon N couches

• Architecture Client-serveur

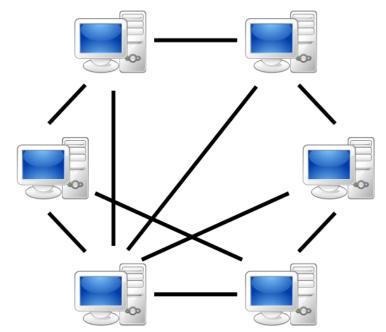




- Évolutivité
- Centralisation des ressources
  - → pas de redondance ni de contradiction
- Centralisation de l'administration au niveau serveur (installation et maintenances des logiciels...)
- Meilleure sécurité et fiabilité

- Coût élevé (acquisition et maintenance du serveur, salaires administrateurs...)
- o Panne du serveur → panne totale

- Architecture Peer-to-peer
  - Absence d'un ordinateur central → chaque ordinateur est à la fois client et serveur
  - L'échange d'informations se fait sans réel contrôle



- Architecture Peer-to-peer
  - Chaque ordinateur a le droit de partager ses ressources avec les postes de son choix appartenant au même réseau
  - Pas d'administration centralisée → chaque utilisateur est libre de
    - o Partager, sécuriser et gérer son propre ordinateur
    - o Installer et mettre jour des logiciels
    - o Maintenir des applications et des données

- Architecture Peer-to-peer
  - Caractéristiques
    - Système d'exploitation monoposte
    - Utilisée pour des environnements
      - o Très limités (généralement moins de 10 utilisateurs)
      - o Ne requérant pas un niveau de performance et de sécurité

• Architecture Peer-to-peer





- Coût faible
- o Simplicité de mise en œuvre
- Administration
   décentralisée
- Faible sécurité
- Faible performance



# INITIATION AUX RÉSEAUX INFORMATIQUES

PARTIE 1: CONCEPTS DE BASE