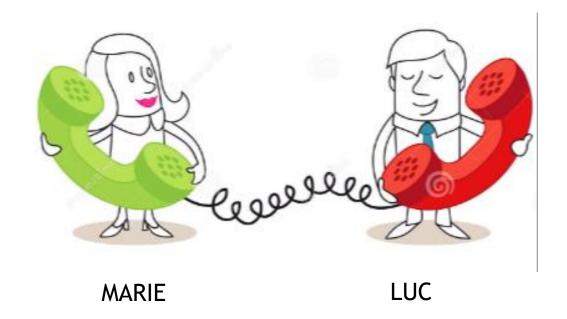


# Chapitre 6 : Le modèle OSI de l'ISO

Cours Systèmes et réseaux

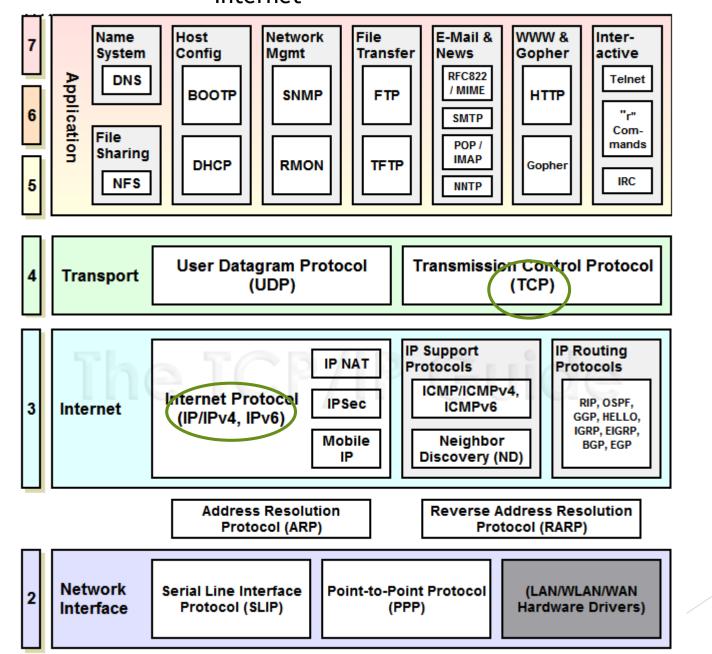
# 1. Les protocoles

- Ensemble de règles qui définissent comment doit se produire une communication dans un réseau
- Comparaison avec communication téléphonique



- De façon générale, les protocoles gèrent :
  - La mise en forme des données (en général : en-tête + données)
  - Les adresses (source et destinataire)
  - ► La détection d'erreurs de transmission → CRC ajouté à la fin des paquets
  - La gestion des accusés de réception (pas toujours)
  - La gestion de la direction du flux d'information (half duplex, full duplex, ...)
  - Le contrôle des séquences (numérotation des paquets)
  - La gestion du flux (débit source/récepteur)
  - ...
- PAS AVEC UN SEUL PROTOCOLE!
- SUITE DE PROTOCOLES QUI GERENT LE TOUT POUR LE BON DEROULEMENT DE LA COMMUNICATION
  - ▶ Un protocole → routage
  - ▶ Un protocole → adressage
  - ▶ Un protocole → gestion des erreurs

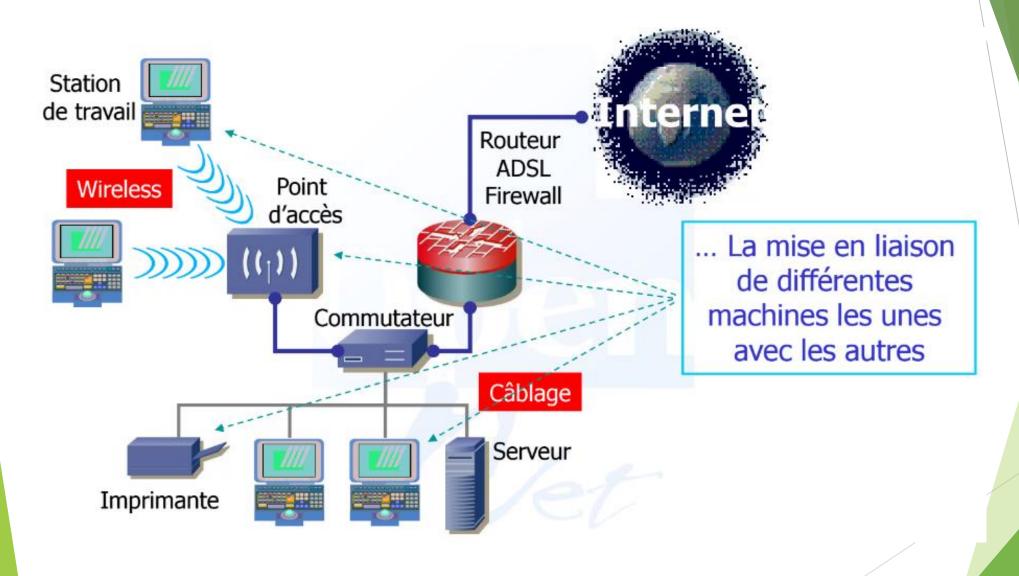
Exemple de suite protocolaire : la suite TCP/IP utilisée dans les communications Internet

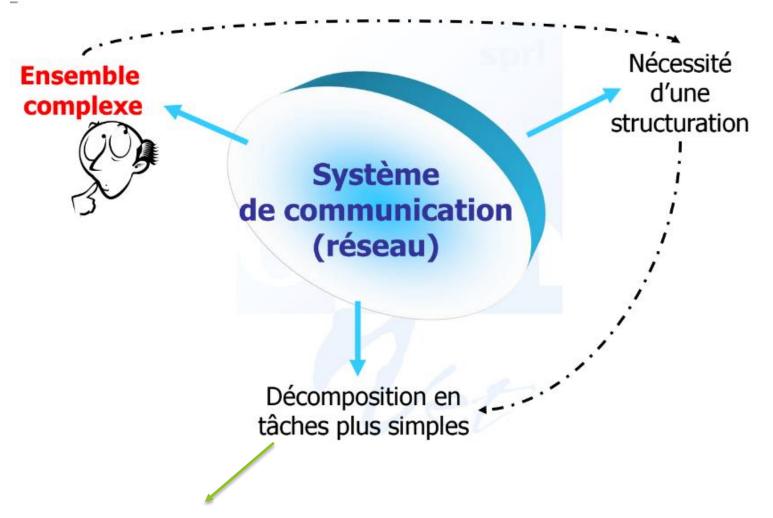


### 2. Le modèle OSI

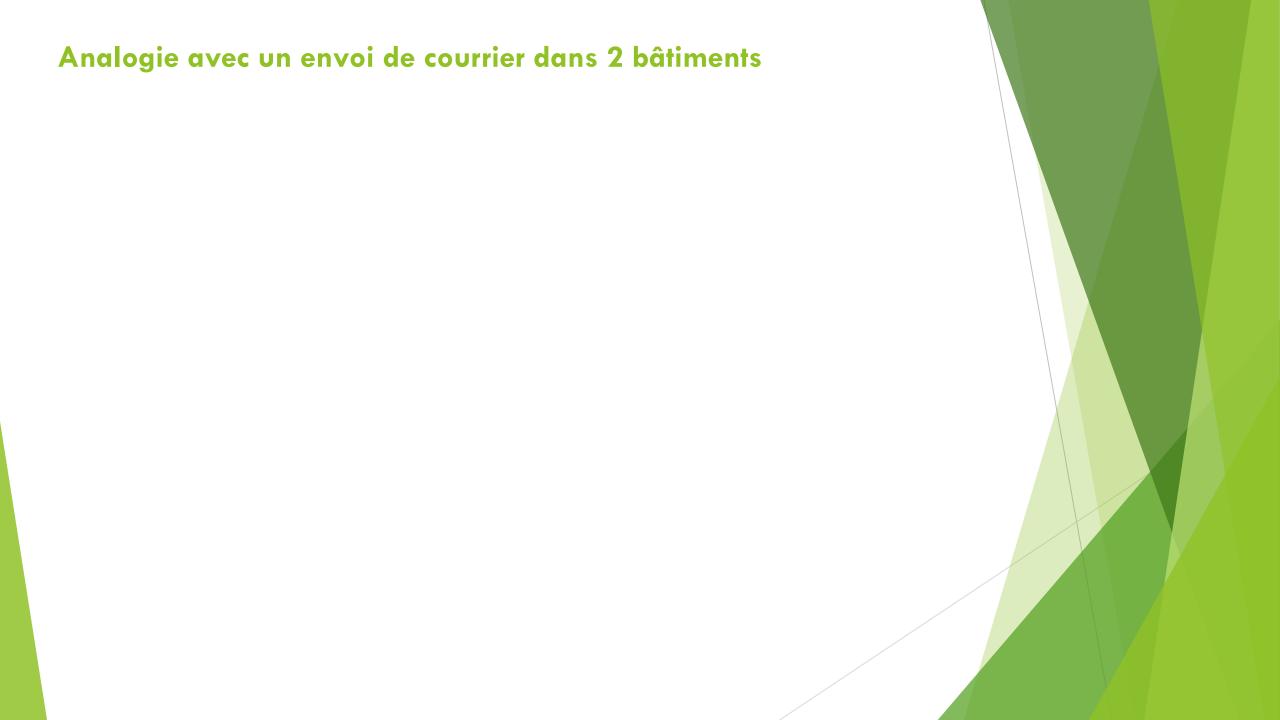
- Utilisé pour concevoir l'Arpanet
- Modèle ensuite normalisé par l'ISO en 1984: International Standardization Organisation (dépend de l'ONU)
- ► OSI = Open System Interconnection
- Devenu le standard (théorique) en matière d'échanges dans les systèmes ouverts
- Nous verrons qu'en pratique, il n'est pas totalement suivi

### Pourquoi avoir besoin de protocoles?

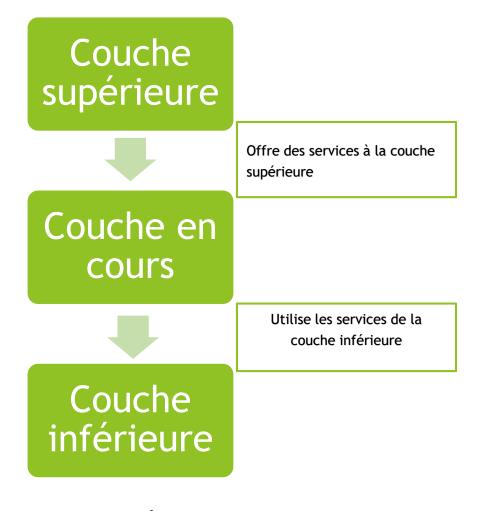




- Diviser en plusieurs étapes la communication entre deux entités
- Une étape = une couche du modèle = ensemble de services réalisant un but précis

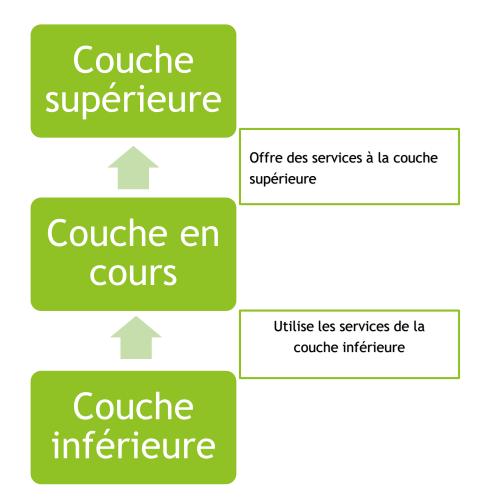


 Chaque couche communique avec les couches adjacentes (directement au-dessus ou en-dessous d'elle)

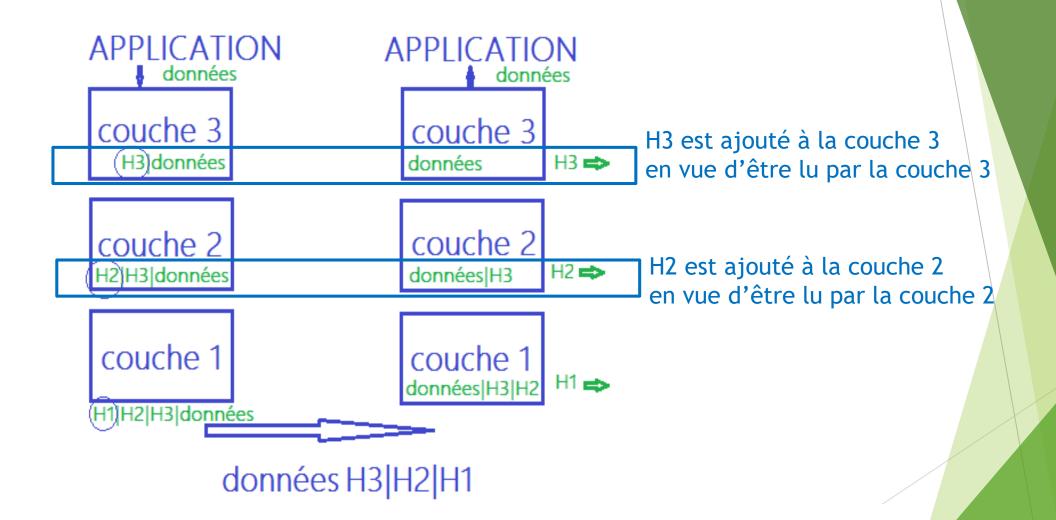


ou inversément

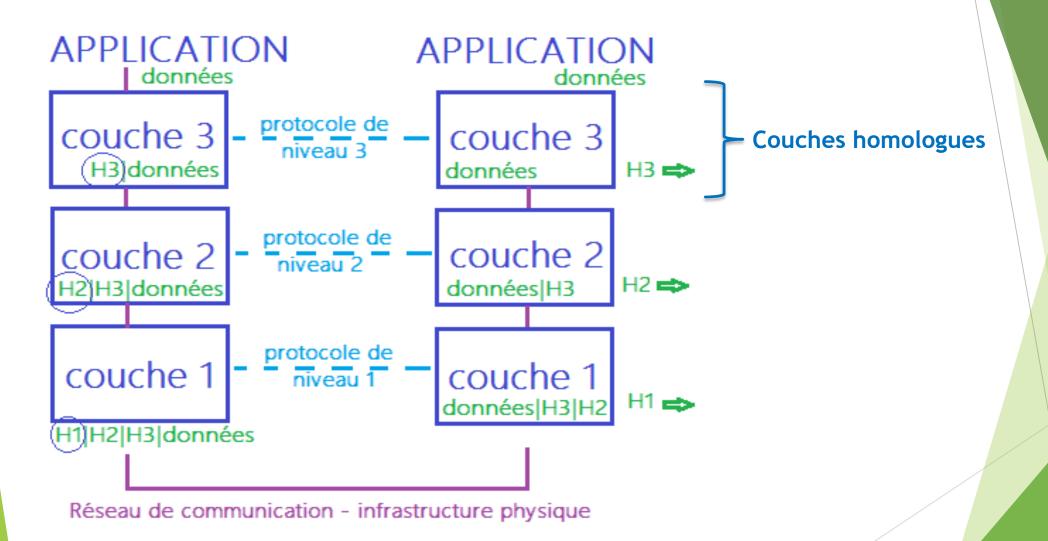
 Chaque couche communique avec les couches adjacentes (directement au-dessus ou en-dessous d'elle)



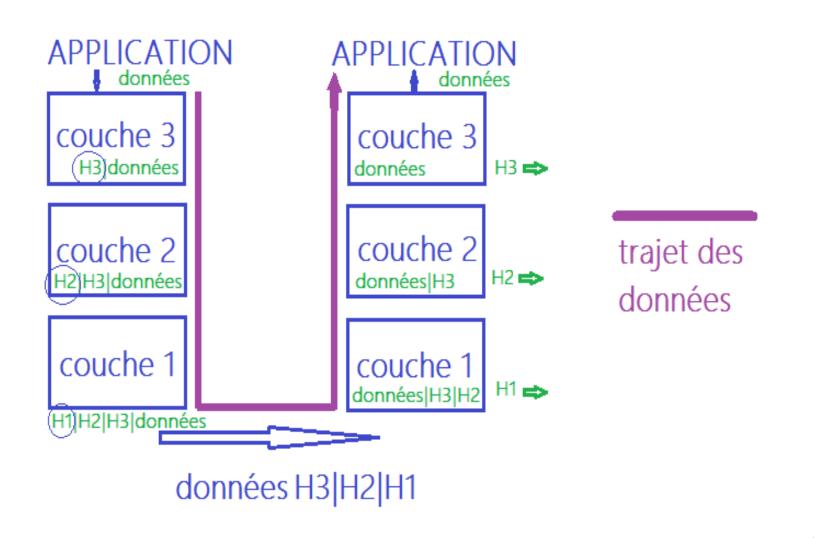
Principe de fonctionnement d'un modèle en couches (sur 3 couches) :



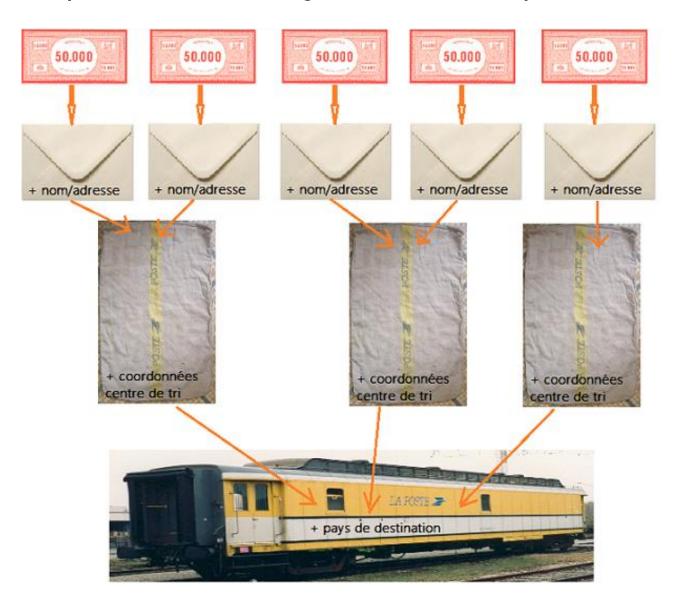
Usage des protocoles de niveau :



Trajet des données :



Principe d'encapsulation en analogie avec courrier postal :



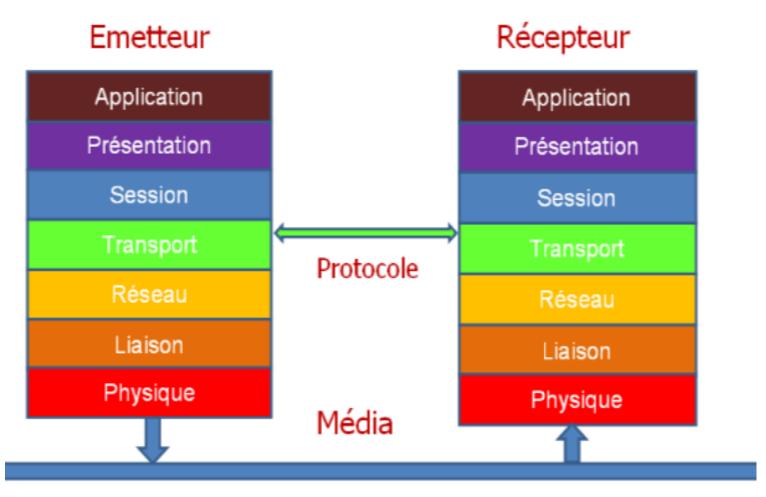
### 3. Les couches du modèle OSI

### La division en couches va permettre de :

- Simplifier les procédures complexes des transmissions en procédures plus simples
- Faciliter la standardisation
- ► Rendre les procédures et les technologies plus facile à comprendre
- Accélérer le développement de chaque couche

### Le modèle OSI a identifié 7 étapes donc 7 couches :

- Couche 7: couche applicative
- Couche 6 : couche présentation
- Couche 5 : couche session
- Couche 4 : couche transport
- ► Couche 3 : couche réseau
- Couche 2 : couche liaison des données
- ► Couche 1 : couche physique



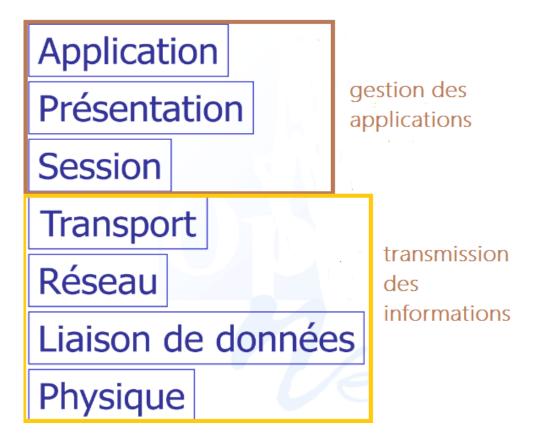
### 2 grands principes :

- Les couches sont indépendantes
  - Les informations utilisées par une couche ne peuvent pas être utilisées par une autre couche
  - On peut changer un protocole sans changer toutes les couches du modèle OSI
- Les couches ne communiquent qu'avec leurs couches adjacentes

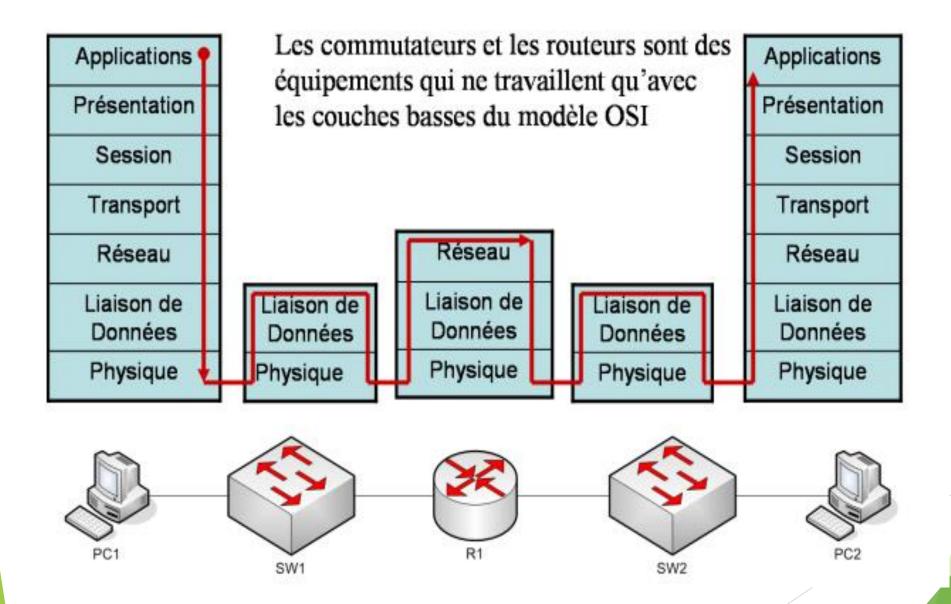
### En effet, pour réaliser un communication entre 2 supports, il faut :

- ▶ Relier les systèmes par un lien <u>physique</u> → couche ou niveau PHYSIQUE
- ► Contrôler qu'une liaison est correctement établie sur ce lien → couche LIAISON
- ► Assurer l'acheminement des données et l'arrivée au bon destinataire → couche RESEAU
- Contrôler, avant de délivrer les données que le transport s'est réalisé correctement → couche TRANSPORT
- ▶ Organiser le dialogue entre toutes les applications, en gérant des sessions d'échange → couche SESSION
- ► Traduire les données selon une syntaxe d'échange compréhensible par les deux entités d'application → couche PRESENTATION
- ► Fournir à l'application utilisateur tous les mécanismes nécessaires pour masquer à celle-ci les contraintes de transmission → couche APPLICATION

- Répartition des tâches :
  - Les 3 premières couches représentent la communication d'un utilisateur à un autre utilisateur
  - Les 4 suivantes représentent la communication d'une machine à une machine



#### **EN REALITE:**



#### **EN RESUME:**

- Modèle OSI = norme qui précise comment les machines doivent communiquer
- ► Modèle théorique ←→ Modèle pratique : TCP/IP
- Modèle à 7 couches
- Chaque couche a un rôle bien particulier
- ► Couches 7 à 5 : gestion de la connection aux applications
- ► Couches 4 à 1 : transport des infos
- Chaque couche indépendante des autres
- ► Chaque couche ne peut communiquer qu'avec les couches adjacentes
- ► Envoi des données : couches parcourues de haut en bas (7 → 1)
- ▶ Réception des données : couches parcourues de bas en haut (1 → 7)

## Couche 7: couche application

- Interface entre l'homme et la machine
- Applications: navigateurs (Chrome, ...), logiciels de messagerie (Outlook), logiciels de transfert de fichier (Filezilla)
- Nombreux protocoles de couche 7 :
  - ► FTP (File Transfer Protocol pour le transfert des fichiers)
  - ► TELNET (TERminaL NETwork protocol pour l'établissement des sessions à distance)
  - SMTP (pour l'envoi d'un mail)
  - ► HTTP (pour le transfert de fichiers Web d'un serveur à un client et son affichage)
  - ► HTTPS (idem mais sécurisé)
  - SSH (pour la prise de commande à distance sécurisé)
  - ► SNMP (Simple Network Management Protocol pour récupérer des informations sur le hardware niveau des cartouches d'encre, vitesse d'un ventilateur, ...)

# Couche 6 : couche présentation

- Sert à adapter les données à émettre à un format standard épuré de tous les aspects liés à l'environnement de travail et en particulier au système d'exploitation
  - Standardisation du format des données
  - Formatage des données
  - Compression des données
- Logiciel de compression = service de la couche 6 du modèle OSI.

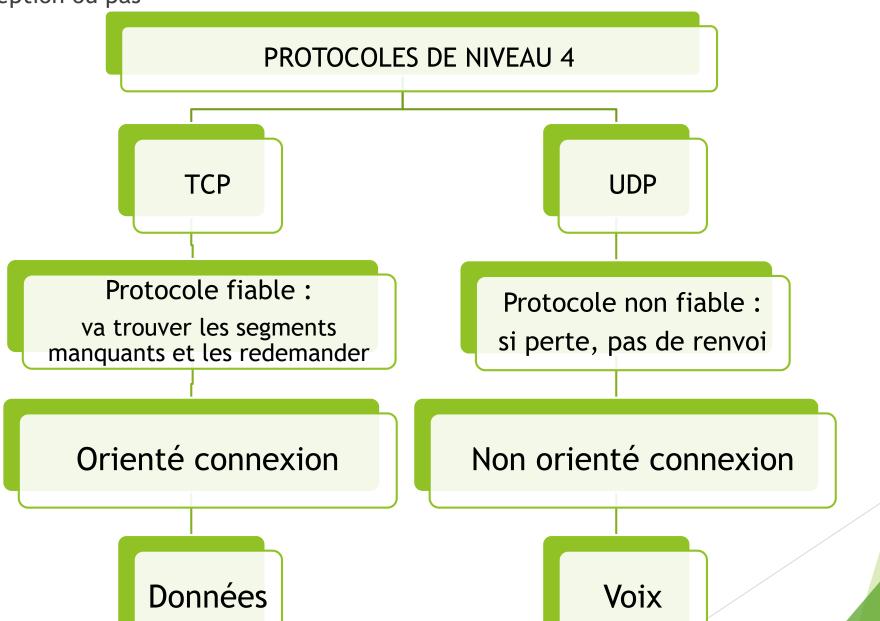
### Couche 5: couche session

- Sert à établir une session entre les applicatifs clients et serveurs
- Les fonctions de cette couche sont :
  - ▶ La gestion de la session : ouverture, gestion, restauration, fermeture
  - La gestion des permissions (identification)
  - La gestion du jeton (décision de qui peut parler)
  - La gestion des points de reprise dans le flot de données de manière à pouvoir reprendre le dialogue après une panne.
- = FIN DE LA PARTIE APPLICATIVE DE LA COMMUNICATION

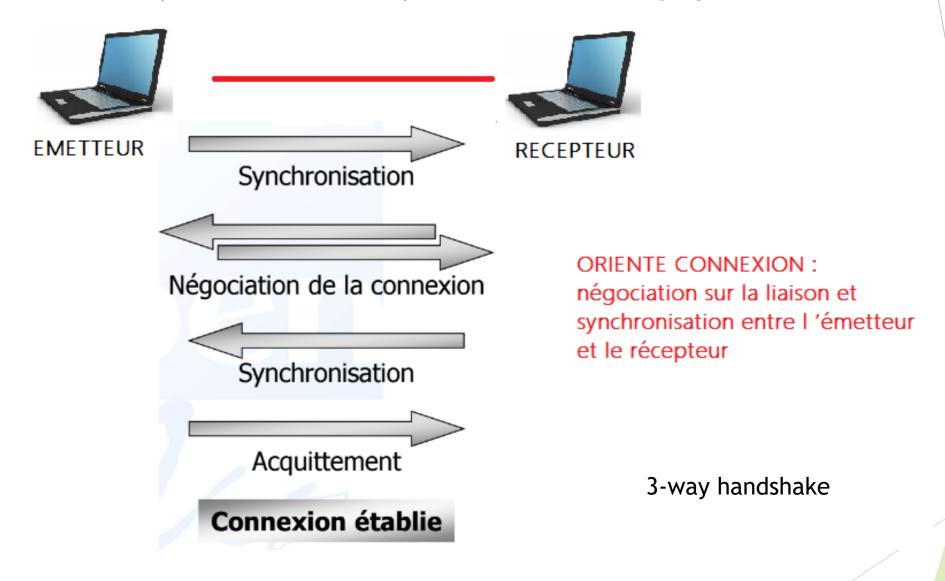
# Couche 4: couche transport

- Couche pivot du modèle
- Ne s'occupe pas du transport physique : ce sont les 4 dernières couches ensembles qui gèrent le transport
- Assure le contrôle du transfert de bout en bout des informations (messages) entre les 2 éléments terminaux(ETTD) :
  - Dernière couche de contrôle des données : doit assurer aux couches supérieures un transport fiable
  - ▶ Vérifie que le destinataire est prêt à recevoir un message
  - ► Responsable de la SEGMENTATION des messages
  - Assure l'arrivée de l'information dans le bon applicatif
  - ► A la réception, reconstitue le message
  - Contrôler le flux

Choix du protocole de cette couche déterminera si on souhaite confirmer la bonne réception ou pas



Vérification que le destinataire est prêt à recevoir l'envoi (poignée de main)

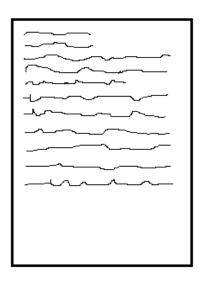


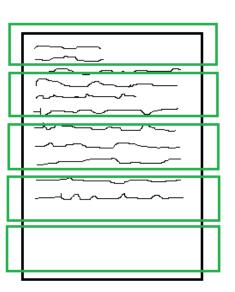
→ TRANSPORT FIABLE

Segmentation des messages:

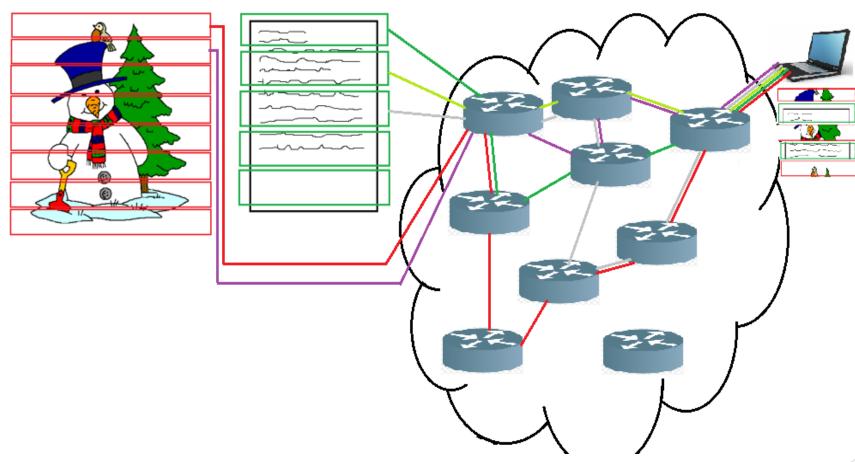








- S'occupe également du multiplexage
  - ▶ technique qui consiste à faire passer plusieurs informations à travers un seul support de transmission.



► A LA RECEPTION : RE-ASSEMBLAGE

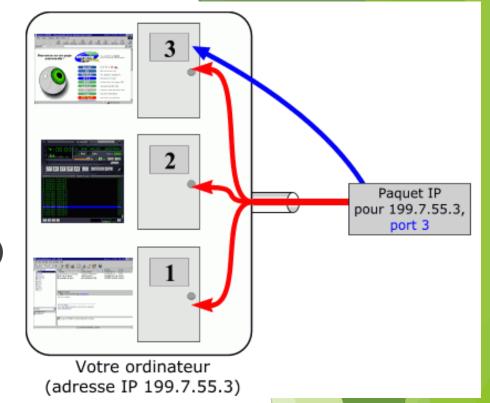
- Assure que l'information arrive dans le bon applicatif :
- Ajoute des informations aux segments :
  - ► Le port applicatif ou « déposer » l'information
    - = identifiant de l'application qui doit gérer le segment
    - = nombre unique codé sur 16 bits (→ 65536 possibilités)

► HTTP: 80

► POP3 : 110

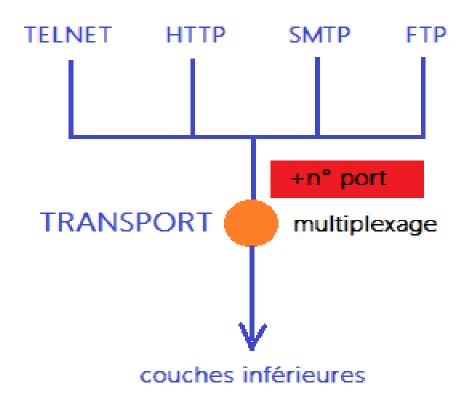
**...** 

- ► Assignation standard :
  - Les ports 0 à 1023 sont les «ports reconnus» ou réservés ou «Well Known Ports», ports réservés aux services bien connus (mails, web, ...).
  - Les ports 1024 à 49151 sont appelés «ports enregistrés» ou «Registered Ports», ports réservés à des applications propriétaires
  - Les ports 49152 à 65535 sont les «ports dynamiques et/ou privés» ou «Dynamic and/or Private Ports» (ports utilisables dans vos applis)

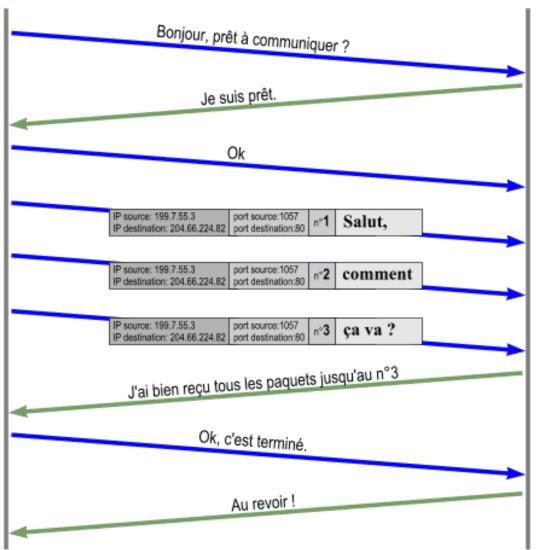


- L'<u>adresse IP</u> plus le port est appelée socket.
- Un exemple de socket : 127.0.0.1:80.

Résumé du rôle du niveau 4 :

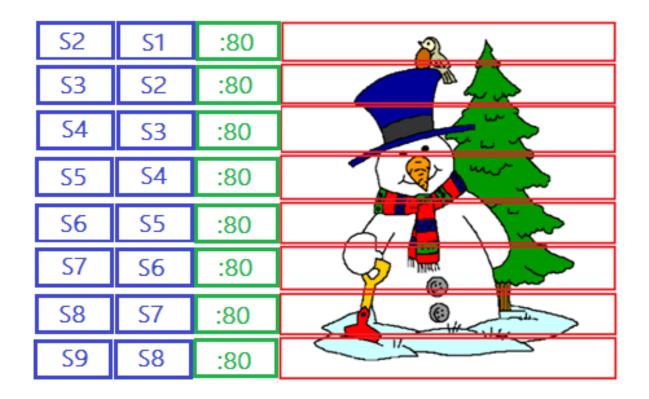


Contrôler le flux (TCP) et les acquittements de message : voir cours en classe
Avec technique de windowing ou fenêtrage



Pour retrouver qui est manquant et renvoyer les segments manquants : nécessité d'ajouter dans le segment le numéro du paquet

Ma photo devient :



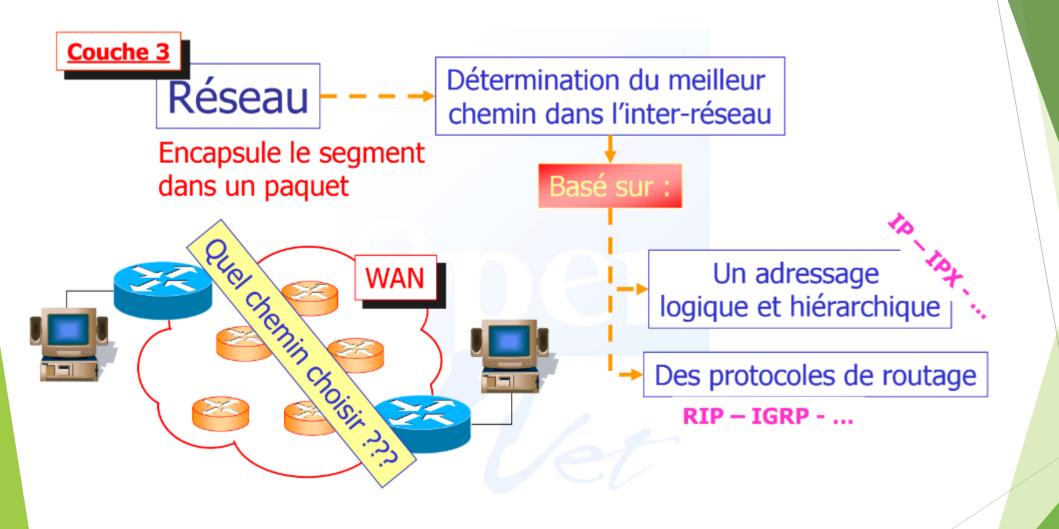
2 1, 395759	192.168.1.56	192.168.1.62	TCP	66 50591 > 32123 [SYN] Seq=0 Win=8192 Len=0 MSS=1460 WS=
3 1.399660	192.168,1.62	192.168.1.56	TCP	66 32123 > 50591 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 N
4 1.399714	192.168.1.56	192.168.1.62	TCP	54 50591 > 32123 [ACK] Seq=1 Ack=1 win=17520 Len=0
12 4, 284998	192.168.1.56	192,168,1,62	TCP	60 50591 > 32123 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=17520 Len=6
13 4.291709	192.168.1.62	192,168.1.56	TCP	54 32123 > 50591 [ACK] seq=1 Ack=7 win=5840 Len=0
18 7.535097	192.168.1.56	192.168.1.62	TCP	61 50591 > 32123 [PSH, ACK] Seq=7 Ack=1 win=17520 Len=7
19 7.540364	192.168.1.62	192.168.1.56	TCP	54 32123 > 50591 [ACK] Seq=1 Ack=14 win=5840 Len=0
22 9.512235	192.168.1.56	192.168.1.62	TCP	54 50591 > 32123 [RST, ACK] Seq=14 ACK=1 Win=0 Len=0

			_	
250 29.766671			TLSv1.2	375 New Session Ticket, Change Cipher Spec, Encrypted Handshake Message
251 29.774555			TCP	238 58939 → 5228 [PSH, ACK] Seq 143 ACK=4688 Win=65792 Len=184
252 29.796608			TCP	84 5228 → 58939 [PSH, ACK] Seq=4688 Ack=629 Win=46080 Len=30
253 29.799284			TCP	173 5228 → 58939 [PSH, ACK] Seq=4718 Ack=629 Win=46080 Len=119
254 29.799287			TCP	188 5228 → 58939 [PSH, ACK] Seq-4837 Ack=629 Win=46080 ten=134
	251 29.774555 252 29.796608 253 29.799284	251 29.774555 252 29.796608 253 29.799284	251 29.774555 252 29.796608 253 29.799284	251 29.774555 TCP 252 29.796608 TCP 253 29.799284 TCP

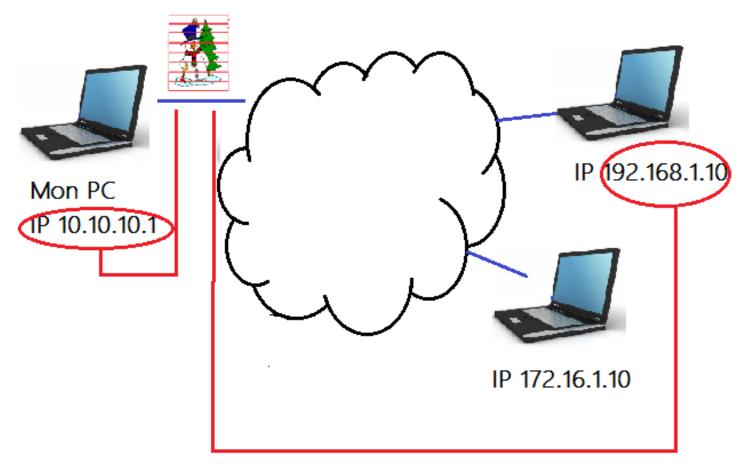
Sequence : 4688 + Len :30 → 4718

### Couche 3: couche réseau

- Va permettre la communication entre 2 machines non connectées physiquement
- De plus : chemin le plus court possible (routage)
- 3 fonctions principales :
  - Adressage
  - Constitution des trames de niveau 3
  - ► Techniques de routage



- ► ADRESSAGE : les segments doivent être envoyés à des machines sur le réseau
  - ▶ Besoin d'identifier les machines de façon unique



Les segments recoivent les adresses IP à la couche 3

#### MODIFICATION DES SEGMENTS

#### ■ LE SEGMENT DEVIENT UN PAQUET IP source IP dest **S2** :80 IP source IP dest S3 **S2** :80 IP source IP dest **S4** :80 S3 IP source IP dest **S**5 :80 **S6 S5** :80 IP source IP dest IP source IP dest **S7** :80 **S6** \$8 **S7** IP source IP dest :80 IP source IP dest **S9 S8** :80

RECU A LA COUCHE 3

### ROUTAGE

- Les routeurs vont travailler sur les adresses IP (= adresses de couche 3 car elles sont ajoutées à ce stade)
- ▶ Les routeurs utilisent des protocoles de routage (RIP-IGRP)

### Couche 2 : couche liaison de données

- Assure la livraison des trames dans un réseau local
  - Utilise des adresses physiques (MAC adress)
  - la transmission des données au-delà du réseau local ne peut donc pas être gérée à ce niveau (rôle de la couche 3)
- définit comment la transmission des données est effectuée entre 2 machines adjacentes
  - PC/switch
  - Imprimante/switch
  - Routeur/Routeur
  - **...**
- gère aussi la détection d'erreur de transmission.

#### LE PAQUET IP DEVIENT UNE TRAME ETHERNET

adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	52	S1	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	<b>S</b> 3	52	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	54	S3	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	S5	S4	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	S6	S5	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	<b>S7</b>	S6	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	58	<b>S7</b>	:80	
adresse MAC dest	adresse MAC source	IP source	IP dest	S9	58	:80	

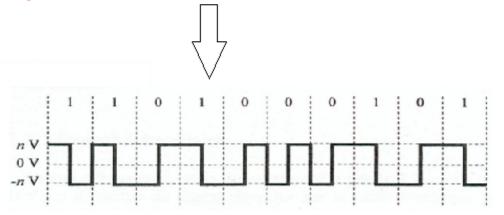
ajouté à la couche 2

1.

# Couche 1: couche physique

- Assure un transfert de bits sur le support physique
- regroupe toutes les caractéristiques de la transmission de données binaires au niveau matériel
- définit les supports et les moyens d'y accéder
- propose des techniques de transmission binaire propres à chacun de ces supports
- définira par exemple :
  - le temps élémentaire nécessaire pour qu'un bit soit diffusé sur un câble
  - l'ergonomie d'un connecteur
  - les standards de brochage dans les connecteurs.

adresse MAC dest	adresse MAC source IP SOURCE IF	P dost	\$2	S1	:80	<b>₽</b> . ▲	
adresse MAC dest	adresse MAC source IP source IF	P dest	<b>S</b> 3	S2	:80		
adresse MAC dest	adresse MAC source IP SOURCE IF	P dest	S4	53	:80		
adresse MAC dest	adresse MAC source IP source IR	P dest	\$5	\$4	:80		L
adresse MAC dest	adresse MAC source IP source III	P dest	S6	55	:80		0
adresse MAC dest	adresse MAC source IP SOURCE IF	P dest	57	S6	:80		:
adresse MAC dest	adresse MAC source IP source IP	P dest	88	<b>S7</b>	:80		Г
adresse MAC dest	adresse MAC source IP Source IP	P dest	59	58	:80		(



Attention, il n'y a pas que les éléments terminaux qui utilisent les couches du modèle OSI

