## Programmation Système et Réseau

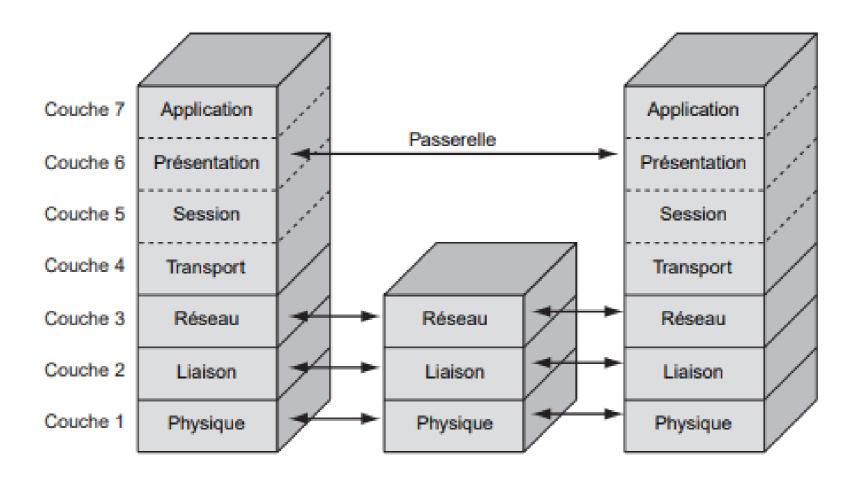
6 - Sockets

Equipe pédagogique

CY Tech ING2 - GSI



#### Le modèle OSI





Le niveau message concerne le transfert de bout en bout des données d'une extrémité à une autre d'un réseau.

Les données de l'utilisateur sont regroupées en messages.

Ces messages doivent être transportés de l'émetteur vers le récepteur.

C'est la raison pour laquelle ce niveau s'appelle également couche transport (couche 4).

Le message est une entité logique de l'utilisateur émetteur, sa longueur n'étant pas déterminée à l'avance



Sa définition est précise : garantir l'acheminement du message de l'émetteur au récepteur, éventuellement en traversant plusieurs réseaux.

En comparaison, le niveau paquet n'a pour ambition que de faire le nécessaire pour assurer la traversée d'un réseau.

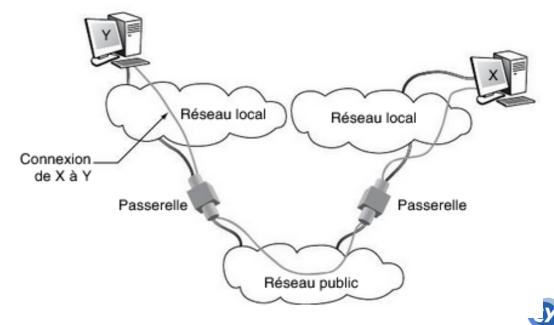
Par déduction, aucun niveau message ne doit être traversé avant d'atteindre l'équipement terminal de destination, sinon la transmission ne serait pas de bout en bout.



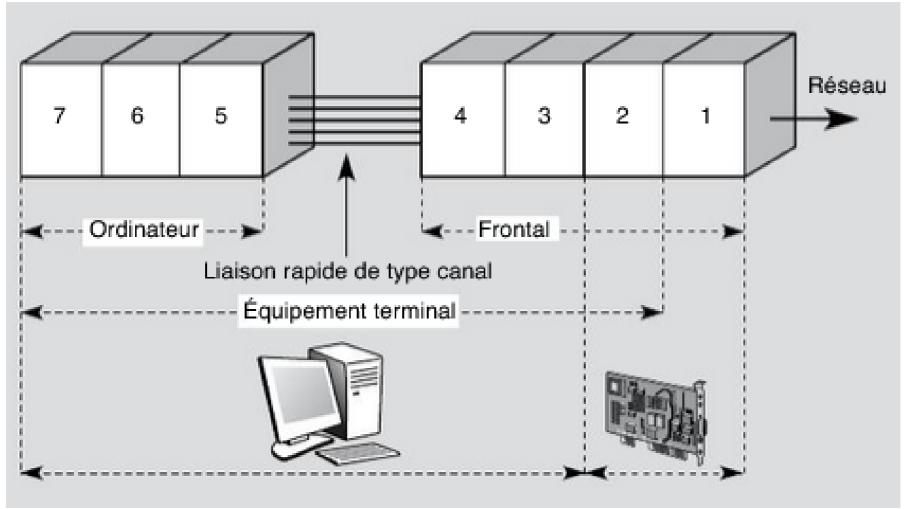
La couche transport doit permettre la communication entre deux utilisateurs situés dans des systèmes différents, indépendamment des caractéristiques des sous- réseaux sur lesquels s'effectue le transfert des données.

Un utilisateur du service de transport n'a pas la possibilité de savoir si un ou plusieurs réseaux sous-jacents sont mis en jeu dans la

communication qui l'intéresse.



### Couches de protocoles dans un système informatique



Le réseau Internet utilise le protocole IP au niveau paquet.

Le niveau message offre deux autres possibilités :

le protocole TCP (Transmission Control Protocol), qui introduit plusieurs fonctionnalités garantissant une certaine qualité du service de transport,

le protocole UDP (User Datagram Protocol), beaucoup plus simple, mais ne donnant aucune garantie sur le transport des messages.

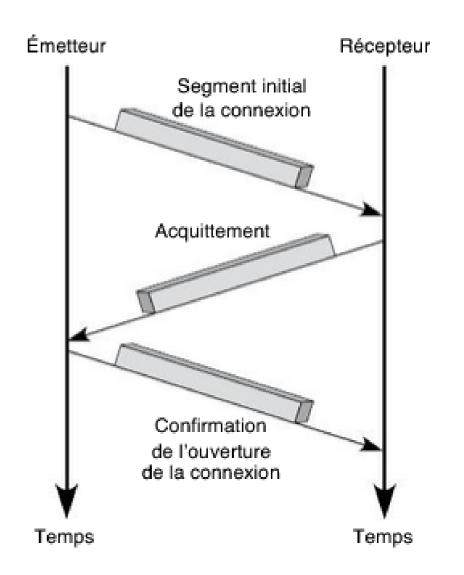
La simplicité d'UDP offre en contrepartie des débits plus élevés.



Le protocole TCP offre un service de transport fiable.

Les données échangées sont considérées comme un flot de bits divisé en octets, ces derniers devant être reçus dans l'ordre où ils sont envoyés.

Le transfert des données ne peut commencer qu'après l'établissement d'une connexion entre deux machines.





Durant le transfert, les deux machines continuent à vérifier que les données transitent correctement.

Les programmes d'application envoient leurs données en les passant régulièrement au système d'exploitation de la machine.

Chaque application choisit la taille de données qui lui convient. Le transfert peut être, par exemple, d'un octet à la fois.

L'implémentation TCP est libre de découper les données en paquets d'une taille différente de celle des blocs reçus de l'application.

Pour rendre le transfert plus performant, l'implémentation TCP attend d'avoir suffisamment de données avant de remplir un datagramme et de l'envoyer sur le sous- réseau.



Ouverte dans les deux sens de transmission à la fois (full-duplex), la connexion garantit un transfert de données bidirectionnel, avec deux flots de données inverses, sans interaction apparente.

Il est possible de terminer l'envoi dans un sens sans arrêter celui dans l'autre sens. Cela permet d'envoyer des acquittements dans un sens de transmission en même temps que des données dans l'autre sens.

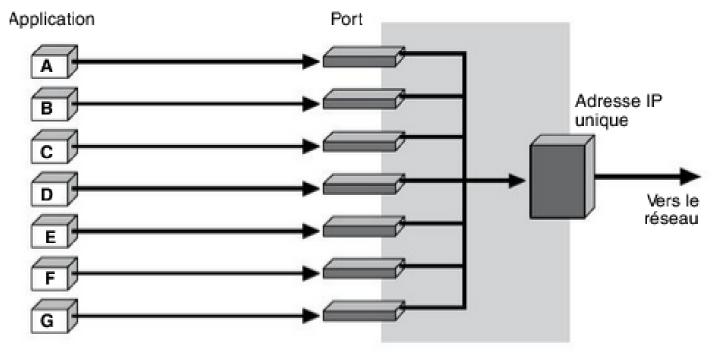
Le protocole TCP définit la structure des données et des acquittements échangés, ainsi que les mécanismes permettant de rendre le transport fiable. Il spécifie comment distinguer plusieurs connexions sur une même machine et comment détecter des paquets perdus ou dupliqués et remédier à cette situation.



TCP autorise plusieurs programmes à établir une connexion simultanée et à multiplexer les données reçues des différentes applications.

Il utilise pour cela la notion abstraite de port, qui identifie une destination particulière dans une machine (extrémité de connexion :

 $@IP + n^{\circ}port).$ 





TCP est un protocole en mode avec connexion entre deux points extrémité d'une connexion.

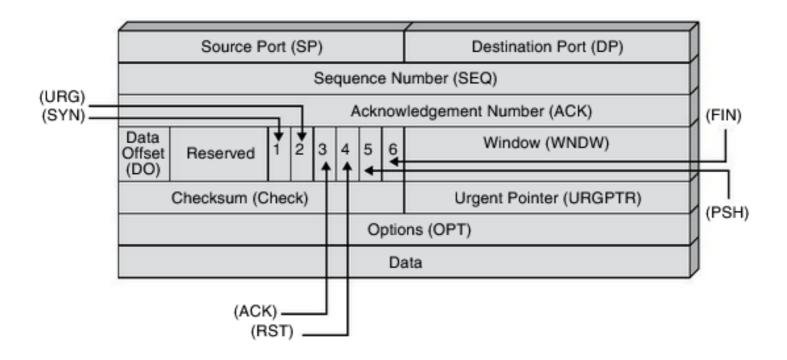
Le programme d'une extrémité effectue une ouverture de connexion passive : il accepte une connexion entrante en lui affectant un numéro de port.

L'autre programme d'application exécute une ouverture de connexion active.

Dès la connexion établie, le transfert de données peut commencer.



Pour le protocole TCP, un flot de données est une suite d'octets groupés en fragments qui donnent naissance à un paquet IP.





Le protocole UDP permet aux applications d'échanger des datagrammes.

Il utilise pour cela la notion de port, qui permet de distinguer les différentes applications qui s'exécutent sur une machine.

Outre le datagramme et ses données, un message UDP contient un numéro de port source et un numéro de port destination.

Le protocole UDP fournit un service en mode sans connexion et sans reprise sur erreur.

Il n'utilise aucun acquittement, ne reséquence pas les messages et ne met en place aucun contrôle de flux. Il se peut donc que les messages UDP qui se perdent soient dupliqués, remis hors séquence ou qu'ils arrivent trop tôt pour être traités lors de leur réception.



UDP est un protocole particulièrement simple du niveau message de l'architecture mais il présente l'avantage d'une exécution rapide, tenant compte de contraintes temps réel ou d'une limitation de place sur un processeur.

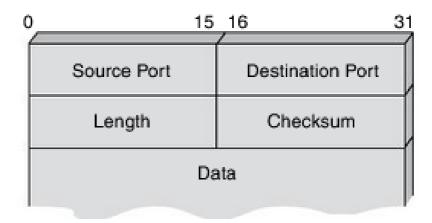
Ces contraintes ou limitations ne permettent pas toujours l'utilisation de protocoles plus lourds, comme TCP.

Les applications qui n'ont pas besoin d'une forte sécurité au niveau transmission, et elles sont nombreuses, ainsi que les logiciels de gestion, qui requièrent des interrogations rapides de ressources, préfèrent utiliser UDP.

Les demandes de recherche dans les annuaires transitent par UDP, par exemple.



Pour identifier les différentes applications, UDP impose de placer dans chaque fragment une référence qui joue le rôle de port. Une référence identifie avec une pseudo-entête ce qui est transporté dans le corps du fragment : 8 octets avec 20 port source, 20 port destination, 20 longueur du datagramme exprimée en octets, 20 CRC sur la totalité du datagramme)





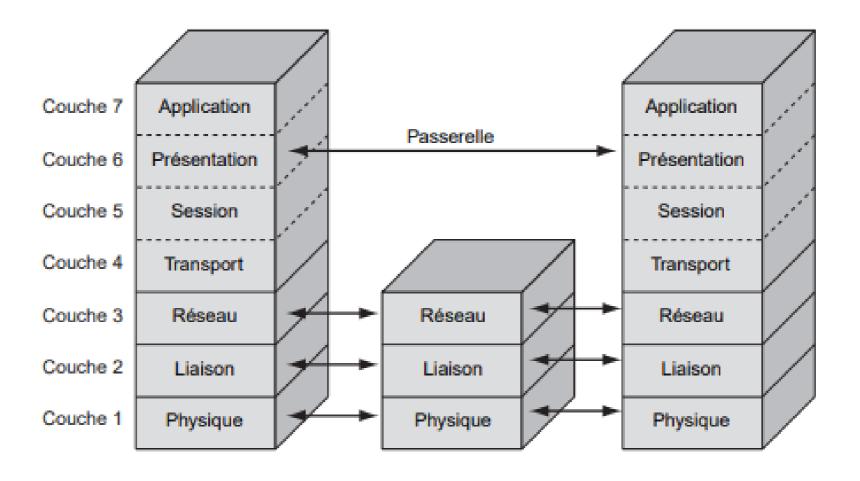
Les applications les plus importantes qui utilisent le protocole UDP correspondent aux numéros de port suivants :

```
    7: service écho;
```

- 9: service de rejet;
- 53: serveur de nom de domaine DNS (Domain Name Server);
- 67: serveur de configuration DHCP;
- 68: client de configuration DHCP.

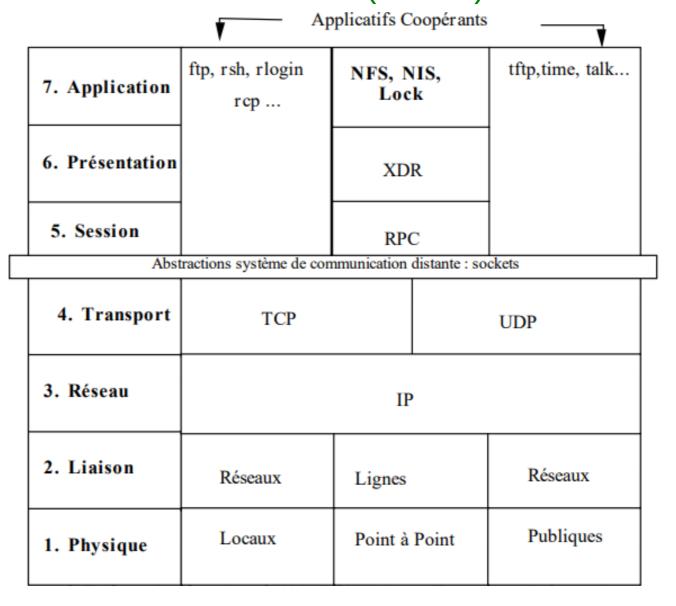


#### Le modèle OSI





#### Le modèle OSI

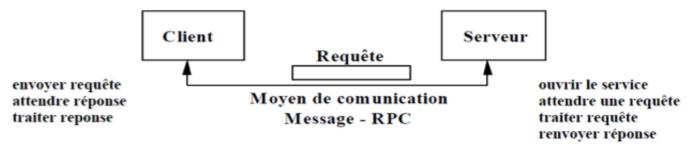


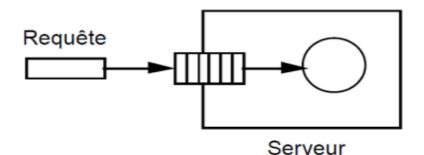


Le modèle OSI Applicatifs Coopérants tftp,time, talk... ftp, rsh, rlogin NFS, NIS, 7. Application Lock rcp ... 6. Présentation XDR 5. Session RPC Abstractions système de communication distante : sockets 4. Transport TCP **UDP** Les sockets : interface 3. Réseau IP offrant un ensemble de fonctions qui permettent 2. Liaison d'accéder aux couches Réseaux Réseaux Lignes de protocoles TCP/IP Publiques Locaux Point à Point 1. Physique

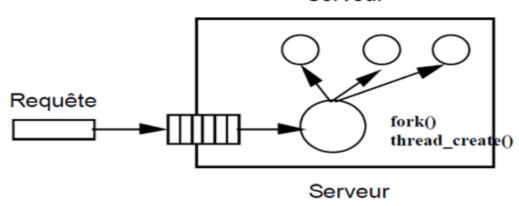


### L'interaction application Client et application Serveur





Serveur Itératif Un seul processus effectue la réception, le traitement et l'émission



Serveur Parallèle
Le processus père effectue
la réception. Il crée un fils pour
réaliser le traitement et
l'émission de la réponse.



### L'interaction application Client et application Serveur

On va utiliser des IPC (Inter-Process Communication) entre le client et le serveur

Indépendance du système d'exploitation, du matériel et du langage mais on préfère le langage C

Les API (Application Programming Interface) Socket datent des années 80 mais restent toujours d'actualité et elle a inspiré de nombreuses autres API

Socket, prise en anglais, c'est juste une boîte aux lettres.



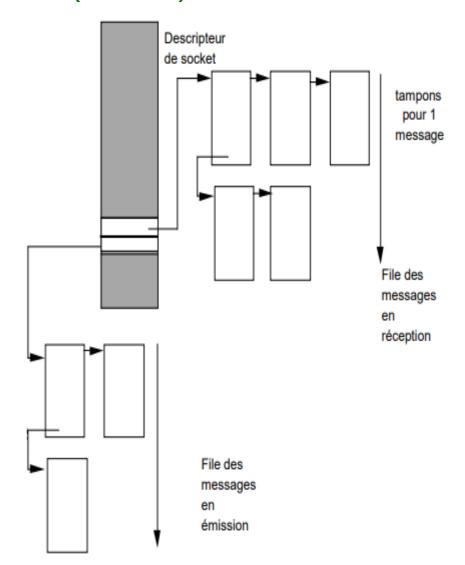
#### L'interaction Client/Serveur

C'est essentiellement une file de tampons mémoire (buffers) en entrée et en sortie

Et des méthodes pour les manipuler, des attributs du système...

... Et c'est donc le cœur de la couche Transport finalement.

Un socket autorise la communication entre deux processus différents sur la même machine ou entre machines distantes.

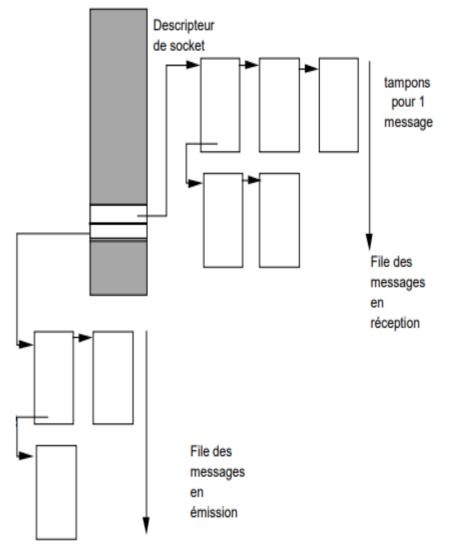




#### L'interaction Client/Serveur

Un(e) socket est un point de communication bidirectionnel par lequel un processus pourra émettre ou recevoir des informations.

On peut imaginer une communication entre personnes par courrier qui nécessite que les personnes disposent d'une boîte aux lettres qui est un point de communication ayant une adresse connue du monde extérieur.

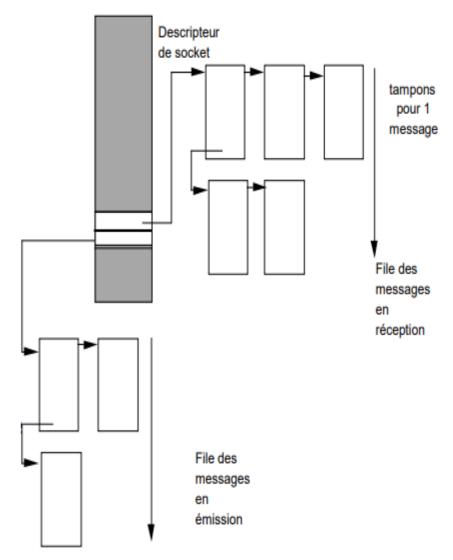




#### L'interaction Client/Serveur

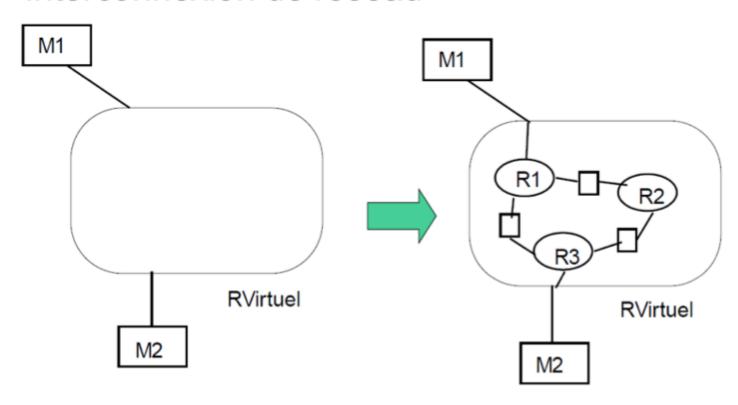
Quand une communication entre deux sockets est établie, on ne se préoccupe pas de savoir comment est réalisée la liaison réelle.

Si par exemple la communication se fait grâce à des machines intermédiaire, le programme utilisant les sockets l'ignore complètement.





Interconnexion de réseau



- Construire un réseau virtuel
  - adressage (adresse IP, noms symboliques)
  - transport de bout en bout (protocole TCP/IP)



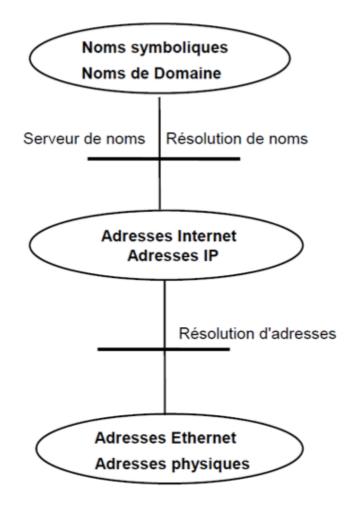
#### Interconnexion de réseau

 Structure hiérarchique fondée sur le domaine (DNS)

objet.sous-domaine.domaine
ex: fermi.cnam.fr
objet : nom d'une machine.
domaine : géographique (fr, jp)
ou institutionnel (com, mil, edu, name)

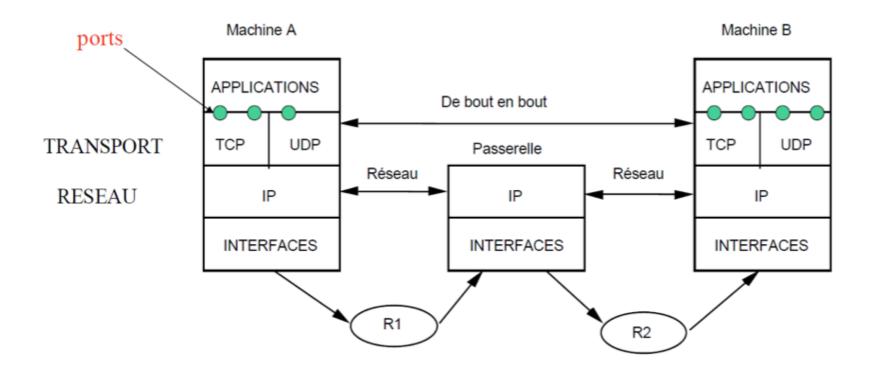
Adresses IP: 32 bits
 Paire (adresse réseau
 , adresse machine dans le réseau)

Forme pointée : 10000000 00001010 00000010 00011110 128.10.2.30





#### Interconnexion de réseau

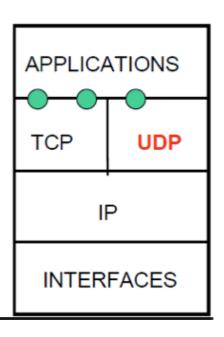


- IP : adressage de machine à machine via adresse IP
- TCP/UDP : adressage d'applications à applications
  - notion de ports (entier 16 bits)



### Interconnexion de réseau : couche UDP User Datagram Protocol

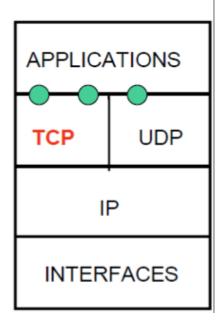
- Protocole transport de bout en bout
  - Adressage d'application à application via les ports UDP
  - Ports UDP réservés
  - exemple : port 513 application who
- Protocole transport non fiable basé sur IP
  - Datagrammes indépendants
  - Perte de datagrammes
  - Datagrammes dupliqués
  - Pas de remise dans l'ordre d'émission
  - exemple : le courrier





# Interconnexion de réseau : couche TCP Transfert Control Protocol

- Protocole transport de bout en bout
  - Adressage d'application à application via les ports TCP
  - Ports TCP réservés
  - exemple : port 21 application FTP
- Protocole transport fiable orienté connexion basée sur IP
  - Connexion / Flux d'octets
  - Pas de perte de messages
  - Pas de duplication
  - Remise dans l'ordre d'émission
  - Analogie : le téléphone





• Interconnexion de réseau

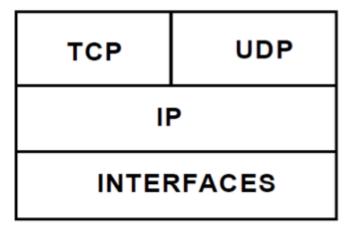
Protocole TCP / UDP	
UDP	ТСР
Echange de datagrammes	Etablissement connexion
	Echange de flux d'octets  Fermeture connexion



Interface socket

**APPLICATIONS** 

#### INTERFACE SOCKETS



- Interface de programmation (ensemble de primitives)
- Point de communication (adresse d'application)
- Compatible SGF



#### Interface socket : Création

```
    sock = socket (af, type, protocole);
    Famille
    TCP-IP: AF_INET
    UNIX: AF_UNIX
    Type de service: SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM ou SOCK_RAW
    Protocole: IPPROTO_TCP, IPPROTO_UDP ou 0
    int socket (af, type, protocole)
        int af;
        int type;
        int protocole;
```

- Retourne un descripteur de socket ayant les mêmes propriétés qu'un descripteur de fichier ( héritage )
- Accessible par le créateur et les fils de celui-ci



- Interface socket : Attachement d'une @ d'application
  - - sock : descripteur de la socket
    - p\_adresse: Pointeur en mémoire sur l'adresse, dans domaine TCP/IP struct sockaddr in
    - lg: Longueur de la structure adresse
    - L'opération d'attachement permet d'étendre le groupe des processus pouvant accéder à la socket



Interface socket: Attachement d'une @ d'application

```
• struct sockaddr_in {
    short sin_family; -- AF-INET
    ushort sin_port; -- n° de port
    struct in_addr sin_addr; -- @ IP
    char sin_zero [8]; -- Huit 0
}
```

- Le numéro de port est un entier en dehors des numéros de port réservés (>IPPORT\_RESERVED). Le champ peut être mis à 0 (Choix laissé au système).
- L'adresse IP de la machine :
  - constante INADDR\_ANY
  - utilisation du fichier /etc/hosts ou serveur de noms (DNS)



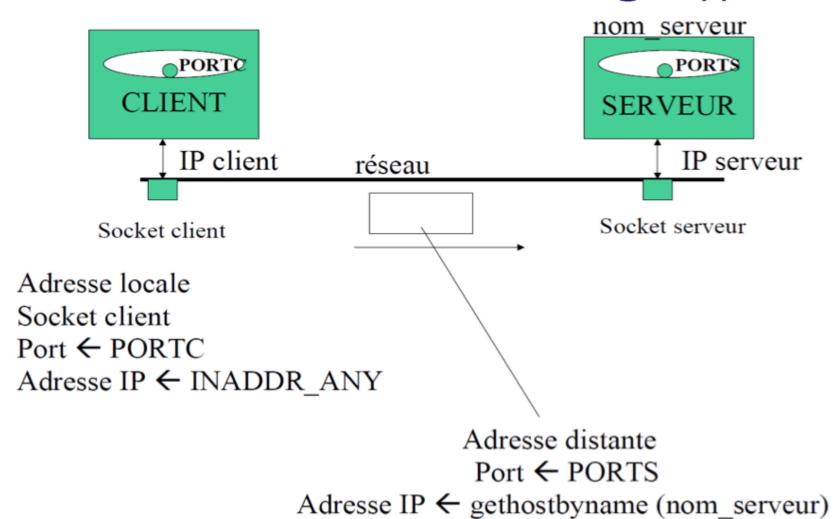
- Interface socket: Attachement d'une @ d'application
  - /etc/hosts: Correspondence adresse IP et nom symbolique
     -- Adresse IP, nom symbolique, alias, commentaire
     163.173.128.6 asimov.cnam.fr cnam iris

```
• struct hostent {
    char *h_name; /* nom de la machine */
    char **h_aliases; /* alias */
    int h_addrtype; /* type de l'adresse */
    int h_length; /* longueur de l'adresse */
    char **h_addr_list; /* liste des adresses IP DNS */
    #define h_addr h_addr_list[0] /* ler de la liste IP */
};
```

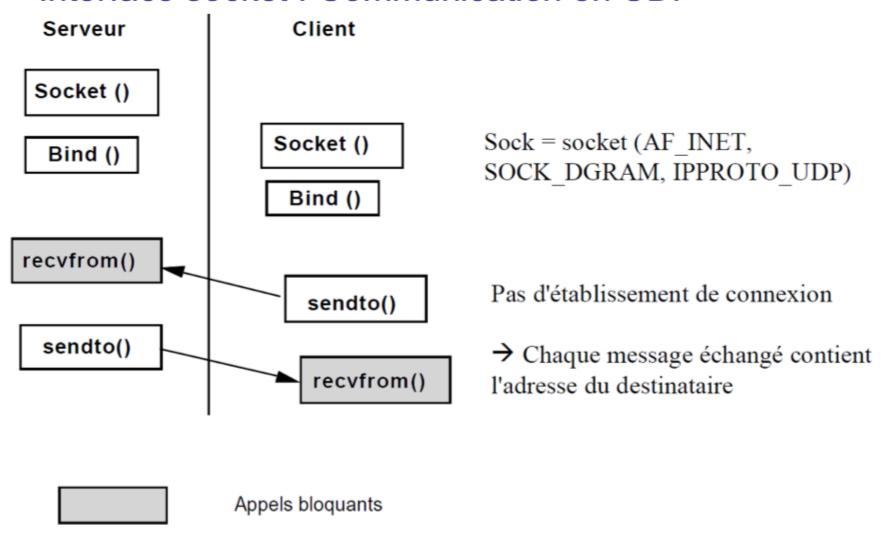
 Obtenir l'entrée /etc/host de la machine de nom "nom" struct hostent \*gethostbyname (nom) char \*nom;



Interface socket : Attachement d'une @ d'application









```
    int sendto(sock, msg, lg, option, p dest, lgdest);

    int sock; -- socket d'émission

   - char *msg; -- @ zone mémoire contenant le message
   - int lg; -- taille en octets du message
   - int option; -- 0
   - struct sockaddr in *p dest; -- @ du destinataire
   - int lgdest; -- taille de l'adresse du destinataire

    int recvfrom(sock, msg, lg, option, p exp, p lgexp);

   - int sock; -- socket de réception
   - char *msg; -- @ zone mémoire pour recevoir le message

    int lg; -- taille en octets du message

   - int option; -- 0 ou MSG PEEK
   - struct sockaddr in *p exp; -- @ de l'expéditeur
   - int *p lgdest; -- taille de l'@ de l'expéditeur
```

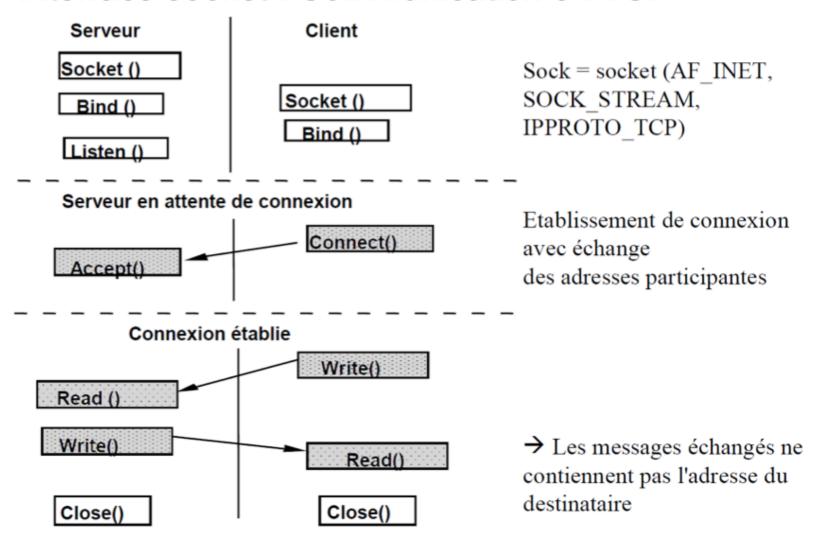


```
#include <stdio.h> #include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h> #include <netinet/in.h>
#include <netdb.h> #include <string.h>
#define PORT 2058
int main() { // serveur
int sock, lg, n; char buf[20]; struct sockaddr in adr s, adr c;
sock = socket(AF INET, SOCK DGRAM, IPPROTO UDP); // Creation socket
bzero(&adr s,sizeof(adr s)); adr s.sin family = AF INET; adr s.sin port = htons(PORT);
adr_s.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
bind (sock, (struct sockaddr *) &adr s, sizeof(adr s)); // Attachement socket
while (1) { lg = sizeof(adr c);
           n = recvfrom (sock, buf, 20, 0, (struct sockaddr *) &adr c, &lg);
           printf("Message reçu : %s \n", buf); } close(sock); }
```

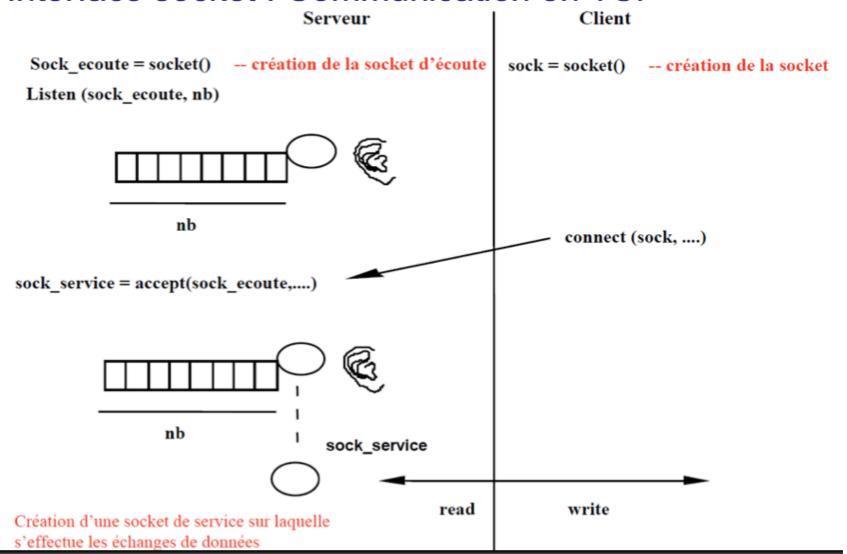


```
#include <stdio.h> #include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h> #include <netinet/in.h>
#include <netdb.h> #include <string.h>
#define PORT 2058
int main() { // client
int sock; char buf[20]; struct sockaddr in adr s, adr c;
sock = socket(AF INET, SOCK DGRAM, IPPROTO UDP); // Creation socket
bzero(&adr c,sizeof(adr c)); adr c.sin family = AF INET; adr c.sin port = htons(PORT);
adr c.sin addr.s addr = htonl(INADDR ANY);
bind (sock, (struct sockaddr *) &adr c, sizeof(adr c)); // Attachement socket
bzero(&adr s,sizeof(adr s)); adr s.sin family = AF INET; adr s.sin port = htons(PORT);
adr s.sin addr.s addr = htonl(INADDR ANY);
sendto (sock, "bonjour, serveur !!!", 20, 0, (struct sockaddr *) &adr_s, sizeof(adr_s)); close(sock); }
```











```
int listen (sock, nb);
  int sock; -- socket d'écoute

    int nb; -- connexions pendantes max

• int accept (sock, p adr, p lgadr); -- retourne un
  descripteur socket de service

    int sock; -- socket d'écoute du serveur

  - struct sockaddr_in *p_addr; -- @ socket connectée client
  - int *p lgadr; -- taille de l'adresse

    int connect (sock, p adr, lgadr);

  - int sock; -- socket client
  - struct sockaddr in *p addr; -- @ socket du serveur avec
    lequel s'établit la connexion
  - int lgadr; -- taille de l'adresse
```



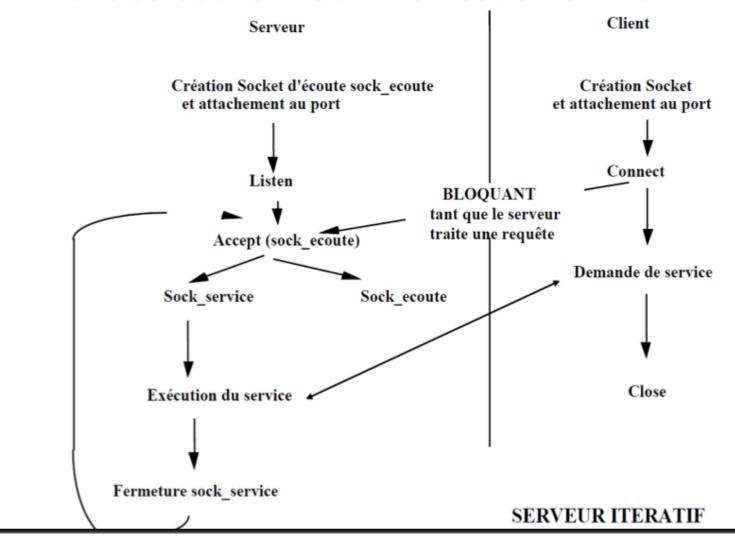
```
    int write (sock, msg, lg);

            int sock; -- socket locale
            char *msg; -- @ mémoire de la zone contenant le message
            int lg; -- taille du message en octets

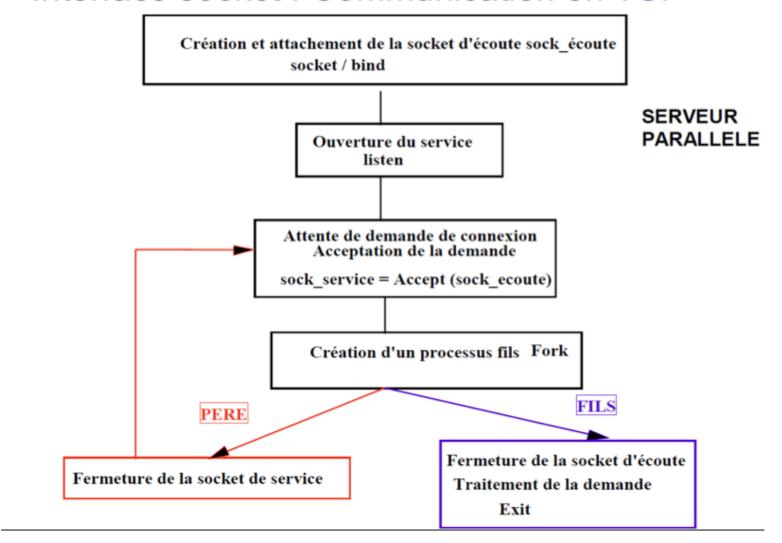
    int read (sock, msg, lg);

            int sock; -- socket locale
            char *msg; -- @ mémoire de la zone où recevoir le message
            int lg; -- taille du message en octets
```











```
#include <stdio.h> #include <stdlib.h>
#include <sys/types.h> #include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h> #include <netdb.h>
#include <string.h> #define PORT 2058
int main() { // serveur
int sock, nsock, lg, n; pid t pid; char buf[20]; struct sockaddr in adr s, adr c;
sock = socket(AF INET, SOCK STREAM, IPPROTO TCP); // Creation socket
bzero(&adr s,sizeof(adr s)); adr s.sin family = AF INET; adr s.sin port = htons(PORT);
adr s.sin addr.s addr = htonl(INADDR ANY);
bind (sock, (struct sockaddr *) &adr s, sizeof(adr s)); listen(sock, 5);
while (1) \{ lg = sizeof(adr c) \}
          nsock = accept(sock, (struct sockaddr *) &adr c, &lg);
          pid = fork();
          if (pid==0) {close(sock); read(nsock,buf,20); close(nsock); printf("Message reçu: %s \n", buf);
                     exit(0);}
```

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netdb.h>
#include <string.h>
#define PORT 2058
int main() { // client
int sock; struct sockaddr in adr s, adr c;
sock = socket(AF INET, SOCK STREAM, IPPROTO TCP); // Creation socket
bzero(&adr s,sizeof(adr s)); adr s.sin family = AF INET; adr s.sin port = htons(PORT);
adr_s.sin_addr.s_addr = inet_addr("192.168.0.12");
connect(sock, (struct sockaddr *) &adr s, sizeof(adr s));
write(sock, "bonjour, serveur!!!", 20);
close(sock); }
```

