

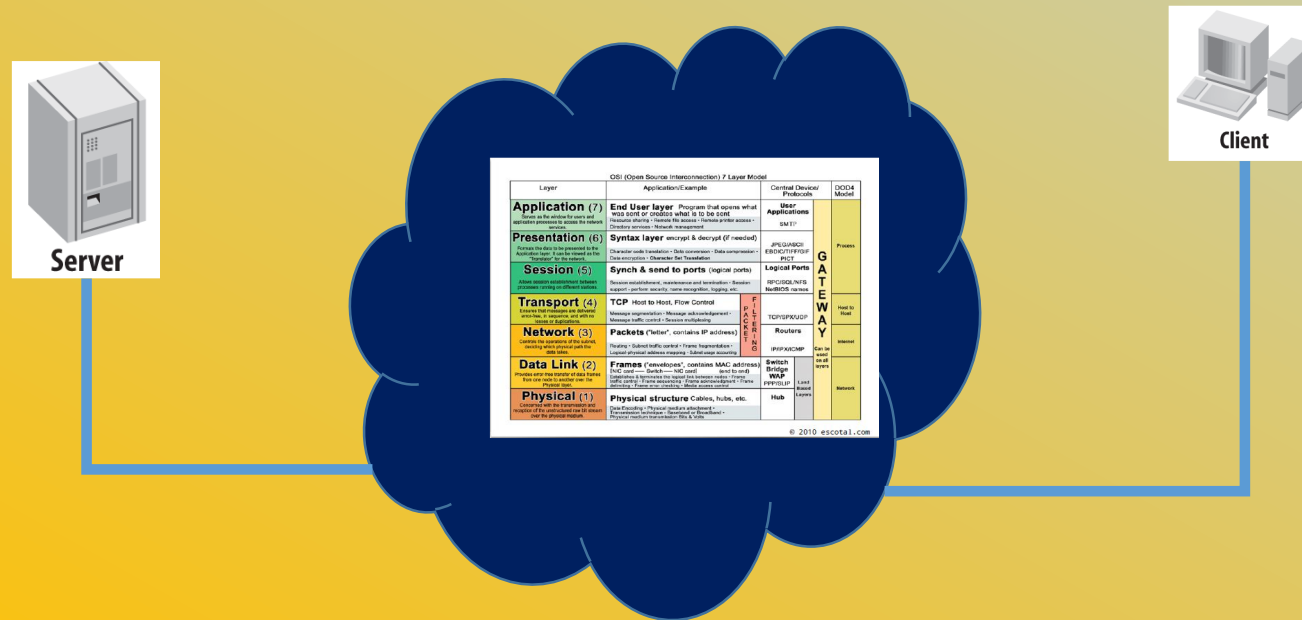
# Introduction

- Dans ce cours on s'intéresse à l'écriture d'applications qui interagissent (communiquent) à travers un réseau.
- Nous aurons besoin de quelques notions de base sur les réseaux informatiques.
- Mais, ce n'est pas les détails de fonctionnement des réseaux qui nous intéressent.

Une application voit le réseau comme un service, un moyen de communication, ou un espace d'une certaine nature.



- L'application ne s'intéresse pas aux détails de l'architecture du réseaux ou aux divers protocoles qui assurent son fonctionnement.



- Ces détails lui sont masqués du fait de la structure en couches de l'architecture des réseaux.

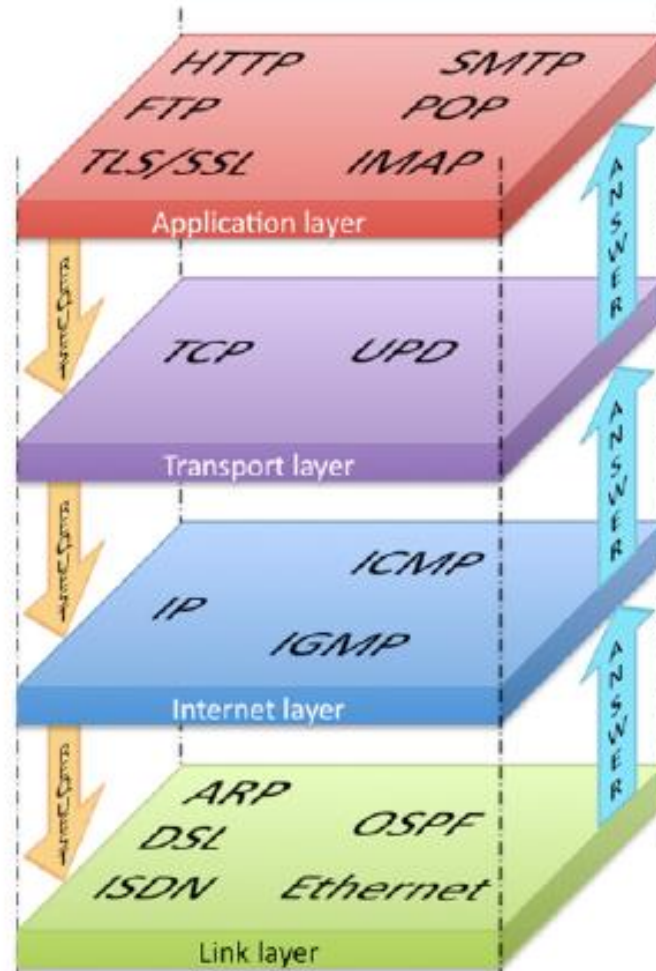
# Modèle de référence OSI/ISO

OSI (Open Source Interconnection) 7 Layer Model					
Layer	Application/Example	Central Device/ Protocols			DOD4 Model
<b>Application (7)</b> Serves as the window for users and application processes to access the network services.	<b>End User layer</b> Program that opens what was sent or creates what is to be sent Resource sharing • Remote file access • Remote printer access • Directory services • Network management	<b>User Applications</b>  SMTP	<b>G A T E W A Y</b>	Can be used on all layers	Process
<b>Presentation (6)</b> Formats the data to be presented to the Application layer. It can be viewed as the "Translator" for the network.	<b>Syntax layer</b> encrypt & decrypt (if needed) Character code translation • Data conversion • Data compression • Data encryption • Character Set Translation	JPEG/ASCII EBDIC/TIFF/GIF PICT			
<b>Session (5)</b> Allows session establishment between processes running on different stations.	<b>Synch &amp; send to ports</b> (logical ports) Session establishment, maintenance and termination • Session support • perform security, name recognition, logging, etc.	<b>Logical Ports</b>  RPC/SQL/NFS NetBIOS names			
<b>Transport (4)</b> Ensures that messages are delivered error-free, in sequence, and with no losses or duplications.	<b>TCP</b> Host to Host, Flow Control Message segmentation • Message acknowledgement • Message traffic control • Session multiplexing	<b>F I L T E R I N G  P A C K E T</b>	TCP/SPX/UDP	Can be used on all layers	Host to Host
<b>Network (3)</b> Controls the operations of the subnet, deciding which physical path the data takes.	<b>Packets</b> ("letter", contains IP address) Routing • Subnet traffic control • Frame fragmentation • Logical-physical address mapping • Subnet usage accounting		<b>Routers</b>  IP/IPX/ICMP		Internet
<b>Data Link (2)</b> Provides error-free transfer of data frames from one node to another over the Physical layer.	<b>Frames</b> ("envelopes", contains MAC address) [NIC card — Switch — NIC card] (end to end) Establishes & terminates the logical link between nodes • Frame traffic control • Frame sequencing • Frame acknowledgement • Frame delimiting • Frame error checking • Media access control	<b>Switch Bridge WAP</b> PPP/SLIP	<b>L a n d B a s e d L a y e r s</b>	Can be used on all layers	Network
<b>Physical (1)</b> Concerned with the transmission and reception of the unstructured raw bit stream over the physical medium.	<b>Physical structure</b> Cables, hubs, etc. Data Encoding • Physical medium attachment • Transmission technique • Baseband or Broadband • Physical medium transmission Bits & Volts	<b>Hub</b>			

Couche	Protocoles
Application	FTP, HTTP, SMTP, POP, SSH, TELNET, IMAP...
Présentation	SSL, WEP, WPA, Kerberos
Session	Ports
Transport	TCP, UDP, SPX
Réseau	IPv4, IPv6, ARP, IPX
Liaison	802.11, WiFi, ATM, Ethernet, ISDN
Physique	Fibre, Câble, Radio...



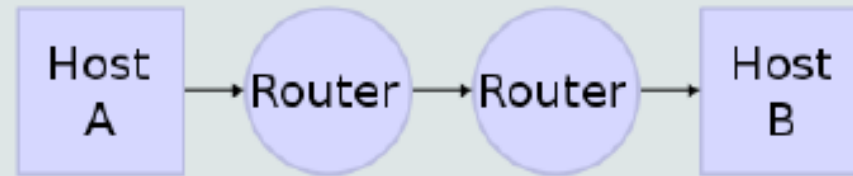
- Le modèle Internet est à 4 couches



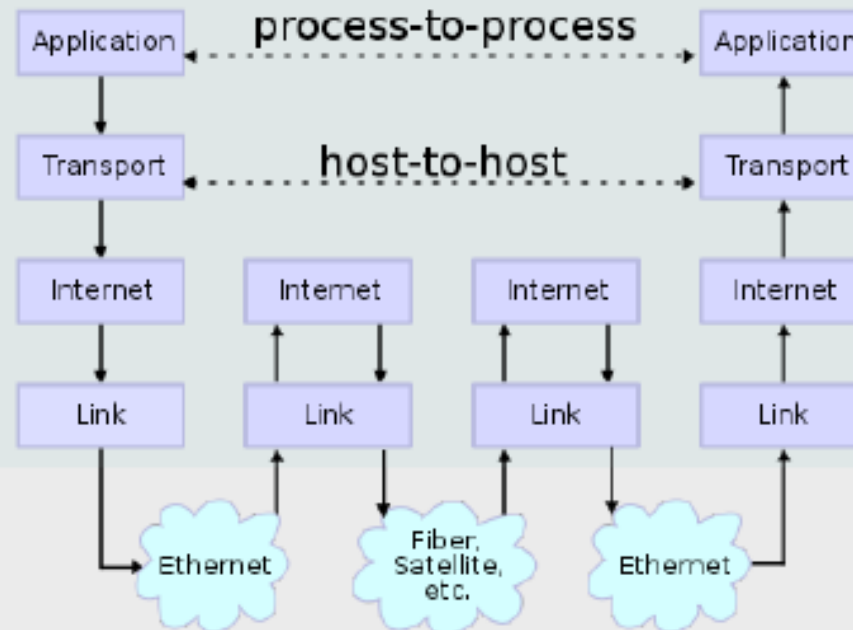
Couche	Protocoles
Application	FTP , HTTP , IMAP , POP...
Transport	TCP , UDP...
Internet	IPv4 , IPv6 , IPsec , ICMP...
Liaison	ARP , PPP , DSL , Ethernet...



## Network Topology



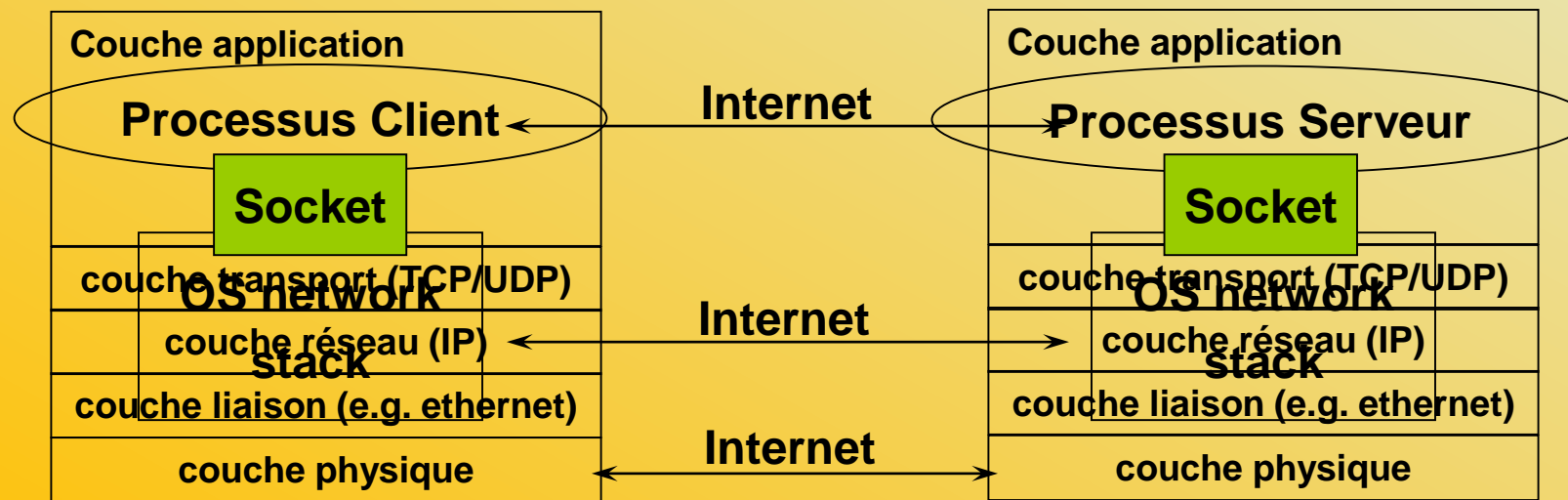
## Data Flow



## Communications Client/Serveur

- Client demande (*requête*) / serveur fournit (*réponse*)
- Typiquement: un seul serveur / multiple clients
- Le serveur n'a pas besoin de connaître quoi que ce soit sur le client (même pas qu'il existe)
- Le client doit toujours connaître quelque chose sur le serveur (au moins où il est localisé)

# Communication inter-processus (IPC)



L'interface que l'OS fournit à son sous-système réseau

## Communication inter-processus (IPC)

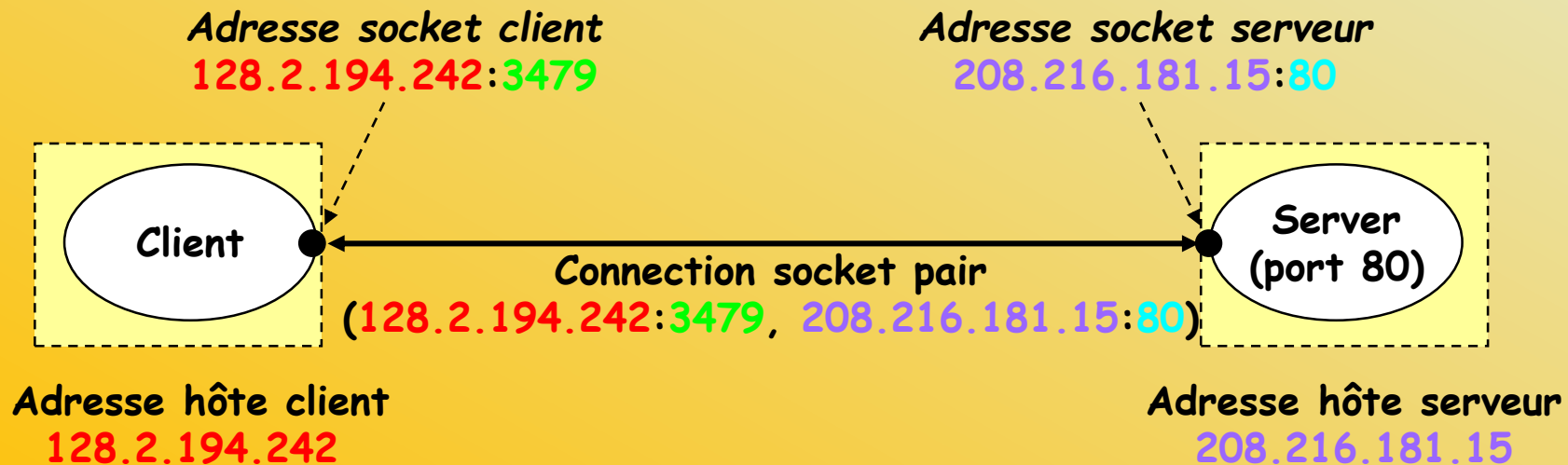
- La couche transport fournit un ou plusieurs services de communication entre applications (ex TCP ou UDP)
- Pour communiquer ces applications doivent se connaître
- Une application fournit un service particulier sur une machine donnée
- Le service est identifié par un port
- La machine est identifiée par une adresse

# Communication inter-processus (IPC)

- Un couple (adresse, port) est un point de communication
- Une communication s'effectue entre au moins deux points de communication(l'émetteur et le -ou les-récepteurs).

# Connections Internet (TCP/IP)

- Adresse de la machine sur le réseau
  - Par l'adresse IP
- Adresse du processus (ou service sur la machine)
  - Par le numéro de "port" - un nombre sur 16bits
- La pair *adresse IP + port* - constitue une "adresse-socket"



Note: 3479 est un port éphémère alloué par le noyau

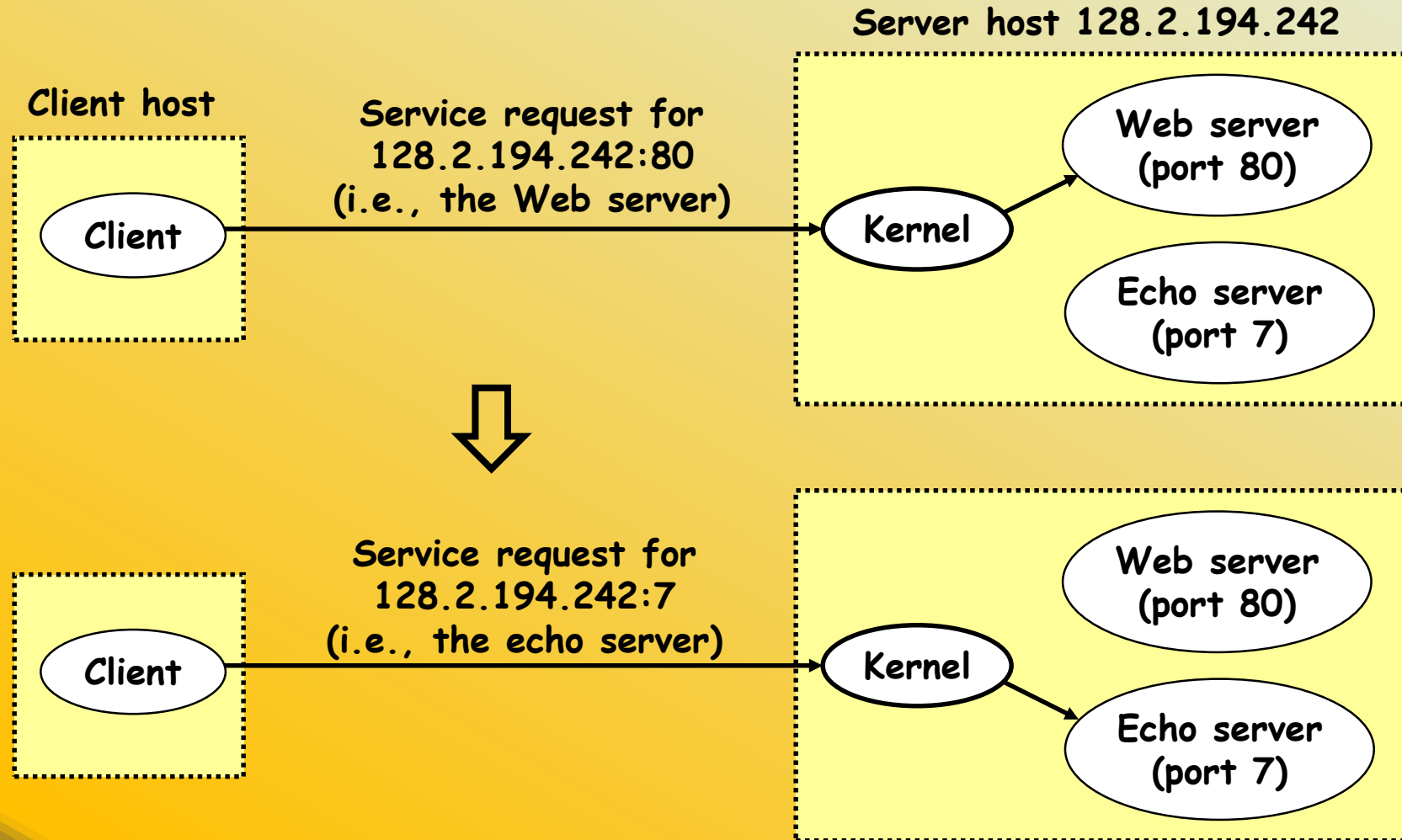
Note: 80 est un port bien connu associé avec des serveurs Web



# Clients

- Exemples de programmes clients
  - Web browsers, ftp, telnet, ssh
- Comment un client trouve-t-il le serveur?
  - L'adresse IP dans l'adresse socket du serveur identifie le hôte
  - Le (bien-connu) port dans l'adresse socket du serveur identifie le service, et ainsi identifie implicitement le processus serveur qui rend ce service.
  - Exemples ports bien-connus (entre 1 et 1023)
    - Port 7: Echo server
    - Port 23: Telnet server
    - Port 25: Mail server
    - Port 80: Web server

# Utilisation des ports pour identifier les services



# Serveurs

- Les Serveurs sont des processus (daemons).
  - Créés au moment du boot (typiquement)
  - S'exécutent continuellement jusqu'à ce que la machine soit éteinte.
- Chaque serveur se met en attente de l'arrivée de requêtes sur un port bien-connu associé à un service particulier
  - Port 7: echo server
  - Port 23: telnet server
  - Port 25: mail server
  - Port 80: HTTP server
- Les autres applications doivent choisir un port entre 1024 and 65535

# I - Les Streams

## I.1 - Les Streams

- Une remarque frappante que l'on peut faire lorsqu'on examine des applications réseaux fonctionnelles est le peu de code dédié aux aspects réseaux eux-mêmes.
- La part d'un programme dédiée aux aspects réseaux est presque toujours la plus courte et la plus simple.
- Pour les applications Java, par exemple, il est facile d'envoyer et de recevoir des données à travers Internet.

- Une grande partie de ce qu'un programme réseau fait sont des entrées et des sorties : déplaçant des octets d'un système à un autre.
- Dans une large mesure, lire des données envoyées par un serveur n'est pas du tout différent de la lecture à partir d'un fichier.
- Envoyer un texte à un client n'est pas tellement différent de l'écriture dans un fichier.
- Les E/S dans Java sont basées sur la notion de Streams



- Un stream est une séquence ordonnée de bytes.
- On peut penser à un stream comme une structure de donnée qui permet de lire ou écrire de manière séquentielle sans possibilité de retours arrière.
- Les streams sont des abstractions qui permettent l'accès à des ressources externes sans beaucoup se soucier de la ressource spécifique.
- L'utilisation de la bibliothèque des streams est un processus à deux étapes: i) création de l'objet stream ii) lecture ou écriture des données.

- Les streams d'entrée lisent des données; les streams de sortie écrivent des données.
- Différentes classes de stream, comme `java.io.FileInputStream` and `sun.net.TelnetOutputStream` lisent et écrivent des sources de données particulières.
- Cependant, tous les streams de sortie ont les même méthodes de base pour écrire des données et tous les streams d'entrée ont les même méthodes de base pour lire des données.

- **Les streams sont synchrones**; c.à.d, lorsqu'un programme (en réalité un thread) demande à un stream de lire ou écrire un bout de données, il attend que les données soient lues ou écrites avant de faire quoi que ce soit d'autre.
- Java offre aussi les **E/S non bloquantes** utilisant des canaux et des tampons.
- Les E/S non bloquantes sont un peu plus compliquées, mais peuvent être beaucoup plus rapides dans certaines applications à volume élevé, comme les serveurs web.

## I.2- Les Filters Streams

- Les **Filter streams** peuvent être chaînés soit à un input stream soit à un output stream.
- Les Filters peuvent modifier les données lorsqu'ils sont lues ou écrites, par exemple, en les cryptant ou compressant, ou bien ils peuvent simplement fournir des méthodes additionnelles pour convertir les données en d'autres formats.
- Par exemple, la classe **java.io.DataOutputStream** fournit une méthode qui convertit un int en quatre bytes et écrit ces bytes dans l'output stream sous-jacent.

## I.3 - Les readers et writers

- Les **readers et writers** peuvent être chaînés aux input et output streams pour permettre aux programmes de lire ou écrire du texte (c.à.d. caractères) plutôt que des bytes.
- Proprement utilisés, les readers et writers peuvent prendre en charge une variété de codage de caractères, incluant des ensembles de caractères multibyte tels que UTF-8 ou SJIS.



## I.4 - Output Streams

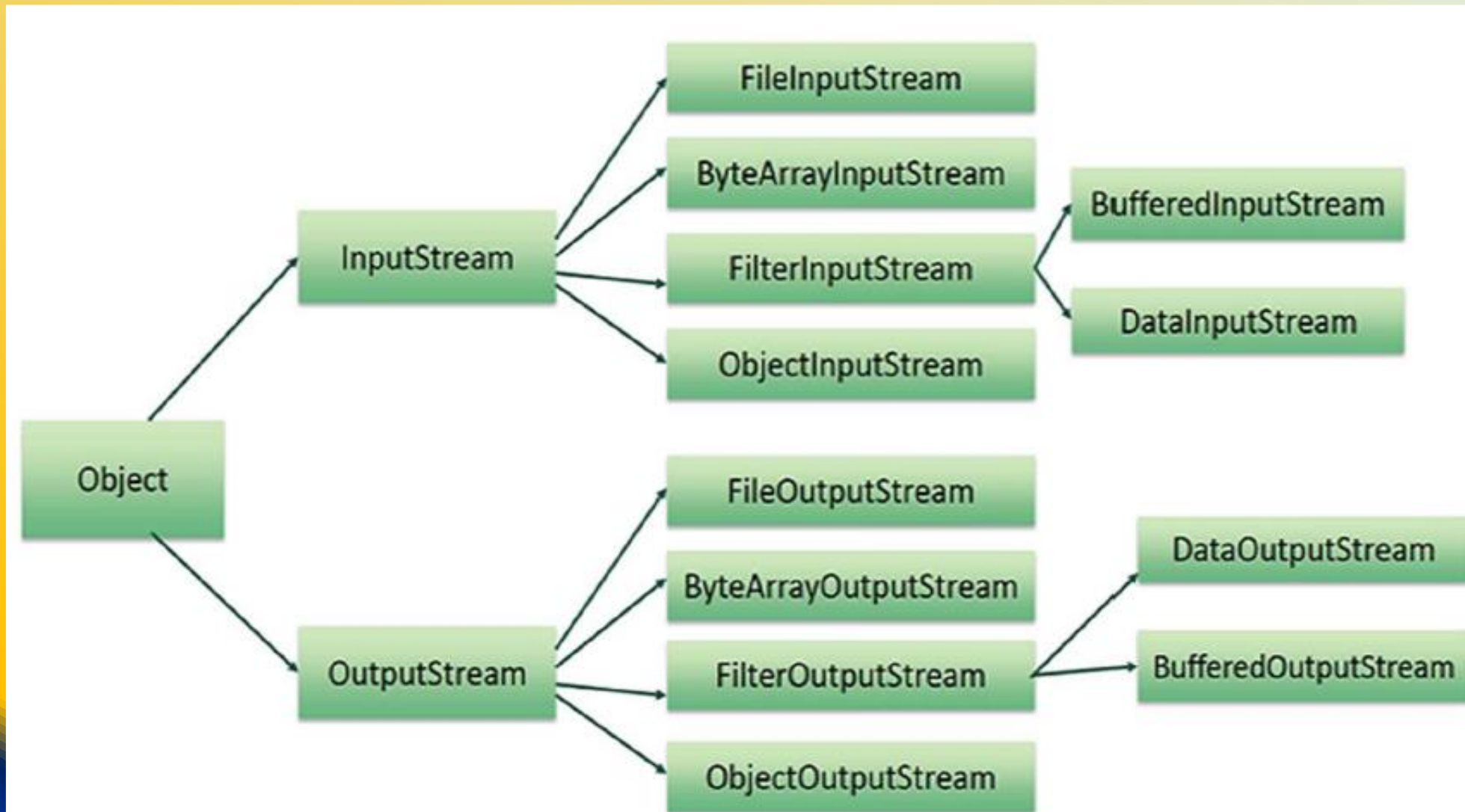
- La classe de sortie de base Java est `java.io.OutputStream`:  
`public abstract class OutputStream`
- Cette classe fournit les méthodes fondamentales nécessaires pour écrire des données. Celle-ci sont :
  - `public abstract void write(int b) throws IOException`
  - `public void write(byte[] data) throws IOException`
  - `public void write(byte[] data, int offset, int length) throws IOException`
  - `public void flush() throws IOException`
  - `public void close() throws IOException`
- Les sous-classes de `OutputStream` utilisent ces méthodes pour écrire les données sur des medias particuliers.



## I.5 - Input Streams

- La classe de sortie de base Java est `java.io.InputStream`:  
`public abstract class InputStream`
- Cette classe fournit les méthodes fondamentales nécessaires pour lire des bytes brutes. Celle-ci sont :
  - `public abstract int read() throws IOException`
  - `public int read(byte[] input) throws IOException`
  - `public int read(byte[] input, int offset, int length) throws IOException`
  - `public long skip(long n) throws IOException`
  - `public int available() throws IOException`
  - `public void close() throws IOException`
- Les sous-classes de `InputStream` utilisent ces méthodes pour lire les données à partir de medias particuliers.

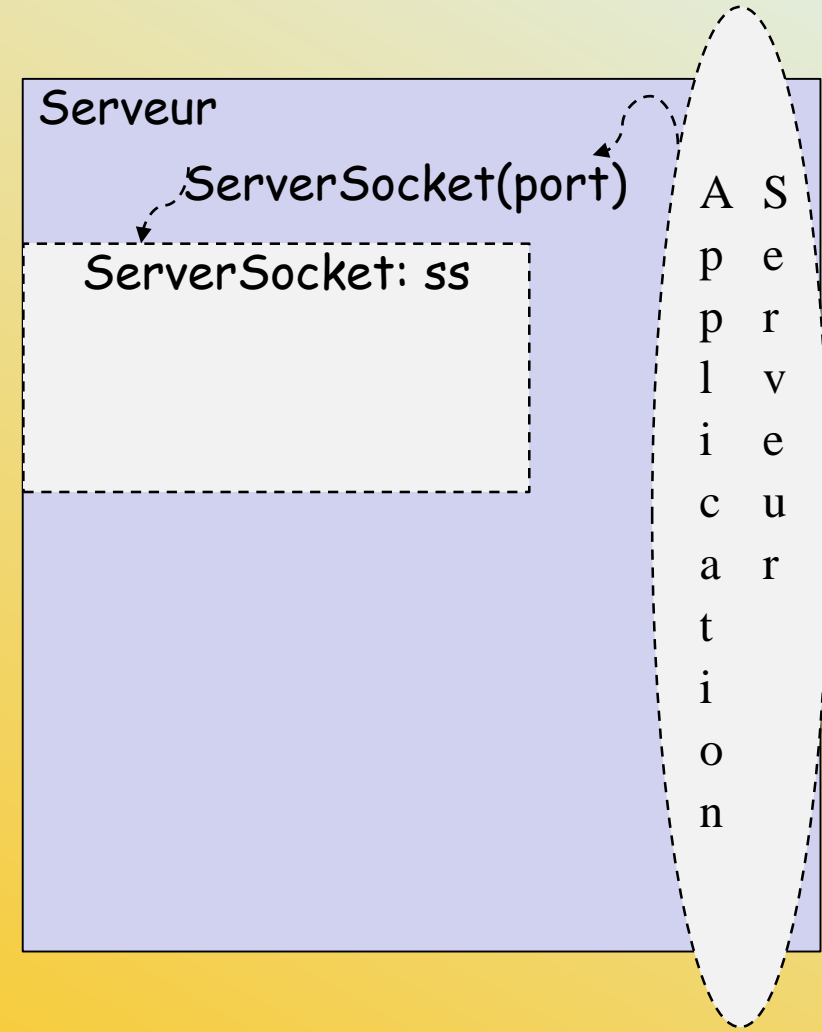
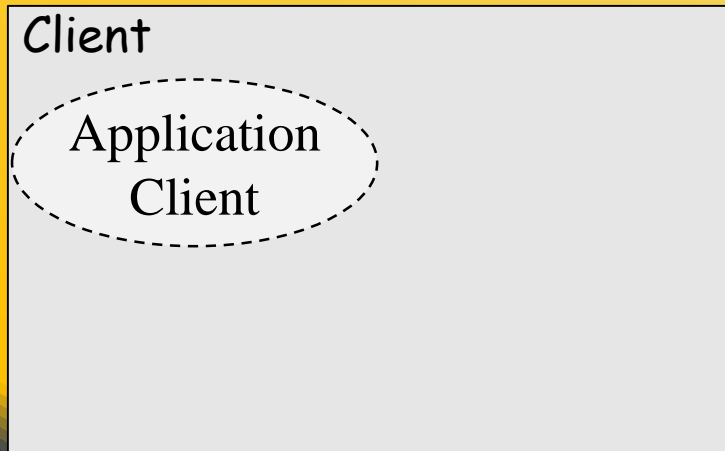
## I.5 - Hierarchie des Streams



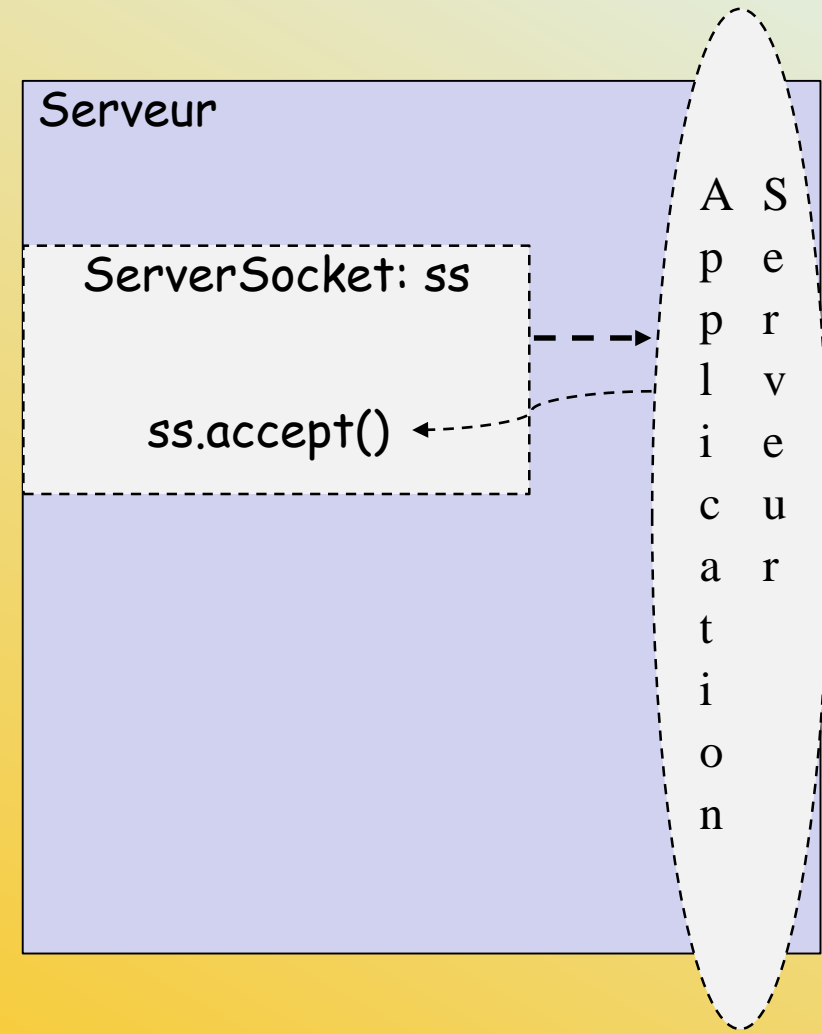
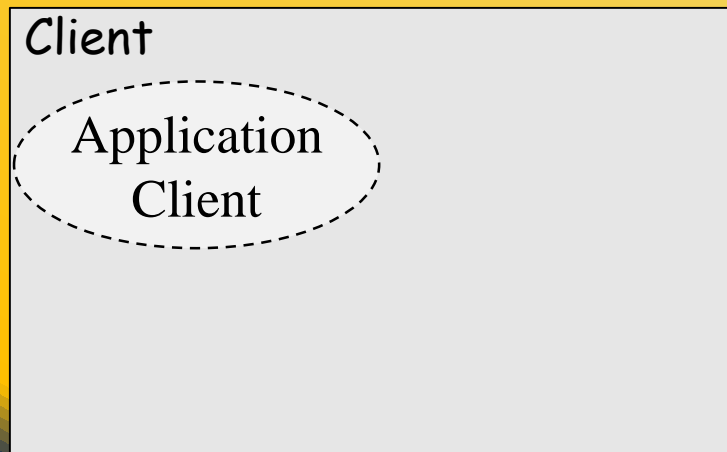
# II-Communications basées sur les Sockets TCP

- Les sockets sont les terminaisons des connections entre machines hôtes et peuvent être utilisées pour envoyer et recevoir des données.
- Il y a deux types de sockets: *socket serveur* et *socket client*.
- *Socket serveur* pour recevoir les requêtes des clients.
- *Socket client* peut être utilisé pour l'envoi et la réception des données.

Le serveur commence par créer une `ServerSocket` pour recevoir les demandes de connexion

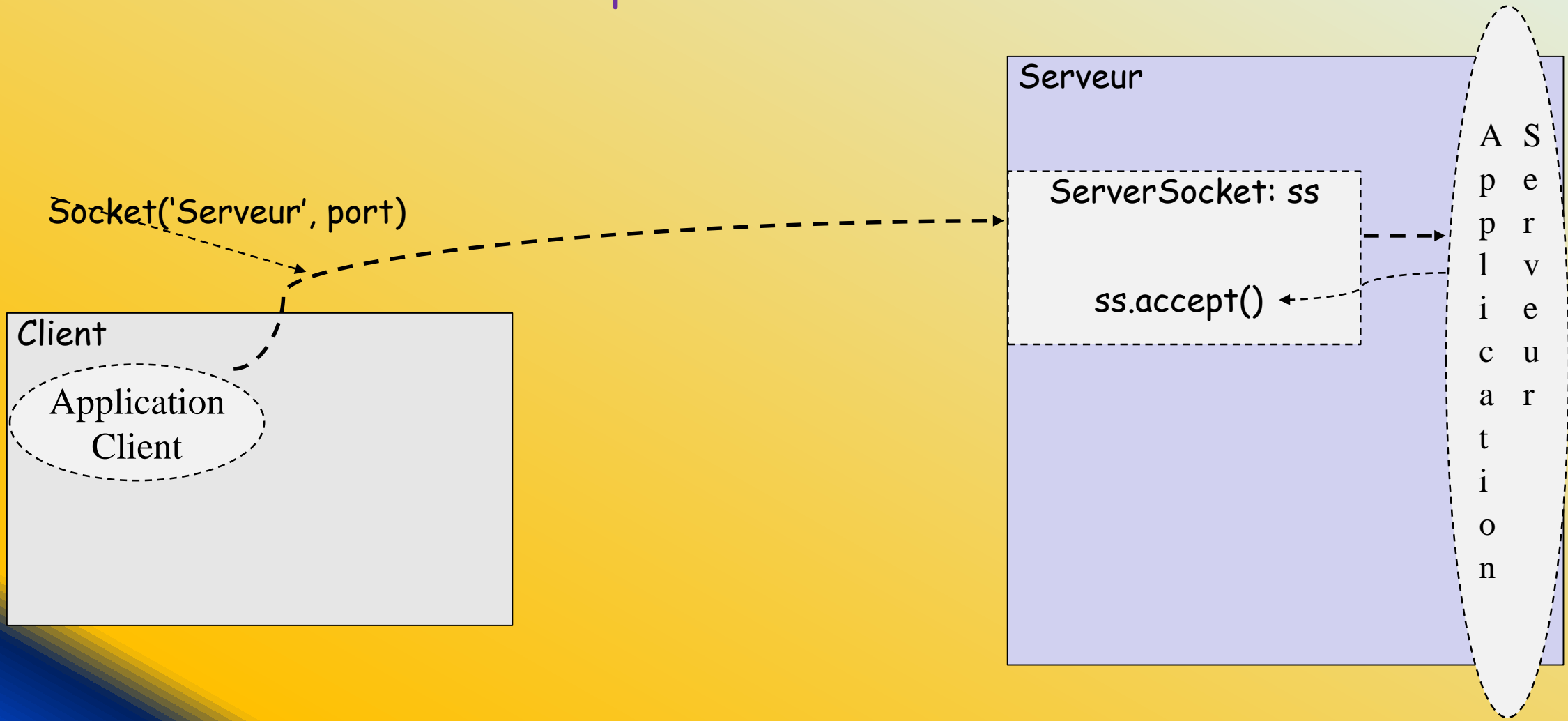


# Le serveur se met en attente des demandes de connexion

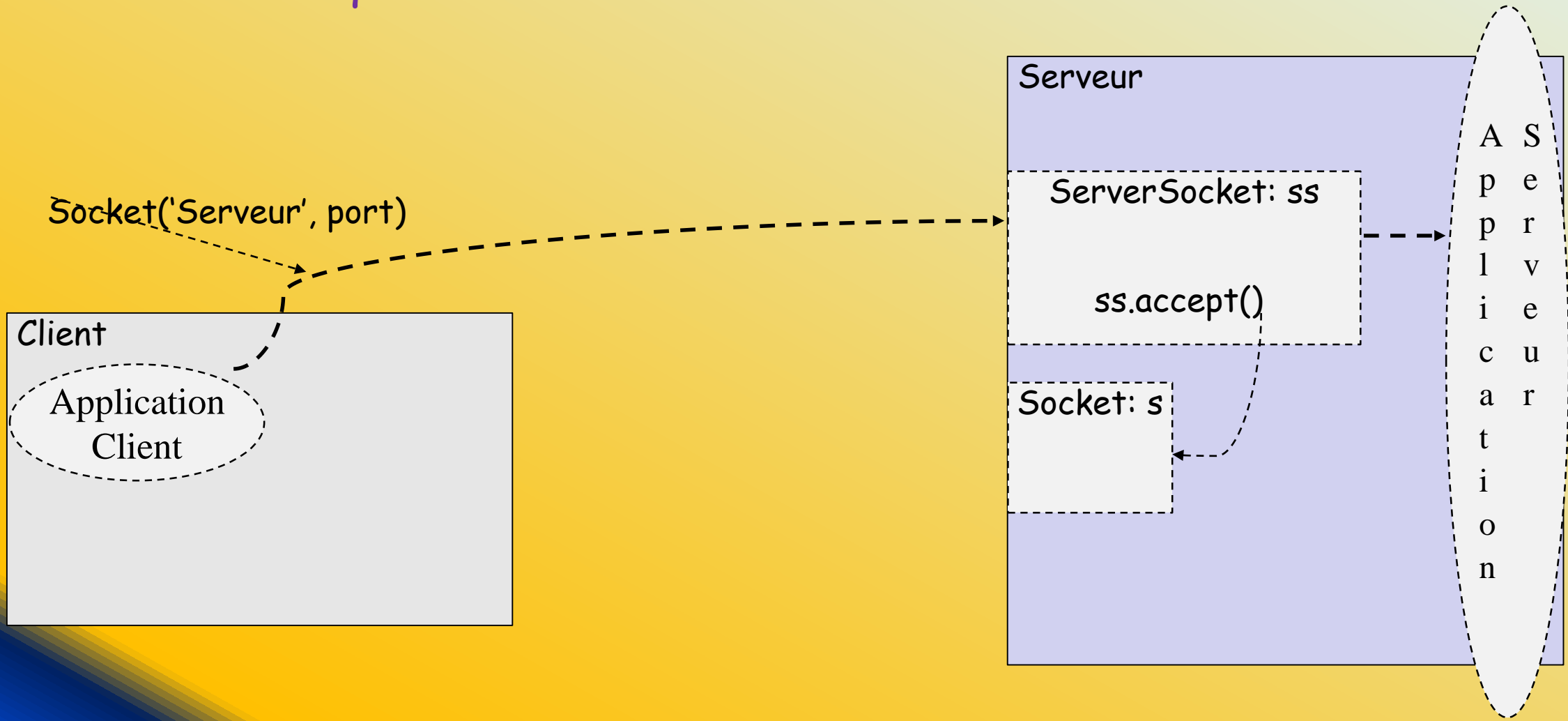




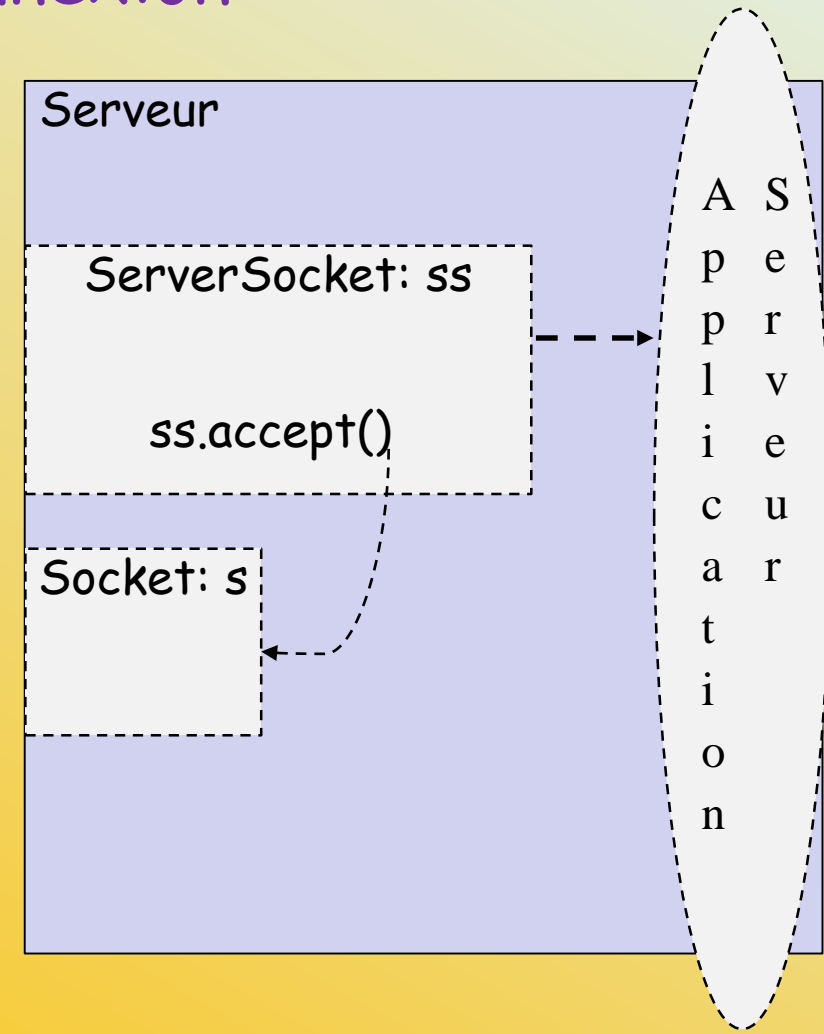
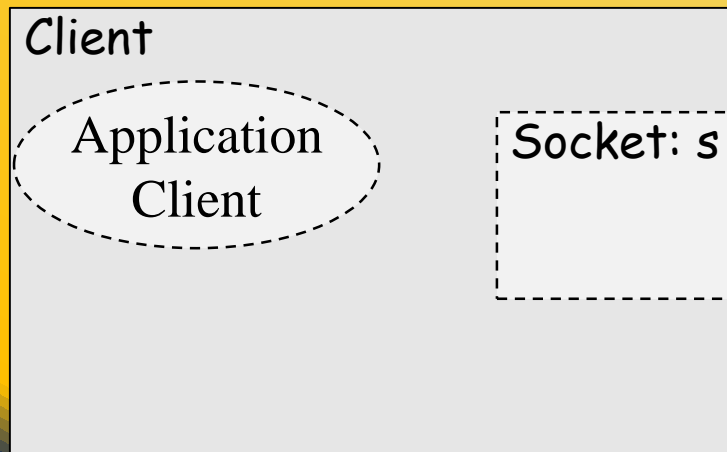
Le client demande une connexion  
à travers le port associé au service



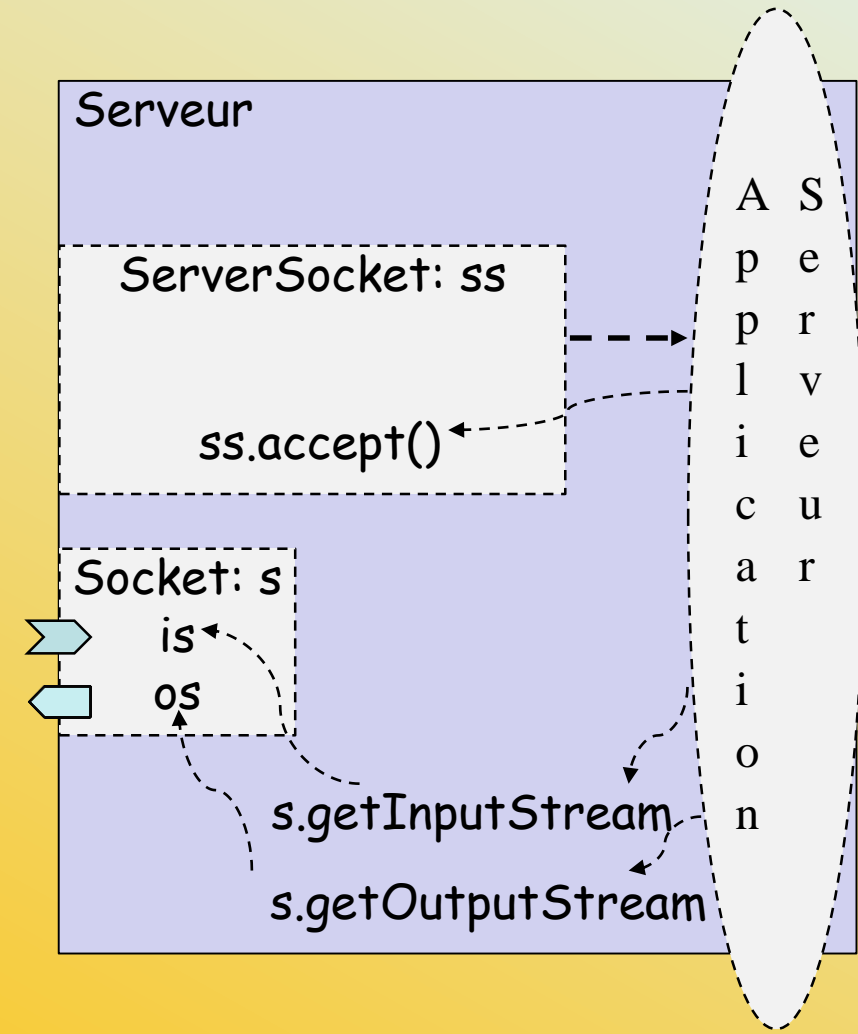
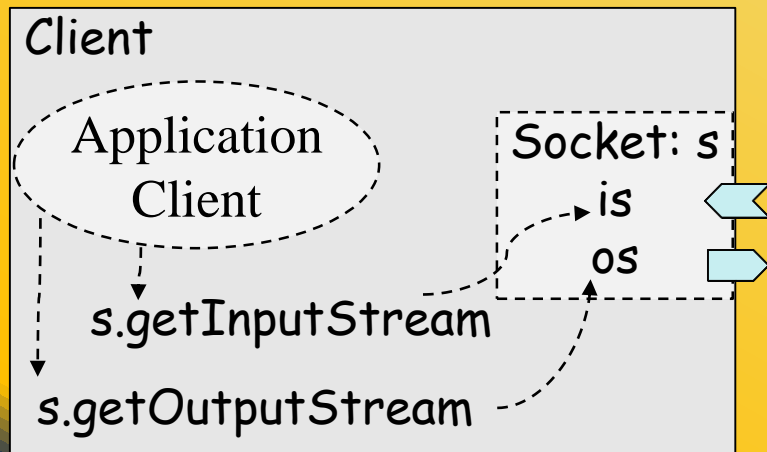
Le serveur crée une nouvelle socket  
qui sera l'une des extrémités de la connexion



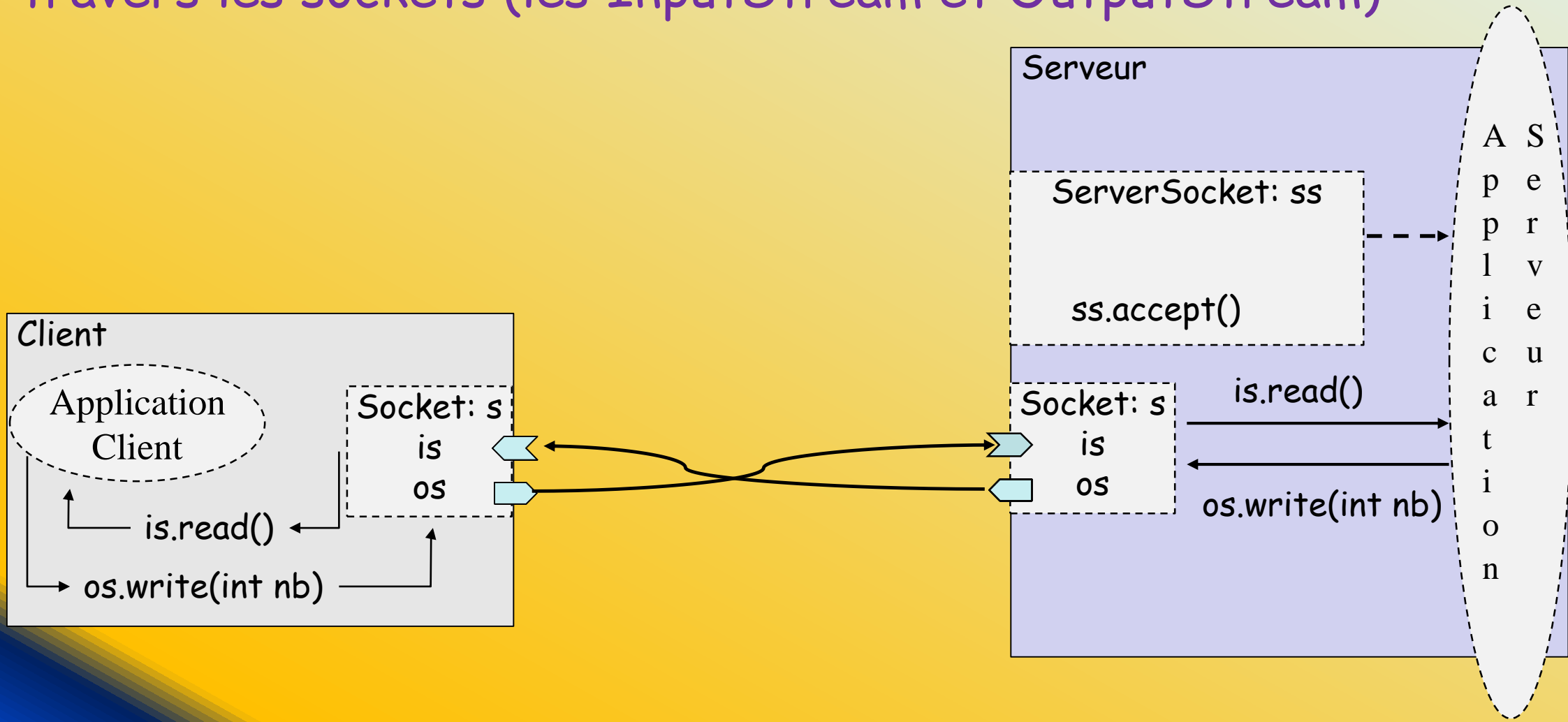
Le client obtient la socket qui est la deuxième extrémité de la connexion



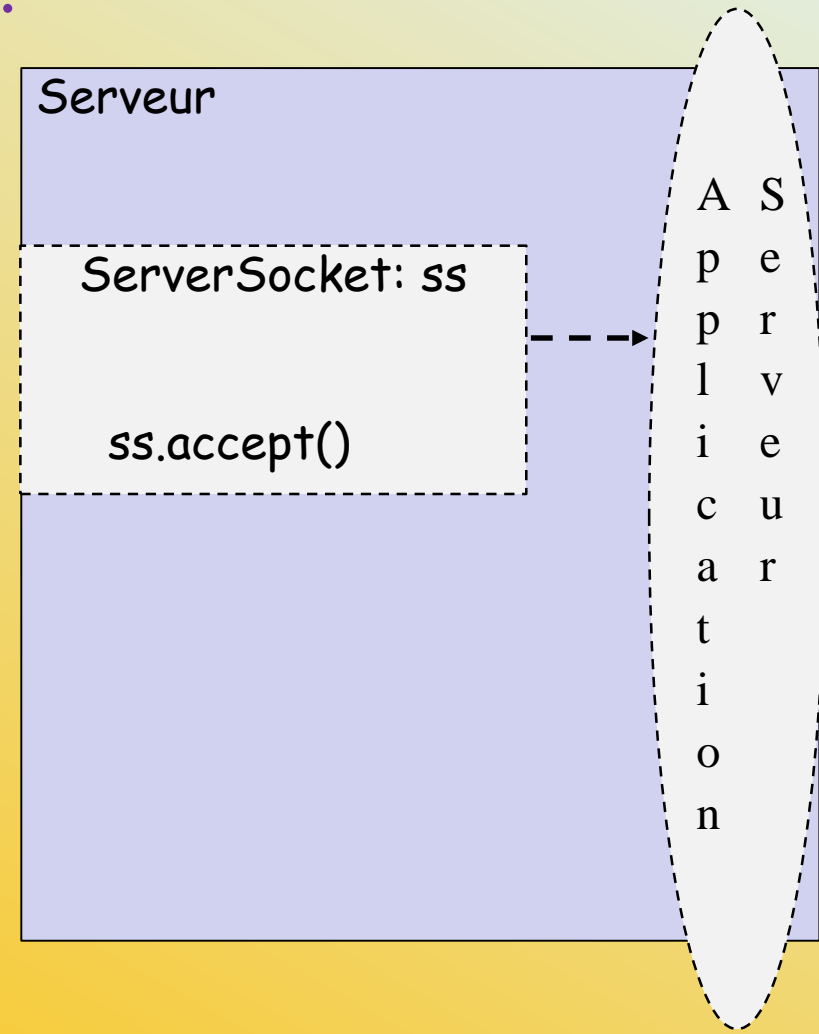
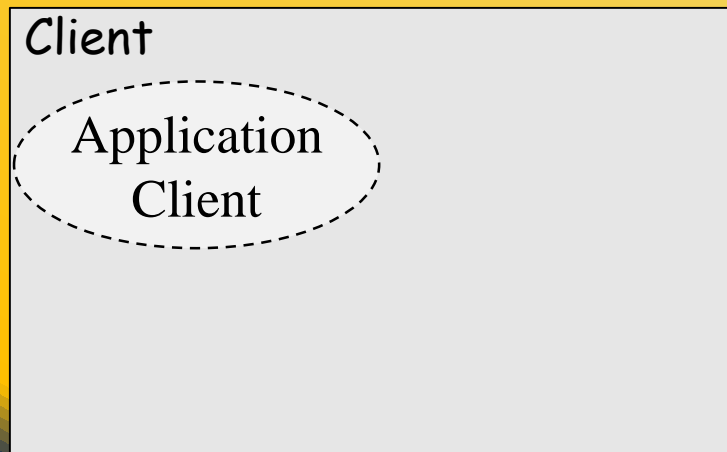
# Le client et le serveur créent les InputStream et OutputStream associés aux deux sockets



Le client et le serveur commencent les échanges de données à travers les sockets (les InputStream et OutputStream)



A l'initiative de l'une des parties communicantes les sockets sont fermés, et la connexion est rompue.





## II-1 Les Sockets Serveur

- Une socket serveur est une instance de la classe `ServerSocket` et peut être créée par l'un des ces constructeurs:

`ServerSocket(int port)`

`ServerSocket(int port, int backlog)`

- **port**: numéro de port sur lequel le serveur se mettra à l'écoute de requêtes de la part des clients.
- **backlog**: longueur maximum de la file des clients en attente d'être servis (50 par default).
- Les sockets serveur peuvent être créées avec les applications Java seulement, pas avec les applets.

## II-1.2 Les méthodes des Sockets Serveur

- Socket `accept()`

Attend une requête de connexion. Le thread qui exécute la méthode sera bloqué jusqu'à ce qu'une requête soit reçue, à ce moment la méthode retourne une socket client.

Il y a deux faits importants à noter à propos de la méthode `accept()`. Le premier est que cette méthode est bloquante. Le deuxième est que cette méthode crée et retourne une instance de `Socket`.

- void `close()`

Arrête de recevoir des requêtes des clients.!

## II-1.2 Usage typique de ServerSocket

```
• try {  
    ServerSocket s = new ServerSocket(port);  
    while (true) {  
        Socket incoming = s.accept();  
        «Traite un client»  
        incoming.close();  
    }  
    s.close();  
} catch (IOException e) {  
    «Traite l'exception» }
```

## II-2 Les Sockets Client

- Une socket client est une instance de la classe Socket et peut être obtenue de deux manières:

(1) Côté serveur, comme valeur retournée par la méthode `accept()`

(2) Côté client en utilisant le constructeur

`Socket(String host, int port)`

`host`: l'adresse de la machine hôte

`port`: le numéro de port

## II-2.1 Les méthodes des Sockets Client

- `getInputStream()`

Retourne un objet `InputStream` pour recevoir les données(bytes)

- `getOutputStream()`

Retourne un objet `OutputStream` pour envoyer des données(bytes)

- `close()`

Ferme la socket( et par voie de conséquence la connexion)

## II-2.2 Usage typique de Socket

```
try {
```

```
    Socket socket = new Socket(host, port);
```

```
    BufferedReader in = new BufferedReader(  
        new InputStreamReader(socket.getInputStream()));
```

```
    PrintWriter out = new PrintWriter(  
        new OutputStreamWriter(socket.getOutputStream()));
```

```
    «Envoie et reçoit les données»
```

```
    in.close();
```

```
    out.close(); socket.close();} catch (IOException e) {
```

```
    «Traite l'exception» }
```



# III Les Threads

- Le problème fondamental avec la structure du programme serveur déjà présenté est que cette solution est difficilement extensible (eg. serveurs FTP et Web).

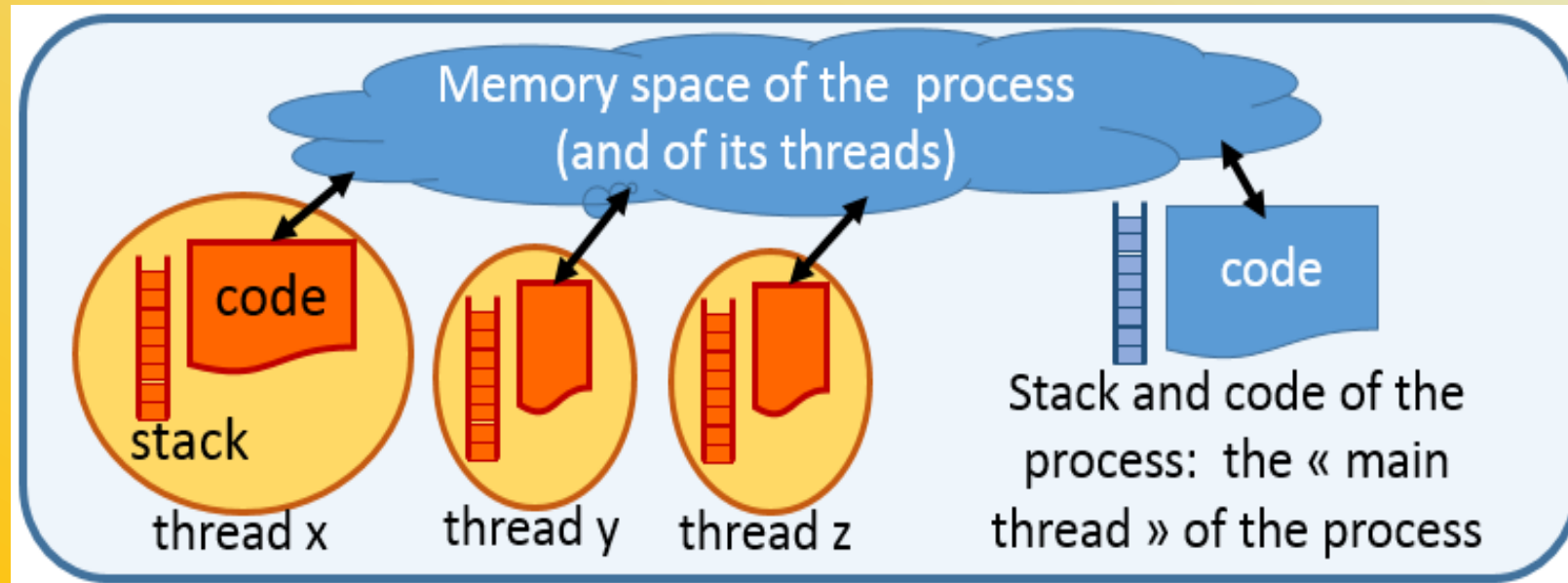
Bien qu'il soit relativement facile d'écrire du code qui traite chaque demande de connexion qui arrive et chaque nouvelle tâche comme un processus séparé; quand le moment viendra où le serveur devra traiter un nombre élevé de connexions simultanées les performances s'écrouleront.

Il y a au moins deux solutions à ce problème.

# 1) La première solution est de réutiliser les processus au lieu d'en engendrer de nouveaux.

- Lorsque le serveur démarre, un nombre fixe de processus (disons 300) sont engendrés pour traiter les requêtes.
- Les requêtes qui arrivent sont mises dans une file. Chaque processus retire une requête de la file, la sert, puis retire la requête suivante, etc.
- Il y toujours 300 processus séparés qui s'exécutent, mais parceque tout le travail supplémentaire pour construire et détruire les processus est évité, ces 300 processus peuvent maintenant faire le travail de 1000 processus.

2) La deuxième solution est d'utiliser des threads légers au lieu des processus lourds pour prendre en charge les connexions.



## 2) La deuxième solution est d'utiliser des threads légers

- Alors que chaque processus séparé a son propre bloc mémoire, les threads partagent le même espace mémoire.
- L'impact de l'exécution de plusieurs threads différents sur la machine du serveur est relativement minimal car tous les threads s'exécutent dans un processus.
- L'utilisation des threads apporte un gain de performance de l'ordre de trois par rapport à l'utilisation des processus.
- En combinant cela avec un pool de threads réutilisables le serveur peut devenir neuf fois plus rapide

# Différences entre processus et threads (1)

- les processus sont plus lourds à créer que les threads
- les processus sont réellement indépendants
- les threads peuvent se partager des informations facilement
- les threads doivent eux-mêmes faire attention à ne pas se marcher sur les pieds



# Différences entre processus et threads (2)

D'un point de vue programmation :

- pour passer un programme en multithread il faut avoir codé proprement et évité les variables globales
- pour passer un programme en multithread il faut faire attention aux accès en mémoire qui sont potentiellement partagés
- en multithread, fermer un fichier déjà ouvert le ferme pour tous les threads et pas seulement celui qui a appelé `close()`
- pour passer un programme en multiprocessus il suffit d'appeler `fork`
- en multiprocessus, fermer un fichier déjà ouvert ne le ferme que pour le fils qui a appelé `close()`

# III-1 Exécuter des threads en Java

Pour lancer un nouveau thread s'exécutant sur la machine virtuelle, on construit une instance de la classe `Thread` et on invoque sa méthode `start()`, comme ceci :

```
Thread t = new Thread();  
t.start();
```

Pour donner à ce thread quelque chose à faire, on doit:

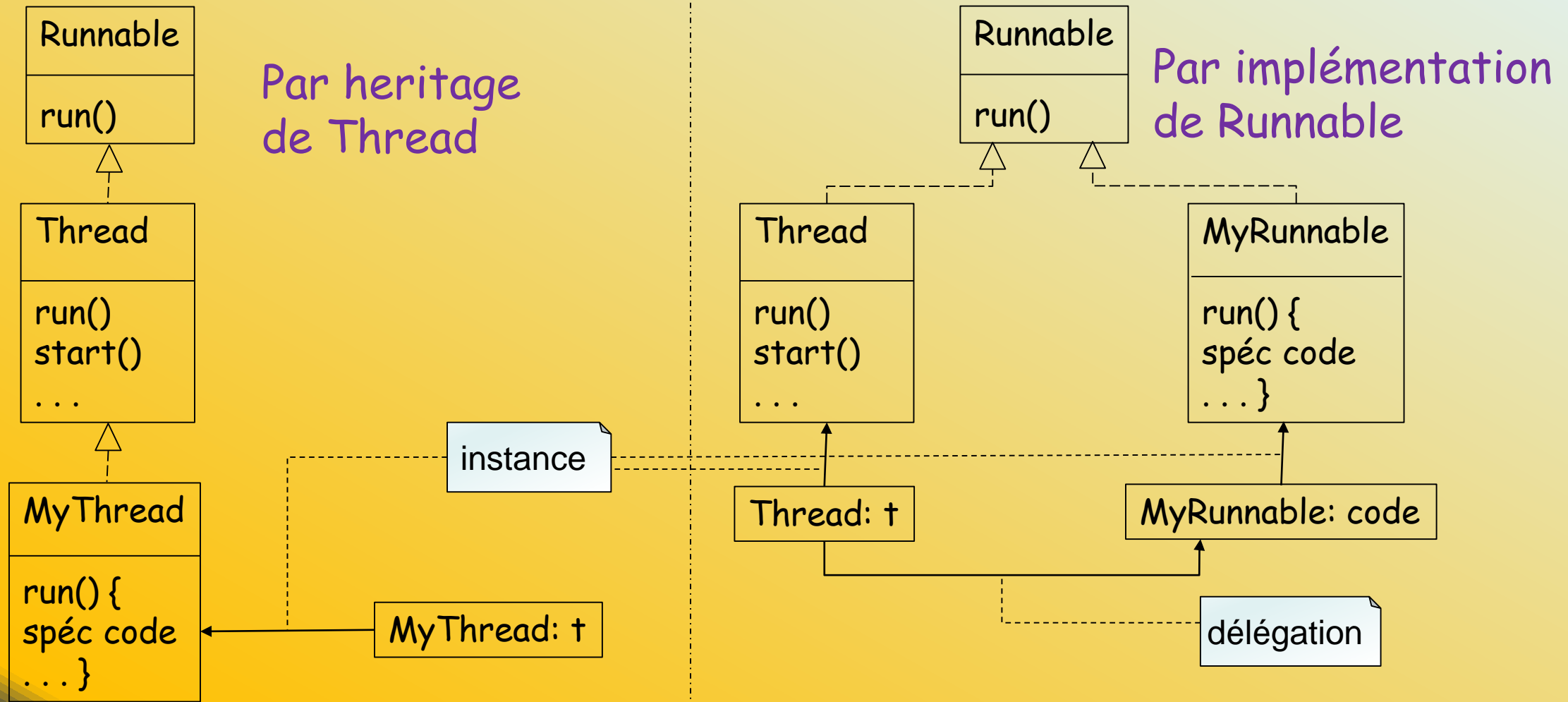
- soit créer une sous classe de `Thread` et surcharger sa méthode `run()`
- soit implémenter l'interface `Runnable` et passer l'objet `Runnable` au constructeur de `Thread`.

- Dans les deux cas, la clé c'est la méthode run(), qui a cette signature:

`public void run()`

- On va mettre tout le travail que le thread fait dans cette méthode.
- Cette méthode peut invoker d'autres méthodes; elle pourra construire d'autres objets; elle pourra même engendrer d'autres threads.
- Cependant, le thread commence là et s'arrête là aussi (dans run() ).
- La méthode run() est au thread ce que la méthode main() est à un programme traditionnel.

# III-2 Création de threads



# III-2.1 Création par extension de la classe Thread

```
public class Multithread
{
    public static void main(String[] args)
    {
        int n = 8; // Number of threads
        for (int i=0; i<8; i++)
        {
            MthreadingDemo object = new MthreadingDemo();
            object.start();
        }
    }
}
```

```
class MthreadingDemo extends Thread {

    public void run()
    {
        try
        {
            // Affichage du thread qui s'exécute
            System.out.println ("Thread " +
                                Thread.currentThread().getId() +
                                " is running");
        }
        catch (Exception e)
        {
            // Renvoi d'une exception
            System.out.println ("Exception rencontrée");
        }
    }
}
```

## III-2.2 Création par implémentation de Runnable

```
public class Multithread
{
    public static void main(String[] args)
    {
        int n = 8; // Number of threads
        for (int i=0; i<8; i++)
        {
            Thread object = new Thread(new MthreadingDemo());
            object.start();
        }
    }
}
```

```
class MthreadingDemo implements Runnable {

    public void run()
    {
        try
        {
            // Affichage du thread qui s'exécute
            System.out.println ("Thread " +
                                Thread.currentThread().getId() +
                                " is running");
        }
        catch (Exception e)
        {
            // Renvoi d'une exception
            System.out.println ("Exception rencontrée");
        }
    }
}
```



## III-2.3 Différences entre Thread et Runnable dans Java

1. Chaque thread créé par extension de la classe Thread crée un objet unique ,pour lui, et il est associé avec cet objet. De l'autre côté, chaque thread créé par implémentation de l'interface Runnable partage la même instance runnable.
2. Puisque chaque thread est associé à un objet unique lorsqu'il est créé par extension de la classe Thread, plus de mémoire est nécessaire. Alors que chaque thread créé par implémentation de l'interface Runnable partage le même espace de l'objet donc, cela nécessite moins de mémoire.

3. Si on étend la classe Thread alors on ne pourra hériter aucune autre classe puisque Java ne permet pas l'héritage multiple alors que, implémenter Runnable donne une chance pour une classe d'hériter n'importe quelle autre.
4. On ne doit étendre la classe Thread que si on doit surcharger ou spécialiser quelques autres méthodes de la classe Thread. On doit implémenter l'interface Runnable si on veut spécialiser la méthode run() uniquement.

5. Etendre la classe Thread introduit un couplage fort dans le code puisque le code de Thread et le travail du thread est contenu dans la même classe. Implémenter l'interface Runnable introduit un couplage faible dans le code puisque le code de Thread est séparé du travail assigné au thread.

## III-3 Serveur multi-threads

Il suffit de déléguer l'exécution du service à un Thread dédié...

// le service

```
class Service implements Runnable {  
    public Socket maSocket;  
    Service(Socket s) {  
        this.maSocket = s;  
    }  
    void run() {  
        // code du service...  
        maSocket.close();  
    }  
}
```

// squelette de serveur

ServerSocket socketAttente;

socketAttente = new ServerSocket(PORT);

do { // établissement d'une connexion (attente bloquante)

Socket s = socketAttente.accept();

// la communication est désormais possible, création du service

Thread t = new Thread(new Service(s));

// on démarre l'exécution concurrente du service

t.start();

} while (true);

socketAttente.close();

Extension de la classe Thread ...

// le service

```
class Service extends Thread {
```

```
public Socket maSocket;
```

```
Service(Socket s) {
```

```
this.maSocket = s;}
```

```
void run() {
```

```
// code du service...
```

```
maSocket.close();
```

```
}
```

```
}
```



// squelette de serveur

ServerSocket socketAttente;

socketAttente = new ServerSocket(PORT);

do { // établissement d'une connexion (attente bloquante)

Socket s = socketAttente.accept();

// la communication est désormais possible, création du service

Thread t = new Service(s);

// on démarre l'exécution concurrente du service

t.start();

} while (true);

socketAttente.close();

# VI - Programmation par Socket UDP

- Jusqu'à présent, nous avons discuté des applications réseaux qui s'exécutent au dessus du protocole TCP, de la couche transport.
- TCP est conçu pour des **transmissions fiables** des données.

Si des paquets arrivent en désordre, TCP les remet en ordre.

Si des données sont perdues ou endommagées, TCP s'assure qu'elles seont retransmises.

Si les données arrivent trop rapidement pour la connexion, TCP réduit la vitesse pour que les paquets ne soient pas perdus.

- Un programme n'a pas à se soucier des données reçues qui sont incorrectes ou en désordre.
- **Cependant, cette fiabilité a un prix. Ce prix est la vitesse.**

Etablir et couper une connexion TCP peut prendre un temps non négligeable, surtout pour des protocoles tels que HTTP, qui tendent à nécessiter plusieurs transmissions courtes.

- Le protocole UDP (un autre protocole, de la couche transport) est une alternative pour l'envoi de données sur IP de manière très rapide, mais non fiable
- 
- Lorsqu'on envoie des données UDP nous n'avons aucun moyen de savoir si elles sont bien arrivées; encore moins de savoir si les données qui arrivent sont bien dans l'ordre dans lequel elles ont été envoyées.
- Cependant, les morceaux de données qui sont reçues arrivent généralement rapidement.

- La question qu'on peut se poser, alors, est: pourquoi quelqu'un voudrait-il utiliser un protocole non fiable?
- Il y a plusieurs types d'applications dans lesquelles la vitesse brute est plus importante que le fait de recevoir chaque bit correctement.

Par exemple, dans l'audio ou la video temps réel , les paquets de données perdus ou intervertis apparaissent simplement comme statiques. Ce phénomène est tolérable, mais les pauses gênantes dans le stream audio, lorsque TCP demande une retransmission ou attends un paquet qui tarde à arriver, sont inacceptables.
- Dans d'autres applications, les tests de fiabilité peuvent être réalisés dans la couche application.

Par exemple, si un client envoie une courte requête UDP à un serveur, il peut supposer que le paquet est perdu si aucune réponse n'est retournée au bout d'un certain lapse de temps; à la manière du DNS (il peut aussi opérer sur TCP).

- Java supporte la communication par Datagrammes à travers les deux classes suivantes :

DatagramPacket

DatagramSocket

- La classe `DatagramPacket` compacte des octets de données dans des paquets UDP appelés datagrammes et permet de décompacter les datagrammes reçus.
- La classe `DatagramSocket` envoie et reçoit des datagrammes UDP. Pour envoyer des données, on met les données dans `DatagramPacket` et on envoie le paquet en utilisant `DatagramSocket`. Pour recevoir des données, on prend un objet `DatagramPacket` d'un `DatagramSocket`, puis on inspecte le contenu du paquet.



- Dans UDP, tout ce qui concerne un datagramme, y compris l'adresse à laquelle il est destiné, est inclus dans le paquet lui-même, la socket a, seulement, besoin de connaître le port local sur lequel écouter ou envoyer.
- Un seul `DatagramSocket` peut envoyer des données à, et recevoir des données de, plusieurs machines indépendantes. La socket n'est pas dédiée à une seule connexion, comme elle l'est dans TCP. En fait, UDP n'a aucune notion d'une connexion entre deux machines hôtes.
- Les sockets TCP traitent une connexion réseau comme un stream. UDP ne supporte pas cela; on travaille toujours avec des paquets individuels. Un paquet n'est pas nécessairement relié au suivant. Etant donné deux paquets, il n'y a pas moyen de déterminer lequel fût envoyé en premier.

- La classe `DatagramPacket` utilise différents constructeurs selon que la packet est utilisé pour transmettre ou recevoir des données.
- Les **deux constructeurs** qui créent un nouveau objet `DatagramPacket` pour recevoir des données du réseau sont :

```
public DatagramPacket(byte[] buffer, int length)
```

```
public DatagramPacket(byte[] buffer, int offset, int length)
```

- Lorsqu'une socket reçoit un datagramme, elle sauvegarde la partie données du datagramme dans `buffer` commençant à `buffer[0]` (ou `buffer[offset]` et continue jusqu'à ce que le paquet soit complètement sauvegardé ou que `length` octets soient écrits dans `buffer`.

- Les **quatre** constructeurs qui créent un nouveau objet DatagramPacket pour transmettre des données sur le réseau sont :

```
public DatagramPacket(byte[] data, int length,  
    InetAddress destination, int port)
```

```
public DatagramPacket(byte[] data, int offset, int length,  
    InetAddress destination, int port)
```

```
public DatagramPacket(byte[] data, int length,  
    SocketAddress destination)
```

```
public DatagramPacket(byte[] data, int offset, int length,  
    SocketAddress destination)
```

`DatagramPacket` a **six méthodes** qui récupèrent les différentes parties d'un datagramme: les données plus plusieurs champs de son entête. Ces méthodes sont utilisées principalement pour les datagrammes reçus du réseau.

- **`public InetAddress getAddress()`**

Cette méthode est communément utilisée pour déterminer l'adresse de la machine hôte qui a envoyé un datagramme UDP, pour que le destinataire puisse répondre.

- **`public int getPort()`**

Cette méthode retourne un integer qui spécifie le port distant.

- `public SocketAddress getSocketAddress()`

Cette méthode retourne un objet `SocketAddress` qui contient l'adresse IP et le port de la machine hôte distante.

- `public byte[] getData()`

Cette méthode retourne un tableau d'octets contenant les données du datagramme.

- Il est souvent nécessaire de convertir les octets en quelque autre forme de données avant qu'ils puissent être utiles pour notre programme.

Une manière de faire est de changer le tableau d'octets en une chaîne de caractères(`String`) `String s = new String(dp.getData(), "UTF-8");`



- Si le datagramme ne contient pas du texte, le convertir en des données Java est plus difficile.

Une approche est de convertir le tableau d'octets retourné par `getData()` en un `ByteArrayInputStream`. Par exemple :

```
InputStream in = new ByteArrayInputStream(packet.getData(),  
                                         packet.getOffset(), packet.getLength());
```

On doit spécifier offset et length.

Le `ByteArrayInputStream` peut alors être chaîné à un `DataInputStream`:

```
DataInputStream din = new DataInputStream(in);
```

Les données peuvent être lues en utilisant les methods de `DataInputStream`: `readInt()`, `readLong()`, `readChar()`, et autres.



- `public int getLength()`

Cette méthode retourne le nombre d'octets de données dans le datagramme. Ce n'est pas nécessairement le même que la longueur du tableau retournée par `getData()`.

- `public int getOffset()`

Cette méthode retourne simplement le point dans le tableau retourné par `getData()` où les données du datagramme commencent.

- Pour échanger des DatagramPacket, on doit ouvrir une socket de datagramme. En Java, une telle socket est créée et accédée à travers la classe **DatagramSocket**.
- Tout les sockets de datagramme s'attachent à un port local, sur lequel ils se mettent à l'écoute de données arrivantes et qu'ils placent dans l'entête des datagrammes partants.
- **IL n'y a pas de distinction entre les sockets client et les socket serveur, comme cela est la cas avec TCP.**

Le seul détail qui les différencie est que dans la cas d'une socket client le port est anonyme(assigné par le système) alors que dans le cas d'une socket serveur le port doit être connu des clients.

- Les constructeurs de `DatagramSocket` sont utilisés dans différentes situations, comme ceux de `DatagramPacket`.

- `public DatagramSocket() throws SocketException`

Ce constructeur crée une socket qui est attachée à un port anonyme (pas de souci pour trouver un port libre). Il est utilisé pour un client qui initie une conversation avec un serveur.

- `public DatagramSocket(int port) throws SocketException`

Ce constructeur crée une socket pour se mettre à l'écoute des datagrammes qui arrivent sur port particulier, spécifié par l'argument `port`. Utiliser ce constructeur pour écrire un serveur qui écoute sur un port bien connu.

- `public DatagramSocket(int port, InetAddress interface) throws  
SocketException`

Ce constructeur crée une socket pour se mettre à l'écoute des datagrammes qui arrivent sur un port et une interface réseau spécifiques.

- `public DatagramSocket(SocketAddress interface) throws  
SocketException`

Similaire au précédent sauf que l'adresse de l'interface réseau et le port sont lus à partir d'une `SocketAddress`.

- La tâche première de la **classe DatagramSocket** est d'envoyer et recevoir des datagrammes UDP.

Une socket peut aussi bien envoyer que recevoir. En effet, elle peut envoyer et recevoir à et de multiples machines en même temps.

- **public void send(DatagramPacket dp) throws IOException**

Envoie le paquet en le passant à la méthode send de la socket.

- **public void receive(DatagramPacket dp) throws IOException**

Cette méthode reçoit un seul datagramme UDP à partir du réseau et le sauvegarde dans un objet DatagramPacket préexistant.  
C'est une opération bloquante.

Si le programme fait autre chose en plus d'attendre les datagrammes, on doit penser à appeler receive() dans un thread séparé

- Un simple serveur UDP qui attend des requêtes d'un client, accepte le datagramme envoyé puis renvoie le même message est donné ci-dessous:
- `// UDPServer.java: A simple UDP server program.`
- `import java.net.*;`
- `import java.io.*;`
- `Public class UDPServer {`
- `public static void main(String args[]){`
- `// args donne le ports sur lequel le serveur doit se mettre à l'écoute`
- `DatagramSocket aSocket = null;`



- `if (args.length < 1) {`
- `System.out.println("Usage: java UDPServer <Port Number>");`
- `System.exit(1);}`
- `try {`
- `int socket_no = Integer.valueOf(args[0]).intValue();`
- `aSocket = new DatagramSocket(socket_no);`
- `byte[] buffer = new byte[1000];`
- `while(true) {`
- `DatagramPacket request = new DatagramPacket(buffer,`
- `buffer.length);`

- `aSocket.receive(request);`
- `DatagramPacket reply = new DatagramPacket(request.getData(),`
- `request.getLength(),request.getAddress(),`
- `request.getPort());`
- `aSocket.send(reply); } }`
- `catch (SocketException e) { System.out.println("Socket: " +`  
`e.getMessage()); }`
- `catch (IOException e) {System.out.println("IO: " + e.getMessage());}`
- `finally {`
- `if (aSocket != null) aSocket.close();}`
- `}}`

- `// UDPClient.java`: A simple UDP client program.
- `import java.net.*;`
- `import java.io.*;`
- `public class UDPClient {`
- `public static void main(String args[]){`
- `// args donne le contenu du message et le hostname du serveur`
- `DatagramSocket aSocket = null;`
- `if (args.length < 3) {`
- `System.out.println(`
- `"Usage: java UDPClient <message> <Host name> <Port number>");`
- `System.exit(1);`

- }
- try {
- aSocket = new DatagramSocket();
- byte [] m = args[0].getBytes();
- InetAddress aHost = InetAddress.getByName(args[1]);
- int serverPort = Integer.valueOf(args[2]).intValue();
- DatagramPacket request =
- new DatagramPacket(m, args[0].length(), aHost, serverPort);
- aSocket.send(request);
- byte[] buffer = new byte[1000];

- DatagramPacket reply = new DatagramPacket(buffer, buffer.length);
- aSocket.receive(reply);
- System.out.println("Reply: " + new String(reply.getData()));
- }
- catch (SocketException e) {
- System.out.println("Socket: " + e.getMessage());
- }
- catch (IOException e) {
- System.out.println("IO: " + e.getMessage());
- }
- finally {
- if (aSocket != null)
- aSocket.close();
- }}}

# V - Programmation par Sockets Multicast



# Programmation par Sockets Multicast

## Broadcasting

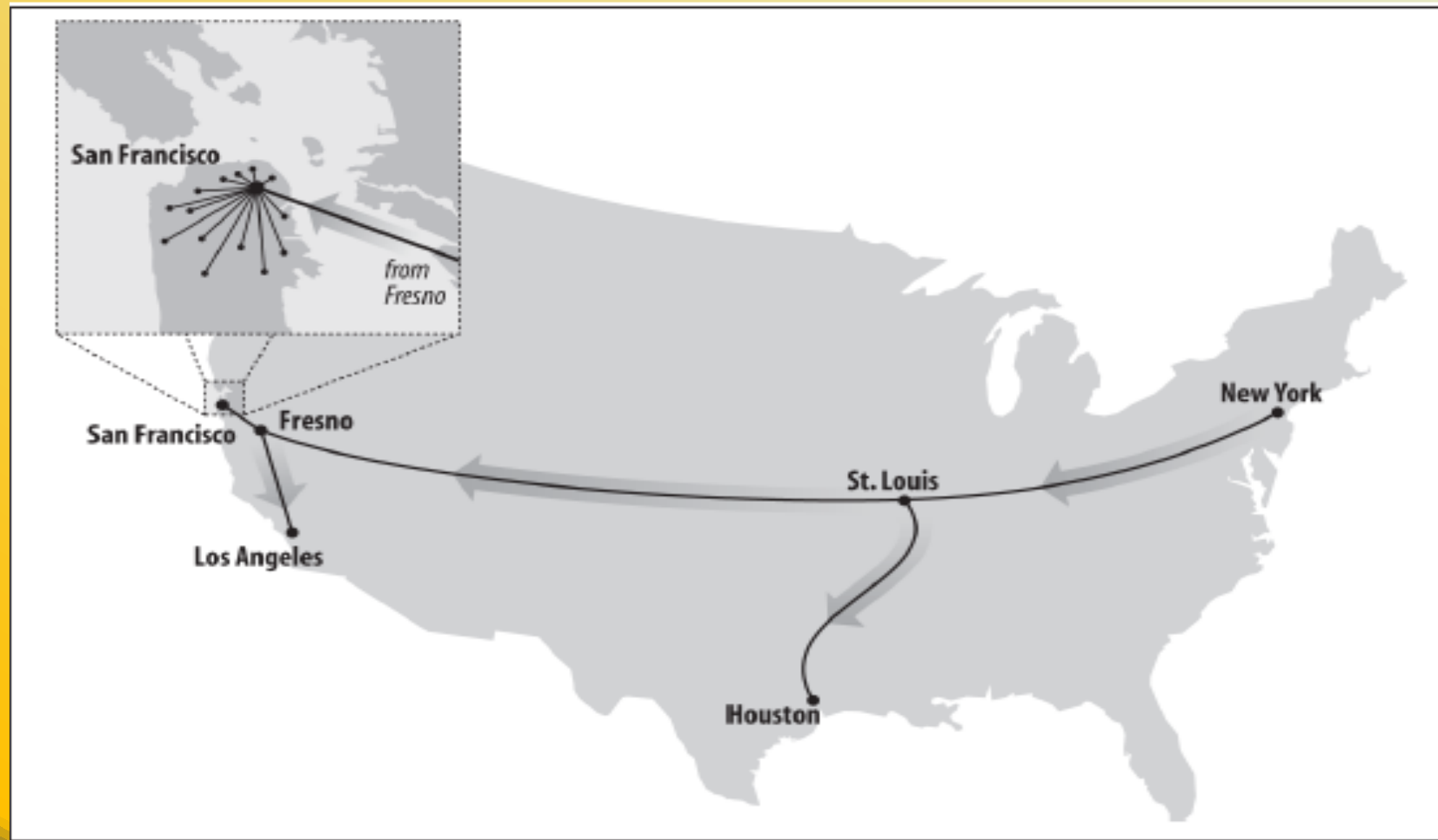
- IP supporte le broadcasting, mais son utilisation est strictement limitée.
- Même un petit nombre de broadcast globaux pourraient mettre l'internet à genoux.
- Imaginez ce qui pourrait se produire si une video temps-reel etait copiées à tous les millions d'utilisateurs Internet, qu'ils souhaitent la voir ou non.

# Programmation par Sockets Multicast

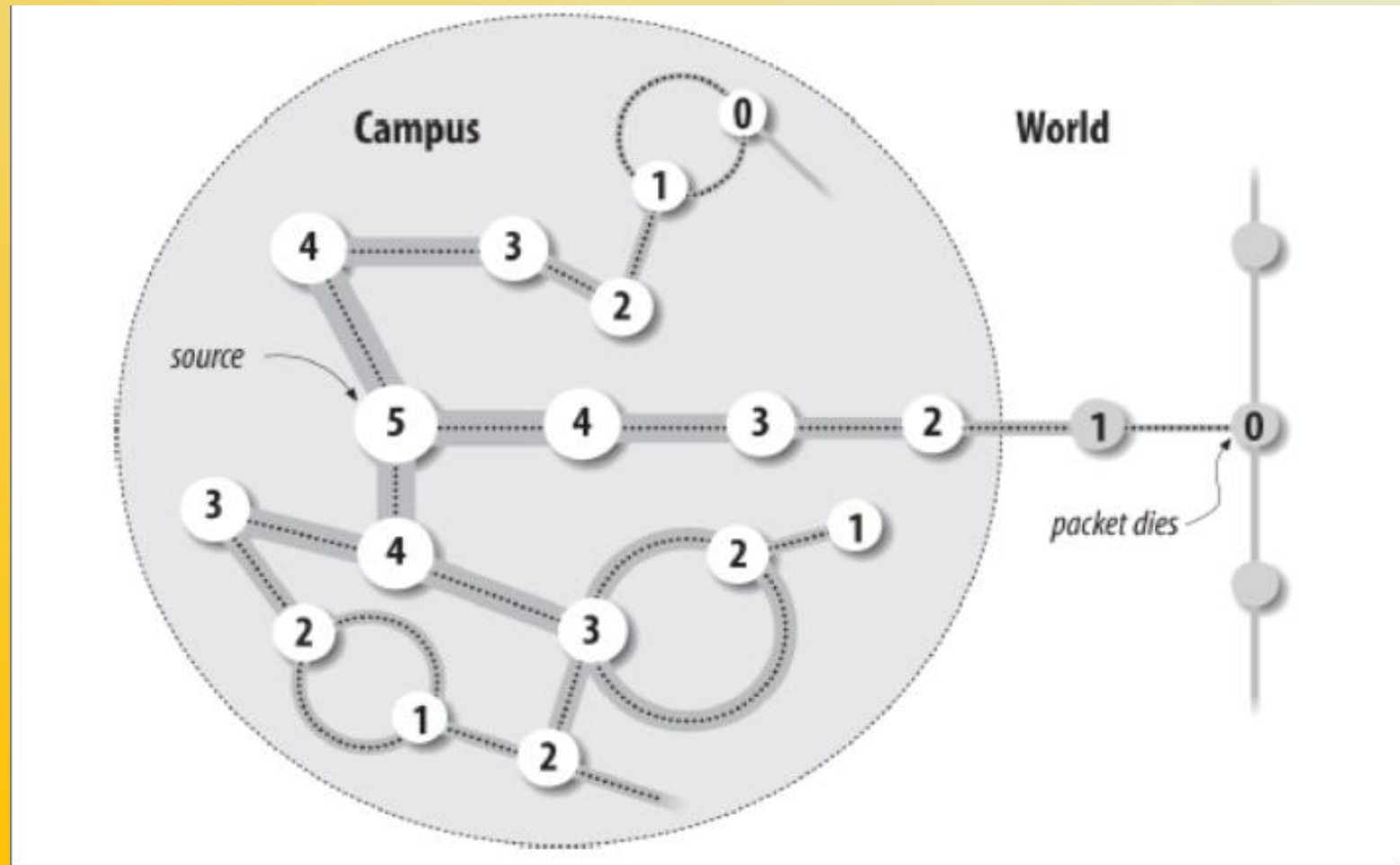
## Broadcasting

- Il n'y a pas de raison d'envoyer une vidéo à des hôtes qui ne sont pas intéressés par celle-ci.

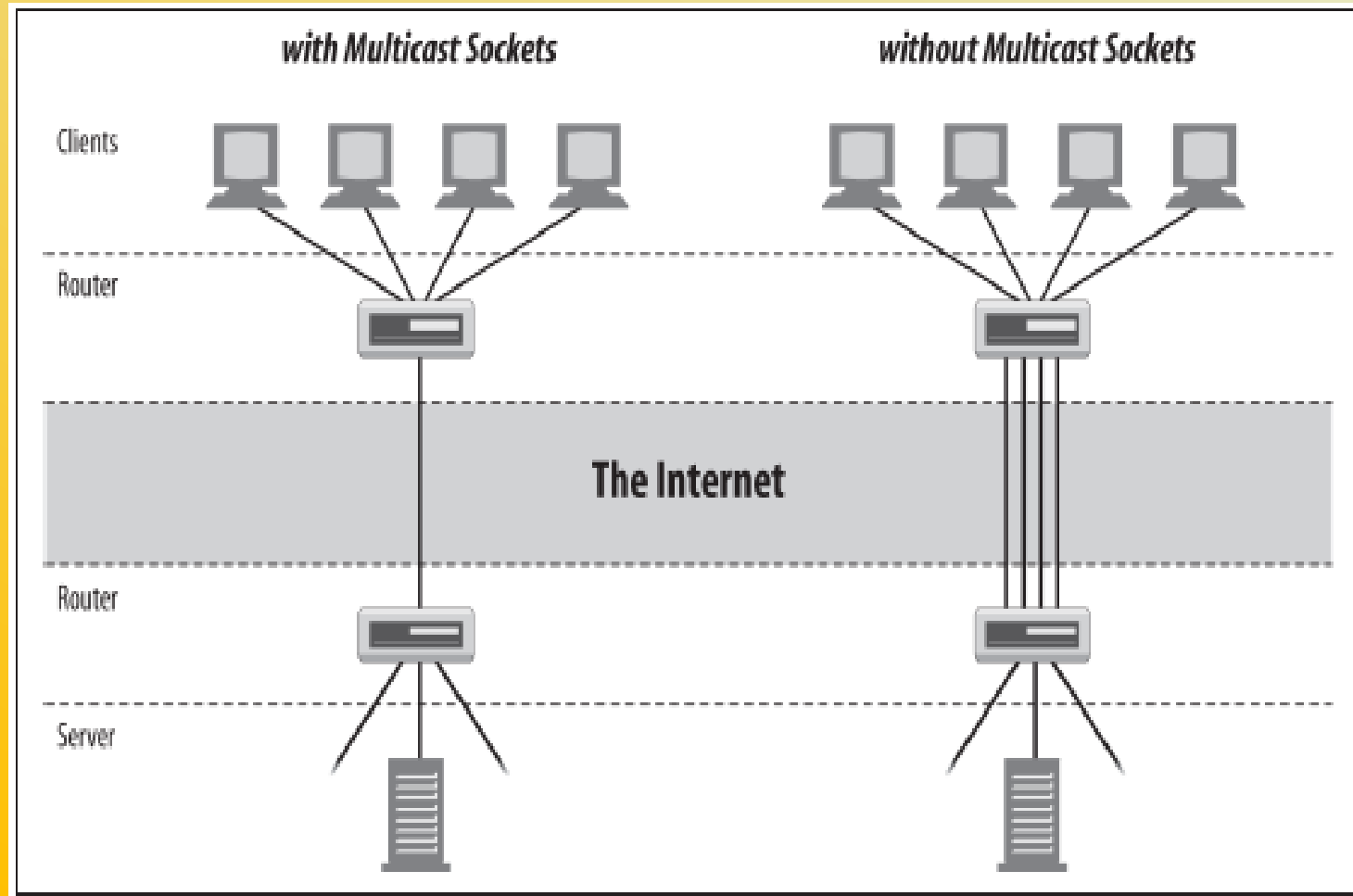
# Programmation par Sockets Multicast



# Programmation par Sockets Multicast



# Programmation par Sockets Multicast



# Programmation par Sockets Multicast

- Dans Java, le multicasting se fait à travers la classe `java.net.MulticastSocket`, qui est une sous classe de `java.net.DatagramSocket`:

```
public class MulticastSocket extends DatagramSocket  
implements Closeable, AutoCloseable
```

- Comme on peut le prévoir, le comportement de `MulticastSocket` est similaire à celui de `DatagramSocket`:  
on met nos données dans un objet `DatagramPacket` qu'on peut envoyer ou recevoir avec `MulticastSocket`.



# Programmation par Sockets Multicast

## Les Constructeurs:

- Les constructeurs sont simples. On peut choisir un port sur lequel écouter ou laisser Java choisir pour nous un port anonyme:

```
public MulticastSocket() throws SocketException
```

```
public MulticastSocket(int port) throws SocketException
```

```
public MulticastSocket(SocketAddress bindAddress) throws  
IOException
```

- Exemples:
- `MulticastSocket ms1 = new MulticastSocket();`
- `MulticastSocket ms2 = new MulticastSocket(4000);`
- `SocketAddress address = new InetSocketAddress("192.168.254.32", 4000);`
- `MulticastSocket ms3 = new MulticastSocket(address);`

# Programmation par Sockets Multicast

## Communiquer avec un Groupe Multicast

Une fois créée, une `MulticastSocket` peut effectuer les opérations suivantes:

1. Rejoindre un groupe multicast.
2. Envoyer des données aux membres du groupe.
3. Recevoir des données du groupe.
4. Quitter le groupe multicast.

# Programmation par Sockets Multicast

## Communiquer avec un Groupe Multicast

- La classe `MulticastSocket` a des méthodes pour les opérations 1 et 4.
- Pour l'envoi et la réception des données les méthodes de la superclasse `DatagramSocket` suffisent.
- On peut effectuer ces opérations dans n'importe quel ordre.
- Avant de pouvoir recevoir des données on doit d'abord rejoindre un groupe.
- On n'a pas besoin de rejoindre un groupe pour lui envoyer des données.
- On peut librement mixer des réceptions et des envois de données.

# Programmation par Sockets Multicast

## Rejoindre un Groupe Multicast

- Pour rejoindre un groupe multicast, passer un `InetAddress` ou une `SocketAddress` du groupe multicast à la methods `joinGroup()`:
- `public void joinGroup(InetAddress address) throws IOException`
- `public void joinGroup(SocketAddress address, NetworkInterface interface) throws IOException`
- Une fois qu'on a rejoint un groupe multicast, on reçoit des datagrammes exactement comme on reçoit des datagrammes unicast.

# Programmation par Sockets Multicast

## Rejoindre un Groupe Multicast

- Une seule `MulticastSocket` peut rejoindre plusieurs groupes multicast.
- L'information sur l'appartenance à des groupes multicast est sauvegardée dans les routeurs multicast, non dans l'objet.
- Dans ce cas, on utilisera l'adresse sauvegardée dans le datagramme arrivant pour déterminer à quelle adresse un paquet était destiné.

# Programmation par Sockets Multicast

## Rejoindre un Groupe Multicast

- Des sockets multicast multiples sur la même machine et même dans la même application Java peuvent rejoindre le même groupe.
- Si c'est le cas, chaque socket reçoit une copie complète des données adressées à ce groupe et qui arrivent à la machine hôte locale.
- Un second argument permet de rejoindre un groupe multicast sur une interface de réseau local spécifiée uniquement.



# Programmation par Sockets Multicast

Quitter un Groupe et fermer la connection

- Appeller la méthode `leaveGroup()` lorsqu'on ne veut plus recevoir des datagrammes du groupe multicast spécifié, sur tous les interfaces réseaux ou bien une interface spécifiée:
- `public void leaveGroup(InetAddress address) throws IOException`
- `public void leaveGroup(SocketAddress multicastAddress, NetworkInterface interface) throws IOException`
- Elle signale au routeur multicast local, disant d'arrêter de nous envoyer des datagrammes.

# Programmation par Sockets Multicast

## Envoi de données multicast

- L'envoi de données avec `MulticastSocket` est similaire à l'envoi de données avec `DatagramSocket`.
- Ranger les données dans un objet `DatagramPacket` et envoyer en utilisant la méthode `send()` héritée de `DatagramSocket`.
- Les données sont envoyées à chaque member du groupe multicast auquel le paquet est adressé

# Programmation par Sockets Multicast

Exemple : Envoi de données multicast

- `try {`
- `InetAddress ia = InetAddress.getByName("experiment.mcast.net");`
- `byte[] data = "Here's some multicast data\r\n".getBytes();`
- `int port = 4000;`
- `DatagramPacket dp = new DatagramPacket(data, data.length, ia, port);`
- `MulticastSocket ms = new MulticastSocket();`
- `ms.send(dp);`
- `} catch (IOException ex) {System.err.println(ex);}`

# Programmation par Sockets Multicast

## Envoi de données multicast

- Par défaut, les sockets multicast utilisent un **TTL** égal à 1 ( la paquet ne sort pas du sous-réseau local).
- La méthode **setTimeToLive()** fixe la valeur par défaut de TTL pour les paquets envoyés par la méthode **send(DatagramPacket dp)** héritée de DatagramSocket.
- Par opposition, dans MulticastSocket on utilise la méthode **send(DatagramPacket dp, byte ttl)**.
- La méthode **getTimeToLive()** retourne la valeur par défaut de TTL de MulticastSocket:

# Programmation par Sockets Multicast

Exemple :Envoi de données multicast

- `try {`
- `InetAddress ia = InetAddress.getByName("experiment.mcast.net");`
- `byte[] data = "Here's some multicast data\r\n".getBytes();`
- `int port = 4000;`
- `DatagramPacket dp = new DatagramPacket(data, data.length, ia, port);`
- `MulticastSocket ms = new MulticastSocket();`
- `ms.setTimeToLive(64);`
- `ms.send(dp);`
- `} catch (IOException ex) {System.err.println(ex);}`



# Programmation par Sockets Multicast

## Interfaces Réseaux

- Sur une machine avec plusieurs interfaces réseaux, les méthodes `setInterface()` et `setNetworkInterface()` choisissent l'interface réseau utilisé pour l'envoi et la réception multicast:
- `public void setInterface(InetAddress address) throws SocketException`
- `public InetAddress getInterface() throws SocketException`
- `public void setNetworkInterface(NetworkInterface interface) throws SocketException`
- `public NetworkInterface getNetworkInterface() throws SocketException`



# Programmation par Sockets Multicast

## Interfaces Réseaux

- La méthode `setNetworkInterface()` est utilisée pour la même raison que la méthode `setInterface()`, c.a.d choisir l'interface réseau utilisé pour l'envoi et la réception multicast.
- Cependant, `setNetworkInterface()` choisit l'interface sur la base du nom de l'interface tel que "eth0" (comme encapsulé dans l'objet `NetworkInterface`) plutôt que sur la base de l'adresse IP (encapsulée dans l'objet `InetAddress`).
- La méthode `getNetworkInterface()` retourne un objet `NetworkInterface` représentant l'interface réseau sur lequel `MulticastSocket` se met à l'écoute de données.

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 1 : *Multicast sniffer*

- La classe `MulticastSniffer` lit le nom d'un groupe multicast à partir de la ligne de commande, construit une `InetAddress` à partir de ce nom, et crée une `MulticastSocket`, qui tente de rejoindre le groupe multicast à ce nom de machine. Si la tentative réussit, `MulticastSniffer` reçoit les datagrammes à partir de la socket et imprime leurs contenus sur `System.out`.

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 1 : *Multicast sniffer*

- `import java.io.*;`
- `import java.net.*;`
- `public class MulticastSniffer {`
- `public static void main(String[] args) {`
- `InetAddress group = null;`
- `int port = 0;`
- *// read the address from the command line*

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 1 : *Multicast sniffer*

- `try {`
- `group = InetAddress.getByName(args[0]);`
- `port = Integer.parseInt(args[1]);`
- `} catch (ArrayIndexOutOfBoundsException | NumberFormatException`
- `| UnknownHostException ex) {System.err.println( "Usage: java MulticastSniffer multicast_address port");`  
`System.exit(1);}`
- `MulticastSocket ms = null;`
- `try { ms = new MulticastSocket(port);`
- `ms.joinGroup(group);`
- `byte[] buffer = new byte[8192];`
- `while (true) {`
- `DatagramPacket dp = new DatagramPacket(buffer, buffer.length);`
- `ms.receive(dp);`

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 1 : *Multicast sniffer*

- String s = new String(dp.getData(), "8859\_1");
- System.out.println(s);
- }
- } catch (IOException ex) {
- System.err.println(ex);
- } finally {
- if (ms != null) {
- try {
- ms.leaveGroup(group);
- ms.close();
- } catch (IOException ex) {}
- } }

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 2 : *MulticastSender*

- La classe *MulticastSender* lit les entrées a partir de la ligne de commande et les envoie à un groupe multicast.
- `import java.io.*;`
- `import java.net.*;`
- `public class MulticastSender {`
- `public static void main(String[] args) {`
- `InetAddress ia = null;`
- `int port = 0;`
- `byte ttl = (byte) 1;`
- `// read the address from the command line`



# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 2 : *MulticastSender*

- `try {`
- `ia = InetAddress.getByName(args[0]);`
- `port = Integer.parseInt(args[1]);`
- `if (args.length > 2) ttl = (byte) Integer.parseInt(args[2]);`
- `} catch (NumberFormatException | IndexOutOfBoundsException`
- `| UnknownHostException ex) {`
- `System.err.println(ex);`
- `System.err.println(`
- `"Usage: java MulticastSender multicast_address port ttl");`
- `System.exit(1);`
- `}`

# Programmation par Sockets Multicast

## Exemple 2 : *MulticastSender*

- `byte[] data = "Here's some multicast data\r\n".getBytes();`
- `DatagramPacket dp = new DatagramPacket(data, data.length, ia, port);`
- `try (MulticastSocket ms = new MulticastSocket()) {`
- `ms.setTimeToLive(ttl);`
- `ms.joinGroup(ia);`
- `for (int i = 1; i < 10; i++) {`
- `ms.send(dp);`
- `}`
- `ms.leaveGroup(ia);`
- `} catch (SocketException ex) {`
- `System.err.println(ex);`
- `} catch (IOException ex) {`
- `System.err.println(ex); }}}`