Programmation réseau et concurrente

Benoît Barbot

Département Informatique, Université Paris-Est Créteil, M1

Mardi 5 Janvier 2015, Cours 1: Introduction et rappel



Information Pratique

- Cours : 7 séances de 3H.
- TD: 4 séances de 3H
- TP: 9 séances de 3H
- Enseignants : Benoît Barbot (CM+TD+TP) et Daniele Varacca (TD+TP).
- Évaluation : projet + examen.

Motivation

Dans les cours précédant

- Couche réseau "basse"
- Protocole textuel (http,smtp, ...)
- Scénario de communication simple (1 serveur, quelques clients)

Motivation

Dans les cours précédant

- Couche réseau "basse"
- Protocole textuel (http,smtp, ...)
- Scénario de communication simple (1 serveur, quelques clients)

Dans ce cours

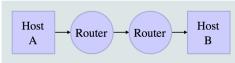
- Centré sur la couche application
- Protocole de haut niveau
- Échange de structure de donnée, de programme, d'objets
- Programmation réseau robuste avec forte charge
- Problématique et gestion de la concurrence
- Création de middleware

Middleware

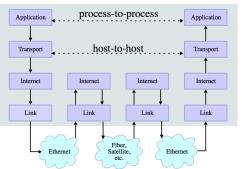
- Entre le programme et le système
- Abstraction de l'architecture (ex : windows, linux)
- Abstraction d'une architecture distribuée
- Agrégation de base donnée

Rappel Couche Réseau 1

Network Topology



Data Flow



Système de couche

- L'information traverse les couches
- Chaque couche fournit des garanties
- Une couche peut aider une couche supérieure

Rappel Couche Réseau 2

Point de vue du programmeur

- Le système gère toutes les couches sauf application
- Programmation réseau ≈ appels systèmes
- Appels systèmes simplifié par bibliothèque langage (ex libc, java.nio . . .)

Rappel Couche Réseau 2

Point de vue du programmeur

- Le système gère toutes les couches sauf application
- Programmation réseau ≈ appels systèmes
- Appels systèmes simplifié par bibliothèque langage (ex libc, java.nio . . .)

Choix de conceptions

- Choix de protocole de transport (TCP,UDP, ...)
- Choix de protocole réseau (domaine) (IPv4,IPv6,UNIX,...)
- En fonctions des performances et garanti

Protocole TCP - UDP

Transmission Control Protocol

- Connecté (flux de donnée)
- Transmission fiable des données
- Gestion de congestion
- Optimisation de flux (algorithme de Nagle)
- Surcoûp due aux accusés

Protocole TCP - UDP

Transmission Control Protocol

- Connecté (flux de donnée)
- Transmission fiable des données
- Gestion de congestion
- Optimisation de flux (algorithme de Nagle)
- Surcoûp due aux accusés

User Datagram Protocol

- Non connecté (message)
- Taille de message limité
- Garanti d'intégrité
- Pas de garantie de réception
- Pas de garantie d'ordre
- Duplication possible des paquets
- Léger et rapide

Protocole TCP - UDP

Transmission Control Protocol

- Connecté (flux de donnée)
- Transmission fiable des données
- Gestion de congestion
- Optimisation de flux (algorithme de Nagle)
- Surcoûp due aux accusés

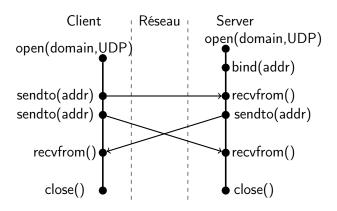
User Datagram Protocol

- Non connecté (message)
- Taille de message limité
- Garanti d'intégrité
- Pas de garantie de réception
- Pas de garantie d'ordre
- Duplication possible des paquets
- Léger et rapide

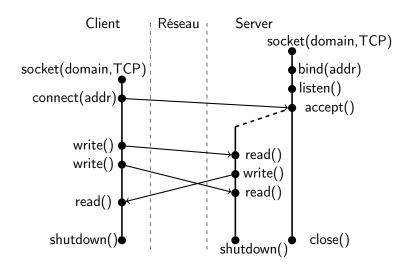
Raw Socket

- Pas de garantie
- Pas de couche de transport

Connexion UDP



Connexion TCP



Résolution d'adresse web

Problèmes:

- Adresse sous forme textuelle (ex : http ://www.u-pec.fr)
- Les appels système demandent une adresse IP (ex : 193.48.143.10)
- Le protocole et le domaine souvent implicite (ex : IPv4, IPv6, UNIX)

Résolution d'adresse web

Problèmes:

- Adresse sous forme textuelle (ex : http ://www.u-pec.fr)
- Les appels système demandent une adresse IP (ex : 193.48.143.10)
- Le protocole et le domaine souvent implicite (ex : IPv4, IPv6, UNIX)

Solutions:

- Besoin d'interroger un DNS
- libc utilise getaddrinfo()
- Java utilise la classe InetSocketAddress

I/O bloquantes/non bloquantes

I/O bloquantes

- accept(), read(), write() peuvent bloquer
- Interruption du thread appelant
- Déblocage quand l'action peut avoir lieu (des données à lire, écrire,...)
- Plusieurs threads, problème de concurrence

I/O bloquantes/non bloquantes

I/O bloquantes

- accept(), read(), write() peuvent bloquer
- Interruption du thread appelant
- Déblocage quand l'action peut avoir lieu (des données à lire, écrire,...)
- Plusieurs threads, problème de concurrence

I/O non bloquantes

- accept(), read(), write() retournent immédiatement
- Utilisation de select() (ou poll(), epoll())
- Un seul thread peut gérer toutes les I/O
- Pas d'exécution parallèle, car 1 seul thread

I/O bloquantes/non bloquantes

I/O bloquantes

- accept(), read(), write() peuvent bloquer
- Interruption du thread appelant
- Déblocage quand l'action peut avoir lieu (des données à lire, écrire,...)
- Plusieurs threads, problème de concurrence

I/O non bloquantes

- accept(), read(), write() retournent immédiatement
- Utilisation de select() (ou poll(), epoll())
- Un seul thread peut gérer toutes les I/O
- Pas d'exécution parallèle, car 1 seul thread

Solution intermédiaire

- thread léger
- répartition des connexions sur plusieurs threads

Boucle select()

```
en pseudo-code :

1   openConnections();
2   Set s = {all socket waiting for I/O}
3   while(true){
4     Set s2 = select(s,timeout);
5     for( c : s2 ){
6         readWriteAccept(c);
7    }
8 }
```

```
public class Server {
     private ServerSocketChannel incomeSocket:
     private Selector selector;
     public Server( int port) throws IOException {
       incomeSocket = ServerSocketChannel.open();
       incomeSocket.configureBlocking(false);
       InetSocketAddress addr = new InetSocketAddress(port);
       incomeSocket . socket ( ) . bind ( addr );
10
       selector = Selector.open();
11
       incomeSocket.register(selector, SelectionKey.OP ACCEPT);
12
15
```

```
public class Server {
   public void run() throws IOException {
        while (true) {
          selector.select();
          Set < Selection Key > selected Keys = selector.selected Keys()
          for (SelectionKey k : selectedKeys){
               if (k.isAcceptable()) {
                 accept();
              } else {
10
                 repeat(k);
11
12
13
          selectedKeys.clear();
14
15
16
17
             . . .
18
```

```
public class Server {
     void accept() {
       try {
         SocketChannel ns = incomeSocket.accept();
         System.out.println("New_client" + ns);
         ns.configureBlocking(false);
         ns.register(selector, SelectionKey.OP READ);
       } catch (IOException e) {
         System.out.println("Fail_to_accept_new_client:_" + e);
10
11
12
13
14
```

Java nio buffer

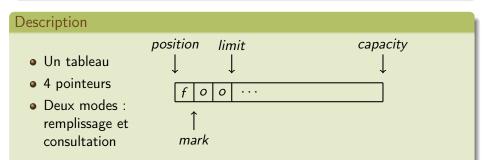
Buffer pour les I/O

- Implémente des I/O efficaces proches du système
- Adapté aux échanges de données binaire
- Sous classé pour chacun des types primitifs
- Gestion propre des encodages

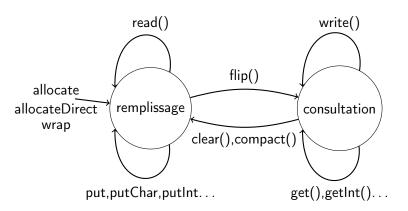
Java nio buffer

Buffer pour les I/O

- Implémente des I/O efficaces proches du système
- Adapté aux échanges de données binaire
- Sous classé pour chacun des types primitifs
- Gestion propre des encodages



Utilisation



Encodage

Charset

- Spécifie l'encodage
- ex de charset US-ASCII, ISO646-US, ISO-8859-1, UTF-8, UTF-16

Encodage

Charset

- Spécifie l'encodage
- ex de charset US-ASCII, ISO646-US, ISO-8859-1,UTF-8,UTF-16

```
String -> ByteBuffer
```

```
Charset c = Charset.forName("UTF-8");
ByteBuffer bb = c.encode("test_UTF-8");
```

Encodage

Charset

- Spécifie l'encodage
- ex de charset US-ASCII, ISO646-US, ISO-8859-1,UTF-8,UTF-16

```
String -> ByteBuffer

Charset c = Charset.forName("UTF-8");
ByteBuffer bb = c.encode("test_UTF-8");
```

```
ByteBuffer -> String

Charset c = Charset.forName("UTF-8");
CharBuffer cb = c.decode(bb);
String s = cb.toString();
```

```
public class Server {
      private ByteBuffer buff = ByteBuffer.allocate(1024);
     void repeat(SelectionKey k) {
        SocketChannel s = (SocketChannel) k.channel();
        try {
          buff.clear();
          int n = s.read(buff);
          if (n == -1)
            throw new IOException ("Client Close Connection");
10
                  buff.flip();
11
12
          for (SelectionKey c : selector.keys()) {
13
            if ((c.interestOps) \& SelectionKey.OP READ) != 0)
14
                                 && c != k) {
15
              SocketChannel sc = (SocketChannel) c.channel();
16
              buff.rewind();
17
18
              while (buff.hasRemaining()) {
19
                sc.write(buff);
20
21
22
23
24
                                                                 19 / 21
```

Exemple serveur de chat Java 5 + Demo

```
public static void main(String[] args) {
    System.out.println("Build_server");
    Server s = new Server(9090);
    System.out.println("Start_server");
    s.run();
    catch (IOException e) {
        e.printStackTrace();
    }
}
```