

Luc Courtrai

CONCURRENCE

Les Threads JAVA

Université de Bretagne SUD UFR SSI - Departement MIS



Concurrence

Notion de processus

Les appels système UNIX

La synchronisation entre processus

La communication entre processus

Problème d'interblocage

Les threads JAVA

Les Posix threads

Sous UNIX, un procesus lourd est l'exécution d'un binaire (fichier) et chaque processus possède son espace adressage (segments texte, Pile, Data), ses descripteurs de fichiers, gestionnaire de signaux, son contexte.

Le système d'exploitation effectue la commutation de contexte entre chaque processus (cas du temps partagé).

Processus légers (ou threads):

- •[Plusieurs activités dans un processus lourd]
- •Partage des ressources du processus (mémoire, (segments), [fichiers ouverts] ...)
 - Efficacité du changement de contexte
- Communication rapide entre threads via la mémoire partagée

Processus légers :

- un compteur ordinal
- une pile d'exécution
- → ses registres
- → un état
- → [gestionnaire de signaux]

 Processus lourds
- → l'espace d'adressage (Segments)
- →éventuellement:
- → les fichiers ouverts (descripteurs)
- → [gestionnaire de signaux]



Mode Utilisateur (USER LEVEL)

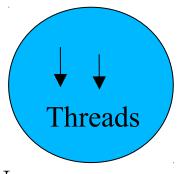
Les threads sont applicatifs (non connus par le système d'exploitation)

API avec une bibliothèque de fonctions (POSIX)

Cette bibliothèque contient l'ordonnanceur de threads



Processus lourd



Noyau

Ordonnance les processus lourds

Inconvénients:

- Taille des piles des threads
- · Les appels systèmes bloquants



Mode Noyau :
Les systèmes comme Linux à partir de 2.6.xx ...
gèrent les threads au niveau du noyau
Ordonnanceur gère à la fois les processus lourds et les threads

Processus lourds ou threads



Noyau

Ordonnance les processus lourds et threads noyaux

Les Java Threads

En Java : chaque activité (un thread) + les objets (passifs)

- →La machine virtuelle Java (JVM) permet à une application d'exécuter plusieurs threads en parallèle.
- Chaque Thread a une "priorité". Un thread de haute priorité est exécuté en préférence. Par défaut un thread a la même priorité que le thread qui l'a créé.
- Les threads se partagent l'ensemble des objets de l'application. Il faut gérer les confits d'accès aux objets, attributs ou variables de classe.
- Chaque objet possède un emplacement pour un verrou qui permettra de synchroniser les threads.
- →Un thread peut être daemon (détaché, en tâche de fond, non joinable); un thread créé par un thread daemon est aussi daemon.

Lorsque la machine virtuelle (JVM) démarre, il y a un thread non daemon (user) qui exécute la fonction main de la classe principale de l'application. La JVM continue l'exécution des threads en cours jusqu'à :

- →l'appel de la méthode exit de la classe Runtime (ou System)
- →tous les threads non daemon(s) soient arrêtés (morts)
- →propagation d'une exception sans try ... catch.

Java Threads: création d'un thread

Hériter de la classe **Thread** et surcharger la méthode **run** class PrimeThread extends Thread { public void run() { // compute primes larger than minPrime } // class PrimeThread // Utilisation PrimeThread monThread=new PrimeThread() monThread.start();

Exemples dans sourceJava_1 : Thread/TestThread.java et Thread/TestThreadCalcul.java

Java Threads: la classe Thread:

public static void sleep(long millis[,int nanos]) throws InterruptedException endort le threads pendant un nombre spécifié de millisecondes.

Java Threads: la classe Thread:

public final void setPriority(int newPriority)
public final int getPriority()

Change la priorité d'un thread entre MAX_PRIORITY, MIN PRIORITY

en fonction de l'implantation de la JVM

Exemples dans sourceJava 1: TestPrio/TestThread.java

Java Threads: la classe Thread:

public final void join([long millis [int nanos]]) throws InterruptedException

attend la fin du thread (equivalent du wait avec les forck) Un timeout (delai) peut être spécifié. Si le thread n'est pas terminé durant le délai, le thread appelant est débloqué.

Java Threads: la classe Thread:

public final void yield()

passe le CPU au thread suivant

Java Threads: la classe Thread:

public final boolean isDaemon()
public final void setDaemon(boolean on)

Positionne et teste le thread comme daemon ou user (demon: non joinnable).

La méthode peut être appelée avant l'appel de la méthode start.

La JVM s'arrête lorsqu'il n'y a plus que des threads daemons. Le thread main est user

Exemples dans sourceJava_1 : Daemon/TestThread.java

Java Threads: Runnable

AUTRE FACON DE CRÉER DES THREADS

L'interface Runnable

- permet hériter d'une autre classe
- dissocier le thread (controleur) de l'action à effectuer

Java Threads: création d'un thread avec runnable

```
class PrimeRun implements Runnable {
   public void run() {
      // compute primes larger than minPrime
PrimeRun p = new PrimeRun();
Thread th=new Thread(p)
 th.start(); /// sur le thread et non sur le runnable
 th.join();
```

On utilise un thread qui gère le runnable Il faut passer un runnable au constructeur de la classe Thread Exemple dans sourceJava 1 : Runnable/TestRunnable.java

```
Runnable + son thread attaché
  (même utilisation que extends Thread)
public class PrinRun implements Runnable {
 protected Thread unThread;
 public PrinRun( ) {
       unThread = new Thread((Runnable)this);
 public void start() { // pour avoir la même interface qu'un thread
  unThread.start();
 public void join() throws InterruptedException {
  unThread.join();
 public void run() {
          // compute primes larger than minPrime
```

Java Threads: création d'un thread Runnable + son thread attaché

Exemple dans sourceJava 1: Runnable/TestRunnableControleur.java

Java Threads: Groupe de threads

Chaque thread appartient à un groupe de threads

- •Structurer les applications
- Controler un ensemble de threads

• • • •

```
Java Threads: Groupe de threads
Permet de structurer et controler l'application par des ensembles d'activités
public class UseThreads {
 public static void main(String args[]) {
   ThreadGroup tGr = new ThreadGroup("Groupe de Threads ");
    Slave a = new Slave(tGr,"threadA"); // un thread
                                        // le gid + nom symbolique du thread
   a.start();
    System.out.println(tGr.activeCount()); //1
    Slave b = new Slave(tGr, "threadB");
   b.start();
    System.out.println("nombre de threads "+ tGr.activeCount()); //2
   Thread[] list = new Thread[]; //
   tGr.enumerate(list); // rempli la liste des threads actifs
   for (Thread th:list) System.out.println(th); // threadA +threadB
Exemple dans sourceJava 1: GroupThreads/TestThread.java
```

Java Threads: Synchronisation

Tout Objet Java possède un verrou.

Ces verrous sont manipulés par la clause synchronized qui exprime une section critique sur l'objet (exclusion mutuelle de threads).

Synchronized : Exclusion mutuelle de tous les threads qui appellent une méthode synchronized d'un même objet

La clause est mise sur une méthode ou sur un bloc d'instruction {}

Java Threads: Synchronisation

Synchronisation sur un objet

```
class Toto {
 int value;
 public synchronized void setValue(int v){
   value =v;
 public synchronized int getValue(){
   value =v;
 public synchronized void incValue(int v){
   value = getValue() + v; // appel réentrant
Exemple dans Synchronized/TestThread.java
```

Java Threads: Synchronisation

```
Toto unToto = new Toto();
Toto unAutreToto = new Toto();
```

Deux threads ne peuvent pas entrer dans une des méthodes synchronized sur l'objet "unToto" (exclusion mutuelle).

Le deuxième appel est mis dans une file d'attente

Un thread peut appeler une des méthodes synchronized sur "unToto" pendant qu'un deuxième thread appelle une des méthodes synchronized de "unAutreToto" (deux objets -> deux verrous)

Java Threads: Synchronisation

Le Synchronized dans un bloc, il faut prendre un verrou (dans l'exemple suivant celui de l'objet)

```
class Titi
  static Object o = new Object();
  void m(){
    ...
    synchronized(o){// verrou de o
        // partie de code en SC
    }
}
```

Ici l'objet o peut être partagé par des objets différents (voir des classes différentes). O sert à nommer la synchro

Java Threads: Synchronisation

Le Synchronized dans un bloc, il faut prendre un verrou (dans l'exemple suivant celui de l'objet o)

```
class Titi

void m1(Object o) {

...

synchronized(o) {// verrou de o
    // partie de code en SC
    // avec tutu m2 et titi m1
    }

void m2(Object o) {

...

synchronized(o) {// verrou de o
    // partie de code en SC
    // avec tutu m2 et titi m1
    }
}
```

Ici l'objet o est ici partagé par des objets différents de classes différentes.

Java Threads: Synchronisation

verrou sur l'objet

Java Threads: Synchronisation Verrou de l'objet Classe

```
class Th extends Thread {
 static int Cpt = 0;
 static synchronized int Incremente(){
   return Cpt++;
 public Th(){
 public void run(){
  while(true){
     System.out.println(this + "CPT: " +Incremente());
```

Java Threads: Synchronisation

```
public class Test {
  public static void main(String args[]) {
     Th t1 = \text{new Th}();
     Th t2 = new Th();
     Th t3 = \text{new Th}();
     Th t4 = new Th();
     t1.start(); t2.start(); t3.start(); t4.start();
     try {
      t1.join();
```

t1,t2,t3,t4 sont des objets différents mais synchronisés sur l'objet classe Th

Java Threads: Synchronisation

La méthode thread public static boolean holdsLock(Object obj) retourne vrai si le thread courrant a le verrou sur l'objet obj

Java Threads: Synchronisation

Wait et Notify

Abstraction de Synchronisation les Moniteurs

Synchonisation bloquante

public final void wait([long timeout,int nanos]) throws InterruptedException

La méthode bloque le thread courant jusqu'a ce qu'un autre thread le notifie

La synchronisation est nommée par l'objet sur lequel s'applique le wait

Java Threads: Synchronisation Wait et Notify

public final void notify()
public final void notifyAll()

La méthode notify réveille un thread ayant effectuer un wait sur l'objet courant. Si plusieurs threads sont bloqués sur cet objet, le choix du thread est aléatoire.

La méthode notifyAll réveille tous les threads bloqués sur l'objet.

Java Threads: Synchronisation Wait et Notify

Pour appeler la méthode Wait ou Notify, il faut posséder le verrou de l'objet sur lequel s'applique la méthode.

Cela garantit l'exclusion mutuelle aux appels des méthodes Wait ou Notify.

Exemple: cela interdit de rentrer dans un notify si un autre thread est entrain d'effectuer un wait (sinon la programmation conccurrence serait impossible).

Pour obtenir le verrou, il faut être dans un bloc synchronized.

Java Threads: Synchronisation Wait et Notify

Lorsqu'un thread T1 se bloque sur un Wait, il relache automatiquement le verrou. Cela permet à un autre thread T2 d'effectuer le Notify.

Après ce Notify, le premier thread T1 attend qu'il "réoptienne" le verrou pour continuer son exécution, code après le wait. Il rentre alors en compétition avec les autres threads qui veulent obtenir aussi le vérrou (synchronized).

Java Threads: Wait et Notify

```
thread-1
                                       thread-2
synchronized(o) {
                                       synchronized(o) {
    try {
        o.wait();
                                        o.notify();
    }catch(..) {..}
```

Java Threads: Wait et Notify

```
thread-t1
```

```
prend le verrou o
synchronized(o) {
    try {
       o.wait(); bloque t1 relache le verrou de o
                                               thread-t2
                                                              prend le verrou o
                                       synchronized(o) {
                                                     debloque t1
                                        o.notify();
                  attend le verrou
                   prend le verrou
    }catch(..) {..}...
                   relache le verrou
```

Java Threads: Wait et Notify

```
ATTENTION
                                   thread-2
                                   synchronized(o) {
                                    o.notify(); // notify personne
thread-1
synchronized(o) {
    try {
        o.wait(); // jamais reveillé
    }catch(..) {..}
```

```
Exemple de synchro (un ou n thread(s) doivent attendre le fin d'une tache)
class SynchroL {
   Object lock; // un Objet pour son verrrou (ou l'object this)
   boolean isLock; // le verrou pris ou pas
   public SynchroL() { // contructeur
        lock = new Object();
        isLock = True;
   }
```

```
public void testSynchro(){ // bloquante
  synchronized (lock){
     if (isLock) //il faut le verrou de l'objet pour le test et pour le wait
       try {
          lock.wait(); // libère aussi le verrou
        } catch (InterruptedException e) {};
public void ok(){
   synchronized(lock){ // prend le verrou pour le notify et modif isLock
     lock.notifyAll(); // libère le wait à la fin de ce bloc synchronized
     isLock = false;
```

```
class T1 extends Thread{
  SynchroL unLock;
  public T1(SynchroL loc){
  this.unLock = loc;
public void run(){
 System.out.println("Avant Synchro");
 unLock.testSysnchro();
 System.out.println("Apres Synchro");
 //...
```

```
class T2 extends Thread {
   SynchroL unLock;
  public T2(SynchroL 1){
  this.unLock = 1;
public void run(){
 // Etape1;
 System.out.println("Avant ok");
 unLock.ok(); // previent de la fin de t1
 System.out.println("Apres ok");
```

```
public class Test {
   public static void main(String args[]) {
      SynchroL sync = new SynchroL();
      T1 t1 = new T1(sync);
      T2 t2 = new T2(sync);
      t1.start();
      t2.start();
      ...
   }
}
```

```
class TamponCirc {
 private Object tampon[];
 private int taille;
 private int in, out, nbMess;
 // constructeur d'un tampon borne
 public TamponCirc (int taille) {
    tampon = new Object[taille]; // ou Vector
    this.taille = taille;
    in = 0;
    out = 0;
    nbMess = 0;
```

```
public synchronized void depose(Object obj) {
   while (nMess == taille) { // tantque "si" plein
     try {
       wait(); // attends non-plein
     } catch (InterruptedException e) {}
   tampon[in] = obj;
   nbMess++;
   in = (in + 1) \% taille;
                   // envoie un signal non-vide
   notify();
```

```
public synchronized Object preleve() {
    while (nMess == 0) { // tantque "si" vide
      try {
         wait(); // attends non-vide
      } catch (InterruptedException e) {}
    Object obj = tampon[out];
    tampon[out] = null; // supprime la ref a l'objet pour le GC
    nbMess--;
    out = (out + 1) \% taille;
    notify(); // envoie un signal non-plein
    return obj;
```

```
class Consommateur extends Thread {
  private TamponCirc tampon;
  public consommateur(TamponCirc tampon) {
    this.tampon = tampon;
  public void run() {
    while (true) {
       System.out.println("je preleve "+((Integer)tampon.preleve()).toString());
       try {
         Thread.sleep((int)(Math.random()*200)); // attends jusqu'a 200 ms
       } catch (InterruptedException e) {}
```

```
Java Threads: Wait et Notify Exemple: producteur-consommateur
class producteur extends Thread {
  private tamponCirc tampon;
  private int val = 0;
  public producteur(tamponCirc tampon) {
    this.tampon = tampon;
  public void run() {
    while (true) {
       System.out.println("je depose "+val);
       tampon.depose(new Integer(val++));
       try {
         Thread.sleep((int)(Math.random()*100)); // attend jusqu'a 100 ms
       } catch (InterruptedException e) {}
```

```
class TestTampon {
 public static void main(String args[]) {
   tamponCirc tampon = new tamponCirc(5);
   producteur prod = new producteur(tampon);
   consommateur cons = new consommateur(tampon);
   prod.start();
   cons.start();
```

Java Threads: Wait et Notify Exemple: producteur-consommateur

Algorithme précédant :

Pas d'ordre dans les threads débloqués (nonFIFO)

Jav<mark>a Threads:</mark>

```
Algorithme précédant :
```

Pas d'ordre dans les threads débloqués (nonFIFO) (A cause du motify qui réveille au hasard un des threads bloqués sur le wait)

Producteur consommateur FIFO

Avec une LinkedBlockingQueue

- 1 package java.util.concurrent
- 2 réecriture avec wait et notify

LinkedBlockingQueue<E>

```
Tampon non borné, ordre FIFO des retraits.
Implantation d'une file bloquante
package java.util.concurrent
public LinkedBlockingQueue<E>() ...
  // crée une BlockingQueue avec une liste de noeuds.
  // Les accès aux méthodes par les threads respectent
  // l'ordre FIFO des demandes.
public void put(<E> o) ;
  // insère l'élément o à la fin de la file (pas limite de taille)
public <E> take();
  // retourne et supprime la tête de la file, attend si
   // aucun élément n'est présent dans la file.
```

Concurr

Concurrence: les threads Java

```
public class LinkedBlockingQueue<E>{
 // BlockingThread classe interne pour associer un thread
 // bloqué en attente d'un objet et une référence sur l'objet
 class BlockingThread{
   private Thread thread; // reference du thread bloqué
   private E o; // reférence pour I objet à récuperer
   public BlockingThread(Thread th) {
    this.th=th;
   public void setObject(E o){ this.o=o;}
   public E getObject(){return o;}
   public Thread getThread(){return thread;}
```

```
public class LinkedBlockingQueue<E>{
    private LinkedList<BlockingThread> listeTh;
    private LinkedList<E> listeObject;
```

```
public LinkedBlockingQueue()
{
  listeTh = new LinkedList<BlockingThread>();
  listeObject = new LinkedList<E>();
}
```

public class LinkedBlockingQueue<E>{

```
public synchronized void put(E o){
            // synchronized sur la blockingqueue
  if (listeTh.size() == 0){
      listeObject.add(o);
  } else
     BlockingThread tb = listeTh.remove();
     tb.setObject(o);
     synchronized(tb.getThread()) { // le thread bloqué
        tb.getThread().notify();
```

```
public E take() {
         my=Thread.currentThread();
  BlockingThread tb =null;
  synchronized(my){ // le thread
    synchronized(this) { // la blockingqueue
        if (listeObject.size() != 0)
             return listeObject.remove();
       tb = new BlockingThread(my); // sinon
        listeTh.add(tb);
    } // synchronized(this) // la blockingqueue
    try{
       my.wait();
       return tb.getObject();
   }catch(InterruptedException e){};
} // synchronized(my)
```

Java Threads

Interruptible

```
Interrompt un thread bloqué dans un sleep, wait ....

(ie du point d'annulation : endroit où un thread peut être arrété)
t1

synchronized (this) {

Try {

wait(); // ou sleep
} catch (InterruptedException e) {

System.out.println(this +"Exception levee + " + e)
}
}
```

t2

t1.interrupt();

Java Threads

```
Interruptible
 controler les interrupt()
   synchronized (this) {
     try {wait();}
        catch (InterruptedException e) {
         System.out.println(this +"Exception levee + " + e)
    public void interrupt(); // Redéfinir la méthode interrupt
t2
   t1.interrupt();
```

Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore

Utiliser les algorithmes classiques :

- producteur-consomateur
- lecteur-rédacteur

Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore

Class java.util.concurrent.semaphore

```
public Semaphore(int permits)
    permits peut être négatif
public Semaphore(int permits, boolean fair)
    fair // true FIFO acquire
    // false aléatoire (NE PAS UTILISER)
```

Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore

// operation P

public void acquire()
 throws InterruptedException

public void acquireUninterruptedException()

// operation V

public void release()

```
Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore
exemple le tampon borné avec les sémaphores
class tamponCirc {
  private Object tampon[];
  private Semaphore sMutex, sPlaceLibre, sArticle;
  private int en;
  public tamponCirc (int taille) {
    tampon = new Object[taille];
    this.taille = taille;
    sMutex = new Semaphore(1,true);
    sPlaceLibre = new Semaphore(taille,true);// true FIFO
    sArticle = new Semaphore(0,true); /
    en = 0;
```

Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore exemple tampon borne

```
public void depose(Object obj) {
    sPlaceLibre.acquireUninterruptibly();
    sMutex.acquireUninterruptibly();
    tampon[en] = obj;
    en = (en + 1) % tampon.size;
    sMutex.release();
    sArticle.release();
}
```

Java Threads: java.util.concurrent.Semaphore exemple tampon borne

```
public Object preleve() {
    sArticle.acquireUninterruptibly();
    sMutex.acquireUninterruptibly();
    Object obj = tampon[hors];
    tampon[hors] = null; // supprime la ref a l'objet
    hors = (hors + 1) % tampon.length;
    sMutex.release();
    sPlaceLibre.release();
    return obj;
}
```

Java'Threads: java.util.concurrent.Semaphore Quelques autres méthodes : public void acquire(int permits) public void release(int permits) public boolean tryAcquire(int permits) public boolean tryAcquire(int permits, long timeout, TimeUnit unit) // TimeUnit.SECONDS // TimeUnit.MILLISECONDS // TimeUnit.MICROSECONDS // TimeUnit.MANOSECONDS throws InterruptedException

Java Threads: java.util.concurrent. Les Verrous (ie TestAndSet) verrou = new AtomicBoolean(false) dans le code concurrent boolean lock= verrou.getAndSet(true); if (! lock) { // en exclusion mutuelle // fin exclusion mututelle verrou.set(false);

Java Threads: java.util.concurrent.

Java. concurrent.*
Producteur consommateur

LinkedBlockingQueue

Utilisant l'algo producteur consommateur

Producteur : void put(E elt)

Consommateur : E take()

L'appel de la méthode E take() peut être bloquant.

Avec un ordre FIFO sur les threads bloqués sur le take()

ONCUTTENCE: les threads Java

```
java.util.concurrent.CyclicBarrier
Class Test extends Thread {
 static CyclicBarrier barrier;
 public void run() {
         try { barrier.await();
                    } catch (InterruptedException ex) {
                                return;
                   } catch (BrokenBarrierException ex) {
                                return;
        }}}
barrier = new CyclicBarrier(N);
for (int i = 0; i < N; ++i)
       new Test().start();
```

Java Threads:

Implantation des Sémaphores en JAVA au dessus des moniteurs wait/notify

Java Threads: Ecrire son Implantation des Sémaphores en JAVA

Java Threads: Implantaton des Sémaphores en JAVA

```
public Semaphore(int v) {
        count = v;
        lockThreads=new LinkedList<Thread>();
}
```

```
Java Threads: Implantaton des Sémaphores en JAVA
public void P() {
        boolean interrupted = false;
        synchronized (Thread.currentThread()){
          synchronized (this) {
                if (count !=0) {
                  count--;
                  return; // sort de la fonction (relache les deux verrous
                lockThreads.add(Thread.currentThread());
          try {
                Thread.currentThread().wait();
          }catch (InterruptedException ie) {interrupted=true;}
        if (interrupted) Thread.currentThread().interrupt()
```

Java Threads : Implantaton des Sémaphores en JAVA

```
public synchronized void V() {
    if (lockThreads.size() != 0) {
       Thread first= lockThreads.remove(); // return first
       synchronized(first){
             first.notify();
    } else {
       count++;
```

Java Threads : Implantaton des Sémaphores en JAVA

```
exemple producteur consomateur :
class tamponCirc {
 private Object tampon[];
 private int taille;
 private Semaphore sMutex, sPlaceLibre, sArticle;
 private int en, hors;
 public tamponCirc (int taille) {
   tampon = new Object[taille];
   this.taille = taille;
   sMutex = new Semaphore(1,"Mutex");
   sPlaceLibre = new Semaphore(taille, "PlaceLibre");
   sArticle = new Semaphore(0,"Article");
   en = 0;
   hors = 0;
```

```
Java Threads: Pool de threads
  package java.concurrent // PollThread Callable Futur
     // Exemple Oracle
     // Tache à effectuer (appeler) avec un résultat (futur)
      public class WordLengthCallable
             implements Callable {
        // Callable (ie Runnable) avec return
        private String word;
        public WordLengthCallable(String word) {
          this.word = word;
        public Integer call() { // à definir
           return Integer.valueOf(word.length());
```

```
Java Threads: PoolThread, Callable, Future
   // Future (synchro à l'appel de get)
   public class TestPollThreadCallable {
     public static void main(String args[] ) throws Exception {
      String mots[]= {"0","12","345","6789"};
      ExecutorService pool = Executors.newFixedThreadPool(2);
      Set<Future<Integer>> set = new HashSet<Future<Integer>>();
      for (String word: mots) {
        Callable<Integer> callable = new
                                  WordLengthCallable(word);
        Future<Integer> future = pool.submit(callable);
        set.add(future);
      ... // les taches sont en cours via la pool
      int sum = 0;
      for (Future<Integer> future : set)
        sum += future.get(); //
      System.out.printf("The sum of lengths is %s%n", sum);
```

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 exemple sur les int

```
InitStream flux= IntStream.range(0,10) // flux d'entiers
flux.forEach(System.out::println);
1
2
3
4
5
6
7
8
9
flux.forEach(System.out::println);
// erreur le flux est déjà consommé
```

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 exemple sur les int

```
// le pipeline range et forEach
IntStream.range(0,10).forEach(System.out::println);
0
1
2
3
4
5
6
7
```

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8

```
filter() lambda fonction i ->i%2==0
```

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 traitement() sur le pipeline avec une lambda fonction

```
IntStream
      .range(0,10)
      .map(i \rightarrow i * i)
      .forEach(System.out::println);
0
16
25
36
49
64
```

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8

Traitement() sur le pipeline avec une lambda fonction

```
IntStream.range(0,10).map(
                { // avec des instructions
                  int r = i*i;
                  return r ;
            .forEach(System.out::println);
16
```

26

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 traitement en parallèle (thread)

```
IntStream. range(0,10)
           .parallel()
           .map(
            { return i * i ; }
             .forEach(System.out::println);
25
64
16
0
```

49

36

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 Reduction de la liste (thread)

java.util.Stream (pipeline sur une liste d'objets) java8 Exemple de pipeline : somme de [0, 999]

```
sum =IntStream.range(0,10)
 .map(i -> i *10) // 0 10 20 30 ... 90
 .parallel() // en parallèle (threads differents)
 .map(i \rightarrow {
      // traitement en parallel
      int som=0;
      for (int s=i ; s < i +10; s++) //sum des [i ,i +10]
         som+=s;
      return som; })
 // fusion des resultats
 .reduce( 0, // premier appel (ie init)
             (i1,i2) -> {return i1+i2;}); // les autres
// 4950 somme des 100 premiers entiers 0 à 99 (99*100)/2
```