

# ***Systemes Distribués***

***Licence Informatique 3<sup>ème</sup> année***

## ***Compléments de programmation Java : Flux & Threads***

Eric Cariou

*Université de Pau et des Pays de l'Adour  
UFR Sciences Pau – Département Informatique*

Eric.Cariou@univ-pau.fr

# *Flux Java*

# *Flux Java*

- ◆ En Java, toutes les entrées/sorties sont gérées via des flux
  - ◆ Entrées/sorties standards (clavier/console)
  - ◆ Fichiers
  - ◆ Sockets
  - ◆ ...
- ◆ Flux : tuyaux dans lesquels on envoie ou lit des séries de données
  - ◆ Information de base qui transite dans un flux : l'octet

# *Flux Java standards*

## ◆ Flux d'entrées/sortie standards

### ◆ `System.out`

- ◆ Sortie standard, flux de type `PrintStream`

- ◆ `System.out.println(' 'nombre = ' '+nb);`

### ◆ `System.err`

- ◆ Sortie d'erreur standard, flux de type `PrintStream`

### ◆ `System.in`

- ◆ Entrée standard, flux de type `InputStream`

- ◆ 

```
while ((c = (char)System.in.read()) != 'z')
    System.out.print(c);
```

# *Hiérarchie de flux Java*

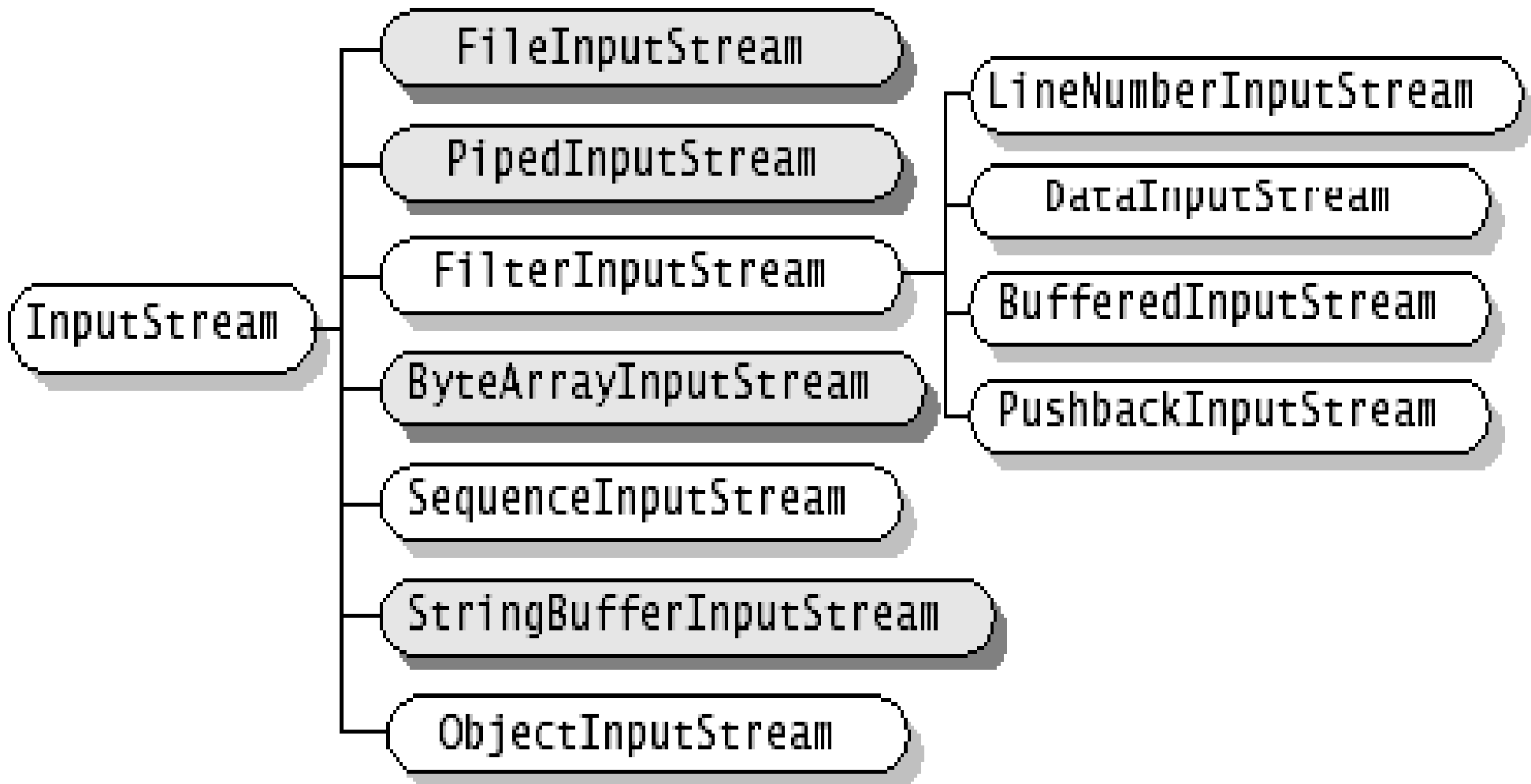
- ◆ Java définit une hiérarchie de flux composée de plusieurs dizaines de classes (de types de flux différents)
  - ◆ Package `java.io`
- ◆ Deux classifications transverses
  - ◆ Flux est soit d'entrée, soit de sortie
    - ◆ Entrée : le programme lit des informations à partir du flux
    - ◆ Sortie : le programme écrit des informations dans le flux
  - ◆ Nature de l'information transitant sur le flux
    - ◆ Binaire : octet par octet
    - ◆ Caractère : 2 octets par 2 octets
      - ◆ Codage unicode sur 16 bits

# *Hiérarchie de flux Java*

- ◆ Hiérarchie principale
  - ◆ Flux de base
  - ◆ Flux avec tampon
  - ◆ Flux d'accès aux fichiers
  - ◆ Flux de filtrage
  - ◆ Flux d'impression
  - ◆ Flux enchaînés par des « pipes »
  - ◆ Flux de concaténation de plusieurs flux en un seul
  - ◆ Flux de conversion flux caractère/flux binaire
  - ◆ Flux de lecture/écriture de différents types
    - ◆ int, char ... ou bien encore un objet quelconque (Object)
    - ◆ Données codées indépendamment de la plate-forme/système

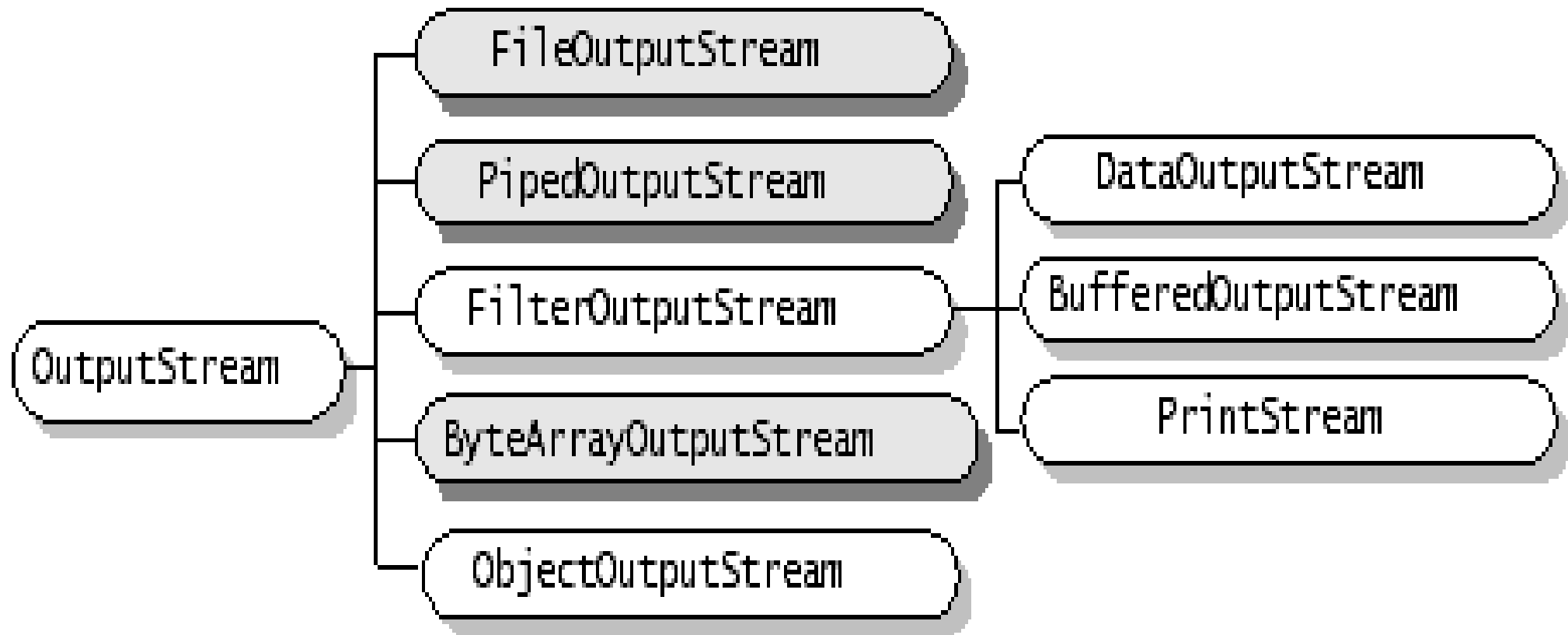
# Hiérarchie de flux Java

## ◆ Flux binaire, entrée



# Hiérarchie de flux Java

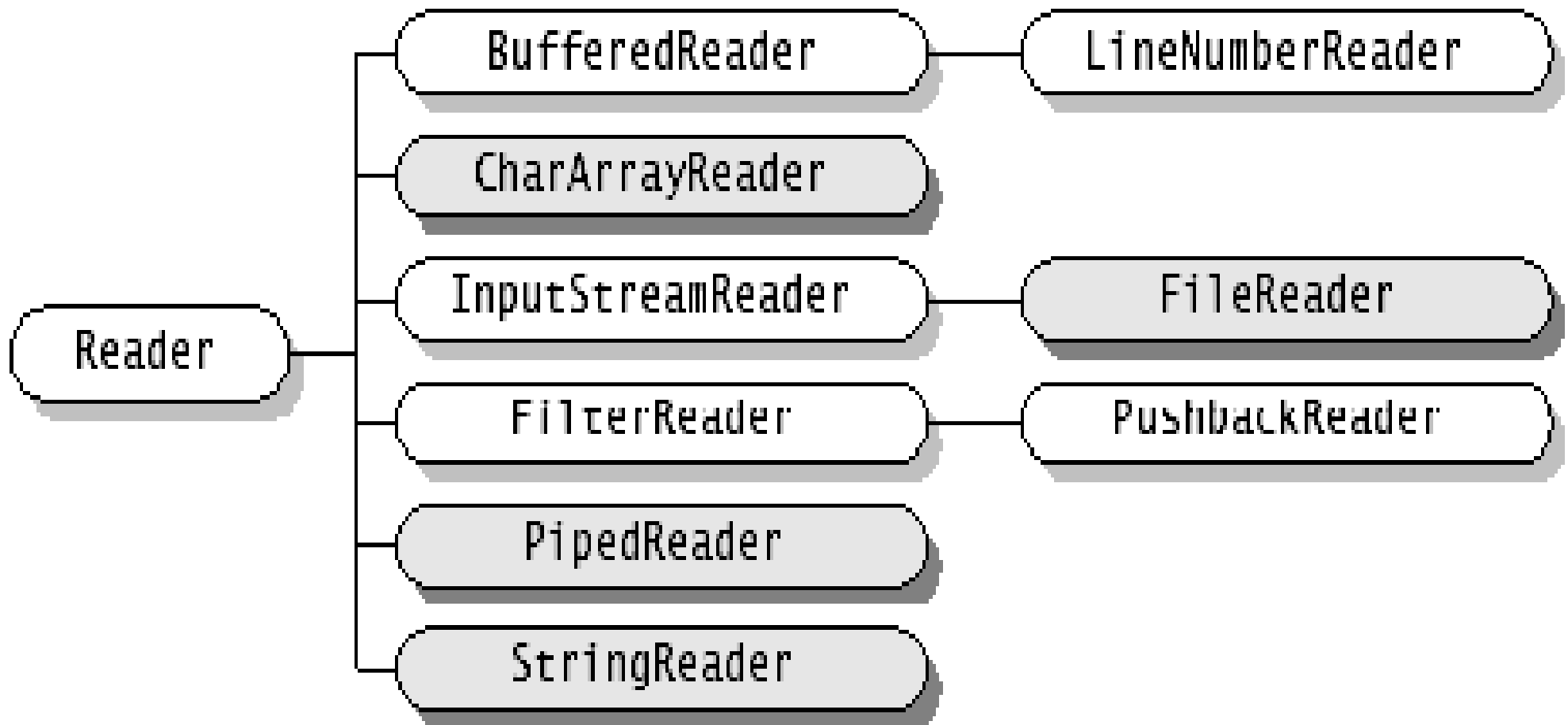
## ◆ Flux binaire, sortie





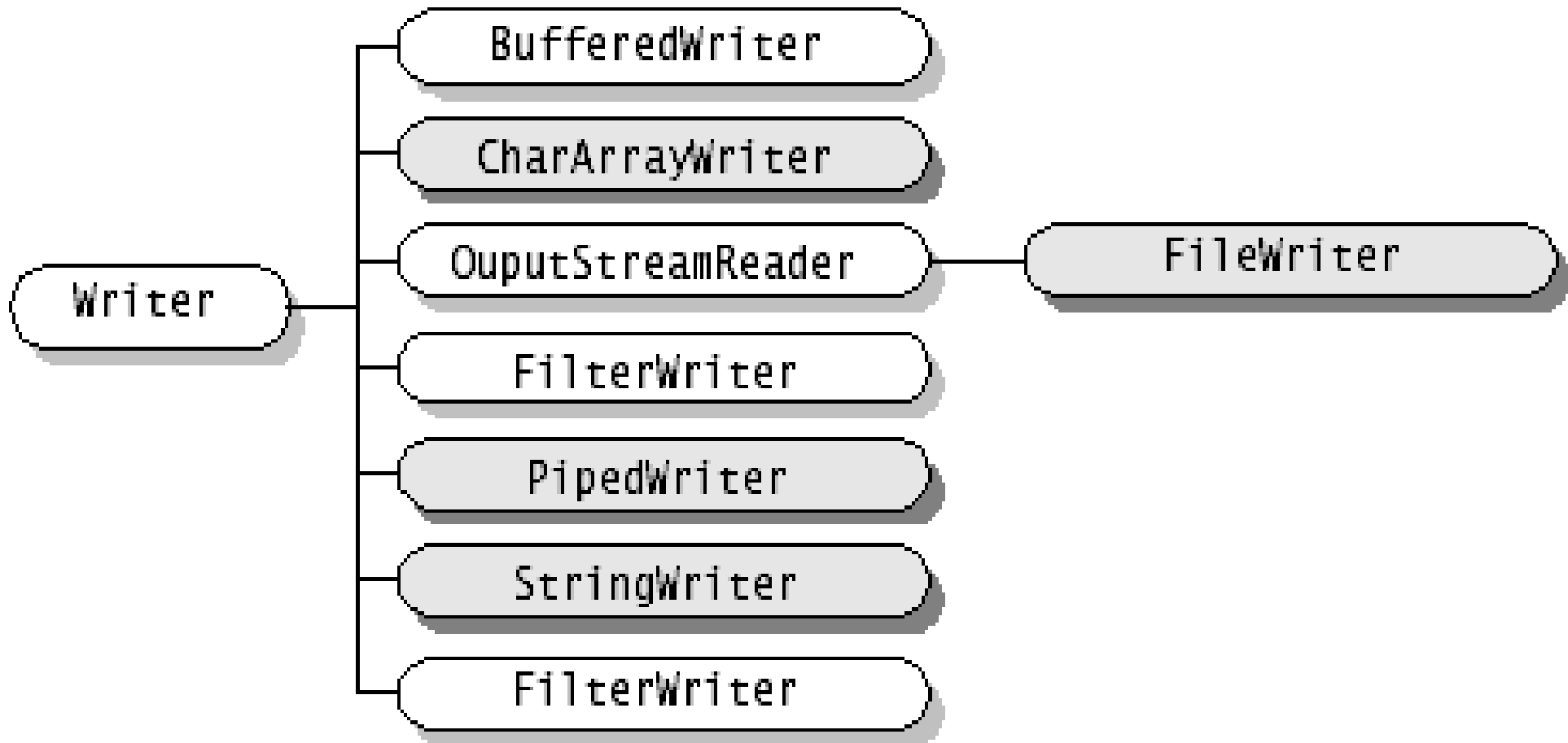
# Hiérarchie de flux Java

## ◆ Flux caractère, entrée



# Hiérarchie de flux Java

## ◆ Flux caractère, sortie



# *Hiérarchie de flux Java*

- ◆ Autres types de flux
  - ◆ Package `java.util.zip`
    - ◆ Compression données : `GZIPInputStream`, `ZipInputStream` ...
    - ◆ Vérification intégrité données (CRC) : `CheckedInputStream` ...
  - ◆ Package `javax.crypto`
    - ◆ Cryptage des données : `CipherInputStream` ...
  - ◆ Et d'autres ...
- ◆ Les flux peuvent être dépendants les uns des autres
  - ◆ Un flux est créé à partir d'un autre (par « wrapping ») : il traite les mêmes données mais avec un traitement supplémentaire
    - ◆ Codage des données dans un autre type
    - ◆ Filtrage des données, mise en tapon ...
  - ◆ Un flux est chaîné à un autre par un pipe

# *Méthodes des classes Stream*

- ◆ Méthodes générales d'accès aux données du flux
  - ◆ Flux en entrée (InputStream)
    - ◆ `int read()`
      - ◆ Lecture d'un octet (sous forme de int) dans le flux
    - ◆ `int read(byte[] tab)`
      - ◆ Lit une suite d'octets en les plaçant dans `tab`
      - ◆ Lit au plus la longueur de `tab`
      - ◆ Retourne le nombre d'octets lu
    - ◆ Autres méthodes pour se placer à un endroit donné du flux ...
    - ◆ `int available()`
      - ◆ Retourne le nombre d'octets disponibles en lecture dans le flux
    - ◆ `void close()`
      - ◆ Ferme le flux

# *Méthodes des classes Stream*

- ◆ Méthodes générales d'accès aux données du flux
  - ◆ Flux en sortie (OutputStream)
    - ◆ `void write(int b)`
      - ◆ Écrit un octet (via un int) dans le flux
    - ◆ `void write(byte[])`
      - ◆ Écrit le contenu d'un tableau d'octets dans le flux
    - ◆ `void flush()`
      - ◆ Force l'écriture dans le flux de toutes les données à écrire
        - ◆ Vide le tampon associé au flux en écrivant son contenu
    - ◆ `void close()`
      - ◆ Ferme le flux
  - ◆ Flux en entrées ou sorties
    - ◆ Méthodes générales : accès niveau octet

# *Méthodes des classes Stream*

- ◆ Classes de flux spécialisées
  - ◆ Offrent des méthodes d'accès plus évoluées que niveau octet
  - ◆ Deux types de flux intéressants de ce point de vue
    - ◆ Data[Input/Output]Stream
      - ◆ Lecture/écriture de types primitifs Java
        - ◆ int, char, boolean, double, long, byte, float, short
      - ◆ Exemple pour double
        - ◆ `DataOutputStream: void writeDouble(double b)`
        - ◆ `DataInputStream: double readDouble()`
    - ◆ Object[Input/Output]Stream
      - ◆ Lecture/écriture d'objets de toute nature
        - ◆ Très puissant et confortable
      - ◆ `ObjectOutputStream: void writeObject(Object o)`
      - ◆ `ObjectInputStream: Object readObject()`

# Méthodes des classes Stream

- ◆ Data[Input/Output]Stream (suite)
  - ◆ Exemple : écriture d'un objet de la classe Personne (classe programmée n'appartenant pas à la hiérarchie Java)
    - ◆ 

```
Personne pers = new Personne (''toto'', 24);  
ObjectOutputStream output = .... ;  
output.writeObject(pers);
```
- ◆ Pour pouvoir envoyer un objet dans un flux
  - ◆ Sa classe doit implémenter l'interface `java.io.Serializable`
  - ◆ Interface vide qui sert juste à préciser qu'on autorise les objets de cette classe à être sérialisés
  - ◆ C'est-à-dire pouvant être transformés en série de byte et donc transmissibles via des flux

# Méthodes des classes Stream

- ◆ Exceptions niveau flux
  - ◆ La plupart des méthodes d'accès aux flux peuvent lever l'exception `java.io.IOException`
    - ◆ Problème quelconque d'entrée/sortie ...
- ◆ Constructeurs : fonctionnement classique
  - ◆ Créer/récupérer un flux associé à une ressource physique (fichier, zone mémoire, socket ...)
  - ◆ Passer ce flux en paramètre du constructeur d'un flux de type données (Data/Object) pour gérer le type des données transitant par la ressource physique
  - ◆ Exemple : créer un `ObjectOutputStream` à partir d'un `FileOutputStream` associé au fichier `test.bin`
    - ◆ 

```
FileOutputStream fileOut =  
    new FileOutputStream(''test.bin'');  
ObjectOutputStream objOut =  
    new ObjectOutputStream(fileOut) 16  
// peut maintenant enregistrer tout objet dans test.bin via objOut
```



# *Exemple utilisation de flux Java*

- ◆ Exemple concret d'utilisation de flux
- ◆ Écriture d'entiers dans un fichier

```
// ouverture d'un flux en sortie sur le fichier entiers.bin
FileOutputStream ficOut =
    new FileOutputStream("entiers.bin");

// ouverture d'un flux de données en sortie à partir de ce flux
DataOutputStream dataOut =
    new DataOutputStream(ficOut);

// écriture des entiers de 10 à 15 dans le fichier
for(int i=10;i<16;i++)
    dataOut.writeInt(i);

// fermeture des flux
dataOut.close();
ficOut.close();
```

# *Exemple utilisation de flux Java*

- ◆ Exemple concret d'utilisation de flux
- ◆ Lecture d'entiers à partir d'un fichier

```
// ouverture d'un flux en entrée sur le fichier entiers.bin
FileInputStream ficIn =
    new FileInputStream("entiers.bin");

// ouverture d'un flux de données en entrée à partir de ce flux
DataInputStream dataIn = new DataInputStream(ficIn);

// tant que des données sont disponibles, on lit des entiers
while(dataIn.available() > 0)
    System.out.println(dataIn.readInt());

// fermeture des flux
dataIn.close();
ficIn.close();
```

# ***Concurrence dans une application***

## ***Threads Java***

# Concurrence

- ◆ Java offre nativement un mécanisme permettant de gérer des flux d'exécution parallèle
  - ◆ Les threads
- ◆ Rappel différence processus/thread
  - ◆ Le processus est créé comme une copie d'un processus existant
    - ◆ Deux processus distincts avec leur zone mémoire propre
  - ◆ Le thread s'exécute au sein d'un processus existant
    - ◆ Nouveau flux d'exécution interne
    - ◆ Partage des données du processus

# Threads en Java

- ◆ Pour créer et lancer un nouveau thread, 2 modes
  - ◆ Étendre la classe `java.lang.Thread`
    - ◆ Redéfinir la méthode `public void run()`
      - ◆ Qui contient la séquence de code qu'exécutera le thread
    - ◆ Pour lancer le thread
      - ◆ Instancier normalement la classe définie
      - ◆ Appeler ensuite la méthode `start()` sur l'objet créé
  - ◆ Implémenter l'interface `java.lang.Runnable`
    - ◆ Définir la méthode `public void run()` de cette interface
      - ◆ Qui contient la séquence de code qu'exécutera la thread
    - ◆ Pour lancer le thread
      - ◆ Instancier normalement la classe définie
      - ◆ Créer une instance de la classe `Thread` en passant cet objet en paramètre
      - ◆ Lancer la méthode `start()` du thread instancié

# *Thread Java – exemple*

- ◆ Classe CalculFactoriel calcule un factoriel et affiche le résultat à l'écran
- ◆ Via un thread à part

```
public class CalculFactoriel extends Thread {  
  
    protected int nb;  
  
    public void run() {  
        int res = 1;  
        for (int i=1; i<=nb; i++)  
            res = res * i;  
        System.out.println(''factoriel de ''+nb+' '= ''+res);  
    }  
  
    public CalculFactoriel(int nb) {  
        this.nb = nb;    }  
}
```

# *Thread Java – exemple*

- ◆ Lancement du calcul des factoriels de 1 à 10 en parallèle
  - ◆ ...

```
CalculFactoriel cf;  
for (int i=10; i >= 1; i--) {  
    cf = new CalculFactoriel(i);  
    cf.start();  
}  
...
```
- ◆ Deux phases pour lancer un calcul
  - ◆ On instancie normalement la classe `CalculFactoriel`
  - ◆ On appelle la méthode `start()` sur l'objet créé
    - ◆ La séquence d'instructions de la méthode `run()` de la classe `CalculFactoriel` est exécutée via un nouveau thread créé

# *Thread Java – variante exemple*

- ◆ Même exemple mais sans spécialiser la classe Thread
- ◆ Implémentation de l'interface Runnable

```
public class CalculFactoriel implements Runnable {  
  
    protected int nb;  
  
    public void run() {  
        int res = 1;  
        for (int i=1; i<=nb; i++)  
            res = res * i;  
        System.out.println(''factoriel de ''+nb+'''=''+res);  
    }  
  
    public CalculFactoriel(int nb) {  
        this.nb = nb;    }  
}
```



# *Thread Java – variante exemple*

## ◆ Lancement des threads

◆ ...  
CalculFactoriel cf;  
for (int i=10; i >= 1; i--) {  
 cf = new CalculFactoriel(i);  
 (new Thread(cf)).start();  
}  
...

◆ On lance un Thread générique qui exécutera la méthode `run()` de l'objet de type `Runnable` passé en paramètre du constructeur

# *Thread Java – création*

- ◆ 2 méthodes pour créer et exécuter un thread
  - ◆ Laquelle choisir ?
  - ◆ A priori peu de différence
  - ◆ Sauf dans le cas où la classe doit hériter d'une autre classe
    - ◆ Cas typique d'une applet
      - ◆ `public MaClasse extends Applet implements Runnable`
    - ◆ Doit alors forcément utiliser l'interface Runnable

# *Thread Java – résultat exemple*

- ◆ (un) résultat de l'exécution du programme
  - ◆ factoriel de 10=3628800
  - factoriel de 9=362880
  - factoriel de 8=40320
  - factoriel de 7=5040
  - factoriel de 6=720
  - factoriel de 5=120
  - factoriel de 4=24
  - factoriel de 3=6
  - factoriel de 2=2
  - factoriel de 1=1
- ◆ Les résultats des calculs sont affichés dans l'ordre de leur lancement
  - ◆ Pourtant les calculs de petites valeurs sont normalement plus courts car moins de passages dans la boucle ...

# *Ordonnancement des threads*

- ◆ Ordonnancement des processus/threads
  - ◆ Sur une machine, nombre de flots d'exécution en réel parallélisme = nombre de processeurs
  - ◆ Les processus/threads doivent partager les supports d'exécution pour s'exécuter
  - ◆ Pour simuler un parallélisme d'exécution avec un seul processeur
    - ◆ Un processus/thread n'est pas exécuté du début à la fin en une seule étape
    - ◆ Un processus/thread exécute une partie de ses instructions pendant un temps donné avant de passer la main à un autre processus
    - ◆ Plus tard, il retrouvera la main et continuera son exécution

# *Ordonnancement des threads*

- ◆ Dépendance thread/processus
  - ◆ Un thread est créé par et dans un processus
  - ◆ Selon le système d'exploitation, l'ordonnancement se fait
    - ◆ Uniquement au niveau processus
      - ◆ Le système s'occupe de gérer uniquement le parallélisme des processus
      - ◆ Un processus gère en interne l'ordonnancement de ses propres threads
    - ◆ Au niveau de tous les threads et processus
      - ◆ Les threads des processus et les processus sont ordonnancés par le système
    - ◆ Approche mixte
      - ◆ L'ordonnancement se fait au niveau processus mais certains threads particuliers peuvent être ordonnancés par le système au même niveau que les processus

# *Ordonnancement des threads*

- ◆ Deux types d'ordonnancement par le système (ou par le processus pour ordonnancer ses threads)
  - ◆ Préemptif
    - ◆ Le système interrompt l'exécution des processus/threads pour partager l'accès au processeur
    - ◆ Le système décide quel est le prochain processus/thread qui continuera son exécution
  - ◆ Coopératif
    - ◆ Un processus/thread ne libère le processeur que
      - ◆ Quand il est bloqué momentanément (entrée/sortie ...)
      - ◆ De sa propre initiative
    - ◆ Le système décide alors quel est le prochain processus/thread qui continuera son exécution

# *Ordonnancement des threads Java*

- ◆ Ordonnancement des threads en Java
  - ◆ Exécution d'une machine virtuelle Java
    - ◆ Via un processus du système d'exploitation
    - ◆ Qui exécute plusieurs threads Java
      - ◆ Le thread principal
        - ◆ Correspondant au `static void main(String argv[])`
      - ◆ Les threads créés par le programme
      - ◆ Les threads gérant l'interface graphique
      - ◆ Garbage collector ...
- ◆ Particularité de Java
  - ◆ Langage multi-plateformes (Windows, Linux, macOS, Solaris, ...)
  - ◆ L'ordonnancement des processus/threads dépend du système d'exploitation

# *Ordonnement des threads Java*

- ◆ Principe fondamental
  - ◆ On ne doit pas se baser sur un modèle d'ordonnement particulier pour développer une application multi-threadée en Java
- ◆ Par principe, on considèrera le modèle le plus contraignant
  - ◆ Généralement c'est l'ordonnement coopératif des threads Java
  - ◆ Si on veut un parallélisme « correct », tout thread doit relâcher la main de temps en temps
    - ◆ Sans oublier qu'en cas de synchronisation/communication obligatoire entre threads, il faut que tout thread ait la main régulièrement



# *Ordonnancement des threads*

- ◆ Les threads peuvent avoir des priorités différentes
  - ◆ Un thread plus prioritaire a la main en priorité
    - ◆ Si un thread de plus haute priorité que le thread courant actif veut la main, il la récupère alors de suite via un ordonnancement préemptif
- ◆ Accès aux priorités, méthodes de la classe Thread
  - ◆ `public int getPriority()` : retourne le niveau de priorité du thread
  - ◆ `public void setPriority(int priority)` : change le niveau de priorité du thread
- ◆ Trois constantes de la classe Thread pour définir les priorités
  - ◆ `MAX_PRIORITY` : niveau de priorité maximal possible (10)
  - ◆ `MIN_PRIORITY` : niveau de priorité minimal possible (1)
  - ◆ `NORM_PRIORITY` : niveau de priorité par défaut (5)

# Ordonnancement des threads Java

- ◆ Retour sur l'exemple du calcul de factoriel
  - ◆ Une fois que la méthode `run()` d'un thread est commencée, on doit donc supposer que ce thread garde au pire le processeur jusqu'à la fin de sa méthode `run()`
  - ◆ Pour avoir un meilleur parallélisme, il faut qu'un thread passe la main à un autre thread de temps en temps
  - ◆ Dans la classe `java.lang.Thread`
    - ◆ `public static void yield()`
    - ◆ Le thread s'interrompt et passe la main à un autre thread
  - ◆ Modification de l'exemple
    - ◆ Ajout d'un `yield()` après chaque calcul dans `run()`

```
for (int i=1; i<=nb; i++) {  
    res = res * i;  
    Thread.yield(); }  

```

# *Thread Java – nouveau résultat exemple*

- ◆ (un) résultat d'exécution de l'exemple après la modification

- ◆ 

```
factoriel de 1=1
factoriel de 2=2
factoriel de 3=6
factoriel de 4=24
factoriel de 5=120
factoriel de 6=720
factoriel de 7=5040
factoriel de 8=40320
factoriel de 9=362880
factoriel de 10=3628800
```

- ◆ Bien que lancés en dernier, les calculs les plus courts se terminent en premier
  - ◆ Ordonnancement plus « naturel » que le précédent
    - ◆ Correspond à ce que l'on aurait avec un parallélisme physique complet
  - ◆ Mais aurait pu avoir un ordre moins « parfait »
    - ◆ 1, 2, 4, 3, 5, 7, 6, 8, 9, 10 par exemple

# Ordonnancement des threads

- ◆ Un thread passe la main à un autre dès qu'il est bloqué ou en attente, c'est-à-dire dans les cas suivants
  - ◆ Il est bloqué en attente sur une entrée/sortie (flux)
  - ◆ Il est bloqué sur l'accès à un objet synchronisé
  - ◆ Il se met en attente avec un `wait()`
  - ◆ Il fait une pause pendant une certaine durée avec un `sleep()`
  - ◆ Il a exécuté un `yield()` pour céder explicitement la main
  - ◆ Il se met en attente de la terminaison d'un autre thread avec un `join()`
  - ◆ Il se termine
  - ◆ Un thread de plus haute priorité demande la main
- ◆ Une application Java se termine quand
  - ◆ Le `main()` et tous les `run()` de tous les threads créés sont terminés

# *Interactions entre threads*

- ◆ Les threads sont des objets comme les autres
  - ◆ Ils possèdent des références sur d'autres objets
  - ◆ Un thread peut appeler des méthodes sur ces objets
  - ◆ On peut appeler des méthodes sur le thread
  - ◆ Communication/interaction possible via ces objets ou les méthodes du thread
    - ◆ Avec mécanisme possible d'accès en exclusion mutuelle
- ◆ Relations entre les cycles de vie des threads
  - ◆ Un thread peut lancer un autre thread
  - ◆ Un thread peut attendre qu'un ou plusieurs threads se terminent
  - ◆ Un thread peut se bloquer et attendre d'être réveillé par un autre thread

# *Interactions entre threads*

- ◆ Communication par objet partagé
  - ◆ Les threads s'exécutent dans la même machine virtuelle, dans le même espace mémoire
    - ◆ Accès possible aux mêmes objets
  - ◆ Modification de l'exemple précédent pour ne plus afficher les résultats mais les stocker dans un tableau auquel tous les threads ont accès

```
public class CalculFactoriel
{
    protected int[] tab;
    protected int nb;

    public void run(){
        int res = 1;
        for (int i=1; i<=nb; i++)
            res = res * i;
        //enregistre le résultat dans tableau
        tab[nb - 1] = res;
    }
}
```

# *Interactions entre threads*

- ◆ Modification du constructeur pour passer le tableau partagé en paramètre

```
public CalculFactoriel(int nb, int[] tab) {  
    this.nb = nb;  
    this.tab = tab; }  
}
```

- ◆ Nouveau lancement des threads dans le thread principal

```
int[] resultats = new int[10];  
CalculFactoriel cf;  
for (int i=10; i >= 1; i--) {  
    cf = new CalculFactoriel(i, resultats);  
    (new Thread(cf)).start();  
}
```

- ◆ Avant d'afficher les résultats : doit attendre que tous les threads soient terminés

# *Interactions entre threads*

- ◆ Un thread attend qu'un thread se termine via la méthode `join()` appelée sur le thread dont on attend la fin
- ◆ Pour l'exemple, le thread principal doit attendre que tous les threads lancés soient terminés

```
int[] resultats = new int[10];
CalculFactoriel[] tabCF = new CalculFactoriel[10];
CalculFactoriel cf;
// lance les threads
for (int i=10; i>=1; i--) {
    cf = new CalculFactoriel(i, resultats);
    tabCF[i-1] = cf;
    cf.start(); }

// attend la fin de chaque thread
for (int i=0; i < 10; i++) {
    try { tabCF[i].join(); }
    catch (InterruptedException e) {System.err.println(e);}
}
```



# *Interactions entre threads*

## ◆ Modification exemple (suite)

- ◆ Une fois la boucle avec les `join()` passée, on est certain que tous les threads de calcul sont finis
- ◆ Peut alors afficher les résultats

```
for (int i=1; i<=10; i++)  
    System.out.println(" factoriel de "  
                        +i+"="+resultats[i-1]);
```

## ◆ Trois méthodes de la classe Thread pour attendre la terminaison d'un thread

- ◆ `public void join()` : attend la fin du thread
- ◆ `public void join(int milli)` : attend au plus `milli` millisecondes
- ◆ `public void join(int milli, int nano)` : attend au plus `milli` millisecondes et `nano` nanosecondes

# *Interactions entre threads*

## ◆ Méthodes `join()` (suite)

◆ Les 3 méthodes `join()` peuvent lever l'exception `java.lang.InterruptedException`

◆ Si exception levée : signifie que l'attente du thread a été interrompue et qu'il reprend son activité

◆ Pour arrêter l'attente d'un thread : appel de la méthode `public void interrupt()` sur le thread

## ◆ Interrogation sur l'état d'un thread

◆ `public boolean isInterrupted()` : retourne vrai si le thread a été interrompu dans son attente

◆ `public boolean isAlive()` : retourne vrai si le thread est en vie (démarré mais pas encore terminé)

# *Synchronisation sur objets*

- ◆ Tableau partagé de l'exemple
  - ◆ Chaque thread écrit dans sa case du tableau
  - ◆ Pas de risque de conflit dans ce cas
- ◆ Mais attention aux accès concurrents à des objets partagés
  - ◆ Peut conduire à des incohérences
    - ◆ Si 2 threads modifient en même temps le même objet par ex.
    - ◆ En pratique, sur une machine mono-processeur, un seul thread est actif en même temps
    - ◆ Mais un thread peut commencer une méthode, passer la main à un autre thread qui modifiera l'état de l'objet
      - ◆ Le premier thread reprend alors l'exécution de la méthode avec un état différent et incohérent

# *Synchronisation sur objets*

## ◆ Exemple de code pouvant poser problème

```
public class CalculPuissance {  
  
    protected int puissance = 1;  
  
    public int calculPuissance(int val) {  
        int res = val;  
        for (int i=1; i<puissance; i++)  
            res = res * val;  
        return res;  
    }  
    public setPuissance(int p) {  
        puissance = p;  
    }  
}
```

## ◆ Doit prendre en compte le cas d'ordonnement le plus mauvais

- ◆ Ordonnement préemptif des threads dans ce cas précis

# Synchronisation sur objets

## ◆ Exemple (suite)

### ◆ Lancement d'un calcul de puissance

```
CalculPuissance cp = new CalculPuissance();  
... // passage de la référence de cp à d'autres threads  
cp.setPuissance(3);  
int resultat = cp.calculPuissance(2);  
System.out.println(" puissance 3 de 2 = "+resultat);
```

### ◆ Problème

- ◆ Si pendant l'exécution de `calculPuissance()`, un autre thread appelle `setPuissance()`, le calcul sera faux !
- ◆ Exemple avec un autre thread appelant `setPuissance()` avec la valeur 4 *pendant* l'exécution de `calculPuissance()`

```
puissance 3 de 2 = 16
```

### ◆ Valeur 16 renvoyée au lieu de 8 ...

- ◆ Car l'attribut `puissance` est passé à la valeur 4 au milieu de la boucle

# Synchronisation sur objets

- ◆ Primitive `synchronized`
  - ◆ Elle s'applique par rapport à un objet (n'importe lequel)
  - ◆ Exclusion mutuelle sur une séquence de code
    - ◆ Il est impossible que 2 threads exécutent en même temps une section de code marquée `synchronized` pour un même objet
    - ◆ Sauf si un thread demande explicitement à se bloquer avec un `wait()`
- ◆ Deux utilisations de `synchronized`
  - ◆ Sur la méthode d'une classe (s'applique à tout son code pour un objet de cette classe)

```
public synchronized int calculPuissance(int val)
```
  - ◆ Sur un objet quelconque

```
synchronized(cp) {  
    // zone de code protégée sur l'objet cp  
}
```

# *Synchronisation sur objets*

- ◆ Retour sur l'exemple
- ◆ Suppression de l'erreur potentielle de calcul
- ◆ On rajoute `synchronized` dans la définition des méthodes

```
public synchronized int calculPuissance(int val) {  
    int res = val;  
    for (int i=1; i<puissance; i++)  
        res = res * val;  
    return res;  
}  
public synchronized setPuissance(int p) {  
    puissance = p;  
}
```

- ◆ Il est alors impossible qu'un thread modifie la valeur de `puissance` lorsqu'un calcul est en cours
- ◆ Car `synchronized` interdit que `setPuissance()` soit exécutée tant que l'exécution d'un `calculPuissance()` n'est pas finie

# *Synchronisation sur objets*

- ◆ Exemple du calcul de puissance (suite)
- ◆ Il reste un problème potentiel de cohérence, pour la séquence de lancement du calcul

```
CalculPuissance cp = new CalculPuissance();  
... // passage de la référence de cp à d'autres threads  
cp.setPuissance(3);  
// un autre thread peut appeler ici setPuissance  
// avec la valeur de 4 avant que le calcul soit lancé  
cp.setPuissance(4); // exécuté dans un autre thread  
int resultat = cp.calculPuissance(2);  
System.out.println(" puissance 3 de 2 = "+resultat);
```

- ◆ Le résultat affiché sera là encore 16 au lieu de 8
- ◆ Calcul effectué correctement cette fois mais ce n'est pas celui qui était voulu par le thread !



# Synchronisation sur objets

- ◆ Exemple du calcul de puissance (suite)
- ◆ Pour éviter ce problème, il faut protéger la séquence de positionnement de la puissance puis du calcul

```
CalculPuissance cp = new CalculPuissance();  
int resultat;  
  
... // passage de la référence de cp à d'autres threads  
  
synchronized(cp) {  
    cp.setPuissance(3);  
    resultat = cp.calculPuissance(2); }  
System.out.println(" puissance 3 de 2 = "+resultat);
```

- ◆ Avec ce code, il est impossible qu'un autre thread exécute sur l'objet `cp` la méthode `setPuissance()` entre le `setPuissance()` et le `calculPuissance()`

# *Synchronisation sur objets*

- ◆ Exemple du calcul de puissance (fin)
  - ◆ Avec ce nouveau code, il y a trois sections de code protégées sur l'objet `cp`, avec un accès en exécution en exclusion mutuelle
    - ◆ Le code de la méthode `setPuissance()`
    - ◆ Le code de la méthode `calculPuissance()`
    - ◆ La séquence

```
synchronized(cp) {  
    cp.setPuissance(3);  
    resultat = cp.calculPuissance(2); }  

```
  - ◆ Si un thread est en train d'exécuter une de ces 3 sections protégées sur l'objet `cp`
    - ◆ Aucun autre thread ne peut exécuter une des 3 sections protégées tant que le premier thread n'a pas fini d'exécuter sa section protégée
- ◆ Note
  - ◆ La séquence de code incluse dans le `synchronized(cp) {...}` ne contient que des références à `cp` mais ce n'est pas une obligation

# *Synchronisation sur objets*

- ◆ Pour des variables de types primitifs (int ...) en accès concurrent, on utilise `volatile`
- ◆ Le problème n'est pas forcément dans la possible incohérence en lecture/écriture
- ◆ Mais vient du fonctionnement des threads
  - ◆ Localement, un thread gère une copie d'une variable partagée
  - ◆ La déclarer comme `volatile` force à garder la cohérence entre la copie locale et la variable partagée
- ◆ Exemple

```
protected volatile int nb;
```

```
public int incNb() { return nb++; }
```

- ◆ Assure que si un thread exécute `incNb()` il utilise la valeur de `nb` la plus à jour

# *Synchronisation entre threads*

## ◆ Problème courant

### ◆ Besoin d'un point de synchronisation entre threads

- ◆ Un thread fait un calcul et un autre thread attend que le résultat de ce calcul soit disponible pour continuer son exécution
- ◆ Solution basique : déclarer un booléen `available` qui sera mis à vrai quand le résultat est disponible

```
public class ThreadCalcul extends Thread {
```

```
    protected boolean available;  
    protected int result;
```

```
    public boolean getAvailable() {  
        return available;}  
}
```

```
    public int getResult() { return result; }
```

```
    public void run() {  
        // faire calcul, mettre result à jour et préciser  
        // que le résultat est disponible  
        available = true;  
        // continuer l'exécution du thread    }  
}
```

# *Synchronisation entre threads*

## ◆ Du côté du thread attendant le résultat

### ◆ Solution basique

#### ◆ Vérifier en permanence la valeur de `available`

```
ThreadCalcul calcul;  
// calcul lancé avec référence sur bon thread  
...  
// boucle attendant que le résultat soit disponible  
while (!calcul.getAvailable()) {  
    // fait rien, juste attendre que available change  
}  
int res = calcul.getResult();
```

### ◆ Problème

#### ◆ Attente active

- ◆ Le thread qui fait la boucle peut ne jamais lâcher la main
- ◆ L'autre thread ne peut donc pas faire le calcul !

# *Synchronisation entre threads*

- ◆ Pour éviter problème de l'attente active
  - ◆ Soit le thread passe la main avec un `yield()` dans la boucle
    - ◆ Mais reste très actif pour pas grand chose ...
  - ◆ Dans la boucle, le thread peut faire des pauses
- ◆ Pause d'un thread : `sleep` dans la classe `Thread`
  - ◆ 

```
public static void sleep(long millis[, int nanos])  
throws InterruptedException
```
  - ◆ Le thread courant fait une pause de `millis` millisecondes [et `nanos` nanosecondes]
  - ◆ Pendant cette pause, un autre thread peut alors prendre la main
  - ◆ L'exception `InterruptedException` est levée si le thread a été interrompu pendant sa pause

# *Synchronisation entre threads*

## ◆ Modification de la boucle d'attente avec un sleep

```
while (!calcul.getAvailable()) {  
    try {  
        Thread.sleep(100); }  
    catch (java.lang.InterruptedException e) { ... }  
}  
int res = calcul.getResult();
```

## ◆ Problèmes

- ◆ Combien de temps doit durer la pause ?
- ◆ On est pas averti dès que le calcul est fini

## ◆ Solution idéale

- ◆ Se mettre en pause et être réveillé dès que le résultat est disponible
- ◆ Programmation en mode « réactif » : réaction/réveil sur événements, jamais d'attente ou de vérification active

# *Synchronisation entre threads*

- ◆ Synchronisation par moniteur
- ◆ Dans une section de code protégée par un `synchronized`, trois primitives de synchronisation sur un objet
  - ◆ `public void wait() throws InterruptedException`
    - ◆ Le thread se bloque
    - ◆ Il permet alors à un autre thread d'exécuter une séquence de code protégée sur l'objet
      - ◆ C'est le seul cas où un thread peut exécuter une séquence protégée alors qu'un autre thread n'a pas terminé son exécution
    - ◆ Il existe 2 variantes permettant de rester bloquer au plus un certain temps
  - ◆ `public void notify()`
    - ◆ Débloquent un thread bloqué (pris au hasard si plusieurs thread bloqués) sur un `wait()` sur cet objet
  - ◆ `public void notifyAll()`
    - ◆ Débloquent tous les threads bloqués sur un `wait()` sur cet objet



# *Synchronisation entre threads*

- ◆ Synchronisation par moniteur
  - ◆ `wait()`, `notify()` et `notifyAll()` sont des méthodes de la classe `java.lang.Object`
- ◆ Application à l'exemple précédent
  - ◆ Thread faisant le calcul

```
public class ThreadCalcul extends Thread {  
  
    protected boolean available;  
    protected int result;  
  
    public synchronized boolean getAvailable() {  
        return available;  
    }  
}
```

# *Synchronisation entre threads*

## ◆ Thread faisant le calcul (suite)

```
public void run() {  
    // faire le calcul, mettre result à jour et  
    // préciser que le résultat est disponible  
    synchronized(this) {  
        available = true;  
        this.notifyAll();  
    } // continuer l'exécution du thread }  
  
    // opération de récupération du résultat, si pas  
    // encore disponible, on attend qu'il le soit  
    public synchronized getResult() {  
        while (!this.getAvailable())  
            try { this.wait(); }  
            catch (InterruptedException e) {...} } }
```

## ◆ Thread attendant le résultat

```
int res = calcul.getResult();
```

- ◆ Si le résultat n'est pas disponible, on sera bloqué en attendant le notify exécuté par le thread de calcul

# Cycle de vie d'un thread

- ◆ Thread
  - ◆ Objet ayant son propre flot d'exécution
- ◆ États, opérations associés aux threads
  - ◆ Créé : instanciation standard d'un objet Java
  - ◆ Démarré et actif : après appel de la méthode `start()`
    - ◆ Son propre flot d'exécution est crée et lancé
  - ◆ En pause : méthode `sleep()`
  - ◆ Bloqué sur un objet synchronisé : méthode `wait()`
    - ◆ Réveillé par un `notify()` sur le même objet
  - ◆ Attente de la terminaison d'un autre thread : méthode `join()`
  - ◆ Interrompu pendant une pause sur un `wait()`, `sleep()` ou un `join()` par l'appel de `interrupt()`
    - ◆ L'exception `InterruptedException` est levée
  - ◆ Terminé : arrivé à la fin de sa méthode `run()`

# *Usage des threads*

- ◆ Pourquoi et quand utiliser des threads ?
  - ◆ Certains cas imposent des threads
    - ◆ Pour entrées/sorties, les lectures sont généralement bloquantes
      - ◆ On dédie un ou plusieurs threads aux réceptions pour gérer des réceptions multiples, ainsi que d'éviter de bloquer le programme
      - ◆ Les threads de lecture communiquent par synchronisation/objets communs avec les autres threads
    - ◆ Les interfaces graphiques utilisent également des threads, généralement de hautes priorités
      - ◆ Peut gérer des événements graphiques (clics ...) venant de l'utilisateur alors que le programme effectue d'autres traitements
  - ◆ Généralisation des processeurs multi-cores, multi-threads
    - ◆ Gain de performances en parallélisant le code de l'application, notamment pour les calculs longs
    - ◆ Nécessite de revoir la façon de programmer un calcul

# *Usage des threads*

- ◆ Points délicats en programmation multi-threadée
  - ◆ Éviter les famines : un thread n'a jamais la main
    - ◆ Ne jamais utiliser d'attente active
    - ◆ S'assurer qu'un thread passe la main suffisamment
    - ◆ Ne pas avoir des threads de haute priorité beaucoup trop actifs
  - ◆ Éviter les interblocages
    - ◆ Un thread T1 attend le résultat d'un thread T2 qui attend lui le résultat du thread T1
      - ◆ Si chacun se bloque sur un `wait()`, aucun ne pourra faire le `notify()` réveillant l'autre
    - ◆ Interblocage peut se passer via une chaîne de plusieurs threads interdépendants
      - ◆ Pas toujours simple à détecter si dépendances complexes

# *Usage des threads*

- ◆ Problèmes de performances en cas d'utilisation massive de threads
- ◆ Relativement coûteux de créer un thread à chaque requête
  - ◆ En temps de création et de destruction par le garbage collector
  - ◆ Pool de thread : ensemble de threads déjà créés et qui peuvent être réutilisés pour traiter de nouvelles requêtes
    - ◆ La méthode run() est une boucle qui traite une requête à chaque passage
    - ◆ Avec la synchronisation (wait/notify) on peut relancer un passage dans la boucle pour traiter une nouvelle requête
    - ◆ Attention à la taille du pool selon le nombre de requêtes simultanées à traiter
- ◆ Éviter de définir des méthodes en synchronized prenant un temps relativement long à s'exécuter et étant souvent appelées

# *Parallélisation*

- ◆ Dans le cas d'un calcul/traitement pouvant être découpé en sous-parties indépendantes
  - ◆ Java propose le framework « fork and join »
  - ◆ Des threads sont créés pour chaque sous-partie (fork)
    - ◆ De manière récursive au besoin
  - ◆ Un thread ayant créé des threads attend la fin de ses sous-threads (join)
- ◆ Illustration par l'exemple
  - ◆ On dispose d'un grand tableau de nombres réels
  - ◆ On veut appliquer le même calcul sur chaque case et créer un tableau de même taille avec les résultats
  - ◆ On définit un seuil en termes de nombre de cases
    - ◆ Si le tableau à traiter à une taille supérieure au seuil, on crée deux sous-threads à qui on passe une moitié du tableau à traiter
    - ◆ Si la taille est inférieure au seuil, on fait les calculs sur toutes les cases du (sous-)tableau

# Parallélisation

```
// La classe doit hériter de RecursiveAction, équivalent de Thread pour un
// thread classique
public class CalculFork extends RecursiveAction {

    // Le tableau source
    private double[] source;
    // Le tableau cible qui contiendra les résultats
    private double[] cible;

    // L'index de début de la partie du tableau à traiter
    private int debut;
    // L'index de fin de la partie du tableau à traiter
    private int fin;

    // Le seuil pour savoir si on dédouble ou on fait le calcul
    private int seuil;

    public CalculFork(int debut, int fin, int seuil, double[] source, double[] cible) {
        this.source = source;
        this.cible = cible;
        this.debut = debut;
        this.fin = fin;
        this.seuil = seuil;
    }
}
```



# Parallélisation

```
// Méthode qui fait le calcul sur la partie du tableau que le thread doit traiter
private void calculSequentiel() {
    for (int i = debut; i < fin; i++)
        // un calcul quelconque ...
        cible[i] = Math.pow(Math.Log10(Math.sqrt(source[i])), 1000);
}

// La méthode compute() est équivalente à run() pour la classe Thread,
// c'est elle qui est appelée dans le thread créé et lancé
@Override
protected void compute() {
    // Calcul de la taille de la partie du tableau à traiter
    int taille = fin - debut;

    // Si la taille est inférieure au seuil, on réalise le calcul puis on se termine
    if (taille < seuil) {
        calculSequentiel();
        return;
    }
    // Sinon on crée deux sous-calculs avec chaque demi-partie de la partie du tableau
    // à traiter. Le invokeAll lance un thread pour chacun de ces calculs
    // et attend qu'ils se terminent
    int milieu = taille / 2;
    invokeAll(new CalculFork(debut, debut + milieu, seuil, source, cible),
              new CalculFork(debut + milieu, fin, seuil, source, cible));
}
```

# Parallélisation

```
public static void main(String argv[]) {  
  
    // La taille du tableau  
    int taille = 50000000;  
    // Le seuil pour déboucler dans deux sous-threads  
    int seuil = 2000000;  
  
    // On génère/obtient les deux tableaux d'une manière quelconque  
    double source[] = generationSource(taille);  
    double cible[] = generationCible(taille);  
  
    long debut = System.currentTimeMillis();  
  
    // On crée le calcul principal sur l'intégralité du tableau  
    CalculFork calcul = new CalculFork(0, taille, seuil, source, cible);  
  
    // On crée le gestionnaire du pool de threads ...  
    ForkJoinPool pool = new ForkJoinPool();  
    // ... et on lance le calcul  
    pool.invokeAll(calcul);  
  
    long temps = System.currentTimeMillis() - debut;  
    System.out.println(" Temps d'exécution : " + temps);  
}
```

# *Parallélisation*

- ◆ Test de performances
  - ◆ CPU : Intel i7-3540M, 3,0–3,7Ghz, dual-core, deux threads par core
    - ◆ 4 threads matériellement en exécution parallèle
  - ◆ Pour 50 millions de cases et un seuil de 2 millions
    - ◆ En pur séquentiel : autour de 4,1 secondes
    - ◆ Avec parallélisme : autour de 1,3 secondes
    - ◆ Plus de 3 fois plus rapide en profitant des 4 supports matériels d'exécution de threads du processeur
- ◆ Autres fonctionnalités autour des threads Java
  - ◆ Accès concurrents à des listes ou autres collections, avec gestion de la concurrence en écriture
  - ◆ File d'attente bloquante producteur/consommateur
  - ◆ Verrous sur des ressources partagées
  - ◆ Tris parallélisés
  - ◆ ...