

Programmation Concurrente

Notion de thread

Polytech/INFO 4, 2022-2023

Fabienne Boyer
UFR IM2AG, LIG, Université Grenoble Alpes
Fabienne.Boyer@imag.fr



Notion de thread

- **Flût d'exécution qui s'exécute au sein d'un processus**

- ◆ Contexte "léger"

- ❖ Une partie propre : pile, registres
- ❖ Une partie *mutualisée* : mémoire adressable, fichiers ouverts, ...

- **Commutations rapides**

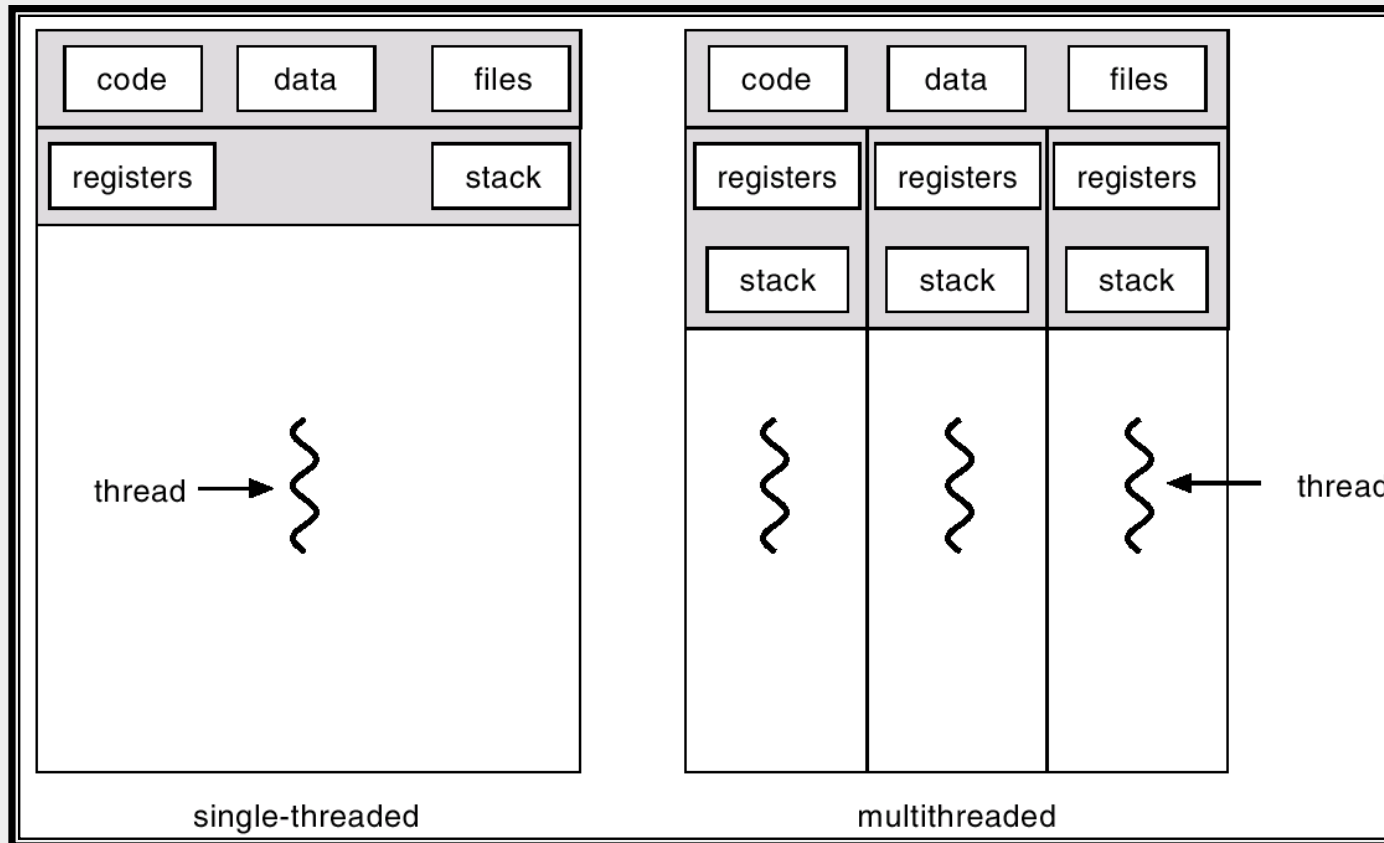
- **Efficacité d'exécution**

- **Partage de mémoire**

- **Facilité de programmation des applications concurrentes**

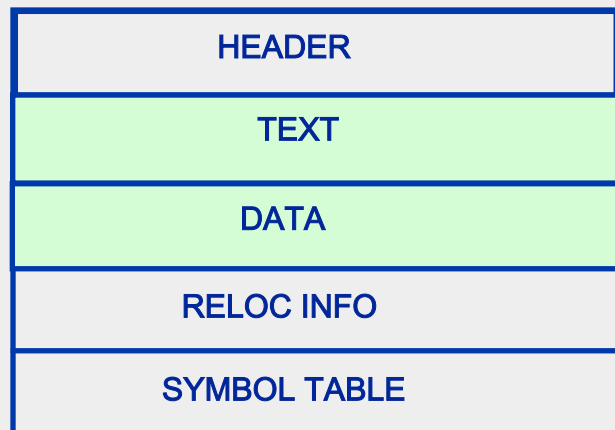
Processus single-threaded et multi-threaded

Schéma typique d'application concurrente

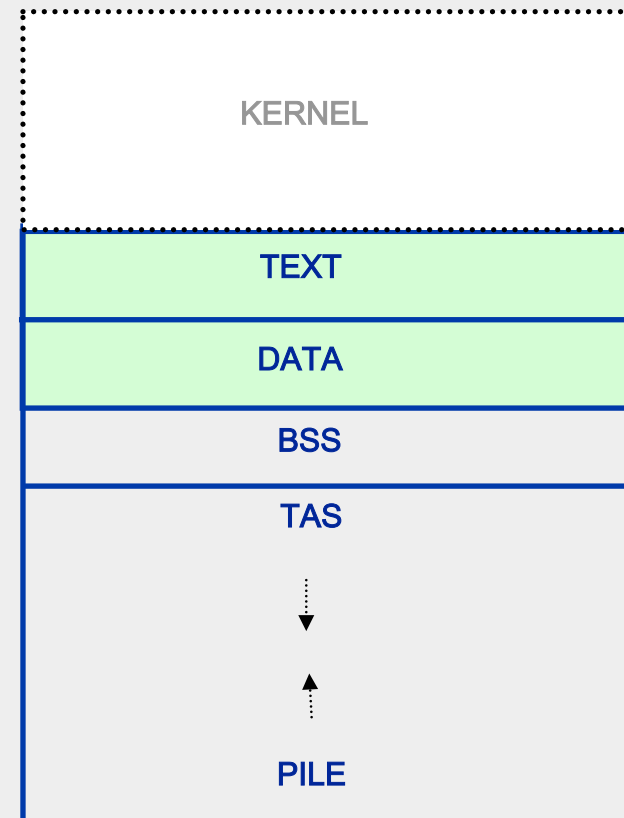


A.Sylberschatz

(rappel) Espace d'adressage d'un processus

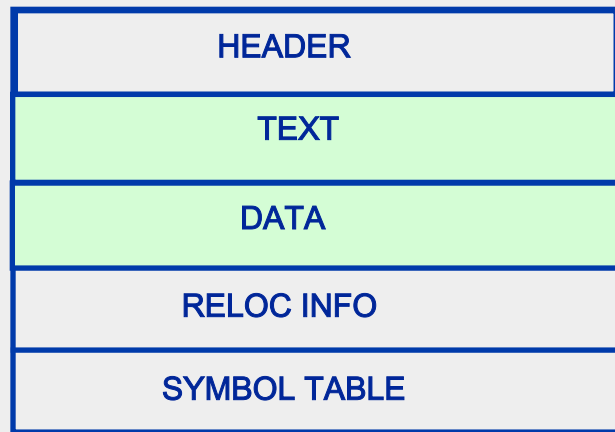


Fichier binaire exécutable

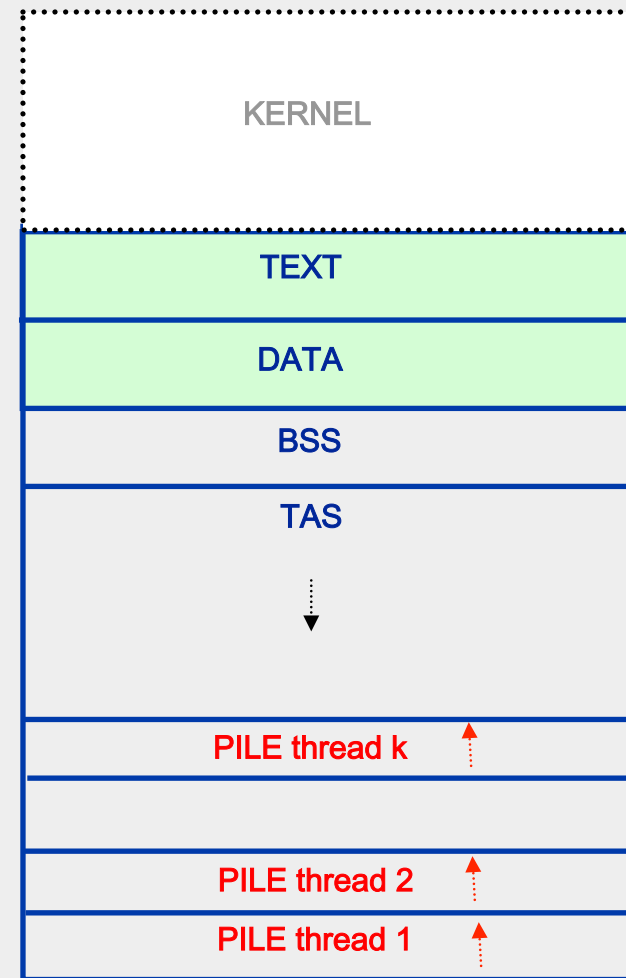


Espace d'adressage après chargement

Espace d'adressage d'un processus *multi-threadé*



Fichier binaire exécutable



Espace d'adressage après chargement

Application concurrente

■ Multi-processus ou multi-threads?

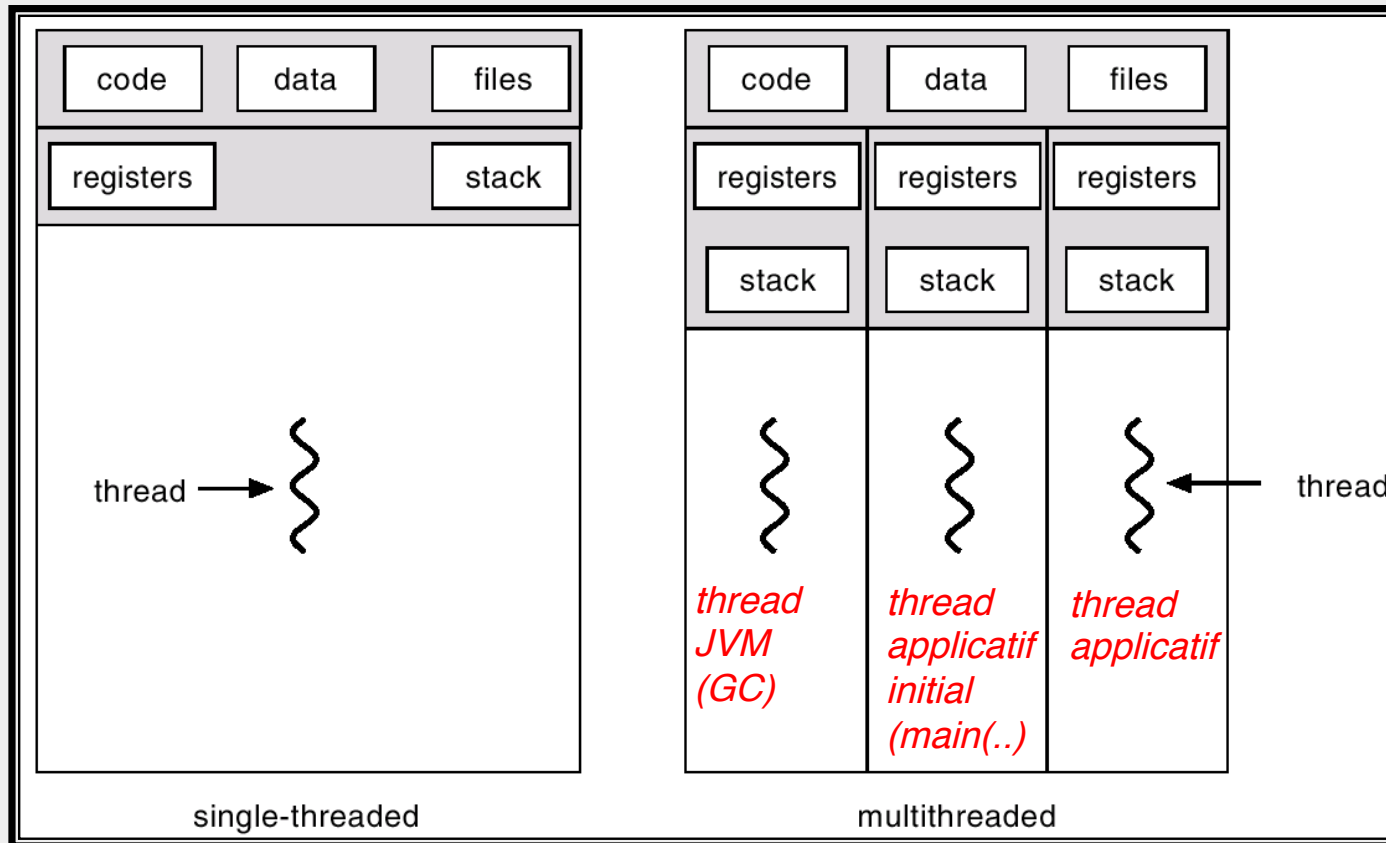
- ◆ Besoin d'isolation mémoire et/ou fautes
→ multi-processus
- ◆ Besoin de partage mémoire et/ou d'efficacité
→ multi-threads

Exemple / Machine Virtuelle Java

> `java MyClass ..`

- ◆ Le shell crée un processus (*fork*)
- ◆ Ce processus appelle *execv* (*/usr/bin/java*, “*MyClass*”)
- ◆ Le thread initial exécute le point d’entrée (méthode *main*) du binaire *java*
- ◆ Ce point d'entrée crée des threads pour gérer des tâches de fond de la JVM (ex: garbage collector)
- ◆ Puis il charge la classe passée en argument
- ◆ Il invoque la méthode statique *main(..)* sur la classe chargée
- ◆ Ce thread peut à son tour créer d'autres threads applicatifs

Machine Virtuelle Java



A.Sylberschatz

Exemple basique avec les pthreads (threads POSIX)

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>

static void *task_a (void *p_data) {
    puts ("A says: Hello world ");
}

static void *task_b (void *p_data) {
    puts ("B says: Hello universe");
}

int main (void) {
    pthread_t ta;
    pthread_t tb;

    puts ("main init");
    pthread_create (&ta, NULL, task_a, NULL);
    pthread_create (&tb, NULL, task_b, NULL);

    pthread_join (ta, NULL);
    pthread_join (tb, NULL);

    puts ("that's all folk guys");
    return NULL;
}
```

Implantation des threads

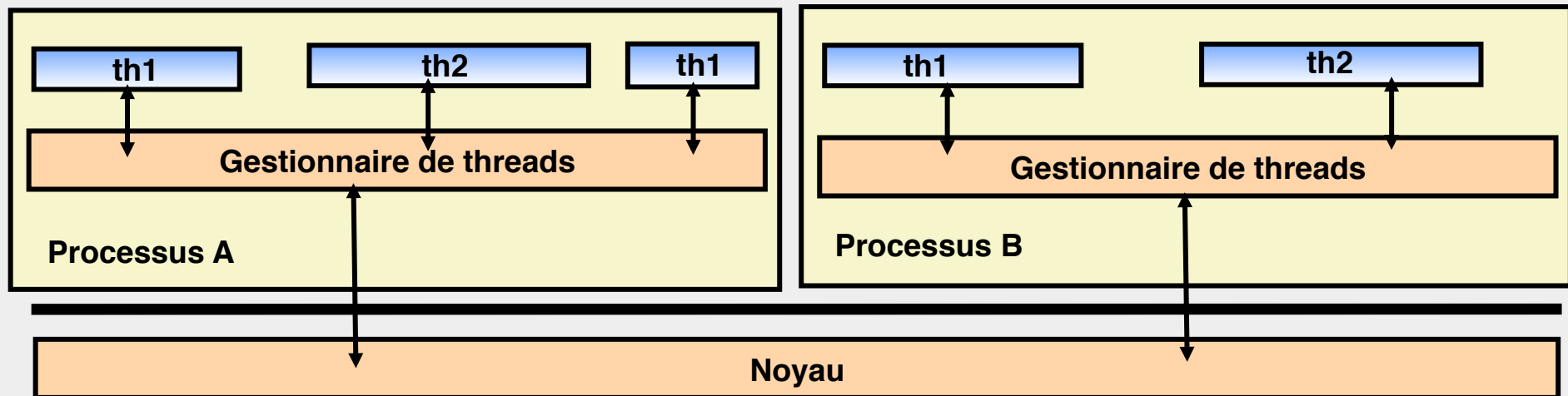
- **3 types d'implantation des threads**

- ◆ Threads User-level
- ◆ Threads Kernel-Level
- ◆ Solutions mixtes

Threads *user-level*

- Code de gestion des threads dans une librairie
- Pas de modification du noyau
- Le gestionnaire de threads ainsi que les threads s'exécutent au sein d'un processus utilisateur

Ex: Mach C-threads, Solaris threads, Threads Java (initialement)



Avantages et inconvénients des threads

User-level

■ Efficacité (+)

- ◆ La commutation de contexte est rapide

■ Pas de parallélisme (-)

- ◆ Pas de parallélisme réel entre les threads d'un EV

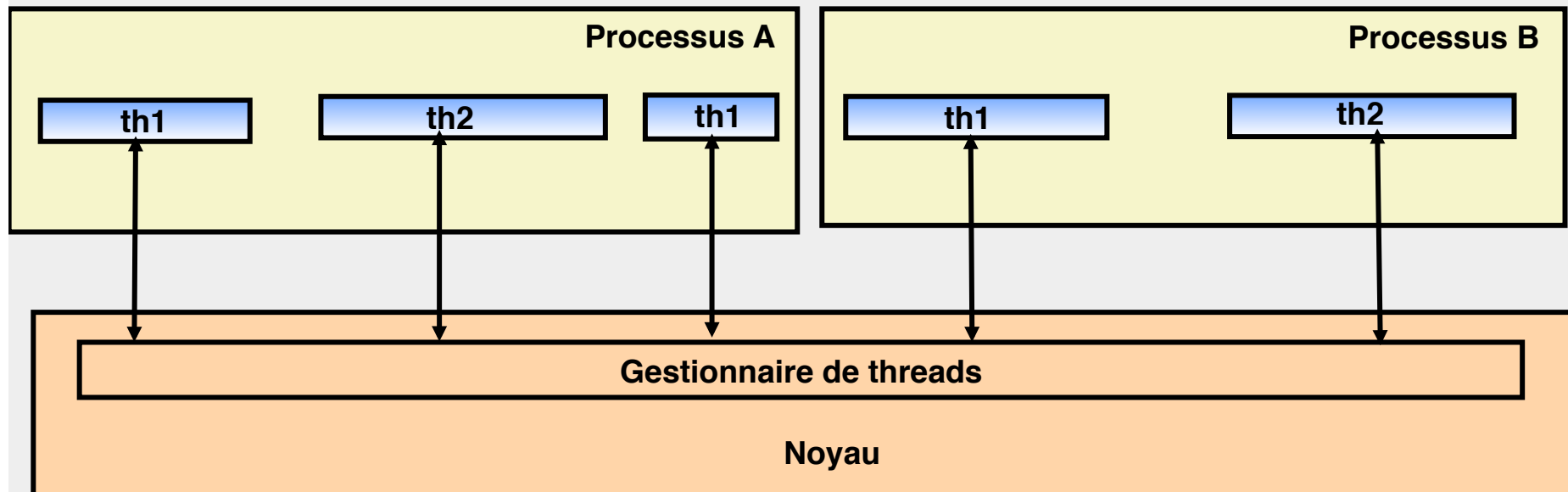
■ Appels systèmes bloquants (-)

- ◆ Le processus est bloqué au niveau du noyau
- ◆ Tous les threads sont bloqués tant que l'appel système (ex: I/O) n'est pas terminé
- ◆ Il n'y a donc pas de multiprogrammation dans l'application concurrente

Threads *kernel-level*

- Notion de thread gérée par le noyau
- Lorsqu'un thread se bloque, le noyau alloue le processeur à un autre thread

Examples: Windows 95/98/NT/2000, Solaris, Tru64 UNIX, Linux, Threads Java (HotSpot)



Avantages et inconvénients des threads

Kernel-level

■ Gestion des appels systèmes bloquants (+)

- ◆ Pas de blocage des threads d'une application concurrente lors d'un appel système

■ Parallélisme réel (+)

- ◆ N threads d'une application concurrente peuvent s'exécuter sur K processeurs

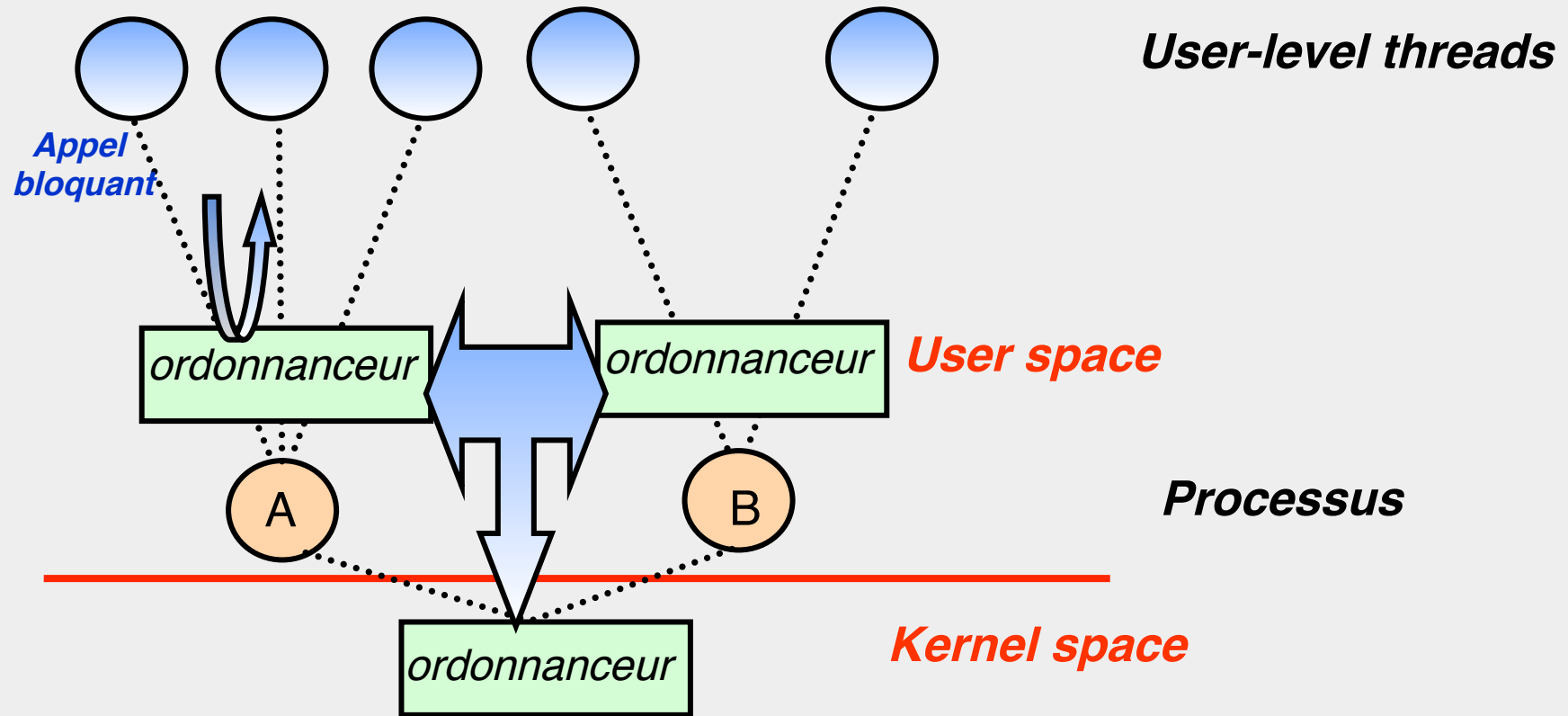
■ Moins efficace (-)

- ◆ Commutation plus chère que pour les threads User-level, car demande un passage en mode noyau.

Solutions hybrides permettant une commutation légère

- **Principes des threads User-level (commutations gérées au niveau utilisateur)**
- **Modification du noyau pour gérer les appels systèmes de manière à ne pas bloquer les threads**
 - ◆ Lorsqu'un thread fait un appel système bloquant, le noyau ne préempte pas le processeur
 - ◆ Un mécanisme de signaux permet de gérer la fin de l'appel bloquant
 - ◆ L'ordonnanceur est départagé entre l'espace système et l'espace utilisateur (ordonnanceurs coopérants)

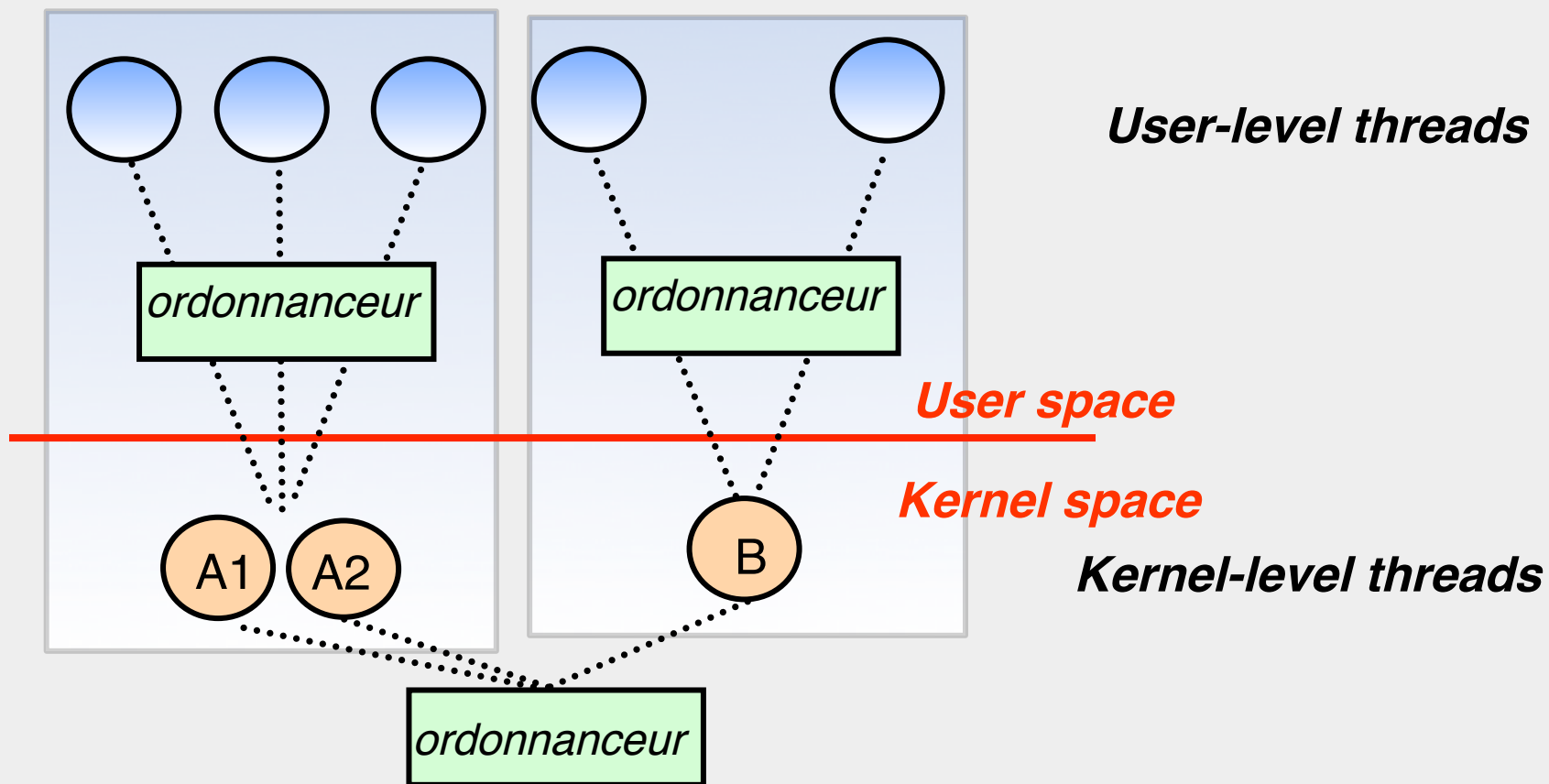
Solutions hybrides permettant une commutation légère



Autres solutions hybrides permettant un parallélisme réel

- On utilise les deux types de threads
- Les threads Kernel-level fournissent la capacité de parallélisme
- Les threads User-level fournissent la capacité d'avoir des commutations légères
 - ◆ On peut associer plusieurs threads User-level à un thread kernel-level

Autres solutions hybrides permettant un parallélisme réel



Principales familles de threads

■ **Systemes Unix**

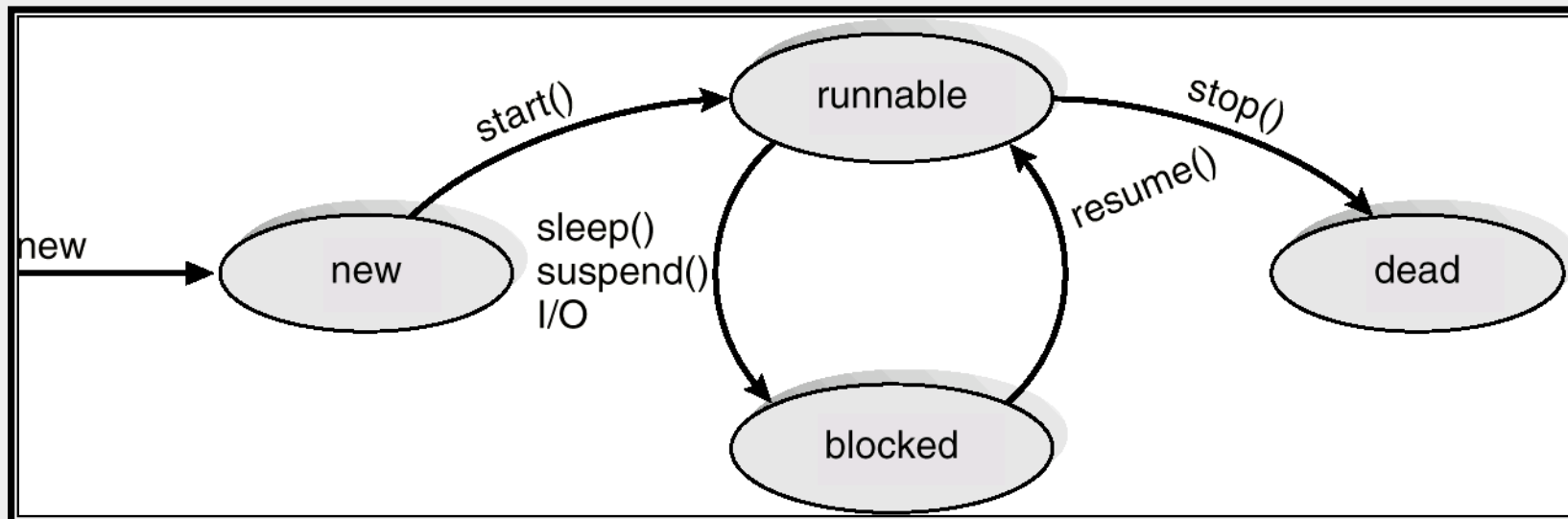
- ◆ POSIX Threads (IEEE POSIX 1003.1c-1995 standart) (appelés Pthreads, threads [kernel](#))
- ◆ DCE Threads
- ◆ Solaris Threads

■ **Microsoft-style threads (PCs)**

- ◆ Win32 (Microsoft Windows 95 and Windows NT)
- ◆ OS/2 threads (IBM)

Threads Java

- User-level / Kernel-level, selon l'implémentation de la JVM (généralement **kernel-level**)
- Fixed Priority Scheduling (round-robin basé sur priorités)



Threads Java

■ Deux méthodes de création

- ◆ Par **héritage** (extension de la classe Thread)
- ◆ Par **délégation** (implémentation de l'interface Runnable)

```
interface Runnable { public abstract void run(); }
```

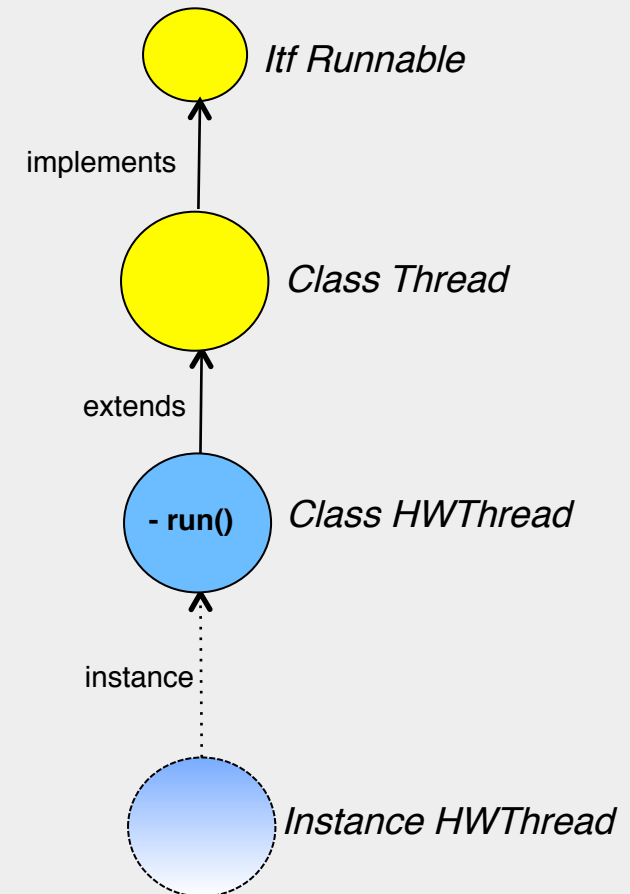
■ Dans les deux cas

- ◆ Programmer la méthode ***run()*** qui définit les instructions exécutées par le thread

Définition et création de threads Java par héritage

```
// Defining a thread class
public class HWThread extends Thread {
    public void run() {
        System.out.println("Hello World");
        ...
    }
}
```

```
// Creating and starting a thread of class HWThread
HWThread hwt = new HWThread ();
hwt .start();
// Waiting for the completion of the created thread
hwt .join();
...
```

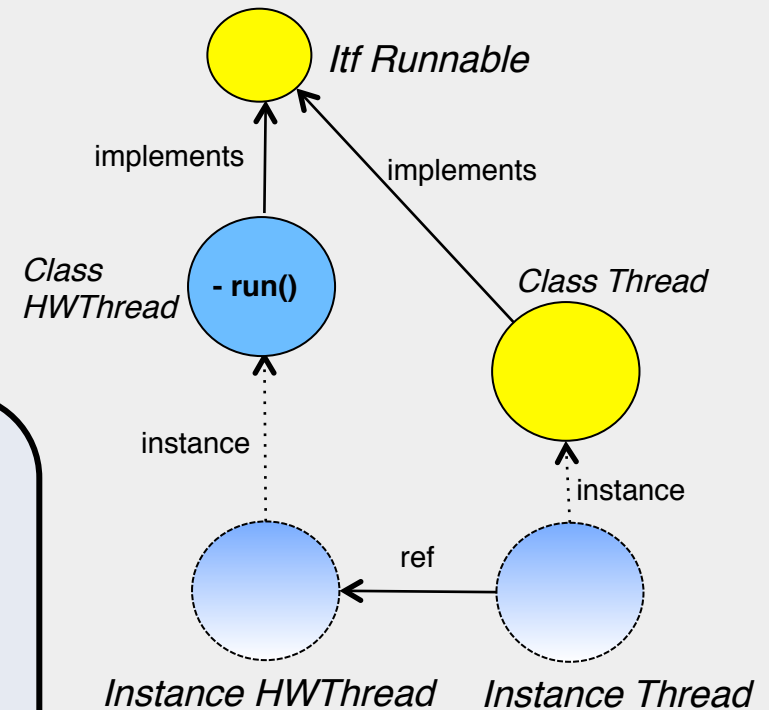


Définition et création de threads Java par délégation

```
// Defining a thread class
public class HWThread implements Runnable {
    public void run() {
        System.out.println("Hello World");
        ...
    }
}
```

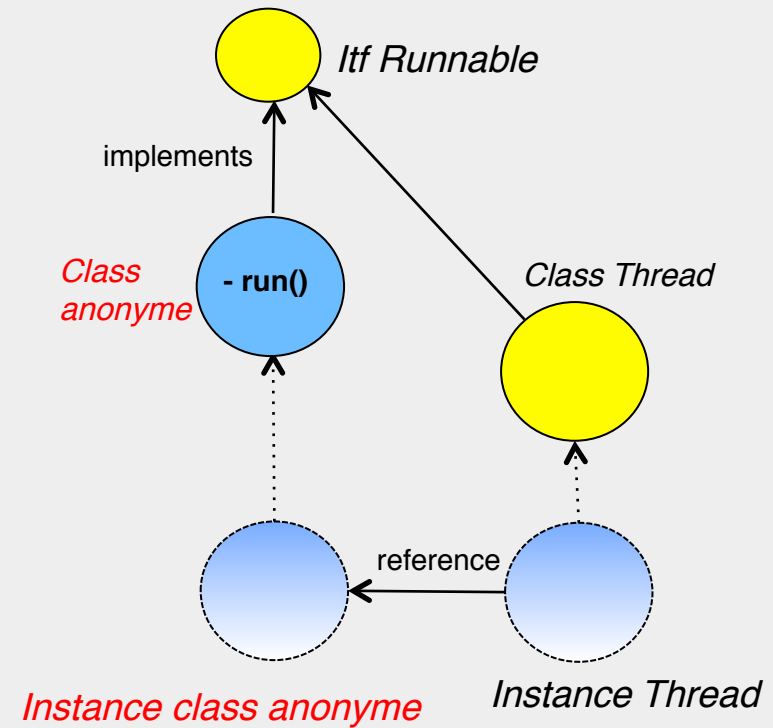
// Creating and starting a thread of class HWThread

```
....
Thread hwt= new Thread(new HWThread());
hwt.start();
....
hwt.join();
....
```



Définition et création par délégation via une classe anonyme

```
...  
new Thread(  
  new Runnable() {  
    public void run() {  
      System.out.println("Hello World"); .. }  
    }.start();  
...  
}
```



Exemple

```
Collection c = ..;
Thread[] threads = new Thread[c.size()];
...
for (final Object o : c) {
    threads[i] = new Thread(new Runnable(){
        public void processObj(Object o) { ... }
        public void run(){ processObj(o); }
    });
    threads[i].start();
    i++;
}
for (int j=0; j<l; j++)
    threads[j].join();
System.out.println("done");
...
```

Manipulation de threads Java

- Un thread peut manipuler un autre thread s'il possède sa référence
- Des méthodes permettent de gérer le cycle de vie des threads
- Méthodes d'instances et méthodes statiques

```
public class Thread implements Runnable {  
    ...  
    public Thread();  
    public Thread(String name);  
  
    public static Thread currentThread();  
    public static void sleep(long ms);  
    ...  
    public void start();  
    public void join ();  
    ...  
}
```

Que fait un thread tout au long de sa vie ?

- **Il invoque des méthodes sur des objets (instances ou classes)**
- **Un thread manipule les objets qu'il a créés ou dont il a obtenu la référence**
 - ◆ Il suffit de partager un objet pour pouvoir échanger des données (références ou valeurs primaires)
 - ◆ **Deux threads partagent un objet O s'ils possèdent tous les deux une référence vers O**
 - ◆ Lors de leur création, les threads d'une même application peuvent recevoir en argument la référence d'un objet partagé initial

Terminaison d'un thread Java

■ Naturelle

- ◆ Le thread a fini d'exécuter sa dernière instruction

■ Par interruption

- ◆ Invocation de la méthode *interrupt()* sur le thread
- ◆ Si celui-ci est dans une méthode bloquante, il sort de la méthode avec une *InterruptedException*
- ◆ Sinon, *interrupt()* ne fait que positionner un drapeau (flag) dans le thread et le thread concerné est censé tester régulièrement ce drapeau :

if (Thread.interrupted()) ...

Terminaison d'un programme Java

- **La machine virtuelle Java s'arrête quand tous les threads ont terminé leur exécution**

- ◆ A l'exception des threads de type **démon** (méthode `setDaemon()` fournie par la classe `Thread`)
- ◆ Concept fourni pour faciliter la gestion des threads qui exécutent une boucle infinie

```
// Example of a thread that prints the CPU usage every 10 ms
public void run(){
    while(true){
        printCPUUsage();
        sleep(10);
    }
    ...
}
```

Point crucial à retenir

■ Une application concurrente (ex Java)

- ◆ Est composée d'un ensemble de threads qui partagent des objets
- ◆ Ces threads sont gérés en multi-programmation et temps-partagé, ils peuvent donc être commutés n'importe quand

■ Il faut donc faire attention

- ◆ Un objet peut devenir incohérent si deux threads le modifient en parallèle