



# Multithreading in JAVA

Advanced Computer Programming

Prof. Luigi De Simone

# Sommario



- Multithreading in JAVA
- Creazione di un thread
- Scheduling dei thread
- Operazioni sui thread

## Riferimenti:

- The Java Tutorials: Concurrency -  
<http://docs.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/index.html>
- B. Eckel, “Thinking in Java”, capitolo 13

# Multithreading in Java (1/2)



- Java supporta la programmazione multithread al **livello di linguaggio**.
- Tipicamente, i thread sono implementati a livello di sistema, richiedendo un'interfaccia di programmazione dipendente dalla piattaforma su cui girerà il programma
  - Es. C++: libreria pthread, POSIX Threads Programming, per implementare un programma multithread su piattaforme UNIX.

# Multithreading in Java (2/2)

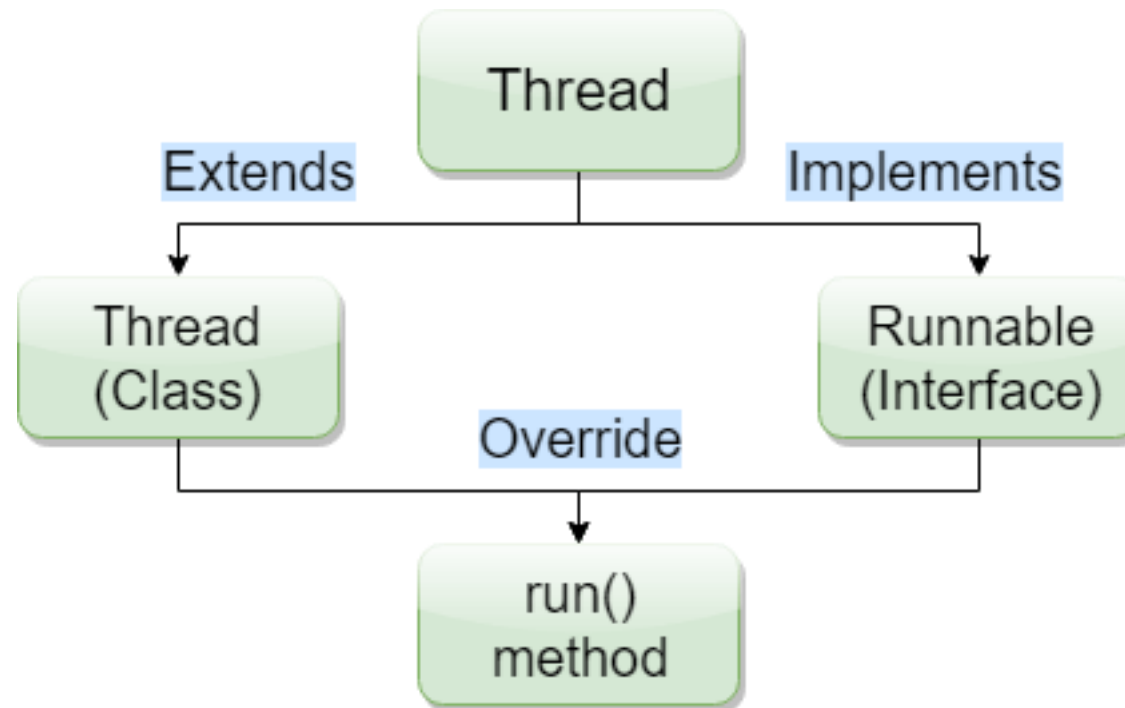


- Java consente di realizzare programmi multithread in maniera standardizzata e indipendente dalla specifica piattaforma.
- Java fornisce:
  - primitive per definire attività indipendenti.
  - primitive per la comunicazione e sincronizzazione tra attività eseguite in modo concorrente.



# Creare un Thread

- Java offre due possibili tecniche per poter creare un thread (java.lang):
  - Derivazione dalla classe **Thread**
  - Implementazione dell'interfaccia **Runnable**



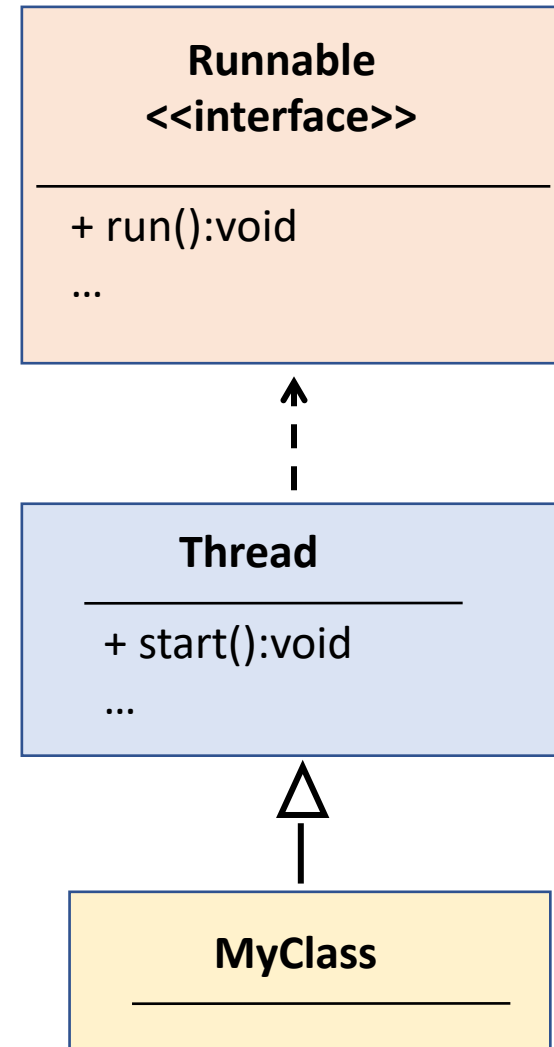
# Creare un Thread



La classe utente deriva da Thread, ridefinendo il metodo *run()*.

```
public class MyThread extends Thread{  
    public void run(){  
        doWork();    //codice del thread  
    }  
}
```

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



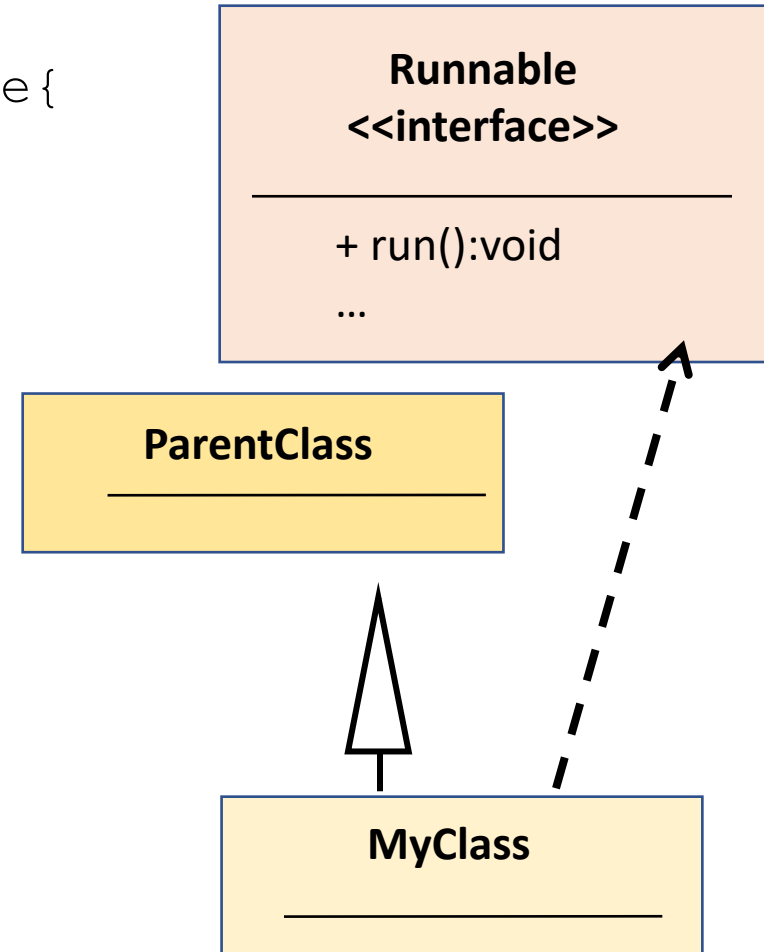
# Creare un Thread



La classe utente implementa l'interfaccia *Runnable*, ridefinendo il metodo *run()*.

```
public class MyRunnable implements Runnable{  
  
    public void run(){  
        doWork();    //codice del thread  
    }  
}
```

```
...  
Runnable r= new MyRunnable();  
Thread t=new Thread(r);  
t.start();
```



# Creare un Thread



**Perché Java offre due diverse soluzioni per la creazione di un thread?**

- Java non consente la derivazione multipla.
- **Se la classe utente non è già coinvolta in un legame di derivazione,** possiamo usare la soluzione di derivare dalla classe **Thread**
- **Se la classe utente è già coinvolta in un legame di derivazione,** possiamo usare la soluzione di implementare l'interfaccia Runnable, ridefinendo il metodo run()



# Costruttori della classe Thread



- Il costruttore principale di **Thread** è

`Thread(ThreadGroup group, Runnable target, String name)`

- **group**: il gruppo a cui appartiene il thread
- **target**: un oggetto di tipo runnable
- **name**: il nome del Thread

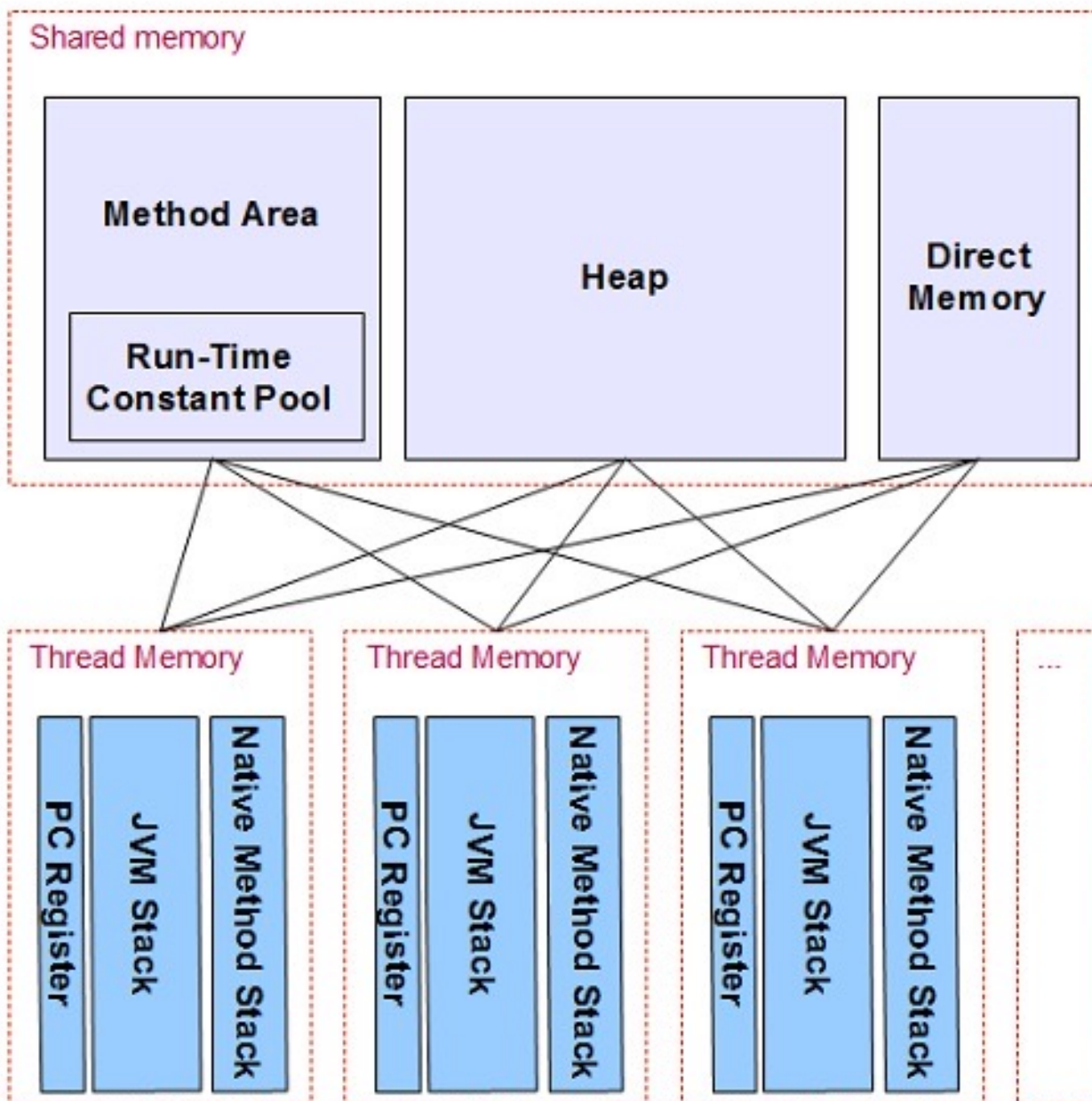
Consultare la javadoc per le altre versioni del costruttore!

# Threads e applicazioni



- Threads diversi all'interno della stessa applicazione (programma) condividono la maggior parte dello stato
  - sono condivisi l'ambiente delle classi e l'area heap
  - ogni thread ha un proprio stack delle attivazioni
  - per quanto riguarda le variabili
    - sono condivise le variabili statiche (classi) e le variabili di istanza (heap)
    - non sono condivise le variabili locali dei metodi (stack)

# Threads e applicazioni



**Method Area:** memorizza strutture dati associate alla classe, e.g., il *run-time constant pool*, dati per attributi e metodi, e il codice per i metodi definiti e i costruttori

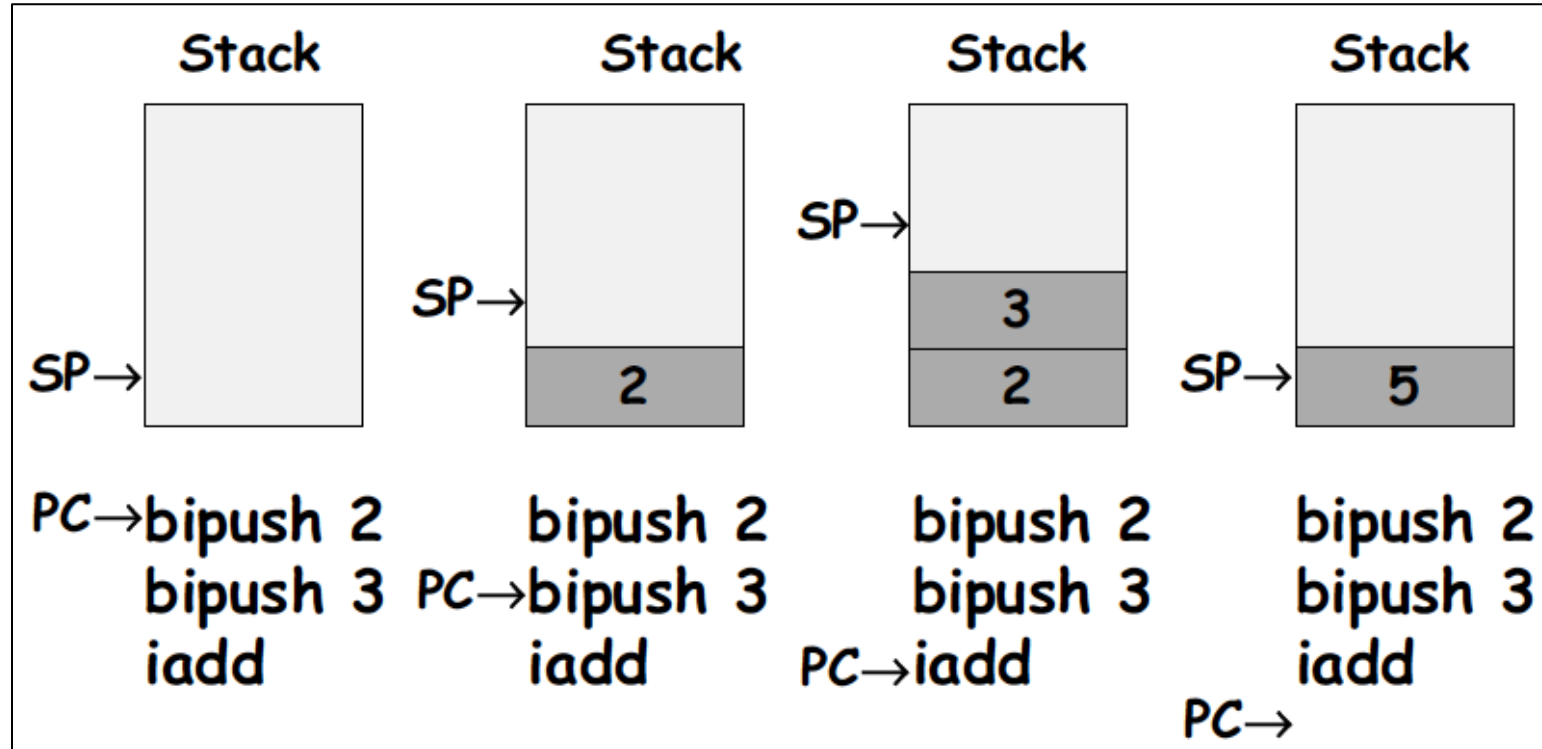
**Direct Memory:** memorizza oggetti allocati esplicitamente nella *direct memory area*, che sono automaticamente deallocati dal *JVM garbage collector*

**Native Method Stack:** un'area data per ogni thread che memorizza informazioni per eseguire metodi nativi (non-Java)

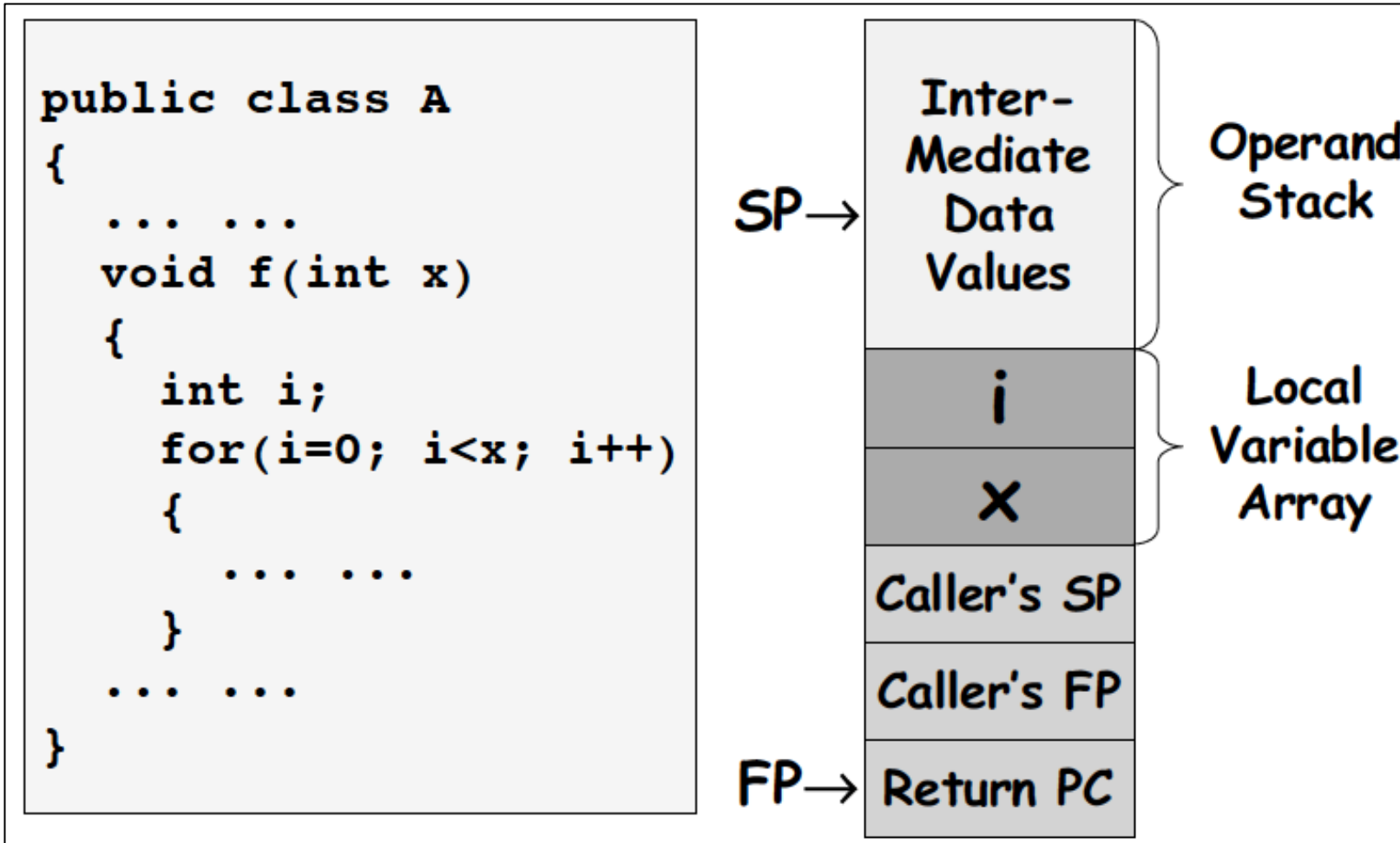
# Execution engine



- Execution engine in “azione”



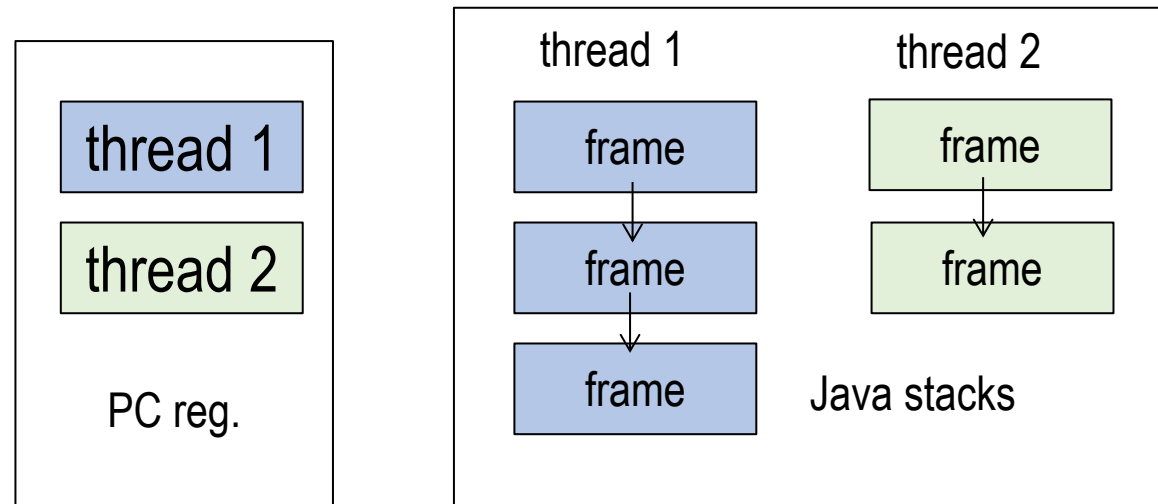
# Stack frame



# In definitiva



- *Method area* e *heap* sono condivisi da tutti i thread in esecuzione nella JVM
- Invece, quando un thread viene creato ottiene un proprio **PC** e **stack**
  - gli stack sono composti da frame
  - ogni frame coincide con una invocazione di un metodo



# Context switch



- Il cambio contesto tra threads di un programma Java viene effettuato dalla JVM
- Il **cambio di contesto** fra due threads richiede tipicamente l'esecuzione di **meno di 100 istruzioni**

# Metodi di un Thread

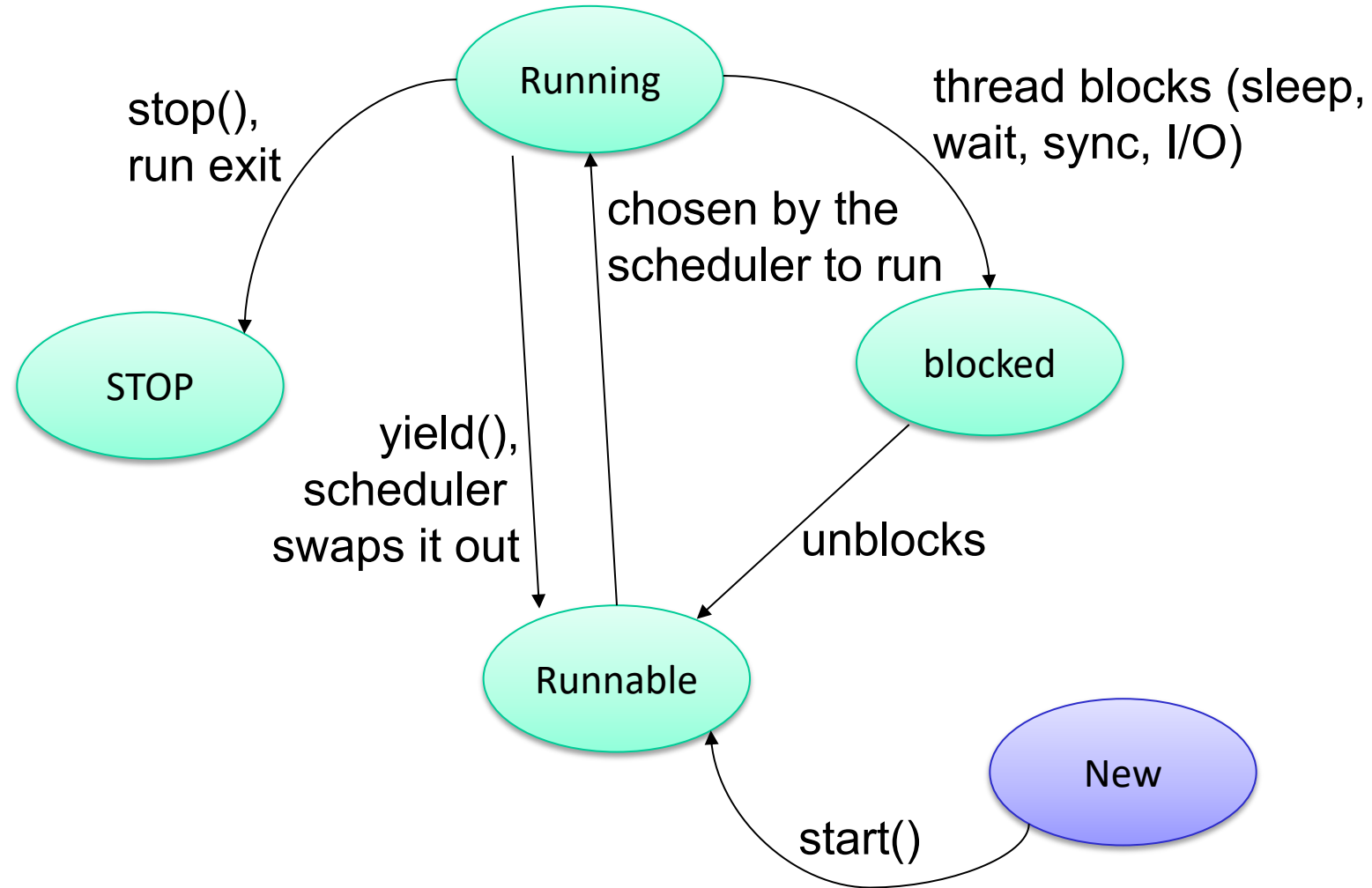


- Il metodo **start()** ha come obiettivo quello di allocare un thread nella JVM, determinando l'invocazione di **run()**
- Il metodo **run()** definisce il comportamento del thread
- Il metodo **sleep(long millisec)** sospende l'esecuzione del thread per il periodo di tempo specificato
- Il metodo **yield()** causa la sospensione del thread a favore di un altro thread

NOTA: i thread in Java non hanno alcuna funzione di **exit**. Il thread verrà deallocato solo alla fine del metodo **run()**



# Stati di un Thread



# Stati di un Thread



Stato	Blocked	Interruptible	Description
Running			Il thread è <i>running</i> sul processore.
Runnable (ready-to-run)			Il thread è in attesa del proprio <i>turno</i> per il processore.
Sleeping	SI	SI	Il thread diventerà ready-to-run allo scadere del tempo di <i>sleep</i> o a seguito di una interruzione.
Waiting	SI	SI	Il thread diventerà ready-to-run allo scadere di un timeout, dopo una <i>notify</i> , o a seguito di una interruzione.
Blocked I/O	SI		Il thread diventerà ready-to-run a seguito di una variazione della condizione di I/O attesa.
Blocked synch	SI		Il thread diventerà ready-to-run quando è acquisito il lock su uno statement synchronized.

# Scheduling dei thread



Nei sistemi monoprocesso un solo thread alla volta può essere eseguito

I thread in Java hanno una **priorità**:

- in Java esistono **10 livelli di priorità**, compresi fra **MIN\_PRIORITY (1)** e **MAX\_PRIORITY (10)**;
  - il valore intermedio è **NORM\_PRIORITY (5)**;
- un thread eredita la priorità del thread che lo crea;
- è possibile cambiare la priorità di un thread mediante il metodo **setPriority(int)**.

La specifica Java prevede l'algoritmo “**fixed priority scheduling**”, basato sulle **priorità** dei thread:

- in generale, i thread a priorità più alta ottengono più tempo di processore rispetto a quelli a priorità più bassa.

# Scheduling dei thread

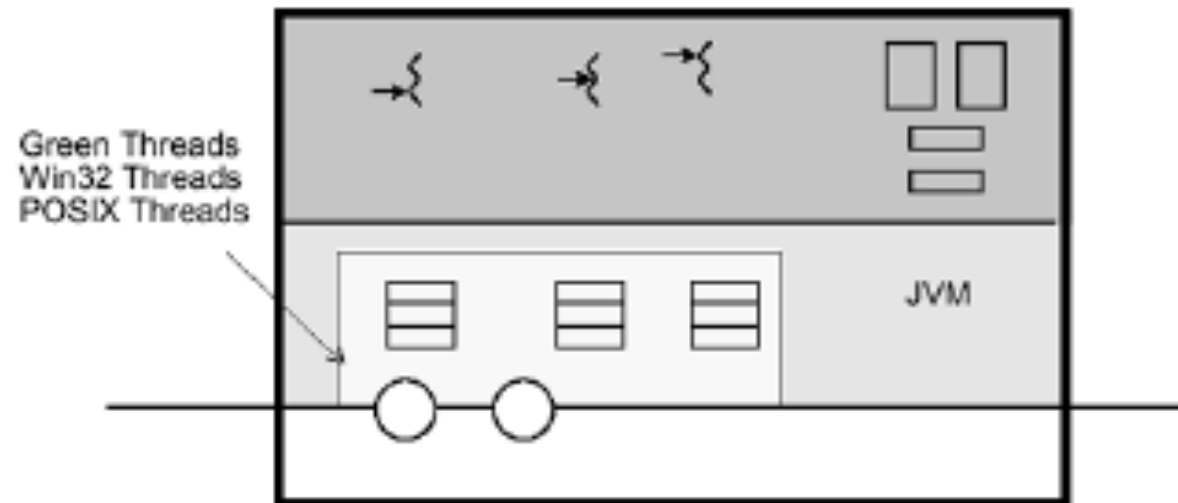


- In ogni momento, se c'è più di un Runnable thread in attesa, il sistema sceglie quello a più alta priorità.
- Se ci sono più Runnable threads con la stessa priorità, il sistema ne sceglie uno operando in modalità **“First Come-First Served”**
- Il thread scelto può continuare l'esecuzione fino a che:
  - Un thread a più alta priorità diviene Runnable;
  - Il thread invoca **yield()** o il metodo **run()** finisce;
  - In un **OS “time-slicing”** il suo periodo di CPU è terminato;
  - Passa dallo stato “Running” a “Blocked”
    - **sleep()** , **sync**, **wait()** – condizione di I/O

# JVM e threads



- La JVM utilizza una libreria nativa (come la POSIX o Win32) o una propria libreria ( “green” threads) per fornire l’infrastruttura su cui girano i thread
- La maggior parte delle implementazioni JVM utilizza i thread del **sistema operativo** sottostante:
  - Le **priorità** costituiscono un ‘suggerimento’ per lo scheduler e non devono servire a garantire la correttezza di un programma.



# Dovrebbe interessare realmente?



- La specifica Java per lo scheduling è molto “lasca”. Al fine di ottenere codice portabile non si dovrebbero mai fare troppe assunzioni sul sistema di scheduling sottostante!

Java Priority	Windows Priority (Java 5)	Windows Priority (Java 6)
1	THREAD_PRIORITY_LOWEST	
2		
3	THREAD_PRIORITY_BELOW_NORMAL	
4		
5	THREAD_PRIORITY_NORMAL	THREAD_PRIORITY_NORMAL
6	THREAD_PRIORITY_ABOVE_NORMAL	
7		
8	THREAD_PRIORITY_HIGHEST	THREAD_PRIORITY_ABOVE_NORMAL
9		
10	THREAD_PRIORITY_TIME_CRITICAL	THREAD_PRIORITY_HIGHEST

**Good practice:** scrivere programmi che funzionino bene a prescindere dal livello di priorità (o non utilizzarle affatto)

# Il problema dei thread egoisti (*selfish*)



Analizziamo un esempio del metodo run di un thread:

```
public class SelfishRunner extends Thread {  
    public int tick = 1;  
    public void run () {  
        while (tick < 4000000) {  
            tick++;  
        }  
    }  
}
```

- Una volta in esecuzione, tale thread continua fino alla terminazione del ciclo o fino all'arrivo di un altro thread a priorità maggiore.
- I thread con la stessa priorità di *SelfishRunner* potrebbero aspettare a lungo.

# Selfish thread



## Sistema NON Time-slicing

Thread #0, tick = 500000  
Thread #0, tick = 1000000  
...  
Thread #0, tick = 40000000  
Thread #1, tick = 500000  
Thread #1, tick = 1000000  
...  
Thread #1, tick = 40000000

Il primo Thread che assume il controllo della CPU arriva fino in fondo al conteggio (cioè fino alla fine del suo metodo run()).

## Sistema Time-slicing

Thread #0, tick = 500000  
Thread #0, tick = 1000000  
Thread #1, tick = 500000  
Thread #0, tick = 1500000  
Thread #1, tick = 1000000  
...

La frequenza dei cambi dipende dalla larghezza dei singoli slot temporali in relazione alla potenza elaborativa del PC.



# Selfish thread



- Alcuni sistemi limitano i threads egoisti (selfish) con il **time slicing**: l'esecuzione di più thread, eseguiti in alternanza **solo per uno specifico quanto di tempo** (slice).
- Si applica quando più thread con identica priorità hanno diritto ad essere eseguiti e non ci sono altri threads a priorità più elevata.
- NB: **La specifica Java non impone il time slicing!** Infatti, non si può far affidamento sul time slicing dato che i risultati sarebbero differenti da architettura ad architettura.

# Una soluzione



- Il programmatore ha a sua disposizione i metodi della classe **Thread** per forzare i threads alla collaborazione:
- Il metodo **yield()**, ad esempio, permette al sistema di **cedere la CPU ad un altro thread** eseguibile con la stessa priorità.

**Good practice:** nel caso peggiore converrebbe assumere che il sistema sia NON time slicing. Se l'elaborazione è fortemente CPU-intesive si potrebbe *occasionalmente* lasciare il controllo (**yield**) o effettuare una **sleep**

# Esempio



- Il sistema alternerà i threads nello stato *Runnable* con un algoritmo round-robin
  - Nel caso di tre threads si avrà un output del tipo:

```
Thread # 0, tick 500000  
Thread # 1, tick 500000  
Thread # 2, tick 500000  
Thread # 0, tick 1000000  
Thread # 1, tick 1000000  
Thread # 2, tick 1000000  
Thread # 0, tick 1500000  
Thread # 1, tick 1500000  
Thread # 2, tick 1500000  
Thread # 0, tick 2000000  
Thread # 1, tick 2000000  
Thread # 2, tick 2000000
```

La presenza dell'istruzione **yield()** tende a rendere l'esecuzione del programma deterministica, indipendentemente dal sistema operativo (time-slicing o meno) e dalle risorse di calcolo disponibili.

# Interruzione di un thread



- Un'interruzione indica che un thread deve interrompere ciò che sta facendo e fare qualcosa altro
- È compito del programmatore indicare **cosa deve fare un thread a seguito di una notifica di interruzione**
- Un thread **solleva un'interruzione su di un altro thread**, invocando il metodo **interrupt()** sull'oggetto Thread da **interrompere**

# Interruzione di un thread



- Alcuni metodi che un thread può invocare durante la sua esecuzione, **sollevano una eccezione di tipo `InterruptedException`** quando il metodo **`interrupt()`** viene invocato durante la loro esecuzione
- In questo caso, basta gestire tale eccezione opportunamente.

```
try {  
    ... metodo che può sollevare InterruptedException ...  
} catch (InterruptedException ex) {  
    codice gestione eccezione  
}
```

# Interruzione di un thread



- Se invece il thread non invoca alcun metodo che potrebbe sollevare eccezioni di tipo `InterruptedException`, allora può periodicamente invocare il metodo **`Thread.interrupted()`**, che **ritorna true se sul thread è stato invocato il metodo `interrupt()`**:

```
for (int i = 0; i < inputs.length; i++) {  
    heavyCrunch(inputs[i]);  
    if( Thread.interrupted() ) {  
        //thread interrotto...  
        return;  
    }  
}
```

Oppure, in alcune circostanze, ha senso sollevare una eccezione se `interrupted()` restituisce true:

```
if( Thread.interrupted() ) {  
    throw new InterruptedException();  
}
```

# Interruzione di un thread



- NOTA: `Thread.interrupted()` verifica se il thread corrente è stato interrotto. Il flag “*interrupted status*” del thread viene **resettato** a seguito dell’invocazione.

```
public static boolean interrupted()
```

- `isInterrupted()` verifica se il thread è stato interrotto. Il flag “*interrupted status*” non viene modificato a seguito dell’invocazione.

```
public boolean isInterrupted()
```

# Interruzione di un thread



- Oltre a `interrupt()`, la classe `Thread` presenta tre ulteriori metodi per l'interruzione di un thread:
  - `suspend()` – sospende un thread;
  - `resume()` – riattiva un thread precedentemente interrotto da `suspend()`;
  - `stop()` – ferma un thread e lo uccide.



# Interruzione di un thread



- Questi metodi sono **deprecati**, ovvero si consiglia ai programmatori di non adoperarli.
- L'uso di tali metodi è **rischioso** e comporta notevoli complicazioni:
  - E.g., **un thread può essere interrotto prima di poter rilasciare una risorsa**, impedendo così agli altri di potervi accedere e generando un deadlock difficilmente risolvibile.
- Per questa ragione, si **assume che un thread si interrompe e muore solo a conclusione del suo metodo run()**

# Sleep e Join



- Un metodo della classe Thread comunemente adoperato dai programmatori Java è **sleep()**, che pone in attesa (o stato dormiente) un **thread** per il numero di millisecondi che viene specificato dall'utente.

```
try {  
    Thread.sleep(4000);  
} catch (InterruptedException ex) {  
    System.out.println(ex);  
}
```

- Quando un thread padre genera vari thread figli, potrebbe essere necessario attendere la loro conclusione, prima di procedere. Allo scopo è possibile usare il metodo **join()**.

# Sleep e Join



```
Thread[] threads = new Thread[numOfThreads];
for (int i = 0; i < threads.length; i++) {
    threads[i] = new MyThread();
    threads[i].start();
}
for (int i = 0; i < threads.length; i++) {
    try {
        threads[i].join();
    } catch (InterruptedException ignore) {}
}
```

# Sleep e Join



```
Thread[] threads = new Thread[numOfThreads];
for (int i = 0; i < threads.length; i++) {
    threads[i] = new MyThread();
    threads[i].start();
}
for (int i = 0; i < threads.length; i++) {
    try {
        threads[i].join();
    } catch (InterruptedException ignore) {}
}
```

Il processo padre attende fino alla conclusione da parte di threads[i] della sua esecuzione.

# ThreadGroup



- All'atto della loro creazione, i thread posso essere raggruppati per mezzo di **ThreadGroup**, così da poterli controllare congiuntamente come se fossero **una singola entità**.
- Ogni thread appartiene sempre a un gruppo; **se non specificato, un thread appartiene a un gruppo di default chiamato **main****.

