

Esercitazione 2:

Java Thread

Thread

Un thread è un ***singolo flusso sequenziale*** di controllo all'interno di un processo

Un thread (o processo leggero) è un'unità di esecuzione che ***condivide codice e dati*** con altri thread ad esso associati

Un ***thread***:

- ***NON*** ha uno spazio di indirizzamento riservato: tutti i thread appartenenti allo stesso processo condividono lo ***stesso spazio di indirizzamento***
- ha ***execution stack e program counter privati***

Java Thread

Due modalità per implementare i thread in Java:

1. *estendendo la classe Thread*
2. *implementando l'interfaccia Runnable*

1) Come sottoclasse di Thread

- ❑ la sottoclasse deve *ridefinire il metodo* `run ()`
- ❑ si crea *un'istanza del thread* tramite `new`
- ❑ si esegue un thread *invocando il metodo* `start ()` che a sua volta invoca il metodo `run ()`

Java Thread

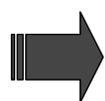
```
public class SimpleThread extends Thread{  
  
    public SimpleThread(String str)  
    {super (str);}  
  
    public static void main(String[] args)  
    {  
        SimpleThread st1=new  
            SimpleThread("Thread 1");  
        st1.start();  
    }  
}
```

Java Thread

```
public void run()  
{  
    for(int i=0; i<10; i++)  
    {  
        System.out.println(i+ " " +getName());  
        try{  
            sleep((int)Math.random()*1000);  
        } catch (InterruptedException e){}  
    }  
    System.out.println("DONE! "+getName());  
}  
}
```

Java Thread

E se occorre definire thread che estendano una classe diversa da Thread?



Come classe che implementa interfaccia **Runnable**

1. la sottoclasse deve **ridefinire il metodo `run()`**
2. si crea un'istanza di tale sottoclasse tramite **`new`**
3. si crea **un'istanza della classe `Thread`** con **`new`**, passandole come **parametro l'oggetto che implementa `Runnable`**
4. si esegue il thread invocando il metodo **`start()`** **sull'oggetto con classe `Thread` creato**

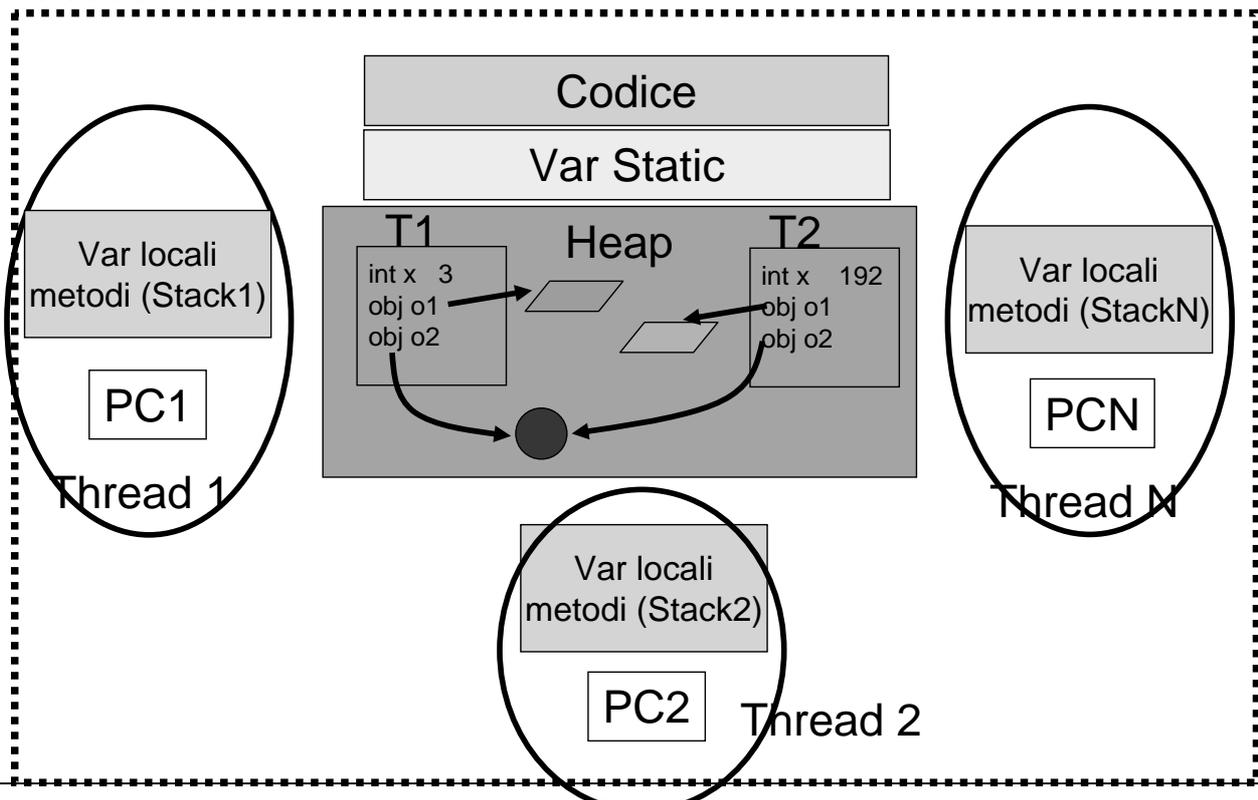
Java Thread

```
class EsempioRunnable extends MiaClasse
    implements Runnable {
    public void run() {
        for (int i=1; i<=10; i++)
            System.out.println(i + " " + i*i);
    }
}

public class Esempio {
    public static void main(String args[]){
        EsempioRunnable e = new EsempioRunnable();
        Thread t = new Thread (e);
        t.start();
    }
}
```

Thread

Processo



Interferenza

```
public class SharingThread extends Thread
{
    private int cond=3;
    private SharedObject obj=new SharedObject();

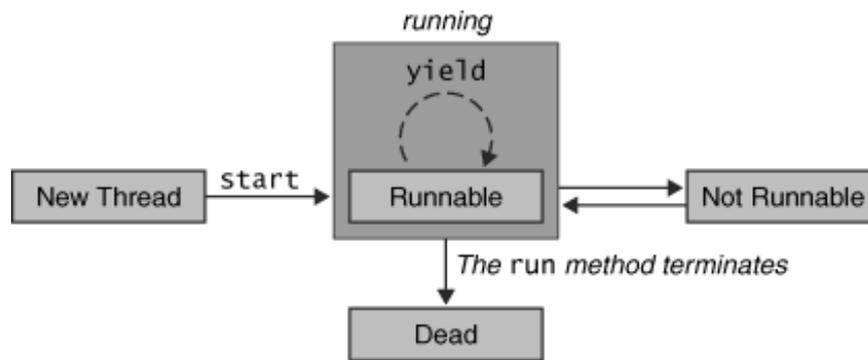
    public SharingThread (String my_name, int x,
        SharedObject obj){
        super(my_name);
        this.cond=x;
        this.obj=obj;
    }
    public static void main(String[] args){
        int val=128;
        SharedObject obj=new SharedObject();
```

Interferenza

```
SharingThread st1=
    new SharingThread ("Thread 1", val, obj);
SharingThread st2=
    new SharingThread ("Thread 2", val, obj);
st1.start();
st2.start();
}

public void run(){
    if(getName().equals("Thread 1")){
        cond=1; obj.setVal(1);
    }
    if(getName().equals("Thread 2")){
        cond=2; obj.setVal(2);
    }
}
}
```

Ciclo di vita di un thread



- **New Thread**
 - Subito dopo l'istruzione **new**
 - Il costruttore **alloca e inizializza le variabili di istanza**
- **Runnable**
 - Il thread è eseguibile ma potrebbe non essere in esecuzione

Ciclo di vita di un thread

- **Not Runnable**
 - Il thread non può essere messo in esecuzione
 - Entra in questo stato quando è **in attesa della terminazione di un'operazione di I/O**, cerca di accedere ad un **metodo "synchronized" di un oggetto bloccato**, o dopo aver invocato uno dei seguenti metodi: `sleep()`, `wait()`, `suspend()`
 - Esce da questo stato quando si verifica la condizione complementare
- **Dead**
 - Il thread giunge a questo stato per **"morte naturale"** o perché un altro thread ha invocato il suo metodo `stop()`

Sincronizzazione di thread

Differenti thread **condividono lo stesso spazio di memoria (heap)**

→ è possibile che più thread accedano **contemporaneamente** ad uno stesso oggetto, **invocando un metodo che modifica lo stato dell'oggetto**

→ lo stato **finale** dell'oggetto sarà **funzione dell'ordine** in base al quale i thread accedono ai dati

- Servono meccanismi di **sincronizzazione**

Accesso esclusivo

Per evitare che **thread diversi interferiscano** durante l'accesso ad oggetti condivisi si possono **imporre accessi esclusivi**

- JVM supporta la definizione di **lock sui singoli oggetti** tramite la keyword **synchronized**
- Synchronized può essere definita:
 - **su metodo**
 - su singolo blocco di codice

Synchronized

In pratica:

- ❑ Ad ogni **oggetto Java** è automaticamente **associato un lock**
- ❑ Quando un thread vuole accedere ad un metodo/blocco synchronized, si deve **acquisire il lock dell'oggetto** (impedendo così l'accesso ad ogni altro thread)
- ❑ Il **lock viene automaticamente rilasciato** quando il **thread esce dal metodo/blocco synchronized** (o se viene interrotto da un'eccezione)
- ❑ Un thread che non riesce ad acquisire un lock **rimane sospeso sulla richiesta della risorsa** fino a che il lock non è disponibile

Synchronized

- **Ad ogni oggetto viene assegnato un solo lock:** due thread non possono accedere contemporaneamente a due metodi/blocchi synchronized diversi di uno stesso oggetto
- Tuttavia altri thread sono **liberi di accedere a metodi/blocchi non synchronized** associati allo stesso oggetto

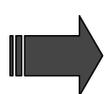
Esempio uso di synchronized

```
public class MyThread extends Thread{
    private SharedObject obj;
    ...
    public void run(){ obj.incr(100); }
}
public class SharedObject {
    int val=0;
    public int synchronized incr (int amount) {
        val = val + amount;
        return val;
    }
}
```

Sincronizzazione

Esistono situazioni in cui ***non è sufficiente impedire accessi concorrenti***

Supponiamo che un metodo `synchronized` sia l'unico modo per variare lo stato di un oggetto



Che cosa accade se il ***thread che ha acquisito il lock si blocca all'interno del metodo*** stesso in attesa di un cambiamento dello stato?

wait()

`wait()` - il thread che la invoca

- si **blocca** in attesa che un altro thread invochi `notify()` o `notifyAll()` per quell'oggetto
- deve essere **in possesso del lock sull'oggetto**
- **al momento della invocazione rilascia il lock**

notifyAll()

- `notify()` - il thread che la invoca
 - risveglia uno dei thread in attesa, scelto **arbitrariamente**
- `notifyAll()` - il thread che la invoca
 - risveglia tutti i thread in attesa: essi competeranno per l'accesso all'oggetto
- `notifyAll()` è **preferibile** (e può essere necessaria) se più thread possono essere in attesa

Alcune regole empiriche

1. Se due o più thread possono modificare lo stato di un oggetto, è necessario **dichiarare *synchronized* metodi di accesso**
2. Se deve attendere la **variazione dello stato di un oggetto**, un thread deve invocare il metodo `wait()`
3. Ogni volta che un metodo attua una **variazione dello stato di un oggetto**, esso deve invocare `notifyAll()`
4. È necessario verificare che ad ogni chiamata a `wait()` **corrisponda** una chiamata a `notifyAll()`

Esempio produttori-consumatori

```
public synchronized int get() {  
    while (available == false)  
        try { wait(); // attende un dato dai Produttori  
            } catch (InterruptedException e) {}  
    }  
    . . .  
    available = false;  
    notifyAll(); // notifica i produttori del consumo  
}
```

Esempio produttori-consumatori

```
public synchronized void put(int value) {
    while (available == true)
        try { wait(); // attende il consumo del dato
            } catch (InterruptedException e) {}
    }
    . . .
    available = true;
    notifyAll(); // notifica i consumatori della
                // produzione di un nuovo dato
}
```

I problemi di stop () e suspend ()

stop ()

- forza la **terminazione** di un thread
- tutte le **risorse utilizzate vengono immediatamente liberate** (lock compresi)

Se il **thread interrotto** stava compiendo un insieme di operazioni da eseguirsi in maniera **atomica**, l'interruzione può condurre ad uno **stato inconsistente del sistema**

I problemi di `stop()` e `suspend()`

`suspend()`

- ❑ **blocca l'esecuzione di un thread**, in attesa di una successiva invocazione di `resume()`
- ❑ non libera le risorse impegnate dal thread (**non rilascia i lock**)

Se il **thread sospeso** aveva acquisito una **risorsa** in maniera **esclusiva** (ad es., interrotto durante l'esecuzione di un metodo `synchronized`), tale **risorsa rimane bloccata**

Priorità dei thread

La classe `Thread` fornisce i metodi:

- ❑ `setPriority(int num)`
 - ❑ `getPriority()`
- dove $num \in [\text{MIN_PRIORITY}, \text{MAX_PRIORITY}]$

In generale un thread rimane in esecuzione fino a quando:

- ❑ **smette di essere runnable** (e diviene `Not runnable` o `Dead`)
- ❑ un thread con **priorità superiore diviene eseguibile**
- ❑ si **esaurisce il quanto di tempo** assegnato
- ❑ cede il controllo **chiamando il metodo `yield()`**

Priorità dei thread

Le specifiche JVM **suggeriscono** che

- vengano messi in esecuzione per primi i thread a **priorità più elevata** tra quelli in **stato runnable**
 - si proceda secondo una **politica round-robin** tra i thread con **identica priorità**
- Alcune implementazioni di **JVM delegano lo scheduling dei thread al SO**, ove supportati
 - Il comportamento reale diviene dunque **dipendente dalla coppia JVM e SO**

Gruppi di thread

Obiettivo: raccogliere una **molteplicità di thread** all'interno di **un solo gruppo** per facilitare le operazioni di **gestione**

JVM associa ogni thread ad un **gruppo all'atto della creazione del thread** (tale associazione è **permanente** e non può essere modificata)

```
ThreadGroup myThreadGroup = new ThreadGroup("MyGroup");  
Thread myThread = new Thread(myThreadGroup, "My1");
```

Default: **stesso gruppo del creatore** (all'inizio JVM crea il gruppo "main")

Altri metodi di interesse per Java thread

- `sleep(long ms)`
 - sospende thread per il # di ms specificato
- `interrupt()`
 - invia un evento che produce l'interruzione di un thread
- `interrupted() / isInterrupted()`
 - verificano se il thread corrente è stato interrotto
- `join()`
 - *attende la terminazione del thread specificato*
- `isAlive()`
 - true se thread è stato avviato e non è ancora terminato
- `yield()`
 - *costringe il thread a cedere il controllo della CPU*