Programmazione concorrente in Java

da materiale di Carlo Ghezzi e Alfredo Motta

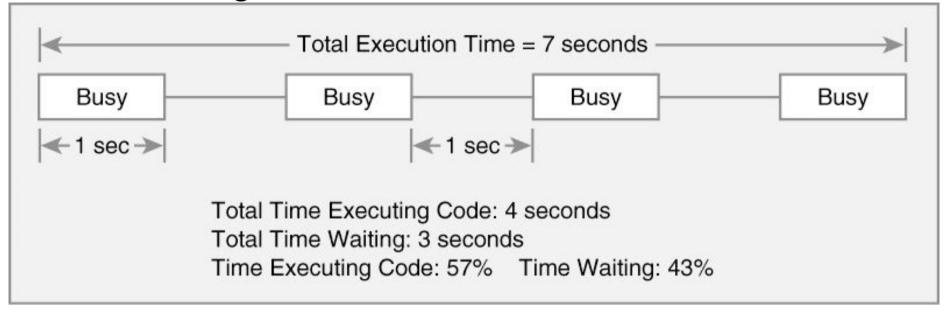
Parallelismo = "multitasking"

- Possiamo scrivere un programma in cui diverse attività (task) evolvono in parallelo da un punto di vista fisico o logico
- Massimo parallelismo fisico
 - Ogni attività parallela ha a disposizione un processore fisico
- Altrimenti vengono eseguite da processori condivisi
 - Secondo modalità decise da uno scheduler, in generale non controllabile dal programmatore

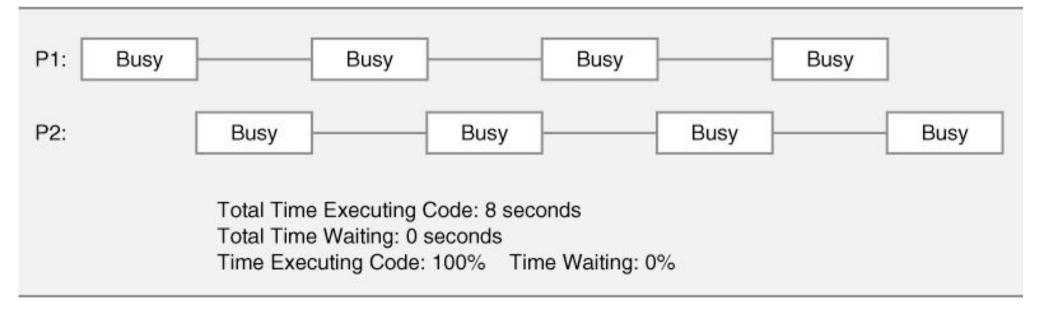
Multitasking su singolo processore

- Approccio
 - Processore esegue un task
 - Passa velocemente a un altro
 - Sotto il governo dello scheduler
- Il processore sembra lavorare sui diversi task concorrentemente
- Passaggio da un task all'altro nei momenti di inattività o per esaurimento della finestra temporale ("time sharing")

Caso 1: Task singolo



Caso 2: Due task



Multitasking a livello di processi

Processo

- Programma eseguibile caricato in memoria
- Ha un suo spazio di indirizzi (variabili e strutture dati in memoria)
- Ogni processo esegue un diverso programma
- I processi comunicano via SO, file, rete
- Può contenere più thread

Multitasking a livello di thread

- Thread è un'attività logica sequenziale
- Un thread condivide lo spazio di indirizzi con gli altri thread del processo e comunica via variabili condivise
- Ha un suo contesto di esecuzione (program counter, variabili locali)
- Si parla spesso di processo light-weight

Thread in Java - metodo 1

The thread object is defined by extending the Thread class

You must override run(), to make the thread do your bidding

Thread object is instantiated as usual through a new()

To run the thread you must invoke the start() method on it

```
public class MyThread extends Thread {
  private String message;
  public MyThread(String m) {message = m;}
  public void run() {
    for(int r=0; r<20; r++)
        System.out.println(message);
  }
}

public class ProvaThread {
  public static void main(String[] args) {
    MyThread t1,t2;
    t1=new MyThread("primo thread");
    t2=new MyThread("secondo thread");
    t1.start();
    t2.start();
  }
}</pre>
```

Classe Thread

start	avvia il thread (eseguendo il metodo run)
join	chiamato su un thread specifico e ha lo scopo di mettere in attesa il thread attualmente in esecuzione fino a quando il thread su cui è stato invocato il metodo join() non termini
isAlive	controlla se il thread è vivo (in esecuzione, in attesa o bloccato)
sleep(int ms)	sospende l'esecuzione del thread
yield	mette temporaneamente in pausa il thread corrente e consente ad altri thread in stato Runnable (qualora ve ne siano) di avere una chance per essere eseguiti

```
public class A extends Thread {
   public void run(){
      for (int i=0; i<=5; i++) System.out.println("From Thread A: i= "+i);
      System.out.println("Exit from A");
public class B extends Thread {
   public void run(){
      for (int j=0; j<=5; j++) System.out.println("From Thread B: j= "+j);
      System.out.println("Exit from B");
public class C extends Thread {
   public void run(){
      for (int k=0; k<=5; k++) System.out.println("From Thread C: k= "+k);
      System.out.println("Exit from C");
public class ThreadTest {
   public static void main(String[] args) {
      new A().start();
      new B().start();
      new C().start();
```

Output possibili

Caso 1

```
From Thread A: i= 0
From Thread A: i = 1
From Thread A: i= 2
From Thread A: i = 3
From Thread A: i = 4
From Thread A: i= 5
Exit from A
From Thread B: j= 0
From Thread B: i= 1
From Thread B: j= 2
From Thread B: j = 3
From Thread B: j= 4
From Thread B: i= 5
Exit from B
From Thread C: k= 0
From Thread C: k= 1
From Thread C: k= 2
From Thread C: k=3
From Thread C: k=4
From Thread C: k=5
Fxit from (
```

Caso 2

```
From Thread A: i= 0
From Thread A: i= 1
From Thread A: i= 2
From Thread A: i= 3
From Thread A: i= 4
From Thread A: i= 5
Exit from A
From Thread C: k= 0
From Thread C: k= 1
From Thread C: k= 2
From Thread C: k= 3
From Thread C: k= 4
From Thread C: k= 5
From Thread B: j = 0
From Thread B: i= 1
From Thread B: i= 2
From Thread B: i= 3
From Thread B: j= 4
From Thread B: j= 5
Exit from B
Exit from C
```

Thread in Java – metodo 2

- La classe Thread in realtà implementa un'interfaccia chiamata Runnable
- L'interfaccia Runnable definisce un solo metodo run che contiene il codice del thread
- Su ciò si basa un modo alternativo

Thread in Java—metodo 2

 Metodo più generale si usa se si deve ereditare da qualche classe

Your class must implement Runnable interfaces

run() must be overridden

To produce a thread from a Runnable object, you must create a separate Thread object

start() method is invoked to execute the thread

```
public class MyThread implements Runnable {
  private String message;
  public MyThread(String m) {message = m;}
  public void run() {
    for(int r=0; r<20; r++)
      System.out.println(message);
public class ProvaThread {
  public static void main(String[] args) {
    Thread t1, t2;
    MyThread r1, r2;
    r1 = new MyThread("primo thread");
    r2 = new MyThread("secondo thread");
    t1 = new Thread(r1);
    t2 = new Thread(r2);
   -t1.start();
    t2.start();
```

Dati condivisi

 Può essere necessario imporre che certe sequenze di operazioni che accedono a dati condivisi vengano eseguite dai task in mutua esclusione

```
class ContoCorrente {
   private float saldo;
   public ContoCorrente(float saldoIniz){
      saldo=saldoInizi;
   public void deposito(float soldi){
      saldo += soldi;}
   public void prelievo (float soldi){
      saldo -=soldi;}
```

Interferenza

- Fenomeno causato dall'interleaving di operazioni di due o più thread
 - Lettura di y e x
 - Esecuzione espressione
 - Scrittura in x
- L'esecuzione concorrente di x+=y e x-=y può avere uno dei seguenti effetti
 - Incrementare x di y
 - Lasciare x immutata
 - Decrementare x di y

Sequenze "atomiche"

- Generalizzazione del problema
 - A volte si vuole che certe sequenze di istruzioni vengano eseguite in isolamento, senza interleaving con istruzioni di altre sequenze parallele che altri thread potrebbero eseguire
 - Si parla di "sequenze atomiche"

Altro problema di concorrenza

- A volte, oltre a voler l'atomicità di certe sequenze, si vogliono imporre certi ordinamenti nell'esecuzione di operazioni
- Per esempio, che l'operazione A eseguita da un thread venga eseguita prima dell'operazione B di un altro thread
- Di solito ciò deriva dal fatto di voler garantire certe proprietà di consistenza nei dati

Come rendere i metodi "atomici"

- La parola chiave synchronized applicata a metodi o blocchi di codice li rendi atomici
 - Il thread che li esegue non potrà essere interrotto!

```
class ContoCorrente {
   private float saldo;
   public ContoCorrente(float saldoIniz){
      saldo = saldoIniz;}
   public synchronized void deposito(float soldi){
      saldo += soldi;}
   public synchronized void prelievo(float soldi){
      saldo -= soldi;}
```

Esempio

```
public class SynchronizedCounter {
    private int c = 0;
    public synchronized void increment() {
        C++;
    public synchronized void decrement() {
        C--;
    public synchronized int value() {
        return c;
```

```
public class TaskA extends Thread {
   private SynchronizedCounter counter;
   public TaskA(SynchronizedCounter c) {
      counter = c;
}
   public void run(){
      counter.increment();
      System.out.println(counter.value());
public class TaskB extends Thread {
   private SynchronizedCounter counter;
   public TaskB(SynchronizedCounter c) {
      counter = c;
   public void run(){
      counter.decrement();
      System.out.println(counter.value());
```

```
public class ThreadTest {
    public static void main(String[] args) {
        SynchronizedCounter c = new SynchronizedCounter();

        TaskA ta = new TaskA(c);
        TaskB tb = new TaskB(c);
        ta.start();
        tb.start();
    }
}
```

Metodi synchronized

- Java associa un intrinsic lock a ciascun oggetto
 - I lock operano a livello di thread
- Quando il metodo synchronized viene invocato
 - Se nessun metodo synchronized è in esecuzione,
 l'oggetto viene bloccato (locked) e quindi il metodo viene eseguito
 - Se l'oggetto è bloccato, il task chiamante viene
 sospeso fino a quando il task bloccante libera il lock
 - ...quindi, al massimo un singolo thread può trovarsi ad eseguire istruzioni all'interno di uno stesso metodo synchronized

Commenti sul lock

- Diverse invocazioni di metodi synchronized sullo stesso oggetto non sono soggette a interleaving
- I costruttori non possono essere synchronized
 - Solo il thread che crea l'oggetto deve avere accesso ad esso mentre viene creato
- Eventuali dati final possono essere letti con metodi non synchronized
 - I dati sono comunque in sola lettura e non possono essere modificati

Ulteriori commenti sul lock

- L'intrinsic lock viene acquisito automaticamente all'invocazione del metodo synchronized e rilasciato al ritorno
 - ...sia normale che eccezionale dovuto ad una uncaught exception
- Se il metodo synchronized fosse static
 - Il thread acquisisce l'intrinsic lock per il .class object associato alla classe
 - Pertanto l'accesso ai campi static è controllato da un lock speciale, diverso da quelli associati alle istanze della classe

Synchronized statements

Devono specificare l'oggetto a cui applicare il lock

```
public void addName(String name) {
    synchronized(this) {
        lastName = name;
        nameCount++;
    }
    nameList.add(name);
}
```

 Si rilascia il lock all'oggetto prima di invocare un metodo che potrebbe a sua volta richiedere di attendere il rilascio di un lock

Controllo "fine" della concorrenza

 Esempio: classe con due campi che non vengono modificati mai insieme

```
public class TestBlock {
   private long c1 = 0;
   private long c2 = 0;
   private Object lock1 = new Object();
   private Object lock2 = new Object();
   public void inc1() {
      synchronized(lock1) {c1++;}
   public void inc2() {
      synchronized(lock2) {c2++;}
```

Alcune regole pratiche

- Usare lock per la modifica degli attributi dell'oggetto
 - Per essere certi di avere uno stato consistente
- Usare lock per l'accesso a campi dell'oggetto probabilmente modificati
 - Per evitare di leggere valori "vecchi"
- Non c'è bisogno di lock per accedere alle parti "stateless" di un metodo, o ad attributi final

Liveness

- È una proprietà molto importante in pratica
- Significa che un'applicazione concorrente viene eseguita entro accettabili limiti di tempo
- Le situazioni da evitare attraverso un'attenta progettazione sono
 - Deadlock
 - Starvation
 - Livelock

Deadlock

- Due o più thread sono bloccati per sempre, in attesa l'uno dell'altro
 - Esempio: Anna e Giacomo sono amici e credono nel galateo, che dice che se una persona si inchina a un amico, deve restare inchinata fino a che l'amico restituisce l'inchino
- E se si inchinano tutti e due allo stesso tempo?

```
public class Friend {
   private final String name;
   public Friend(String name) {
      this.name = name;
   public String getName() {
      return this.name;
   public synchronized void bow(Friend bower) {
      System.out.format("%s: %s" + " has bowed to me!%n",
                this.name, bower.getName());
      bower.bowBack(this);
   }
   public synchronized void bowBack(Friend bower) {
      System.out.format("%s: %s" + " has bowed back to me!%n",
                this.name, bower.getName());
```

```
public class ThreadTest {
   public static void main(String[] args) {
      final Friend anna = new Friend("Anna");
      final Friend giacomo = new Friend("Giacomo");
      new Thread(new Runnable() {
         public void run() {
               anna.bow(giacomo);
       }).start();
       new Thread(new Runnable() {
         public void run() {
               giacomo.bow(anna);
       }).start();
```

Classi **anonime**: approcio comodo per creare nuovi thread con un semplice comportamento

Starvation

 Situazione in cui un thread ha difficoltà ad accedere a una risorsa condivisa e quindi ha difficoltà a procedere

Esempio:

- Thread "greedy" che frequentemente invocano metodi lunghi ritardano costantemente altri thread
- Uno scheduler che usa priorità cede sempre precedenza ai task greedy

Livelock

- Errore di progetto che genera una sequenza ciclica di operazioni inutili ai fini dell'effettivo avanzamento della computazione
- Esempio:
 - La sequenza infinita di "vada prima lei"
- Diverso dal deadlock: la computazione non è bloccata, qualcosa viene fatto ma mai niente di utile

Guarded blocks

Come evitare il prelievo se il conto va in rosso?

```
public class ContoCorrente {
  private float saldo;

  public synchronized void prelievo (float soldi){
     while (saldo-soldi<0) wait();
     saldo -= soldi;
  }
}</pre>
Rilascia il lock e sospende il thread!
```

Come risvegliare un task in wait?

```
public class ContoCorrente {
    private float saldo;
    public ContoCorrente (float saldoI) {
        saldo = saldoI;
    }
    synchronized public void deposito (float soldi) {
        saldo += soldi;
                                                  Risveglia un task (scelto a
        notify();
                                                 caso) in sospeso da wait su
    }
                                                  questo oggetto, se esiste
    public synchronized void prelievo (float soldi) {
        while (saldo-soldi < 0) wait();</pre>
        saldo -= soldi;
                                                          Potrebbe non essere
                                                         sufficiente... Il thread
                                                        potrebbe ripartire anche
                                                        senza essere notificato da
                                                         nessun'altro thread...
```

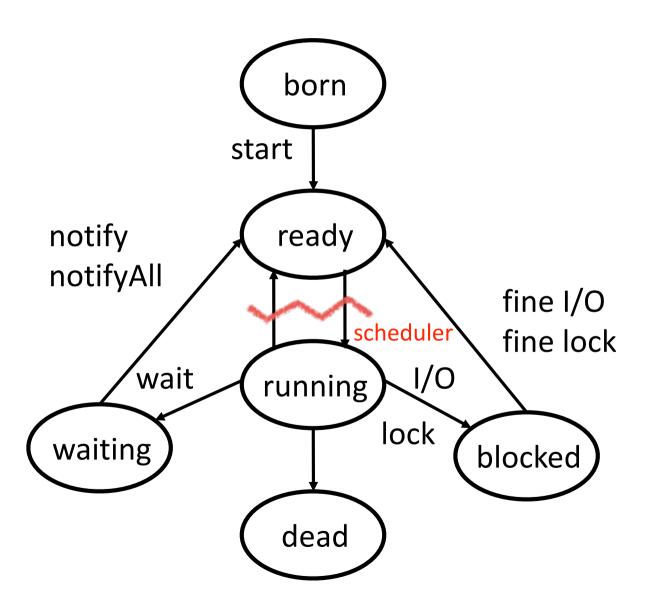
Esempio: una coda FIFO condivisa

- Operazione di inserimento di elemento
 - Sospende task se coda piena
 - while (codaPiena()) wait();
 - Al termine
 - notify();
- Operazione di estrazione di elemento
 - Sospende task se coda vuota
 - while (codaVuota()) wait();
 - Al termine
 - notify();

Invece, notifyAll risveglia tutti i task eventualmente un wait su un determinato oggetto, ma uno solo guadagna il lock!

```
public class FIFO {
   private boolean empty;
   private String message;
   public synchronized String take() {
       // Wait until message is available
       while (empty) {
            try {
                wait();
            } catch (InterruptedException e) {}
        // Togale status
        empty = true;
       // Notify producer that status has changed
       notifyAll();
        return message;
    }
   public synchronized void put(String message) {
       // Wait until message has been retrieved
       while (!empty) {
            try {
                wait():
            } catch (InterruptedException e) {}
        // Toggle status
        empty = false;
        // Store message
       this.message = message;
       // Notify consumer that status has changed
       notifyAll();
```

Ciclo di vita di un thread



Problemi con oggetti mutabili

```
public class SynchronizedRGB {
   // Values must be between 0 and 255
   private int red;
   private int green;
   private int blue:
   private String name;
   private void check(int red, int green, int blue) {//...}
   public SynchronizedRGB(int red, int green, int blue, String name) {//...}
   public void set(int red, int green, int blue, String name) {
      check(red, green, blue);
      synchronized (this) {
         this.red = red;
         this.green = green;
                                                               Cambia lo stato
         this.blue = blue;
                                                                dell'oggetto
         this.name = name;
                                                             indipendentemente
                                                              da gli altri metodi
   }
                                                                 "getter"...
   public synchronized int getRGB() {//...}
   public synchronized String getName () {//...}
   public synchronized void invert () {//...}
}
```

Problema

- Se un altro thread invoca set dopo Statement 1 ma prima di Statement 2, il valore di myColorInt non corrisponde al valore di myColorName
- Il problema sorge perché l'oggetto è mutabile

Come creare oggetti immutabili

- Non fornire metodi che modificano lo stato
 - Non fornire metodi "setter"
- Definire tutti gli attributi di istanza (non static) final e private
- Non consentire alle sottoclassi di fare override dei metodi
 - Dichiarando la classe o i singoli metodi final
- Se gli attributi di istanza hanno riferimenti a oggetti mutabili, non consentire la loro modifica
- Non fare sharing di riferimenti a oggetti mutabili
- Non salvare riferimenti a oggetti esterni mutabili passati al costruttore, se necessario fare copie e salvare riferimenti alle copie
- Inoltre creare copie degli oggetti interni mutabili se necessario per evitare di restituire gli originali attraverso i metodi

Esempio ImmutableRGB

- Tutti gli attributi sono già private; vengono ulteriormente qualificati final
- Il metodo invert viene adattato creando un nuovo oggetto invece di modificare l'oggetto corrente
- La classe viene qualificata final
- Un solo attributo fa riferimento a un oggetto, e l'oggetto è immutabile
 - Non è quindi necessario far nulla per salvaguardare lo stato di eventuali oggetti mutabili contenuti

Soluzione ImmutableRGB

```
final public class ImmutableRGB {
    // Values must be between 0 and 255.
    final private int red;
    final private int green;
    final private int blue;
    final private String name;
    private void check(int red, int green, int blue) {
       if (red < 0 | | red > 255
                       | | green < 0 | | green > 255
             || blue < 0 || blue > 255) {
                   throw new IllegalArgumentException();
    }
    public ImmutableRGB(int red, int green, int blue, String name) {
        check(red, green, blue);
        this.red = red;
        this.green = green;
        this.blue = blue;
        this.name = name;
    public ImmutableRGB invert() {//...}
}
```