



 POLITECNICO DI MILANO



5. Concorrenza e Thread (2)

Informatica 3

Andrea Mocci, mocci@elet.polimi.it



Esercizio 1



- Si consideri in Java un oggetto condiviso, esemplare di una classe Pippo che contiene una variabile intera che deve essere sempre maggiore o uguale a zero.
- L'oggetto è accessibile in modo concorrente da diversi threads mediante le seguenti operazioni:
 - `inc(x)` : incrementa di `x` il valore della variabile condivisa;
 - `dec(x)` : decrementa di `x` il valore della variabile condivisa.



Esercizio 1



- Si tratteggi la classe Pippo nei seguenti casi;
- Per il decremento, si considerino i due seguenti casi:
 1. Il decremento di x può essere fatto solo se il valore della variabile condivisa prima del decremento è positiva, altrimenti il thread viene sospeso;
 2. Il decremento può essere fatto solo se il valore della variabile condivisa dopo il decremento non diventa negativa, altrimenti il thread viene sospeso;



Esercizio 1



- Per quanto riguarda l'incremento, si considerino i seguenti casi:
- 3. L'incremento può essere sempre fatto;
- 4. L'incremento può essere fatto solo se il valore della variabile condivisa prima dell'incremento non supera una certa soglia (definita a priori);
- 5. L'incremento può essere fatto solo se il valore della variabile condivisa dopo l'incremento non supera la soglia di cui sopra.



Esercizio 1 (soluzione)



- Versione più semplice: 1 + 3

/* 1) Decremento solo se valore > 0

* 3) Incremento puo' sempre essere fatto */

```
public class Pi ppo {  
    private int value = 0;  
    public synchronized void dec(int x) {  
        while(value <= 0) {  
            try {  
                wait();  
            } catch (InterruptedException e) { e.printStackTrace(); }  
        }  
        value -= x;  
    }  
    public synchronized void inc(int x) {  
        value += x; notifyAll();  
    }  
}
```



Esercizio 1 (soluzione)



- Versione con requisiti 2 + 3

/* 2) Decremento solo se valore dopo decremento ≥ 0

* 3) Incremento puo' sempre essere fatto */

```
public class Pi ppo {  
    private int value = 0;  
    public synchronized void dec(int x) {  
        while(value - x <= 0) {  
            try {  
                wait();  
            } catch (InterruptedException e) { e.printStackTrace(); }  
        }  
        value -= x;  
    }  
    public synchronized void inc(int x) {  
        value += x; notifyAll();  
    }  
}
```



Esercizio 1 (soluzione)



- Versione con requisiti 1 + 4

/* 1) Decremento solo se valore ≥ 0

* 4) Incremento solo se valore prima dell'incremento non supera la soglia */

```
public class Pippo {  
    private int value = 0;  
    private int soglia = 0;  
    public Pippo (int soglia) {  
        this.soglia = soglia;  
    }  
  
    public synchronized void inc(int x) {  
        value += x; notifyAll();  
    }  
}
```




Esercizio 1 (soluzione)



/* 4) Incremento solo se valore prima dell'incremento non supera la soglia */

```
public synchronized void inc(int x) {
```

```
    if (value > soglia)
```

```
        return;
```

```
    value += x;
```

```
    notifyAll();
```

```
}
```

```
}
```




Esercizio 1 (soluzione)



- Versione con requisiti 1 + 5

/* 1) Decremento solo se valore ≥ 0

* 5) Incremento solo se valore dopo l'incremento non supera la soglia */

```
public class Pippo {  
    private int value = 0;  
    private int soglia = 0;  
    public Pippo (int soglia) {  
        this.soglia = soglia;  
    }  
  
    public synchronized void inc(int x) {  
        value += x; notifyAll();  
    }  
}
```



Esercizio 1 (soluzione)



/* 3) Incremento solo se valore dopo l'incremento non supera la soglia */

```
public synchronized void inc(int x) {  
    if (value + x > soglia)  
        return;  
    value += x;  
    notifyAll();  
}
```



Esercizio 2



- Si consideri un programma concorrente in Java in cui più thread possono accedere ad un oggetto ST di tipo Stack (una pila) condiviso.
- Per tale tipo sono definiti due metodi, push e pop, di tipo synchronized.
- Push ha come parametro una lista di elementi, che vengono inseriti in cima alla pila.
- Pop ha un parametro intero k, e il suo effetto è quello di prelevare una lista di k elementi dalla cima della pila, restituendola al chiamante.



Esercizio 2



- Si supponga che lo Stack abbia una capacità illimitata;
- Occorre invece che i threads che cercano di eseguire l'operazione pop possano sospendersi nel caso in cui lo stack non contenga il numero voluto di elementi.



Esercizio 2 (soluzione)

```
import java.util.Stack;
import java.util.List;
import java.util.ArrayList;

public class SharedStack {
    private Stack st = new Stack();

    public synchronized void push(List l) {
        for (Object o: l) {
            this.st.push(o);
        }
        notifyAll();
    }
}
```



Esercizio 2 (soluzione)

```
public synchronized List pop(int k) {  
    while(this.st.size() < k)  
        wait();  
  
    List res = new ArrayList();  
  
    while(res.size() < k)  
        l.add(this.st.pop());  
}  
}
```



Esercizio 3



- Si definiscano in Java due tipi di thread:
 - Il tipo Conta, che stampa interi da 1 a 10, aspettando 0.5 sec ad ogni passo e , prima di terminare, segnala la fine del conteggio.
 - Il tipo Attende, che alla creazione si mette in attesa di un segnale da un thread, fornito alla creazione dell'oggetto, e poi termina.
- Si definisca un programma che faccia partire due tread, C di tipo Conta e A di tipo Attende, in modo che A si metta in attesa di C.



Esercizio 3 (soluzione)

```
class Conta extends Thread {  
    public void run() {  
        for (int i = 0; i <= 10; i++) {  
            System.out.println(i);  
            Thread.sleep(500);  
        }  
        synchronized(this) {  
            notify();  
        }  
    }  
}
```



Esercizio 3 (soluzione)



```
class Attende extends Thread {  
    private Conta conta;  
  
    public Attende(Conta conta) {  
        this.conta = conta;  
    }  
  
    public void run() {  
        System.out.println("Attende si mette in attesa");  
        synchronized(conta) {  
            conta.wait();  
        }  
        System.out.println("Attende non attende piu' e  
        termina");  
    }  
}
```



Esercizio 3 (soluzione)



```
class Programma {  
    public static void main(String[] args) {  
        Conta conta = new Conta();  
        Attende attende = new Attende(conta);  
        conta.start();  
        attende.start();  
    }  
}
```



Esercizio 4



- Si considerino due thread Java X e Y e due oggetti istanze di classi rispettivamente A e B.
- La classe A offre due metodi pubblici synchronized, ma1 e ma2; l'oggetto di classe B offre due metodi pubblici synchronized mb1 e mb2.
- Si supponga che ma1 invochi mb2 e che mb1 invochi ma2.



Esercizio 4 (soluzione)

- 1) Si tratteggi il codice Java relativo alla classe A.

```
class A {  
    B b;  
    public setB(B b) {  
        this.b = b;  
    }  
    synchronized public void ma1() {  
        ...  
        b.mb2();  
    }  
    synchronized public void ma2() { ... }  
}
```



Esercizio 4 (soluzione)



- 1) Si tratteggi il codice Java relativo alla classe B.

```
Class B {  
    A a;  
    public setA(A a) {  
        this.a = a;  
    }  
    synchronized public void mb1() {  
        ...  
        a.ma2();  
    }  
    synchronized public void mb2() { ... }  
}
```



Esercizio 4



- 2) Quale grave situazione di errore può capitare se X chiama ma1 sull'oggetto di classe A e Y chiama mb1 sull'oggetto di classe B?
- Mostrare con un esempio l'insorgere della situazione di errore.



Esercizio 4 (soluzione)

- Supponiamo che vengano creati due oggetti $x : A$ e $y : B$. Supponiamo anche che siano state eseguite le istruzioni $x.setB(y)$ e $y.setA(x)$.
- Supponiamo che il thread X invochi il metodo $x.ma1()$, e che l'esecuzione del thread si fermi prima dell'invocazione di $b.mb2()$. X ha acquisito il lock su x .
- Supponiamo che l'esecuzione passi al thread Y che prova ad invocare $mb1()$. Y acquisisce il lock su y ma, quando prova ad eseguire $ma2()$ su x , non riesce perchè il lock è acquisito da X .
- X , comunque, non riesce ad acquisire il lock su y :
- Si ha deadlock



Esercizio 4



- Per eliminare la situazione di deadlock si potrebbe ricorrere alla seguente soluzione, che viene solo tratteggiata sommariamente.
- Eliminare il modificatore `synchronized` dai metodi di A e B;
- Introdurre un oggetto di classe C che funge da monitor ed esporta due metodi, `mc1` ed `mc2`, che si incaricano di chiamare rispettivamente `ma1` e `mb1`.
- Descrivere questa soluzione in maniera sufficientemente precisa, evidenziando il perchè non si verifica deadlock.



Esercizio 4 (soluzione)

- Si supponga di aver eliminato `synchronized` dalle signature dei metodi di A e B
- Classe C:

```
class C {  
    A a; B b;  
  
    public C(A a, B b) {  
        this.a = a; this.b = b;  
    }  
  
    synchronized void mc1() { a.ma1(); }  
    synchronized void mc2() { b.mb1(); }  
}
```



Esercizio 4 (soluzione)



- Perchè si risolve il deadlock:
 - Se X è il primo thread ad essere eseguito, Y non può invocare `mc2()` fino a quando X ha rilasciato il lock; X può quindi invocare indirettamente prima `ma1()` e poi `mb2()` senza che Y possa invocare `mb1()`.
 - Stesso discorso vale viceversa se l'esecuzione parte da Y.



Esercizio 5



- Una agenzia gestisce N cartelloni pubblicitari.
- I clienti possono effettuare delle richieste di affissione specificando la durata dell'affissione in giorni e il cartellone su cui effettuarla.
- Se il cartellone è libero la richiesta viene immediatamente evasa, altrimenti verrà evasa non appena possibile.



Esercizio 5



- Modellizzare gli N cartelloni come una risorsa condivisa in Java, con le seguenti funzionalità:
- Deve essere possibile specificare il numero di cartelloni N alla creazione;
- Deve essere disponibile un metodo request() che consenta di specificare il codice cliente, il cartellone desiderato e la durata dell'affissione;
- Deve essere disponibile un metodo update() che aggiorna lo stato corrente dei cartelloni e rimuove le richieste scadute.
- Si supponga che il metodo update venga chiamato dal gestore del sistema una sola volta alla fine della giornata.



Esercizio 5 (soluzione)



```
public class Boards {  
    ArrayList<Boolean> free;  
    ArrayList<String> id;  
    ArrayList<Integer> days;  
  
    public Boards(int nboards) {  
        /* construct fields */  
        for (int i = 0; i < nboards; i++) {  
            free.add(true);  
            days.add(0);  
            id.add("");  
        }  
    }  
}
```




Esercizio 5 (soluzione)



...

```
synchronized void request (int boardnum,  
    String id, int days) {  
    while(!free.get(boardnum)) {  
        try { wait(); } catch(InterruptedException e) {}  
    }  
  
    this.free.set(boardnum, false);  
    this.id.set(boardnum, id);  
    this.days.set(boardnum, days);  
}
```



Esercizio 5 (soluzione)



```
synchronized void update() {  
    boolean freed = false;  
    for (int i = 0; i < free.size(); i++) {  
        if (!free.get(i)) {  
            days.set(i, days.get(i) - 1);  
            if (days.get(i) == 0) {  
                free.set(i, true);  
                freed = true;  
            }  
        }  
    }  
    if (freed)  
        notifyAll();  
}
```



Esercizio 5



- Rispondere alla seguente domanda:
- Le richieste non evase immediatamente vengono gestite nell'ordine in cui sono ricevute?
- In caso affermativo giustificare la risposta; in caso negativo, spiegare come andrebbe modificata la soluzione.



Esercizio 5 (soluzione)



- Come in altri casi, la soluzione non garantisce che le richieste vengano evase nell'ordine di arrivo.
- Per ottenere tale risultato, si può usare una coda che tenga traccia dell'ordine delle richieste;
- Ad ogni risveglio, il thread risvegliato controlla di essere il primo nella coda, e se sì, potrà procedere all'utilizzo del cartellone.