Esercitazione 10 Gruppo LZ

Accesso a risorse condivise tramite Monitor in Java

Agenda

Esempio

L'album delle figurine: gestione di una risorsa condivisa da più thread, con politica prioritaria

Esercizio 1 – URP

Esercizio 2 – URP con priorità statica

Esercizio 3 – URP con priorità dinamica

Esempio - La collezione di figurine (1/3)

Una casa editrice vuole realizzare un **sito web** dedicato ai collezionisti di figurine dell'album "Campionato di calcio 2022-2023".

L'album è composto da **N=100 diverse figurine**, ognuna individuata univocamente da un id intero [0, 99]; tra di esse:

- 30 sono classificate come figurine rare (id da 0 a 29);
- le rimanenti 70 sono classificate come figurine normali (id da 30 a 99).

Il sito offre un servizio che permette ad ogni utente collezionista di effettuare scambi di figurine.

A questo scopo il sistema gestisce un deposito di figurine, nel quale, per ogni diversa figurina vi può essere più di un esemplare.

Esempio - La collezione di figurine (2/3)

Il meccanismo di scambio, è regolamentato come segue:

- Si può scambiare solo una figurina alla volta, effettuando una richiesta di scambio con le seguenti regole:
 - ogni utente U che desidera una figurina A può ottenerla, se a sua volta offre un'altra figurina B;
 - in seguito a una richiesta di scambio, il sistema aggiunge la figurina B all'insieme delle figurine disponibili e successivamente verifica se esiste almeno una figurina A disponibile:
 - se A è disponibile, essa viene assegnata all'utente U, che può così continuare la propria attività;
 - se A non è disponibile, l'utente U viene messo in attesa.

Esempio - La collezione di figurine (3/3)

Si progetti la politica di gestione del servizio di scambio che tenga conto delle specifiche date e che inoltre soddisfi il seguente vincolo:

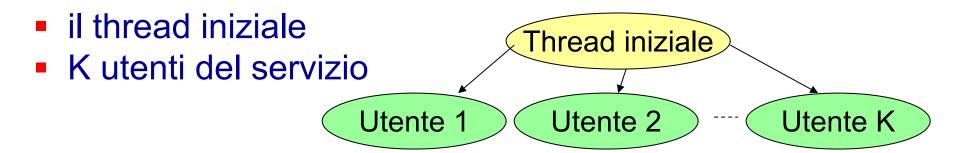
le richieste di utenti che offrono figurine rare abbiano la precedenza sulle richieste di utenti che offrono figurine normali.

Ad esempio:

- 1. II thread TA chiede 7 offrendo 3[RARA]; 7 non disponibile → TA attende
- 2. Il thread TB chiede 7 offrendo 50[NORM]; 7 non disponibile → TB attende
- 7 diventa disponibile => deve essere attivato TA (perchè offre una rara, quindi è più prioritario).

Impostazione

Quali thread?



Qual è la risorsa comune?

- Deposito delle Figurine
- associamo al Deposito un "monitor", che controlla gli accessi in base alla specifica politica di accesso. La sincronizzazione viene realizzata mediante variabili condizione.

Thread Collezionista

```
riferimento
public class Collezionista extends Thread{
                                                   al monitor
      private Monitor M;—
      private int offerta, richiesta, N;
                                                numero di
  public Collezionista (monitor m, int N)
                                                figurine diverse.
             this.M=m;
                                                Se ci atteniamo
             this.N=N;
                                                alle specifiche,
                                                N=100.
  public void run(){
      try { while (true) {
             <definizione di offerta e richiesta>
             M.scambio(offerta, richiesta); //entry call
             Thread.sleep(...);
      }} catch (InterruptedException e) { }
```

Monitor – Deposito figurine

Stato del Deposito:

Figurine disponibili: vettore di N=100 interi (uno per ogni figurina della collezione)

```
private int[] FIGURINE = new int[N];;
```

Dove: FIGURINE[i] è il numero di esemplari disponibili della figurina i. (**Hp:** inizialmente 1 per ogni figurina)

Convenzione adottata:

Se i<30, si tratta di una figurina rara; Se i>= 30, si tratta di una figurina comune.

Monitor – Deposito figurine

Lock per la mutua esclusione: private Lock lock = new ReentrantLock(); **Condition**. Per la sospensione dei thread in attesa di una figurina, definiamo 2 condition (una per ogni livello di priorità): private Condition rare= ...; //thread sospesi che hanno offerto figurine rare private Condition normali=...; // thread sospesi che hanno offerto figurine normali Contatori dei thread sospesi in ogni coda: private int[] sospRare = new int[N]; private int[] sospNormali = new int[N]; //devo sapere chi è sospeso in attesa di quella specifica figurina dopo aver consegnato una figurina rara o una normale

Monitor – Deposito figurine

```
public class Monitor {
  private final int N=100; //numero totale di figurine
  private final int maxrare=30;
  private int[] FIGURINE; //figurine disponibili
  private Lock lock = new ReentrantLock();
  private Condition rare = lock.newCondition();
  private Condition normali = lock.newCondition();
  private int[] sospRare;
  private int[] sospNormali;
  public Monitor() {...} //Costruttore
  public void scambio(int off,int rich)//metodo entry:
                    \rows InterruptedException {...}
             politica di
         sincronizzazione
                                                    10
```

Soluzione

```
import java.util.Random;
public class Collezionista extends Thread{
       private Monitor M;
       private int offerta, richiesta, max;
       public Collezionista(Monitor m, int NF, String name) {
               this.M=m; this.max=NF;
               this.setName(name);
       public void run(){
       int op, cc, somma;
       try { while (true)
                       offerta= r.nextInt(max);
               {
                              richiesta= r.nextInt(max);
                       do {
                       }while(richiesta==offerta);
                       M.scambio(offerta, richiesta);
                       Thread.sleep(250);
        } catch (InterruptedException e) {
```

}}

Soluzione: monitor

```
import java.util.concurrent.locks.*;
public class Monitor{ //Dati:
       private int N; //numero totale di figurine
       private final int maxrare;
       private int[] FIGURINE= new int[N];; //figurine disponibili
       private Lock lock= new ReentrantLock();
       private Condition rare= lock.newCondition();
       private Condition normali= lock.newCondition();
       private int[] sospRare= new int[N];
       private int[] sospNormali= new int[N];
       public Monitor(int N ) {
               int i;
               for(i=0; i<N; i++) {
                      FIGURINE[i]=1;//valore arbitrario
                       sospRare[i]=0;
                       sospNormali[i]=0;
                                                                  12
               maxrare=N/100*30; }
```

```
//metodi "entry":
public void scambio(int off, int rich) throws InterruptedException {
       lock.lock();
       try{
               FIGURINE[off]++;
               if (sospRare[off]>0)
                                                       perchè
                       rare.signalAll(); <
                                                      signalAll?
               else if (sospNormali[off]>0)
                       normali.signalAll(); 
               if (off < maxrare) //ha offerto una figurina rara
                       while (FIGURINE[rich]==0) {
                               sospRare[rich]++;
                               rare.await();
                               sospRare[rich]--; }
               else //ha offerto una normale
                       while (FIGURINE[rich]==0 || sospRare[rich]>0) {
                               sospNormali[rich]++;
                               normali.await();
                               sospNormali[rich]--; }
               FIGURINE[rich]--; // tolgo la figurina scambiata
               } finally{ lock.unlock();}
               return;
                                                                   13
```

Commenti finali

- La soluzione prevede solo 2 condition (rare, normali), ma le condizioni di sincronizzazione possibili sono 2*100: per ogni categoria (rare/normali), ogni thread si sospende in attesa di una particolare figurina.
- Per evitare le signalAll (poco efficienti) si potrebbero definire 2*100 condition:

```
private Condition []rare=new Condition[N];
//code thread che hanno offerto rare
private Condition []normali=new Condition[N];
//code thread hanno offerto normali
```

Esercizio 1 (1/4)



Si consideri un Ufficio Relazioni con il Pubblico (URP) di un quartiere cittadino.

L'ufficio offre agli utenti i seguenti servizi:

- un servizio di erogazione/rinnovo documenti di identità
- un servizio di cambi di residenza

A questo scopo presso l'ufficio vi è una sala di aspetto e NS sportelli dedicati agli utenti; ad ogni sportello è costantemente disponibile un impiegato che può fornire entrambi i servizi.

Esercizio 1 (2/4)



La sala d'aspetto dispone di MAX sedie e pertanto può accogliere al massimo MAX utenti.

Ogni utente U, una volta entrato nella sala d'aspetto, richiede il servizio S di cui necessita attraverso un distributore di biglietti.

Dopo un'eventuale attesa, U verrà autorizzato ad accedere a un particolare sportello K per ottenere il servizio S.

Esercizio 1 (3/4)

Pertanto, il comportamento dell'utente U sarà il seguente:

- 1. entra nella sala d'aspetto, occupando uno dei MAX posti disponibili;
- 2. <si reca al distributore di biglietti>
- 3. richiede il servizio S, ottenendo (eventualmente dopo un intervallo di attesa) l'autorizzazione ad accedere a un particolare sportello K. Una volta autorizzato, U occuperà lo sportello K, liberando contestualmente un posto nella sala d'attesa.
- 4. <sosta per un intervallo di tempo arbitrario presso lo sportello K>
- 5. esce dall'URP, liberando lo sportello K.

Esercizio 1 (4/4)

Quando saranno usciti tutti gli utenti, il thread iniziale dovrà stampare il numero totale di cittadini serviti, il numero totale di erogazioni di documenti di identità effettuati e il numero totale di cambi di residenza erogati.

Realizzare un'applicazione concorrente in Java basata sul monitor nella quale gli Utenti siano rappresentati da thread concorrenti.

La sincronizzazione tra i thread dovrà tenere conto di tutti i vincoli dati.

Impostazione

Quali thread?

- thread iniziale
- Utenti

Quale risorsa comune?

l'ufficio URP

Associamo all'ufficio un "monitor", che controlla gli accessi in base alla politica di accesso.

La sincronizzazione viene realizzata mediante variabili condizione.

Struttura dei thread

```
public class Utente extends Thread{
     private Monitor M;
     public Utente(...){ // costruttore..
public void run(){
     M.entraSala();
     <si reca al totem>
     K=M.richiedeSportello(tiposerv S);
     <sosta allo sportello>
     M.esce(int K);
     <va a casa>
```

Monitor: gestisce l'URP

Variabili di stato:

Sportelli[NS]: tiene traccia dell'occupazione di ogni sportello.

SportelliLiberi: sportelli liberi

PostiLiberi: posti liberi nella sala d'aspetto

Sincronizzazione

Un thread Utente si può sospendere sia in entrata, sia quando richiede uno sportello:

→ quante condition?

Tenere conto che:

- quando si libera un posto in sala, si potrà riattivare un utente sospeso in attesa di un posto nella sala;
- quando si libera uno sportello, si potrà riattivare un utente sospeso in attesa dello sportello

Esercizio 2

Si estenda l'esercizio 1, prevedendo che, nell'acquisizione degli sportelli, gli utenti che desiderano effettuare un erogazione/rinnovo di documento di identità abbiano la precedenza sui cambi di residenza.

- → cosa cambia riguardo alla sincronizzazione?
 - è necessario poter riattivare sempre il processo più prioritario tra quelli in attesa per lo sportello...

Esercizio 3

Si estenda l'esercizio 1, prevedendo che, nell'acquisizione degli sportelli, vengano favoriti gli utenti che richiedono il servizio (rinnovo documenti o cambio residenza) che, fino a quel momento, è stato erogato meno volte.

- cosa cambia riguardo alla sincronizzazione rispetto all'es.2?
 - le categorie di thread da trattare in base alla politica prioritaria sono ancora due, ma la priorità viene decisa a run-time...