

SISTEMI OPERATIVI

(MODULO DI INFORMATICA II)

Sincronizzazione in Java
(**Monitor e variabili condizione in Java**)

Prof. Luca Gherardi

Prof.ssa Patrizia Scandurra (anni precedenti)

Università degli Studi di Bergamo

a.a. 2012-13

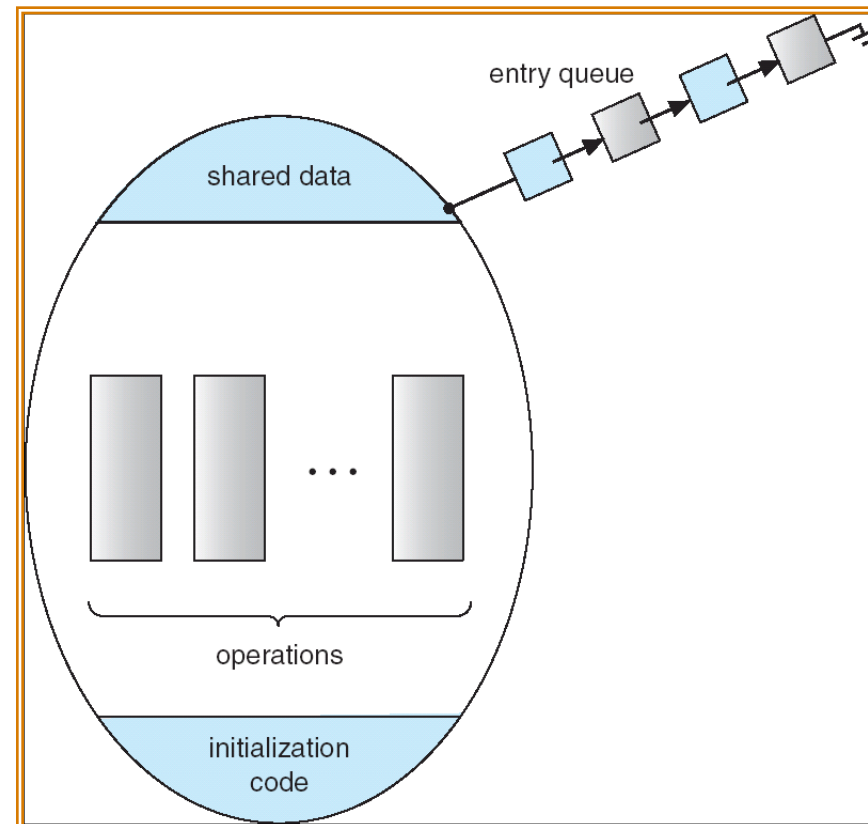
La gestione dei thread in Java

- Creazione e avvio
- Terminazione e cancellazione dei thread
- La gestione dei segnali
- **Sincronizzazione**
 - Monitor e **variabili condivise**
- Dati specifici dei thread
- Schedulazione
- Gruppi di thread

Visione schematica dei monitor

- **MONITOR** è un costrutto linguistico
- **in Java:** classi con metodi sincronizzati

```
class monitor-name {  
  // variable declarations  
  synchronized public  
  entry p1(...) {  
    ...  
  }  
  synchronized public  
  entry p2(...) {  
    ...  
  }  
}
```



Mutua esclusione: lock

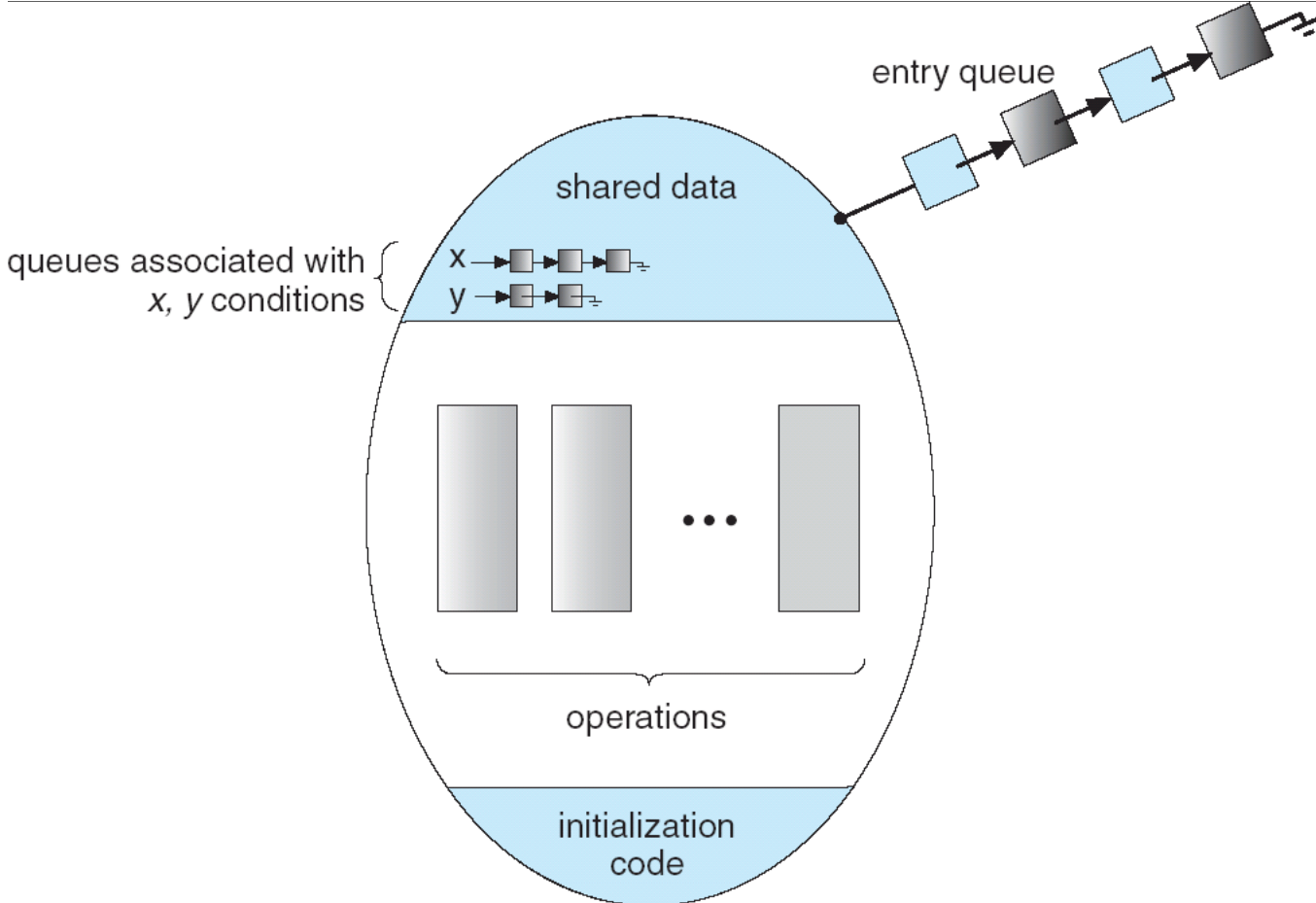
Per la mutua esclusione

- oltre ai metodi/blocchi `synchronized`
- In Java si può utilizzare esplicitamente il concetto di **lock e condizioni**
 - Verranno introdotte nell'esercitazione di oggi

Le variabili “condizioni” (*condition*)

- Nozioni teoriche
- `Condition x,y;`
- Due operazioni possibili su una variabile “condition”:
 - `x.wait()`: il thread che la invoca viene sospeso nella coda di x
 - `x.signal()`: risveglia esattamente un thread in attesa nella coda di x se ce ne sono, altrimenti non fa nulla

Monitor con le variabili “condizioni”



Le variabili “condizioni” (*condition*)

- In Java
- Introdotte in Java5 nel package `java.util.concurrent`
 - mediante le interfacce `Lock` e `Condition`
 - e la classe `ReentrantLock`
 - definite in `java.util.concurrent.locks`

L'interfaccia Lock

```
package java.util.concurrent.locks;  
public interface Lock {  
    public void lock();  
        // Wait for the lock to be acquired  
    public Condition newCondition();  
        // Create a new condition variable for  
        // use with the Lock.  
    public void unlock();  
    ...  
}
```


L'interfaccia Condition

```
package java.util.concurrent.locks;
public interface Condition {
    public void await()
        throws InterruptedException;
    // Atomically releases the associated lock
    // and causes the current thread to wait.
    public void signal();
    // Wake up one waiting thread.
    public void signalAll();
    // Wake up all waiting threads.
    ...
}
```

La classe ReentrantLock

```
package java.util.concurrent.locks;
public class ReentrantLock implements Lock {
    public ReentrantLock();
    ...
    public void lock();
    public Condition newCondition();
        // Create a new condition variable and
        // associated it with this lock object.
    public void unlock();
}
```

Java.util.concurrent e i monitor

- Non si usa la keyword `synchronized`
- Resta a carico del programmatore, l'utilizzo dei metodi `lock()` e `unlock()` dell'oggetto "key" per garantire la *mutua esclusione*:

```
//creazione del lock
Lock key = new ReentrantLock();
key.lock();
//Mutua esclusione
try {
    ... // sezione critica: accedi alle risorse protette dal
lock
}
finally { key.unlock(); }
```

java.util.concurrent e le variabili “condizioni”

Creazione

- Ad ogni variabile **condizione** deve essere associato un **lock**
- Quindi, per creare una variabile **Condition** occorre prima creare un “oggetto lock” **ReentrantLock** e poi invocare su di esso il metodo **newCondition()**:

```
Lock key = new ReentrantLock();  
Condition condVar = key.newCondition();
```

- Successivamente, sarà possibile invocare su **condVar** i metodi **await()** (con rilascio automatico del lock), **signal()** e **signalAll()**

java.util.concurrent e le variabili “condizioni”

Uso

- `Condition x, y;`
- Tre operazioni possibili su una variabile “condition”:
 - `x.await()`: il thread che la invoca viene sospeso
 - `x.signal()`: risveglia *esattamente* un thread in attesa nella coda di x se ce ne sono, altrimenti nulla
 - `x.signalAll()`: risveglia tutti thread in attesa nella coda di x se ce ne sono, altrimenti nulla
- **N.B.:**
 - I metodi classici `wait()` e `notify()/notifyall()` corrispondono alle primitive `await()` e `signal()/signalAll()` sopra citati, ma senza l’uso delle variabili “condizioni”
 - Ad es. quando un thread riceve la callback di una `notify`, non riceve informazioni sul motivo (x, y, ...) per cui è stato svegliato

java.util.concurrent e le variabili “condizioni”

Uso nei monitor

```
//creazione del lock e della condition
Lock key = new ReentrantLock();
Condition x = key.newCondition();
Condition y = key.newCondition(); ...
key.lock();
//Mutua esclusione
try {
    // sezione critica: si accede alle risorse protette
    // dal lock key e a x,y, ecc. con wait e/o
    // signal()/signalAll
    while (condX) x.await(); // mi metto in attesa del
    ... // verificarsi di condX
    y.signal();
}
finally { key.unlock(); }
```

Programma della lezione

- Esempio del **Producer consumer con bounded buffer** implementato con monitor e variabili condizione
- Finire gli esercizi delle lezioni precedenti
- E completare gli esercizi di questa esercitazione