

# Quarta esercitazione

## Java Thread

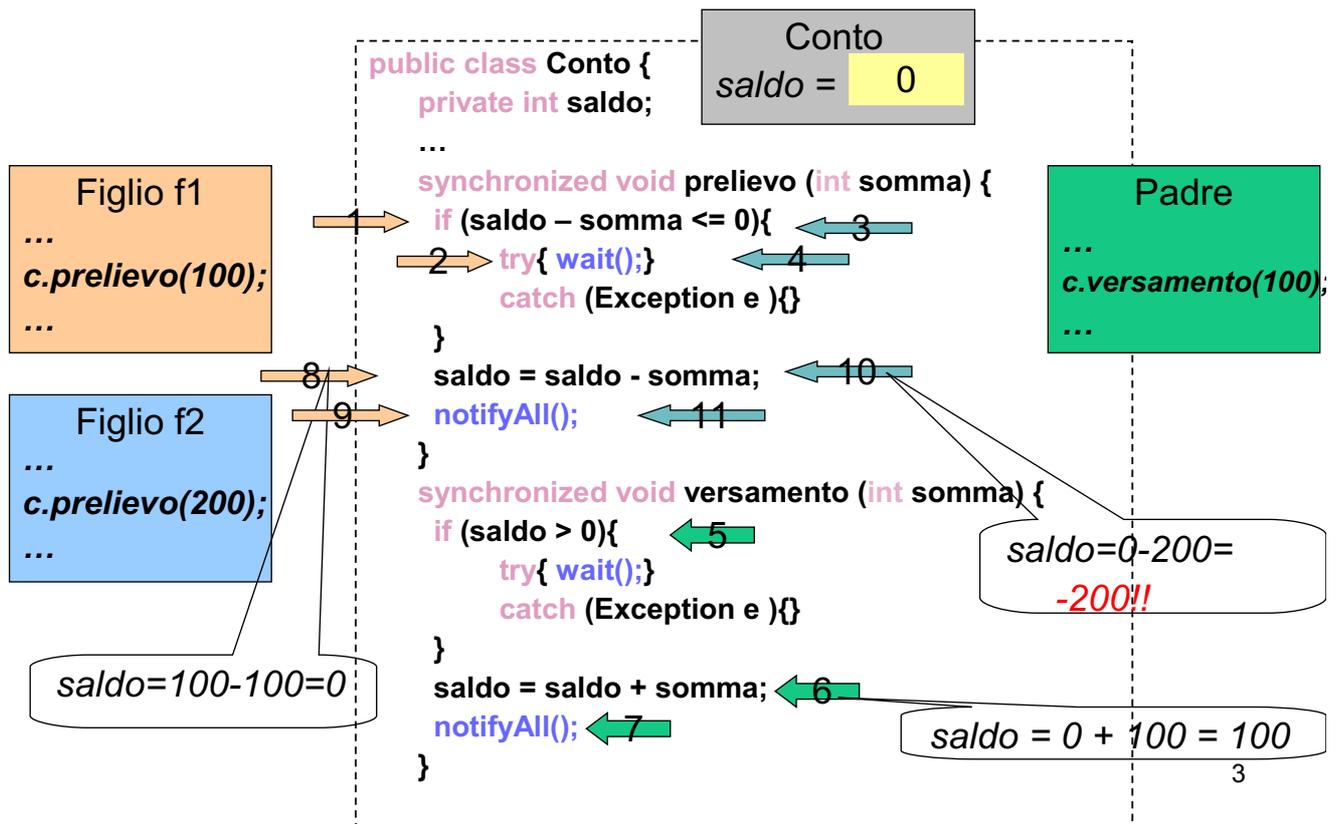
Stefano Monti

[smonti@deis.unibo.it](mailto:smonti@deis.unibo.it)

## Utilizzo di wait/notifyAll

- wait() e notifyAll() vanno
  - **invocati nel codice dell'oggetto condiviso**
  - all'interno di metodi **synchronized** (dal momento che operano sul lock dell'oggetto stesso)
- metodo wait()
  - viene tipicamente utilizzato quando l'esecuzione di una sequenza di operazioni è possibile solo se l'oggetto si trova in un ben determinato stato (insieme dei valori delle variabili istanza)
  - e' necessario progettare attentamente la condizione di esecuzione del metodo wait(), in particolare:
    - che condizione devo testare?
    - all'uscita da una wait (a seguito di notifyAll()) devo verificare nuovamente la condizione di esecuzione della wait()?

# Utilizzo di wait/notifyAll

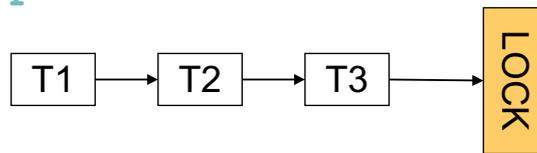


# Utilizzo di wait/notifyAll

- In Java esiste (un solo lock, e quindi) una sola coda associata a ciascun oggetto.
- Tutti i Thread in attesa sul lock vengono inseriti nella stessa coda (l'ordine di accodamento non segue necessariamente quello di inserimento).
- I Thread in coda potrebbero essere bloccati **in metodi differenti** ed **attendere che si verifichino condizioni differenti**

## Condizioni di sincronizzazione (1/2)

```
public synchronized void m1 () {  
    if (condA) wait();  
    //Operazioni  
}  
public synchronized void m2 () {  
    if (condB) wait();  
    //Operazioni  
}
```



- La notifyAll() sblocca tutti i Thread, ma...

...verosimilmente la **condizione di proseguimento** sarà verificata solo per alcuni di essi!!

5

## Condizioni di sincronizzazione (2/2)

- Tipicamente il metodo wait()
  - è preceduto dal controllo della condizione abilitante
  - è seguito da un nuovo controllo della condizione abilitante

```
while (cond) {  
    wait();  
}
```

- sospende l'esecuzione dei Thread (il Thread che lo invoca **rilascia il lock!!!**)

6

# Deadlock

- Supponiamo di avere due metodi:

```
public synchronized void m1 () {  
    while (condA) wait();  
    //Modifica dello stato  
    notifyAll();  
}
```

```
public synchronized void m2 () {  
    while (condB) wait();  
    //Modifica dello stato  
    notifyAll();  
}
```

- se `condA == true && condB == true` --> tutti i thread eseguono `wait()`, quindi si bloccano in attesa di una modifica dello stato **che non avverrà mai**, perché tutti i thread sono bloccati --> **deadlock!**

7

## Deadlock - esempio

Con riferimento alla esercitazione precedente:

```
public synchronized void prelievo (int somma){  
    while (saldo-somma<0)  
        {try{wait();}catch(InterruptedException e){}}  
    saldo-=somma;  
    notifyAll();  
}
```

```
public synchronized void versamento (int somma) {  
    while (saldo>0)  
        try{wait();}catch(InterruptedException e){}  
    saldo+=somma;  
    notifyAll();  
}
```

Figlio f1

```
...  
c.prelievo(100);  
...
```

Figlio f2

```
...  
c.prelievo(60);  
...
```

Padre

```
...  
c.versamento(100);  
...
```

Per una data sequenza di attivazione dei thread (es. f1,p,f2) potremmo avere `saldo = 40` --> le condizioni per bloccare prelievi e versamenti sono entrambe verificate --> **deadlock!**

8

# Ordinamento di Thread (1/2)

A default, nessun ordine sull'acquisizione del lock su un oggetto condiviso tra thread.

Supponiamo di necessitare di un **ordinamento FIFO (First In First Out)** tra Thread, cioè:

- N thread competono per l'accesso ad una risorsa condivisa
- i thread vengono messi in esecuzione in ordine di arrivo

Una soluzione possibile:

- oggetto CodaFIFO condiviso fra i thread che vogliamo ordinare
- espone due metodi
  - **acquire()** : il thread chiamante chiede di entrare in coda
  - **release()** : il thread chiamante chiede di uscire dalla coda

9

# Ordinamento di Thread (2/2)

- Quindi, lato Thread:

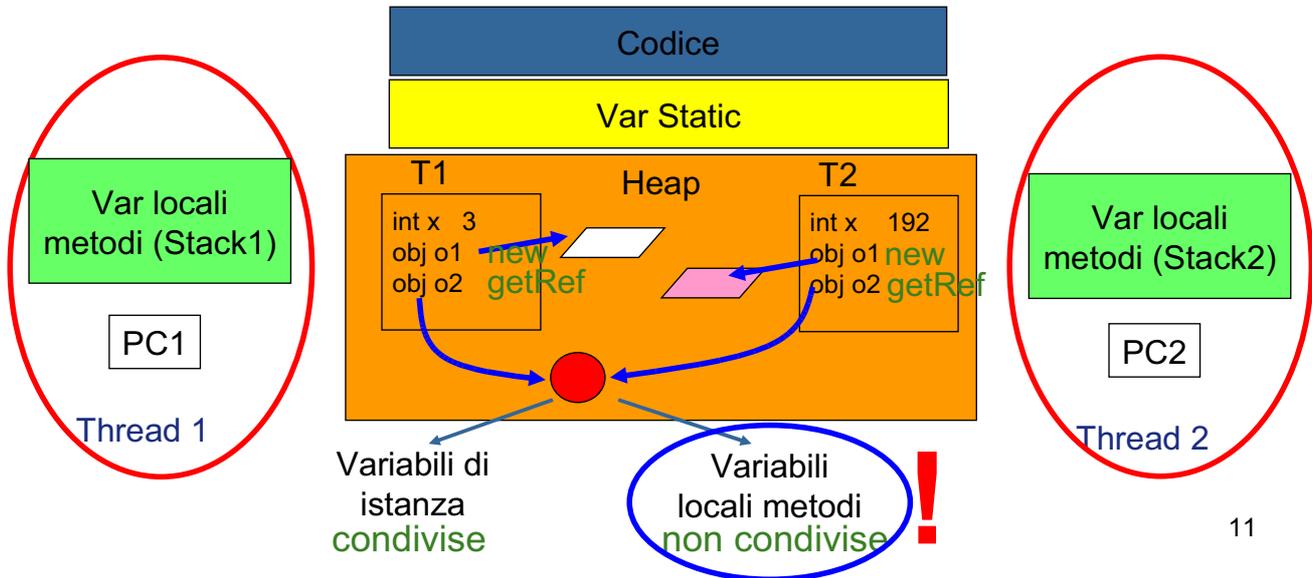
```
public class MyThread extends Thread{  
    CodaFIFO sharedQueue;  
    ...  
    public void run () {  
        sharedQueue.acquire ();  
        //logica applicativa del thread  
        sharedQueue.release ();  
    }  
    }
```

10

# Da ricordare...

Le **variabili locali ai metodi dell'oggetto condiviso** vengono allocate sullo Stack e pertanto

**non sono condivise tra i Thread che accedono!!**



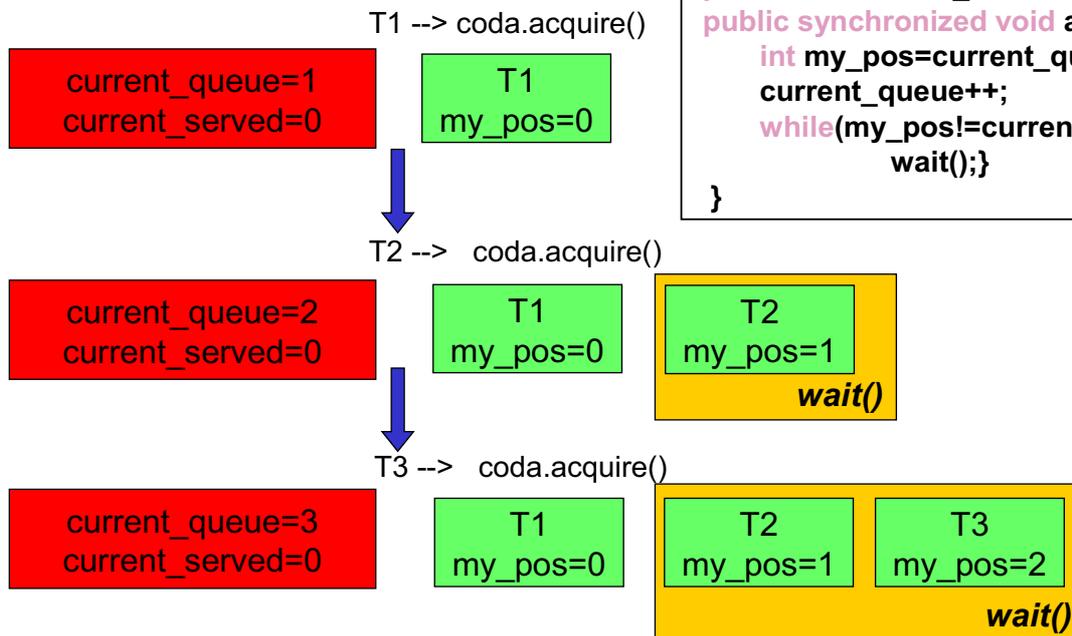
## Coda FIFO

```
public class CodaFIFO{
    private int current_queue=0; //Rich servite in coda
    private int current_served=0; //Rich in servizio

    public synchronized void acquire(){
        int my_pos=current_queue; //Posizione del thread
        //corrente nella coda
        current_queue++;
        try{ while(my_pos!=current_served){ //Condizione
            wait(); } }
        catch (InterruptedException e){}
    }

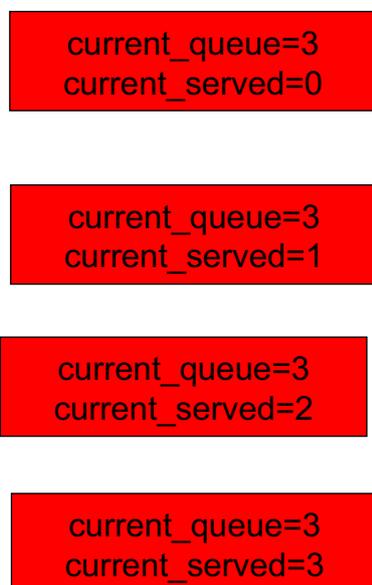
    public synchronized void release(){
        current_served++;
        notifyAll();
    }
}
```

# Coda FIFO

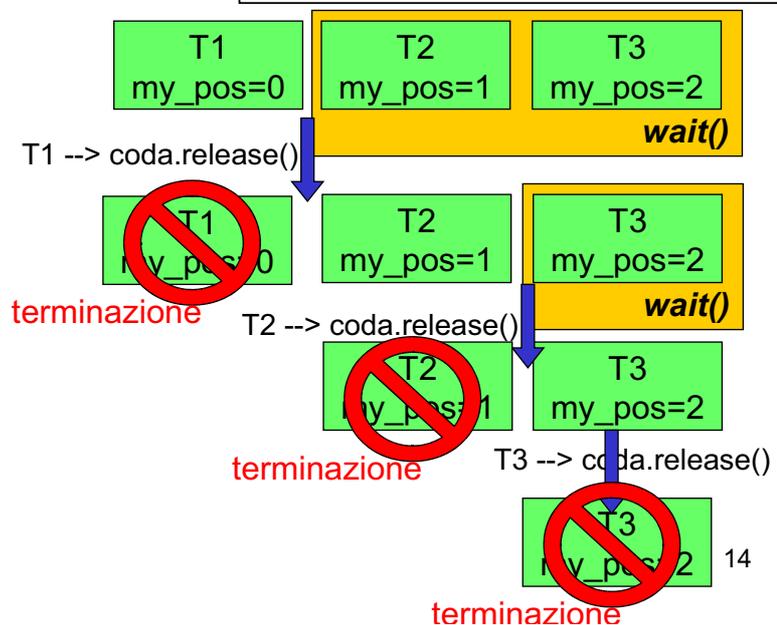


```
public class CodaFIFO{
    private int current_queue=0;
    private int current_served=0
    public synchronized void acquire(){
        int my_pos=current_queue;
        current_queue++;
        while(my_pos!=current_served){
            wait();}
    }
}
```

# Coda FIFO



```
public class CodaFIFO{
    private int current_queue=0;
    private int current_served=0;
    ...
    public synchronized void release(){
        current_served++;
        notifyAll();}
}
```



# Gestione Code Distinte

```
public class Code{
    private int current_queue1=0; //Rich servite in coda 1
    private int current_served1=0; //Rich in servizio in coda 1
    private int current_queue2=0; //Rich servite in coda 2
    private int current_served2=0; //Rich in servizio in coda 2

    public synchronized void acquire_coda1(){
        int my_pos=current_queue1;//Posizione del thread corrente
        nella coda
        current_queue1++;
        try{ while(/*Condizione*/){ wait()
            . . .
        public synchronized void acquire_coda2(){
            int my_pos=current_queue2;//Posizione del thread corrente
            nella coda
            current_queue2++;
            try{ while(/*Condizione*/){ wait()
```

15

## Esercizio

Realizzare un sistema di stampa di documenti

- due tipologie di documenti: **testi** e **immagini**
- i testi hanno **priorità maggiore** rispetto alle immagini: una **immagine viene accettata** per la stampa **solamente nel caso in cui non ci siano testi** in coda
- ciascuna coda deve essere gestita secondo una politica **FIFO**
- Il buffer della stampante ha capienza massima limitata, pari a **N\_MAX** documenti. Solo dopo che **N\_MAX** documenti sono stati accettati per la stampa, la stampante procede a stamparli

16

# Esercizio - estensione

- il sistema attribuisce a ogni documento un **istante di stampa previsto**, calcolato sommando i tempi di stampa dei documenti **precedentemente accettati**
  - tempo di stampa testo: 7 secondi,
  - tempo di stampa immagine: 15 secondi
- **Al termine** della stampa di ogni documento, il sistema di stampa deve stampare a video l'istante di stampa previsto, attribuitogli all'ingresso nel sistema

17

## Suggerimenti

- **due code con priorità distinte** con gestione FIFO
- attenzione alla condizione di blocco nei due metodi di acquisizione
  - Necessario gestire la priorità
- attenzione alla uscita dalla coda:
  - escono gruppi di  $N\_MAX$  thread, non più 1 thread alla volta
  - quale modifica dello stato considerare rilevante per sbloccare i thread in attesa?

18

# Suggerimenti estensione

- **per ogni documento**, istante di stampa previsto va **calcolato all'ingresso** nella coda **ma stampato all'uscita** dalla coda
  - come tenere traccia di questa informazione man mano che l'esecuzione procede?