



Computer Vision
& Multimedia Lab

Sincronizzazione con Java

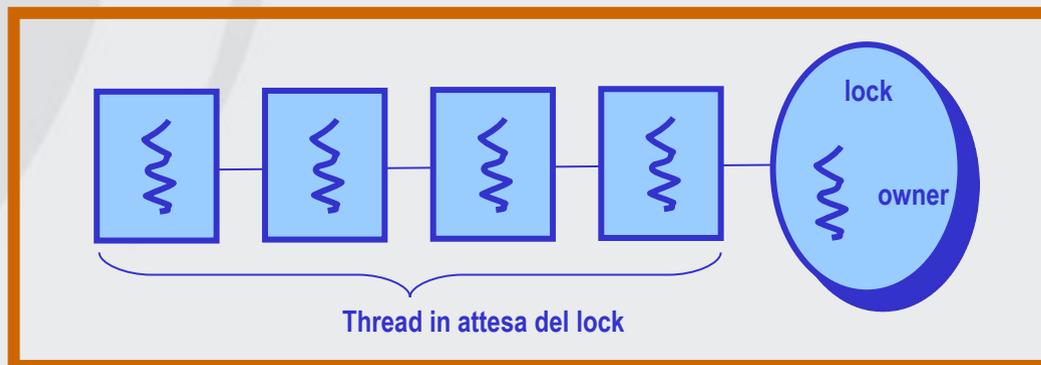




- Java implementa un meccanismo simile al monitor per garantire la sincronizzazione fra *thread*
- Ogni oggetto ha un lock associato ad esso
 - Nelle classi possono essere definiti metodi **synchronized**
`synchronized int myMethod()`
 - Un solo thread alla volta può eseguire un metodo `synchronized`
 - Se un oggetto ha più di un metodo sincronizzato, comunque uno solo può essere attivo
 - NB: non vi è nessun controllo su metodi non sincronizzati



- La chiamata di un metodo sincronizzato richiede il “possesso” del lock
- Se un thread chiamante non possiede il lock (un altro thread ne è già in possesso), il thread viene sospeso in attesa del lock
- Il lock è rilasciato quando un thread esce da un metodo sincronizzato





```
synchronized void incrementaContatore() {
```



```
    int tmp = contatore + 1;
```



```
    if(tmp>maxContatore) maxContatore = tmp;
```



```
    aspetta(milliAspetta);
```



```
    contatore = tmp;
```



```
}
```



```
void synchronized decrementaContatore() {
```



```
    int tmp = contatore;
```



```
    aspetta(milliAspetta);
```



```
    contatore = tmp - 1;
```



```
}
```

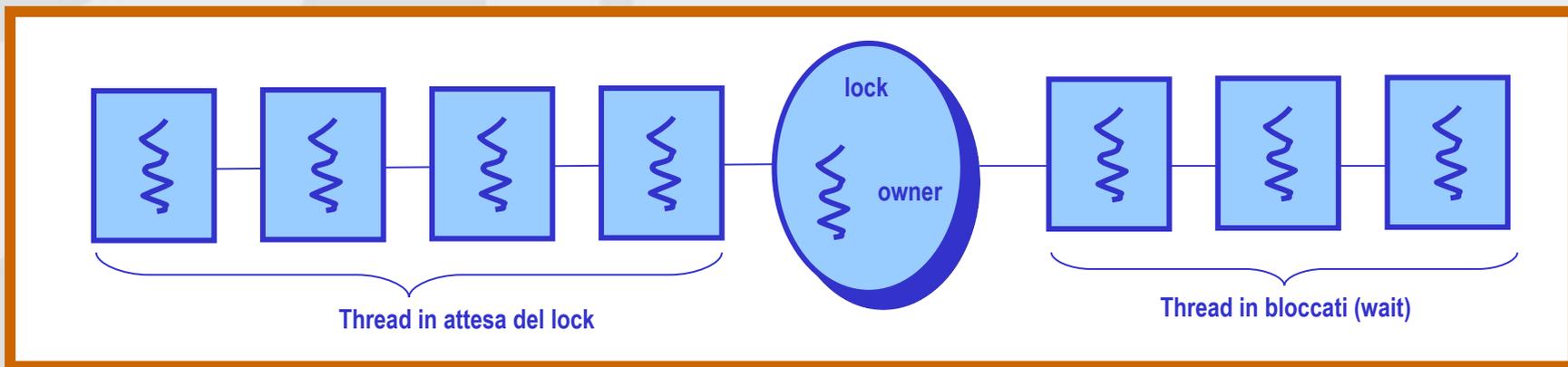




- Un Thread può decidere di non proseguire l'esecuzione
 - Può allora volontariamente chiamare il metodo `wait` all'interno di un metodo sincronizzato
 - chiamare `wait` in un contesto diverso genera un errore



- ◆ Quando un thread esegue **wait()**, si verificano i seguenti eventi:
 1. il thread rilascia il lock
 2. il thread viene bloccato
 3. il thread è posto in una coda di attesa
 4. gli altri thread possono ora competere per il lock





- ◆ Nel momento in cui una condizione che ha provocato una attesa si è modificata si può riattivare un singolo thread in attesa tramite `notify`
- ◆ Quando un thread richiama `notify()`:
 - 1) viene selezionato un thread arbitrario `T` fra i thread bloccati
 - 2) `T` torna fra i thread in attesa del lock
 - 3) `T` diventa Eseguibile



- **notify()** seleziona un thread arbitrario. Non sempre questo è il comportamento desiderato.
- Java non permette di specificare il thread che si vuole selezionare
- **notifyAll()** “risveglia” tutti i thread in attesa. In questo modo si permette ai thread stessi di decidere chi deve proseguire.
- **notifyAll()** è una strategia conservativa utile quando più thread sono in attesa

insert() con wait/notifyAll

```
   
 public synchronized void insert(Object item {  
     while(count==BUFFER_SIZE) {  
         try {  
             wait();  
         } catch(InterruptedException e) {}  
     }  
     ++count;  
     buffer[in] = item;  
     in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;  
     if(count==1) notifyAll();  
 }  
   
 private int count=0;  
   
 
```



- Monitor
- Un solo processo può entrare nel monitor ed eseguire una sua procedura
- Variabili condizione
- `wait(variabile_condizione)`
- `signal(var. condizione)`
- (Qualunque) oggetto
- Un solo thread alla volta può eseguire uno dei metodi `synchronized`
- Una sola implicita (`this`)
- `this.wait()`
- `this.notify()` / `notifyAll()`



```



 public synchronized Object remove() {
     while(count==0) {
         try {
             wait();
         } catch(InterruptedException e) {}
     }
     --count;
     Object item = buffer[out];
     out = (out + 1) % BUFFER_SIZE;
     if(count==BUFFER_SIZE-1) notify();
     return item;
 }



```



- ◆ `static void sleep(millisecondi)`
 - Il Thread si sospende (non richiede l'uso del processore) per un certo numero di millisecondi
 - Nel frattempo possono andare in esecuzione thread a bassa priorità
- ◆ NB
 - `sleep` non restituisce il possesso del lock
 - `sleep` è un metodo statico della classe `Thread`
 - `wait` è un metodo della classe `Object`

<input type="radio"/>
<input type="radio"/> <code>public void mysleep(long millis) {</code>
<input type="radio"/> <code> if(millis<0)</code>
<input type="radio"/> <code> millis = (long) (Math.random()*-millis);</code>
<input type="radio"/> <code> try {</code>
<input type="radio"/> <code> Thread.sleep(millis);</code>
<input type="radio"/> <code> } catch(Exception e) {}</code>
<input type="radio"/> <code> }</code>



- Si definisce **scope** di un lock è il tempo fra la sua acquisizione ed il suo rilascio
- Tramite la parola chiave **synchronized** si possono indicare blocchi di codice piuttosto che un metodo intero
- Ne risulta uno scope generalmente più piccolo rispetto alla sincronizzazione dell'intero metodo



```
Object mutexLock = new Object();
```



```
public void someMethod() {
```



```
    nonCriticalSection_1();
```



```
    synchronized(mutexLock) {
```



```
        criticalSection();
```



```
    }
```



```
    nonCriticalSection_2();
```

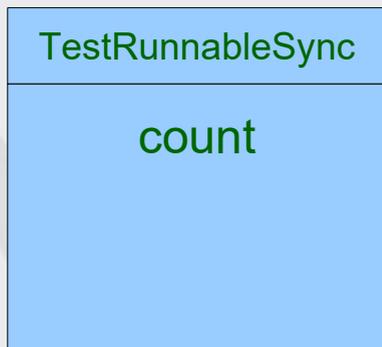


```
}
```

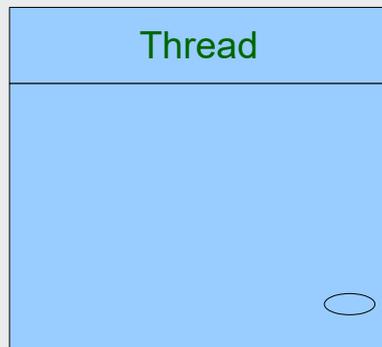
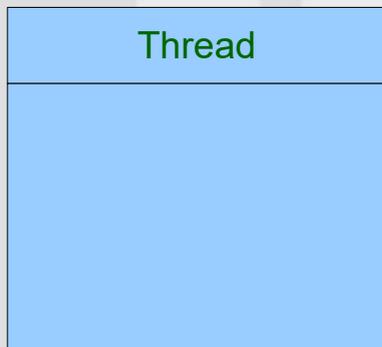




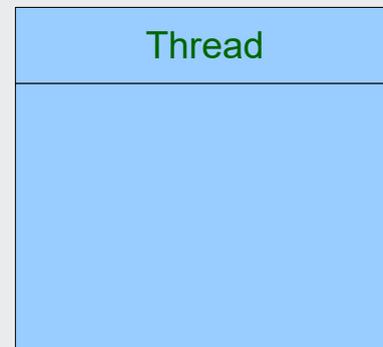
```
 public class TestRunnableSync implements Runnable {  
     int count;  
     public void run() {  
         int tmp;  
         synchronized (this) { tmp = count++; }  
         String name = Thread.currentThread().getName();  
         System.out.println(name + " " + tmp);  
     }  
  
     public static void main(String[] args) {  
         int n=args.length>0?Integer.parseInt(args[0]):10;  
         Runnable runnable = new TestRunnableSync();  
         for(int i=0; i<n; i++) {  
             Thread th = new Thread(runnable);  
             th.start();  
         }  
     }  
 }
```



Un solo oggetto Runnable



...



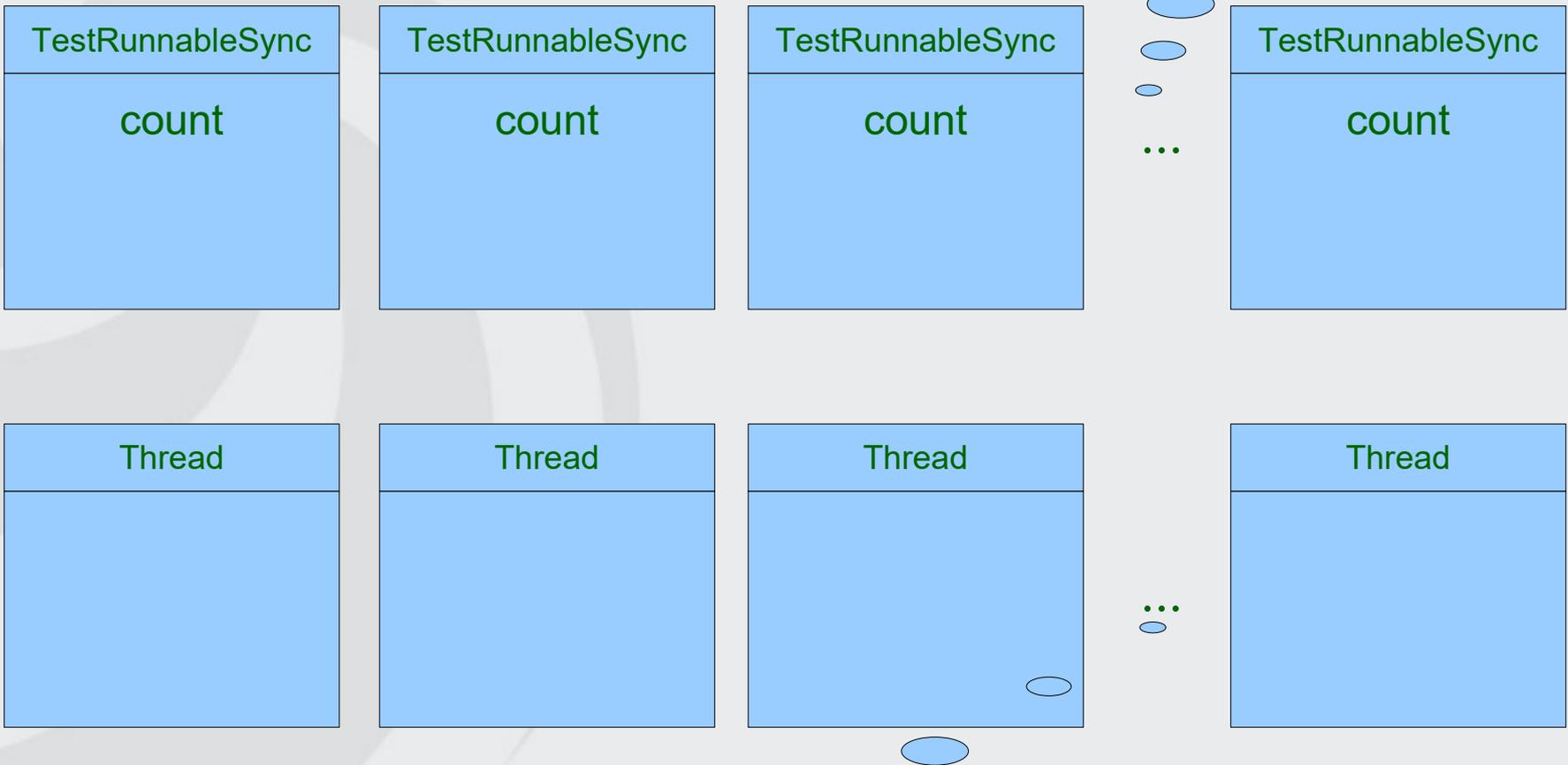
N oggetti Thread



```
 public class TestRunnableSync2 implements Runnable {  
     int count;  
     public void run() {  
         int tmp;  
         synchronized (this) { tmp = count++; }  
         String name = Thread.currentThread().getName();  
         System.out.println(name + " " + tmp);  
     }  
  
     public static void main(String[] args) {  
         int n=args.length>0?Integer.parseInt(args[0]):10;  
         for(int i=0; i<n; i++) {  
             Runnable runnable = new TestRunnableSync();  
             Thread th = new Thread(runnable);  
             th.start();  
         }  
     }  
 }
```



N oggetti Runnable



N oggetti Thread



- La classe `java.util.Timer` permette la schedulazione di processi nel futuro (attenzione esiste anche la classe `javax.swing.Timer` dal comportamento parzialmente diverso)

Costruttore: `Timer()`

`void schedule(TimerTask task, long delay, long period)`

- Permette di eseguire un task periodico dopo un ritardo specificato
- Esistono altri costruttori e altri metodi (si veda `scheduleAtFixedRate`)



- TimerTask è una classe astratta occorre estenderla e definire il metodo run (ciò che il task deve fare)

```

 long periodo = 1000; // per esempio un secondo
 java.util.Timer timer = new java.util.Timer();
 timer.schedule(new MyTimerTask(), 0, periodo);

 public class MyTimerClass extends
     java.util.TimerTask {

     public void run() {
         // ciò che devo fare
     }

 }

```



dovrebbe
richiedere un
tempo
inferiore a
periodo

```
 import java.util.Date;  
  
 public class Clock extends Thread {  
  
     public static void main(String[] args) {  
         new Clock().start();  
     }  
  
     public void run() {  
         while(true) {  
             System.out.print(new Date() + "\r");  
             mysleep(1000);  
         }  
     }  
  
 }  
  

```



```

 import java.util.*;

 public class ClockTimerTask extends TimerTask{

     public static void main(String[] args) {
         int period=Integer.getInteger("period",1000);
         int delay = Integer.getInteger("delay", 0);
         TimerTask task = new ClockTimerTask();
         new Timer().schedule(task, delay, period);
     }

     public void run() {
         System.out.print(new Date() + "\r");
     }

 }

```

Nota: un orologio a livello shell unix

```
% while sleep 1 ; do date | tr '\n' '\r' ; done
```