Metodo slep

static void sleep (long mills) throws Interespted Exception state void sleep (long mills, int names) throws Interes.

PA1819_thread_con_sleep

```
run b open in  open  open in  open in  open in  open in  open in  open in  open in
```

Nell'esempio precedente il metodo sleep() viene ereditato dalla

Il metodo sleep può essere però usato in un punto qualunque del codice (non necessariamente in sottoclasse di Thread). Opera sul thread che chiama il metodo. In questo caso è necessario specificare i nome della classe a cui il metodo appartiene Thread.sleep() (è un preste statica).

PA1819 thread_che_conta



Oggitti e Hread

```
public class MioThread extends Thread {

:

public vold run() {

for (int i.o; i < 100; i+t)

System.out. println ("Stempe" + i);

}

public void m() {

=

3
```

Supposions de il mola sia foto con:

```
public state with medn (String[] args) {

MioThread t1 = new MioThread();

t1. start();

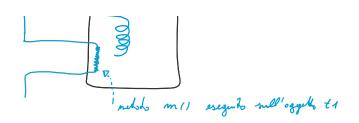
t1. m();

:

}

main thread

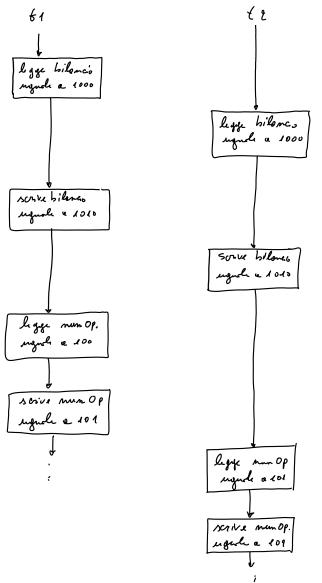
methor rend blead
```



Mutua esclusione

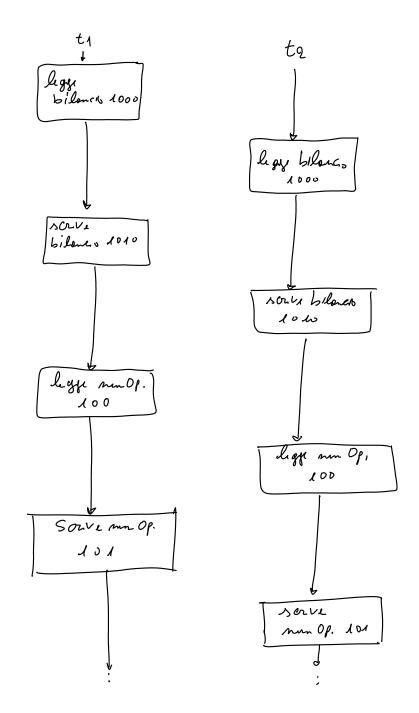
```
Supponiamo di avere le seguenti classi:
  public class ContoBancario {
long bilancio;
long numOperazioni;
    public class Depositatore extends Thread {
    ContoBancario c;
      Depositatore(ContoBancario c) {
        this.c = c;
    public void run(){
  while(true) {
    c.deposita();
  }
}
     public static void main(String[] args) {
ContoBancario conto = new ContoBancario();
Depositatore d1 = new Depositatore(conto);
Depositatore d2 = new Depositatore(conto);
Depositatore d3 = new Depositatore(conto);
d1.start();
d2.start();
d3.start();
   Se lanciamo l'applicazione con le asserzioni abilitate (java -ea ...) dopo un po' viene fuori il seguente errore:
java -ea Depositatore
Exception in thread "Thread-1" Exception in thread "Thread-2" Exception in thread "Thread-0"
java.lang.AssertionError: numOperazioni=1650 bilancio=16490
at ContoBancario.deposita(ContoBancario.java:8)
at Depositatore.run(Depositatore.java:11)
java.lang.AssertionError: numOperazioni=1649 bilancio=16480
at ContoBancario.depositat(ContoBancario.java:8)
at Depositatore.run(Depositatore.java:11)
java.lang.AssertionError: numOperazioni=1649 bilancio=16480
at ContoBancario.depositat(ContoBancario.java:8)
at Depositatore.run(Depositatore.java:11)
```

La struttura del à finita in uno stato inconnectate (ce su siamo accord tramite assersione) Supponions de la bilança sia 1000 eche il nº di operazioni sia 100



A problema & corse extraha (il visultion depende ob come si "in contrano" le escenzioni ole: thread)

is no alt sot i do



Constructo blanco == num Operazioni * 10

(in quanto i un vincolo "local" al Conto)

Ci siamo persi 10 di bilanco e 1 aperazione

(il vincolo i reletivo a thread + conto)

Per resolvere il problemo d' meassor's eseguire le sezioni de cocha che mandpolono lo stato dell'oggetto in mutur eschesione.

Protocollo:

- per poter eseguire operation su un oggetto, un thread dus prima ocquisire il "lock" on tole oggett.
- mon i posobile ocquistre il lock su un oltro ocquisto se i giò stato acquisto de un ello thread
- un thread releases it lock um volt de ha terminato il levorere sull'oggetto

```
In Jora ognt oggette ha un lock
Per ocognistre il lock strusa le parola
chieve synchronized
```

private String intestators;

private String intestators;

private long blends;

private long num Vers;

private long num Prel;

public synchronized void versa () {

bilancis += 10;

num Vers ++;

}

public synchronized void preliva () {

bilancis -= 10;

num Prel ++;

}

public String get Intestatorio () {

return intestatorio;

}

Se un thread esegue c. preleva () acquistsce il lock su c e la relasia quando esce.

Non i possibile eseguere contemporareamente (2 Hereal)
versa - versa
versa - prelia
prelia- prelia

i possibile esignire esatemporareamente verson e get Intestor:
in quark il secondo mon è synchronized (lo sterno
per prelen e get Intestotori).

Se en thread to levor on en conto C1

e en thread to levor on en conto (2

possono esquire contesporareamente (1. prelaval) e (2. prelaval)

(o vero). Gli oggetti sono oliveri, locki oliversi.

I lock Jeva sono rientranti

public elos X }

void synchronized m () {

Void syndronized m() }

=

Si a revrige de il

thread ha grà Vl

lock sull'oggetto e

non sol blocca.

- · Il lock vilne rilostrolo sia sel coso ch' esecuzione mormole, sia in cost di ercezione.
- · Blocch' synchronized

synchronized (ogsto) {

=

=

=

Riburou la parte de assignire in metro eschosione relativamente a un metrolo

3 sono esigniti
in mutua esclustone

souverto il grado el parollelismo olel cod ce

netodo sa

sa Ho:

```
closs A {
                                        void m1() {
   void synchronized ms () {
                                          synchronized (this) {
   void synchronized mac() {
=
                                          void m 2 () }
                                             synchronized (this) {
I block synchronized sono util per accedere
in mode mutuanete exclusivo su un array
      void { (int[] v) {
             synchronized (v) {
=
Utill per implemetore mutua esclusione tra insiemi d' metodi
    class Separati }
          private int V1)
          private int
          protected final Object 11 = nex Object ();
          protected final Object 12 = new Object ();
          Public int get Vs () {
              synchronized (l1) {
                 return 1)
          public void set Vs (int v) }
             synchronized (l1) {
                  V1 = V;
```

public int get V2 () { synchronized (22) § return v2; public voil set 12 (int v) { synchronized (12) { V2 = Vj public void K() { synchronized (11) } synchronzed (19) { U1 = V2; 3 Le closse Java definiscom le proprie politiche di mutua eschi sione / sincronizzazione. closs A { void m () {

A e = neu A();

synchronized (e) ?

e. m();

mi devo ricordore

de forb ogni volta

che accedo all'

oggetto ee

Meglio
class A {

void synchronized m() {

```
Metal' statia sincromizach
 Se un metodo states i synchronized viene acquiso'to
 il lock sulla close (non i sons istorze della classe,
 non c'à oggetto implicito)
       eloss X {
           public static synchronized world ss() {
=
            public static synchronized void se() }
            puble syndronized void m1(){

=
P'i muter esclusione tra s1-s1, s1-s2, s2-s2
(se esigniti de pin thread)
ma non tra s1-m1 & s2-m1
( S1 x S2 Richesters il lock sulla close X, mentre
 m1 le richiede sull'oggetts su cui il metodo i da Vocato)
   state synchronized void s1()}
     è come sorvere
     state void s1 () {
          synchronized (X. class) }
```

```
public class Conto }
     private int numero;
       private state int prossimo;
      public Conto () {
          numero = prossimo ++ j
Se più thread possono fore nex Conto() possono
Venire food race constition.
Soluzione:
   public class Conto }
       private int numeraj
        private state int prosodnoj
        public Conto () {
          numero = get Prosonno ();
         private state synchronized int get Prossum () {
               return prossum ++;
```