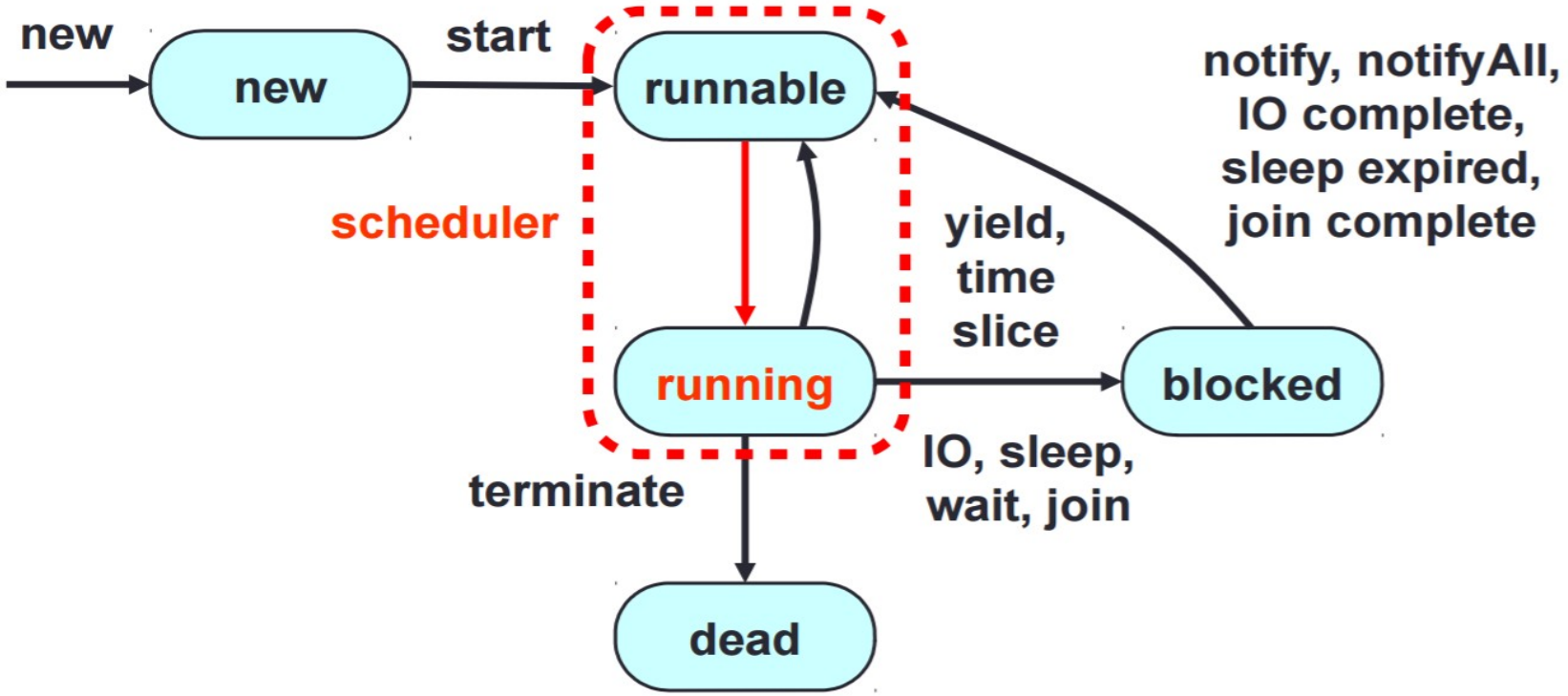
Reti e Laboratorio III
Modulo Laboratorio III
AA. 2023-2024

docente: Laura Ricci

laura.ricci@unipi.it

Lezione 3
Callable, Monitor
05/10/2023

THREAD STATES AND JAVA OPERATIONS: RECAP



- `yield` segnala allo schedulatore di portare il thread corrente in stato di Runnable e di schedulare un altro thread
- `sleep` pone il thread nello satato di bloccato per un certo intervallo di tempo
- `wait-notify` la vedremo più avanti nella lezione
- `join` permette a un thread di attendere la terminazione di un altro thread

THREAD CHE RESTITUISCONO RISULTATI

- un oggetto di tipo `Runnable`
  - incapsula un'attività che viene eseguita in modo asincrono
  - il metodo run è un metodo asincrono, senza parametri e che non restituisce un valore di ritorno
- `Interface Callable`: consente di definire un task che può restituire un risultato, in modo asincrono, e sollevare eccezioni
  - come "accedere" al risultato, in modo asincrono?
  - `Future interface`: contiene metodi per reperire, in modo asincrono, il risultato di una computazione asincrona. cioè
    - per controllare se la computazione è terminata
    - per attendere la terminazione di una computazione (eventualmente per un tempo limitato)
    - per cancellare una computazione, ...
- la classe `FutureTask` fornisce una implementazione della interfaccia Future.

L'INTERFACCIA CALLABLE

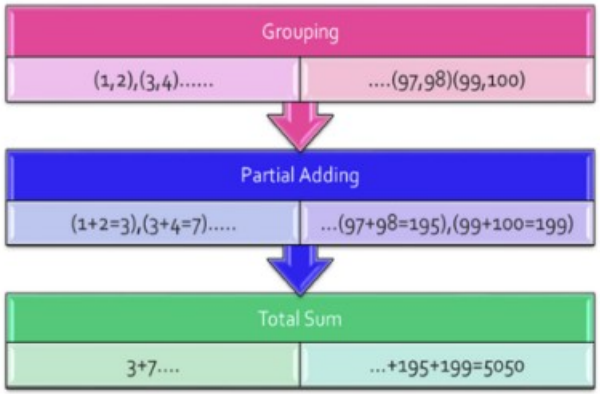
```
public interface Callable <V>
                    { V call() throws Exception;}
```

- contiene il solo metodo `call()`, analogo al metodo `run()` dell'interfaccia `Runnable`
- il codice del task è implementato nel metodo `call()`
- a differenza del metodo `run()`, il metodo `call()` può
  - restituire un valore
  - sollevare eccezioni
- il parametro di tipo <V> indica il tipo del valore restituito
  - `Callable <Integer>` rappresenta una elaborazione asincrona che restituisce un valore di tipo Integer
- occorre utilizzare il metodo `submit()`, quando si sottomette la `Callable` ad un threadpool, invece della `execute()`

DIVIDE ET IMPERA CON MULTITHREADING

calcolare la somma di tutti i numeri da 1 a n

- soluzione sequenziale: loop che itera da 1 a 100 e calcola la somma
- seguendo il pattern divide and conquer :
  - individuare sottointervalli dell'intervallo 1-100
  - creare un task diverso per ogni intervallo: calcola la somma per quell'intervallo
  - sottomettere i task ad un threadpool, calcolare le somme parziali in modo concorrente
  - raccogliere le somme parziali per calcolare la somma totale.



THREAD CHE RESTITUISCONO RISULTATI

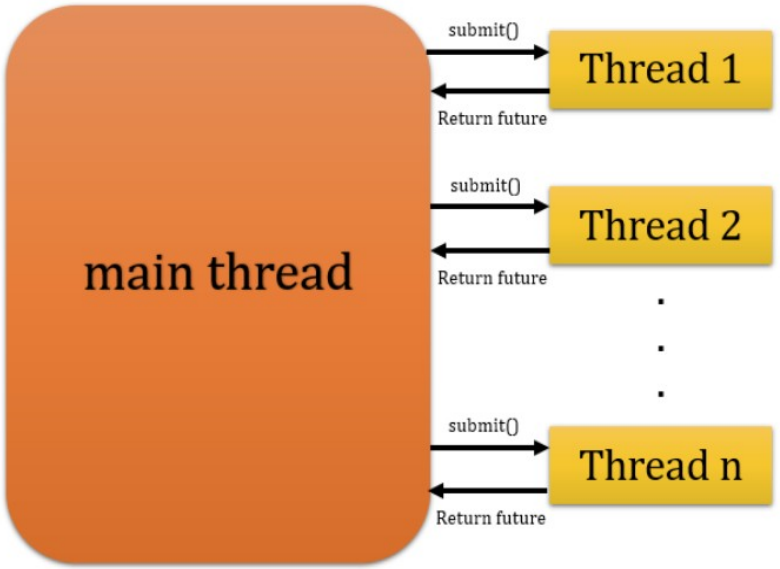
```
import java.util.concurrent.Callable;
public class Calculator implements Callable <Integer> {
    private int a;
    private int b;
    public Calculator(int a, int b) {
        this.a = a;
        this.b = b;
    }
    public Integer call() throws Exception {
        Thread.sleep((long)(Math.random() * 15000));
        return a + b;
    }
}
```

THREAD CHE RESTITUISCONO RISULTATI

```
import java.util.ArrayList; import java.util.List; import java.util.concurrent.*;
public class Adder {
    public static void main(String[] args) throws ExecutionException,InterruptedException{
        // Create thread pool using Executor Framework
        ExecutorService executor = Executors.newFixedThreadPool(5);
        List<Future<Integer>> list = new ArrayList<Future<Integer>>();
        for (int i = 1; i < 11; i=i+2) { // Create new Calculator object
            Calculator c = new Calculator(i, i + 1);
            list.add(executor.submit(c));}
       int s=0;
       for (Future<Integer> f : list) {
            try { System.out.println(f.get());
                  s=s+f.get();
                } catch (Exception e) {};}
      System.out.println("la somma e'"+s);
      executor.shutdown(); }}
```

L'INTERFACCIA FUTURE

- sottomettere direttamente l'oggetto di tipo `Callable` al pool mediante il metodo submit
- la sottomissione restituisce un oggetto di tipo `Future`
- ogni oggetto `Future` è associato ad uno dei task sottomessi al ThreadPool
- è possibile applicare diversi metodi all'oggetto `Future`



L'INTERFACCIA FUTURE

```
public interface Future <V>
    { V get( ) throws...;
      V get (long timeout, TimeUnit) throws...;
      void cancel (boolean mayInterrupt);
      boolean isCancelled(  );
      boolean isDone(  ); }
```

- metodo `get()`
  - si blocca fino a che il thread non ha prodotto il valore richiesto e restituisce il valore calcolato
- metodo `get (long timeout, TimeUnit)`
  - definisce un tempo massimo di attesa della terminazione del task, dopo cui viene sollevata una `TimeoutException`
- è possibile cancellare il task e verificare se la computazione è terminata oppure è stata cancellata

FIGHTING THREDS: CONDIVISIONE DI RISORSE

THREAD CHE CONDIVIDONO LA CONSOLE

```
class Forth implements Runnable {
      public void run(){
            while(true){
                  try {
                        Thread.sleep((int)(Math.random()*1000));
                        } catch (InterruptedException e) { return; }
                  System.out.print("**********");
                  System.out.flush();
               }
               }}
```

THREAD CHE CONDIVIDONO LA CONSOLE

```
class Back implements Runnable {
      public void run(){
      while(true){
            try {
                  Thread.sleep((int)(Math.random()*1000));
                } catch (InterruptedException e) { return; }
            System.out.print("\b\b\b\b\b\b\b\b\b\b");
            System.out.print("----------");
            System.out.flush();
      }
      }}
```

THREAD CHE CONDIVIDONO LA CONSOLE

```
public class BackAndForth {


public static void main(String args[]){
        Thread ts= new Thread(new Forth());
        ts.start();
        Thread bk= new Thread(new Back());
        bk.start();
        }}
```

CONDIVIDERE RISORSE TRA THREADS

- un insieme di thread vogliono condividere una risorsa.
  - più thread accedono concorrentemente allo stesso file, alla stessa parte di un database o di una struttura di memoria
- l'accesso non controllato a risorse condivise può provocare situazioni di errore ed inconsistenze.
  - race conditions
- sezione critica: blocco di codice a cui si effettua l'accesso ad una risorsa condivisa e che deve essere eseguito da un thread per volta
- necessario implementare classi thread safe
  - il codice dei metodi della classe può essere utilizzato/condiviso in un ambiente concorrente senza provocare inconsistenze/comportamenti inaspettati

GENERARE UNA RACE CONDITION

```
class Cell {
        private long value;
        public Cell (long v)
           {this.value=v;}
        public void update(long delta) {
            this.value += delta;
            }
        public long get() {return value;};
    }
```

GENERARE UNA RACE CONDITION

```
class Counter implements Runnable {
     public int ticks ;
     private Cell cell;
     private int delta;
     private int maxTicks;
     Counter(Cell cell, int delta, int maxTicks) {
        this.cell = cell;
        this.delta = delta;
        this.maxTicks = maxTicks;
      }
     public void run() {
         ticks = 0;
         while (ticks < maxTicks) {
             cell.update(delta);
             ++ticks;
      }}}
```

GENERARE UNA RACE CONDITION

```
public class Main {
    public static void main(String[] args) {
    int MAX_TICKS=1000000;
    Cell cell=new Cell(0);
    Counter up = new Counter(cell, 1, MAX_TICKS);
    Counter down = new Counter(cell, -1, MAX_TICKS);
    Thread upWorker = new Thread(up);
    Thread downWorker = new Thread(down);
    upWorker.start(); downWorker.start();
    try {
       upWorker.join(); downWorker.join();}
    catch(Exception e) {};
    System.out.println("");
    System.out.printf("Cell value: %d\n", cell.get());
    System.out.flush();}}
```

```
Cell value 793507
Cell value -875261
Cell value -977321
Cell value 754164
```

AGGIORNARE UNA RISORSA CONDIVISA

- una singola istruzione in `Cell.update`

```
this.value += delta;
```

- ma eseguita non in maniera atomica….

```
// relevant bytecode
ALOAD 0
DUP
GETFIELD     Cell.value
LLOAD 1
LADD
PUTFIELD     Cell.value
```

- diversi possibili interleavings
- comportamento non deterministico: è quello che vogliamo?
- Thread safety
  - "*nothing bad ever happens*", in qualsiasi interleaving generato
  - spesso non banale da ottenere
  - problema di messa a punto di programmi concorrenti

JAVA: LOCK IMPLICITE

- due o più thread possono leggere un oggetto condiviso (shared objects, global data).
- è responsabilità di sincronizzare gli accessi in modo da evitare interleaving scorretti ed ottenere la thread safeness
- come effettuare la sincronizzazione, in JAVA?
  - con lock esplicite (non lo faremo)
  - in JAVA, tutti gli oggetti hanno una lock interna (intrinseca, implicita, monitor lock)
  - un synchronized method implementa una critical section con garanzie di mutua esclusione
  - i metodi acquisiscono implicitamente la lock sull'oggetto su cui vengono chiamati

LOCK INTRINSECHE: METODI SINCRONIZZATI

```
public synchronized void someMethod()
                                {// Do work}
```

metodo `synchronized` : quando viene invocato

- tenta di acquisire la lock intrinseca associata all'istanza dell'oggetto su cui esso è invocato
  - se l'oggetto è bloccato il thread viene sospeso nella coda associata all'oggetto fino a che il thread che detiene la lock la rilascia
- la lock viene rilasciata al ritorno del metodo
  - normale
  - eccezionale, ad esempio con una `uncaught exception`.

LOCK INTRINSECHE: METODI SINCRONIZZATI

```
class Cell {
      private long value;
      public Cell (long v)
         {this.value=v;}
      public synchronized void update(long delta) {
          this.value += delta;
          }
      public long get() {return value;};
  }
```

Cell value 0

Cell value 0

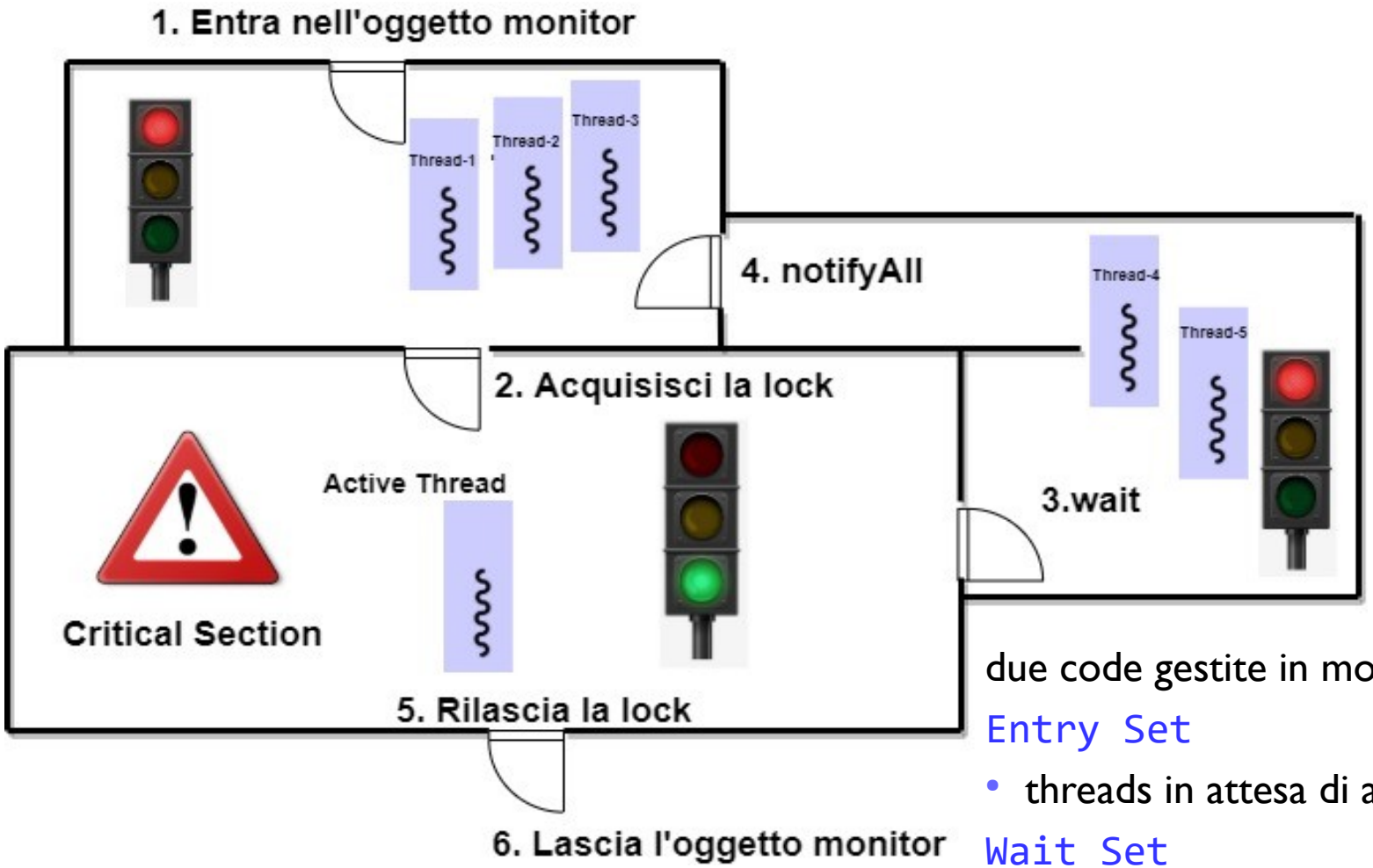
Cell value 0

Cell value 0

IL MONITOR

- JAVA built-in monitor: classe di oggetti utilizzabili concorrentemente in modo thread safe
  - meccanismi di sincronizzazione "ad alto livello"
- come viene implementato? ad ogni oggetto (non `int` o `long`, solo gli oggetti), cioè ad ogni istanza di una classe, viene associata
  - una "intrinsic lock" o lock implicita
    - acquisita con metodi o blocchi di codice `synchronized`. Garantisce la mutua esclusione nell'accesso all'oggetto
    - gestione automatica della coda di attesa, da parte della `JVM`
  - una "wait queue" gestita dalla `JVM` utilizzata per memorizzare i thread che hanno acquisito la lock, ma sono poi in attesa di una condizione sullo stato della risorsa
    - `wait`
    - `notify/notifyAll`

UN'OCCHIATA ALL'INTERNO DI UN MONITOR



due code gestite in modo implicito:

`Entry Set`

- threads in attesa di acquisire la lock

`Wait Set`

- threads che hanno eseguito una `wait` e sono in attesa di una `notifyAll`

METODI SINCRONIZZATI

- i metodi di un built-in monitor possono essere resi thread safe annotandoli con la parola chiave `synchronized`
- coda thread-safe, implementata con monitor

```
public class MessageQueue {

    public MessageQueue(int size)

    public synchronized void produce(Object x)

    public synchronized Object consume()
```

- l'esecuzione di un metodo `synchronized` richiede automaticamente l'acquisizione della la lock intrinseca associata all'oggetto
- l'intero codice del metodo sincronizzato viene serializzato rispetto agli altri metodi sincronizzati definiti per lo stesso oggetto
  - solo una thread alla volta può essere eseguire uno dei metodi synchronized del monitor sulla stessa istanza di una classe

LOCK INTRINSECHE: METODI SINCRONIZZATI

- i costruttori non devono essere dichiarati `synchronized`
  - il compilatore solleva una eccezione
  - per default, solo il thread che crea l'oggetto accede ad esso mentre l'oggetto viene creato
- non ha senso specificare `synchronized` nelle interfacce
- `synchronized` non è ereditato da overriding
  - metodo nella sottoclasse deve essere esplicitamente definito `synchronized`, se necessario
- la lock è associata ad un'istanza dell'oggetto, non alla classe, metodi su oggetti che sono istanze diverse della stessa classe possono essere eseguiti in modo concorrente!

WAITING AND COORDINATION MECHANISMS

- JAVA fornisce 3 metodi di base per coordinare i thread
- invocati su un oggetto,

  appartengono alla classe `Object`
- occorre acquisire la lock intrinseca prima di invocarli, altrimenti viene sollevate l'eccezione `IllegalMonitorException()`
  - eseguiti all'interno di metodi sincronizzati
- se non si mette il riferimento ad un oggetto, il riferimento implicito è `this`

`void wait()`

- sospende il thread fino a che un altro thread invoca una `notify()` /`notifyAll()` sullo stesso oggetto.
- implementa una "attesa passiva" del verificarsi di una condizione
- rilascia la lock sull'oggetto

`void notify()`

- sveglia un singolo thread in attesa su questo oggetto
- nop se nessun thread è in attesa

`void notifyAll()`

- sveglia tutti i thread in attesa su questo oggetto, che competono per riacquisire della lock

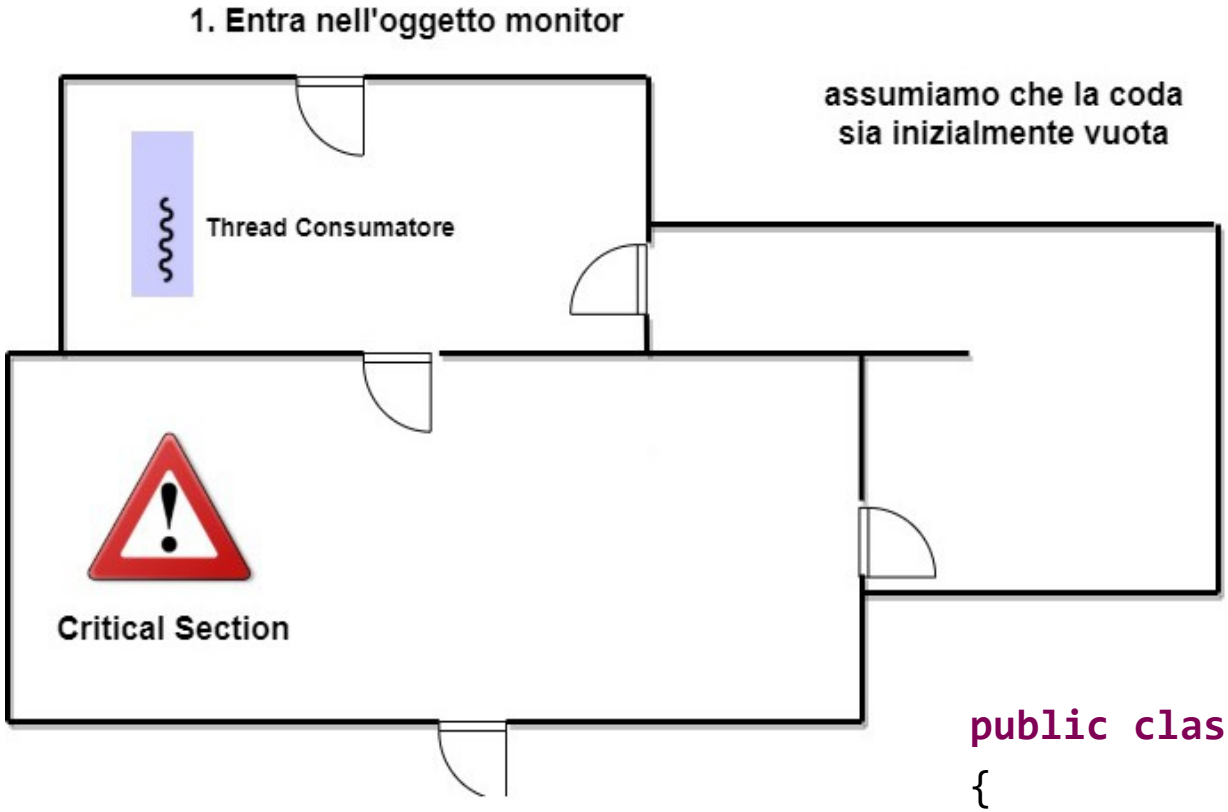
PRODUTTORE CONSUMATORE CON MONITOR

```
public class MessageQueue {
   int   putptr, takeptr, count;
   final Object[] items;
   public MessageQueue(int size){
      items = new Object[size];
      count=0;putptr=0;takeptr=0;}
   public synchronized void  produce(Object x)
     { while (count == items.length)
         try {
               wait();}
         catch(Exception e) {}
         // gestione puntatoricoda
         items[putptr] = x; putptr++;++count;
         if (putptr == items.length) putptr = 0;
         System.out.println("Message Produced"+x);
         notifyAll();}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE CON MONITOR

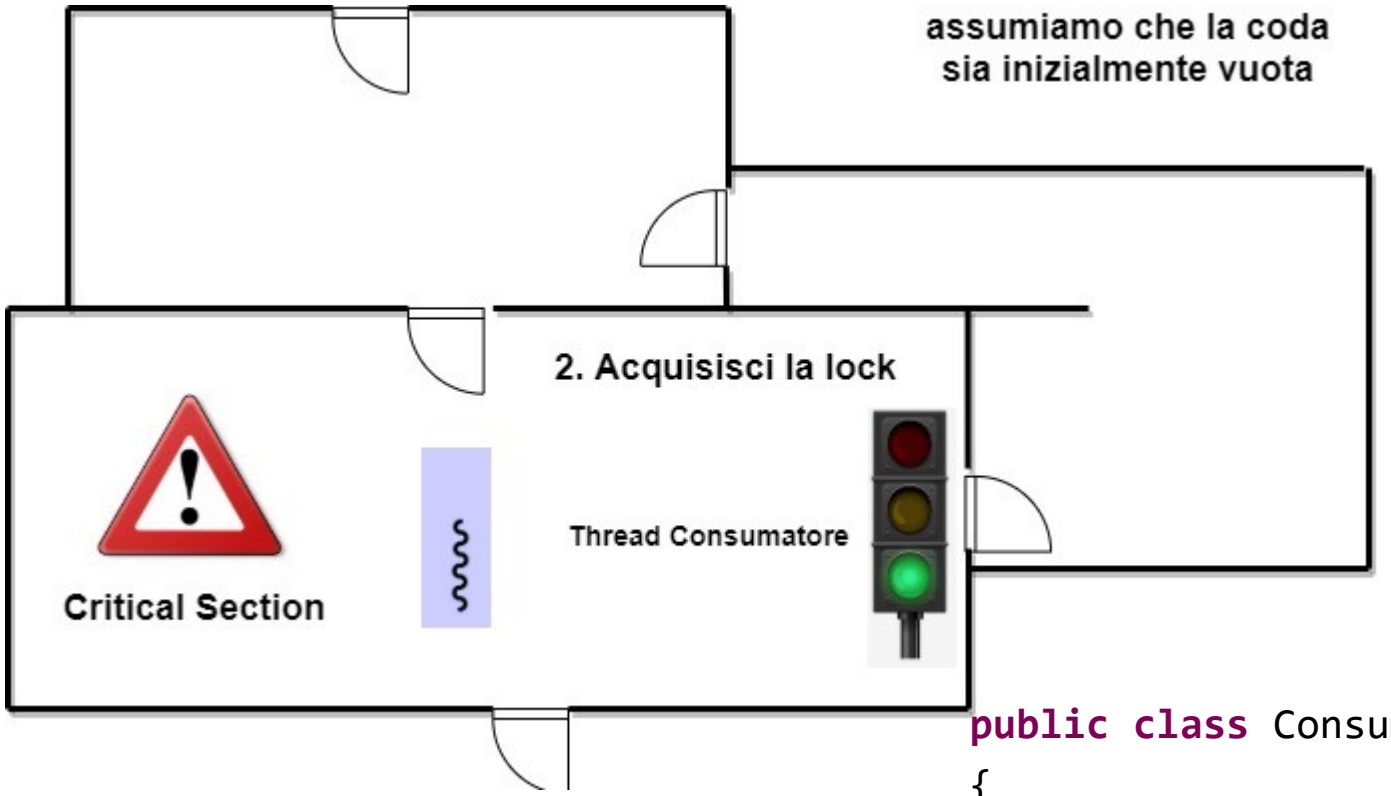
```
public synchronized Object consume() {
        while (count == 0)
         try {
              wait();}
            catch(InterruptedException e) {}
        // gestione puntatori coda
        Object data  = items[takeptr]; takeptr=takeptr+1; --count;
        if (takeptr == items.length) {takeptr = 0;};
        notifyAll();
        System.out.println("Message Consumed"+data);
        return data;
         }}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



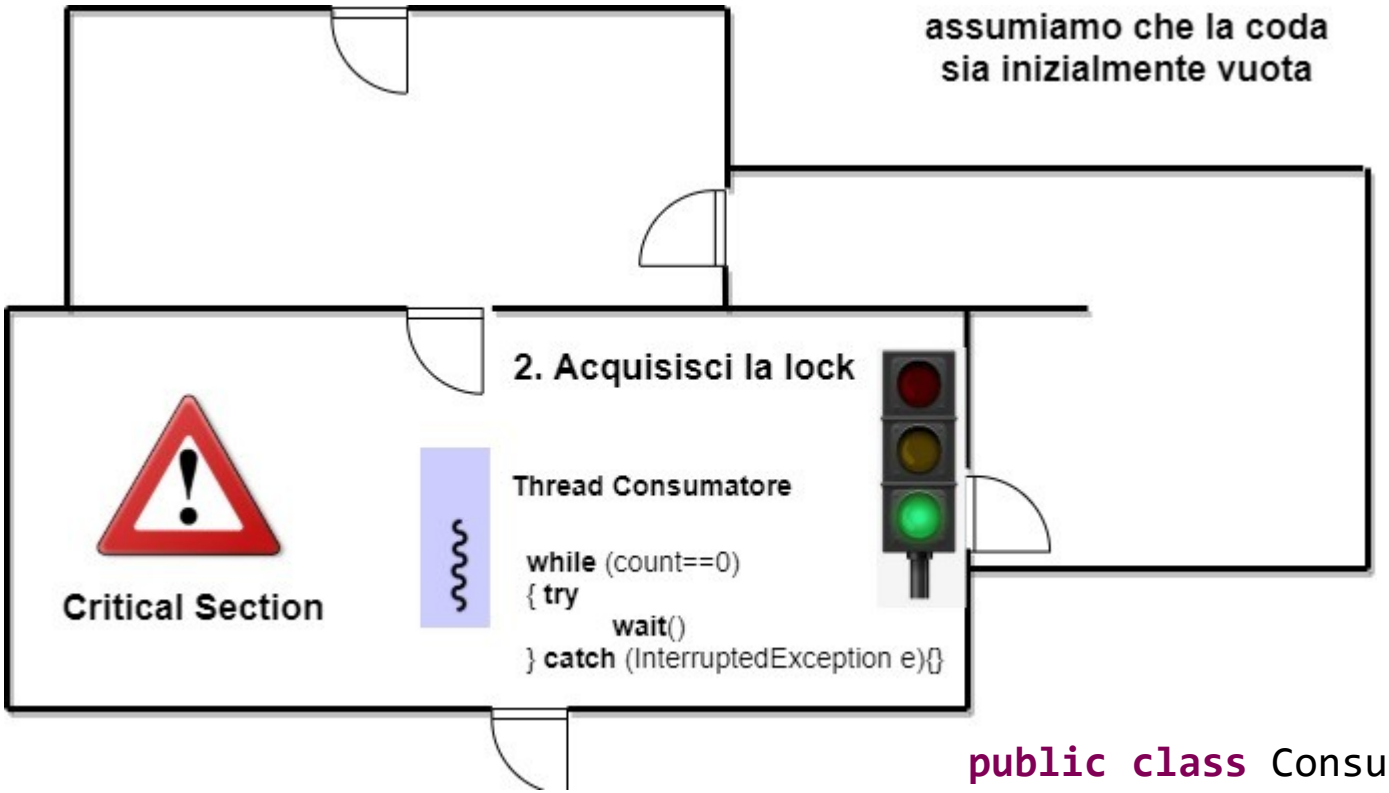

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



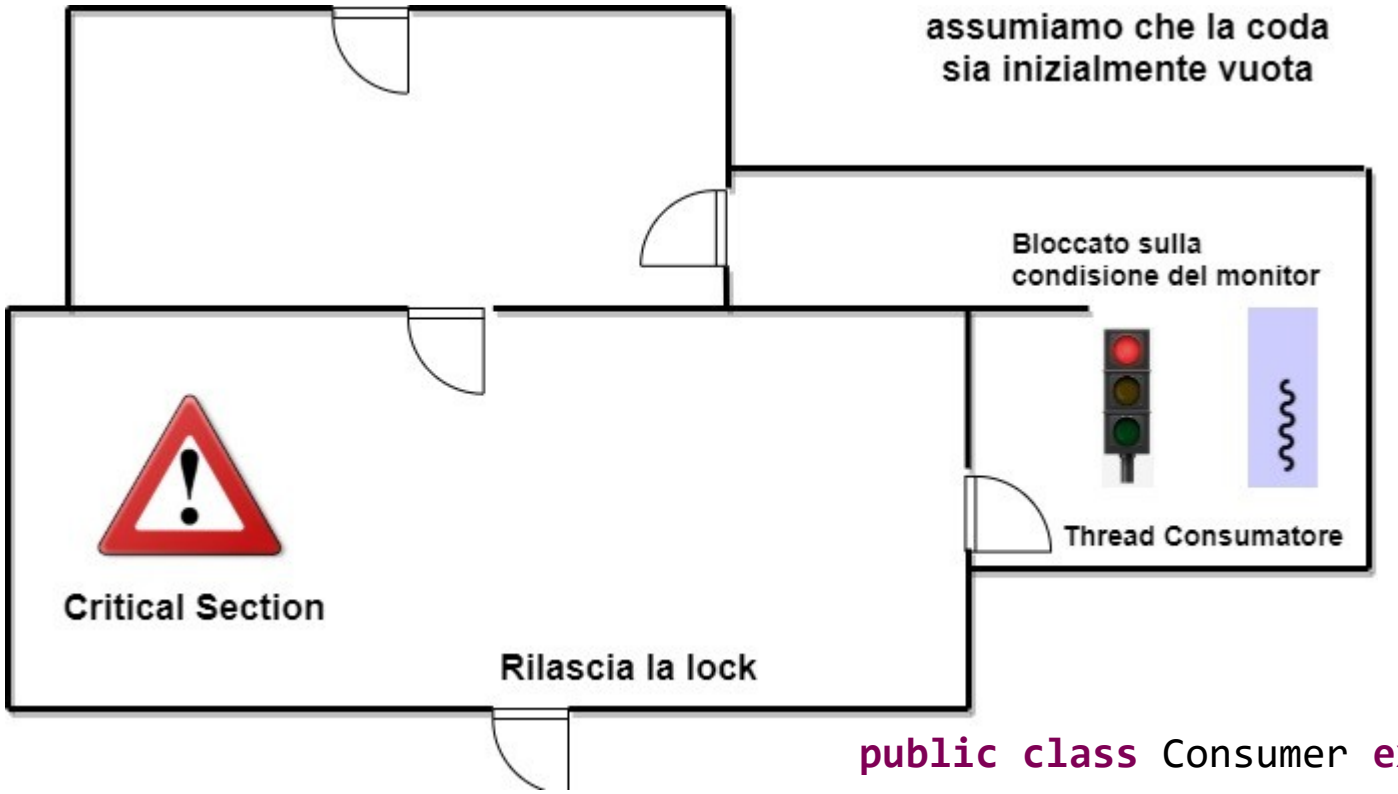

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



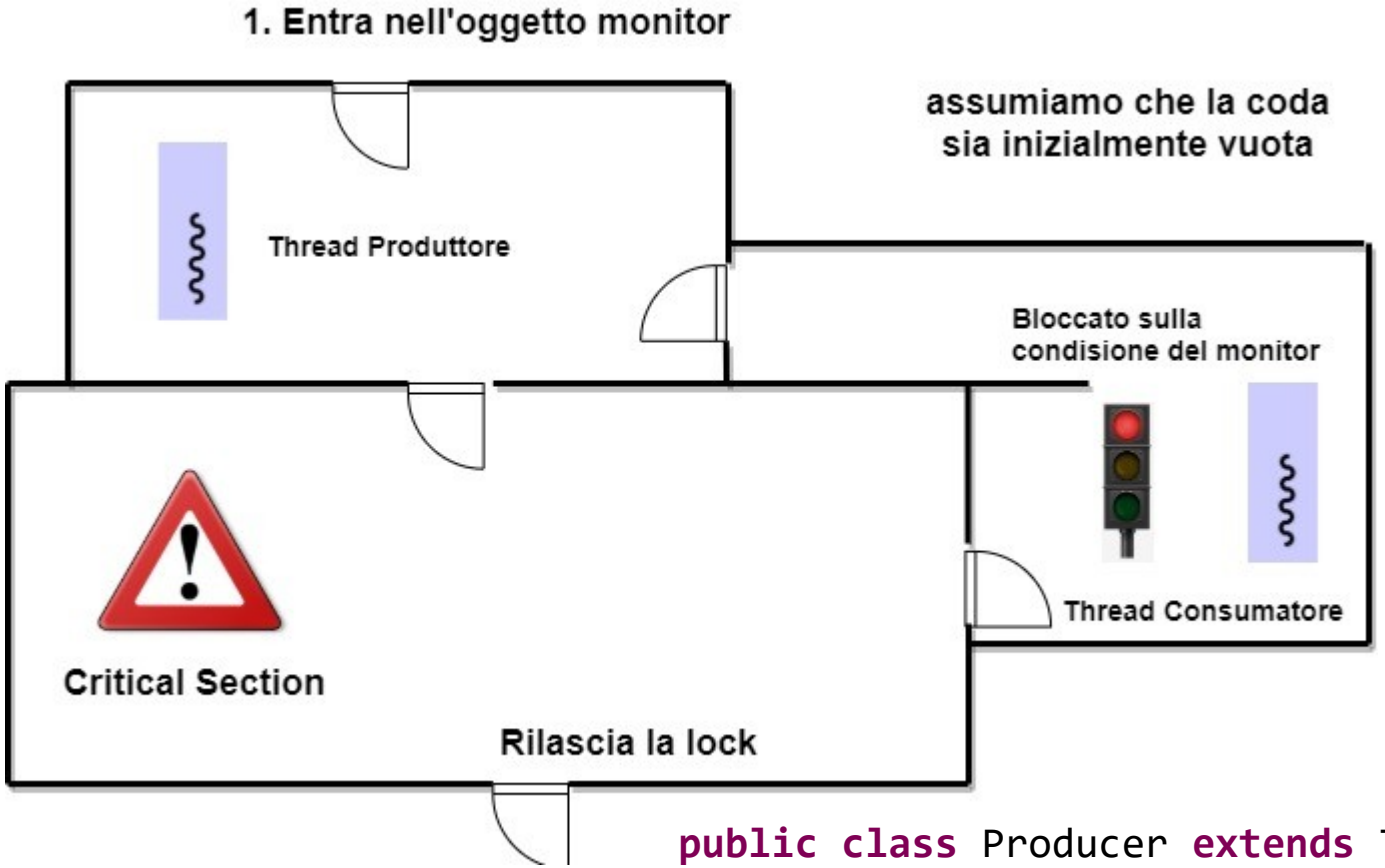

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



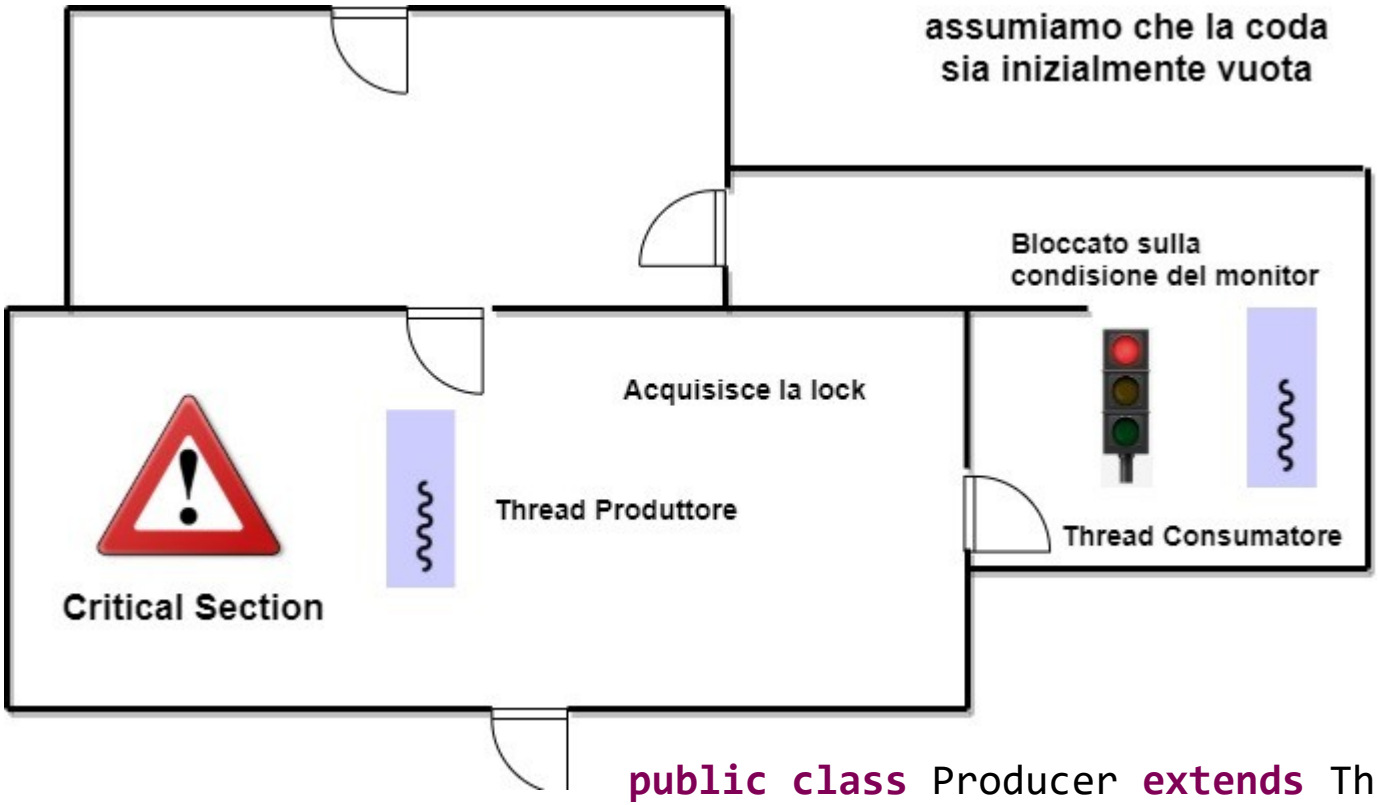

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



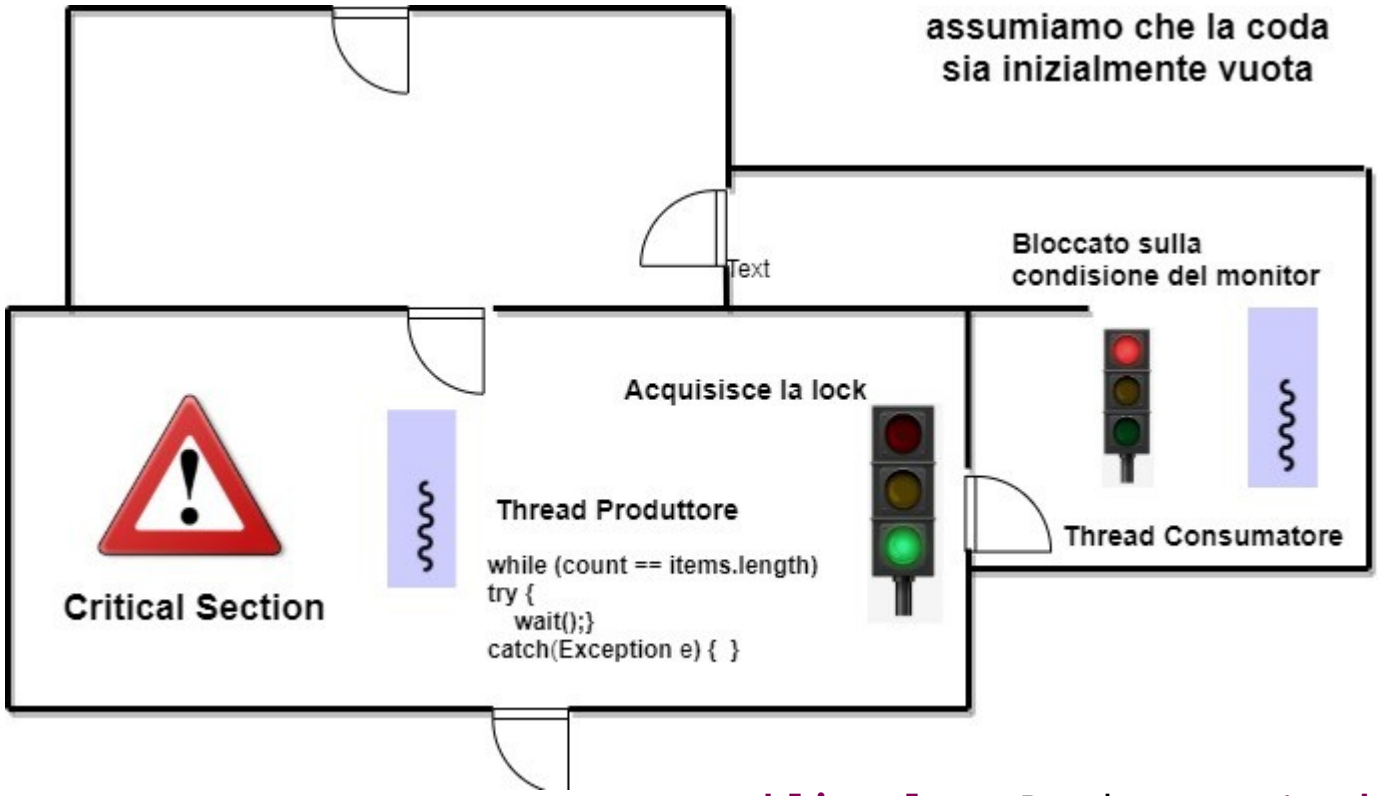

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread());
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



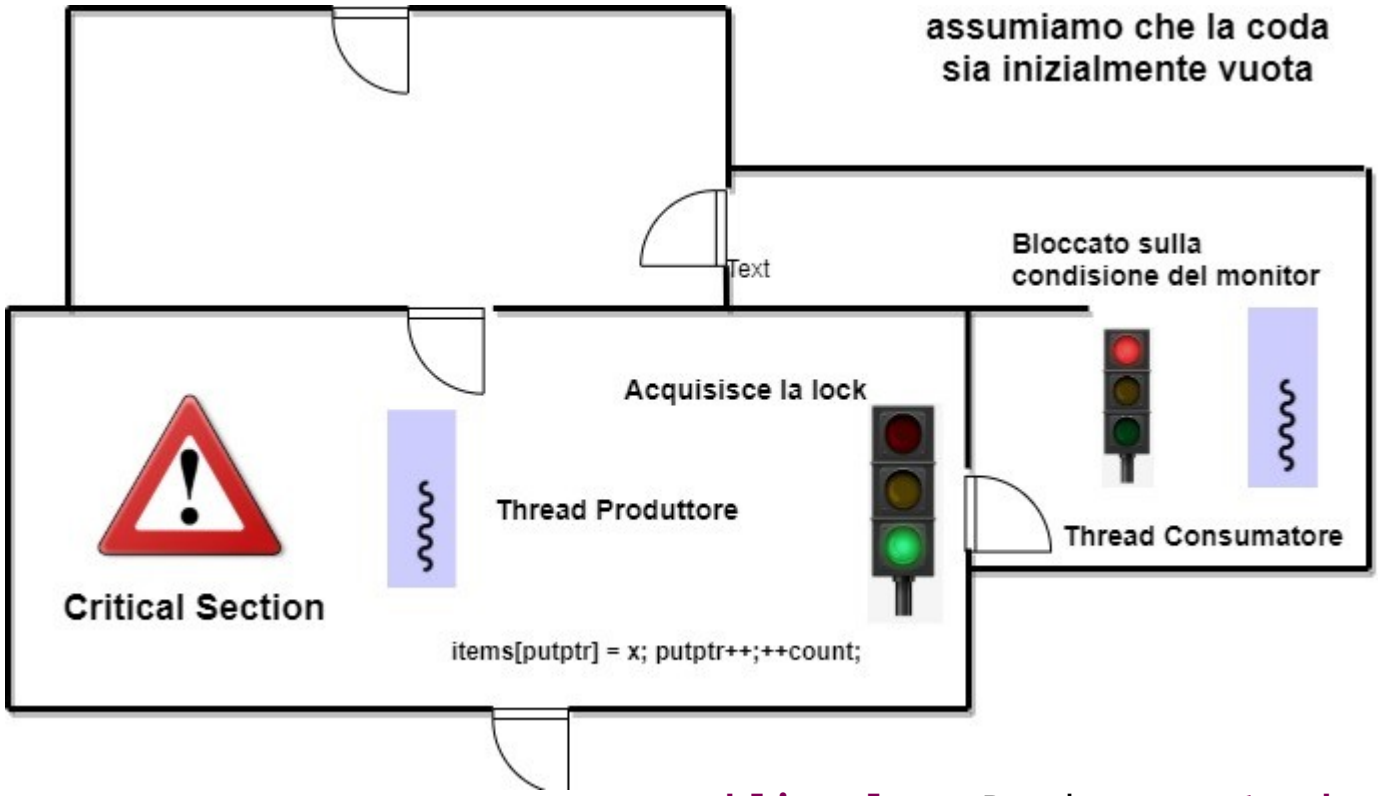

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread());
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



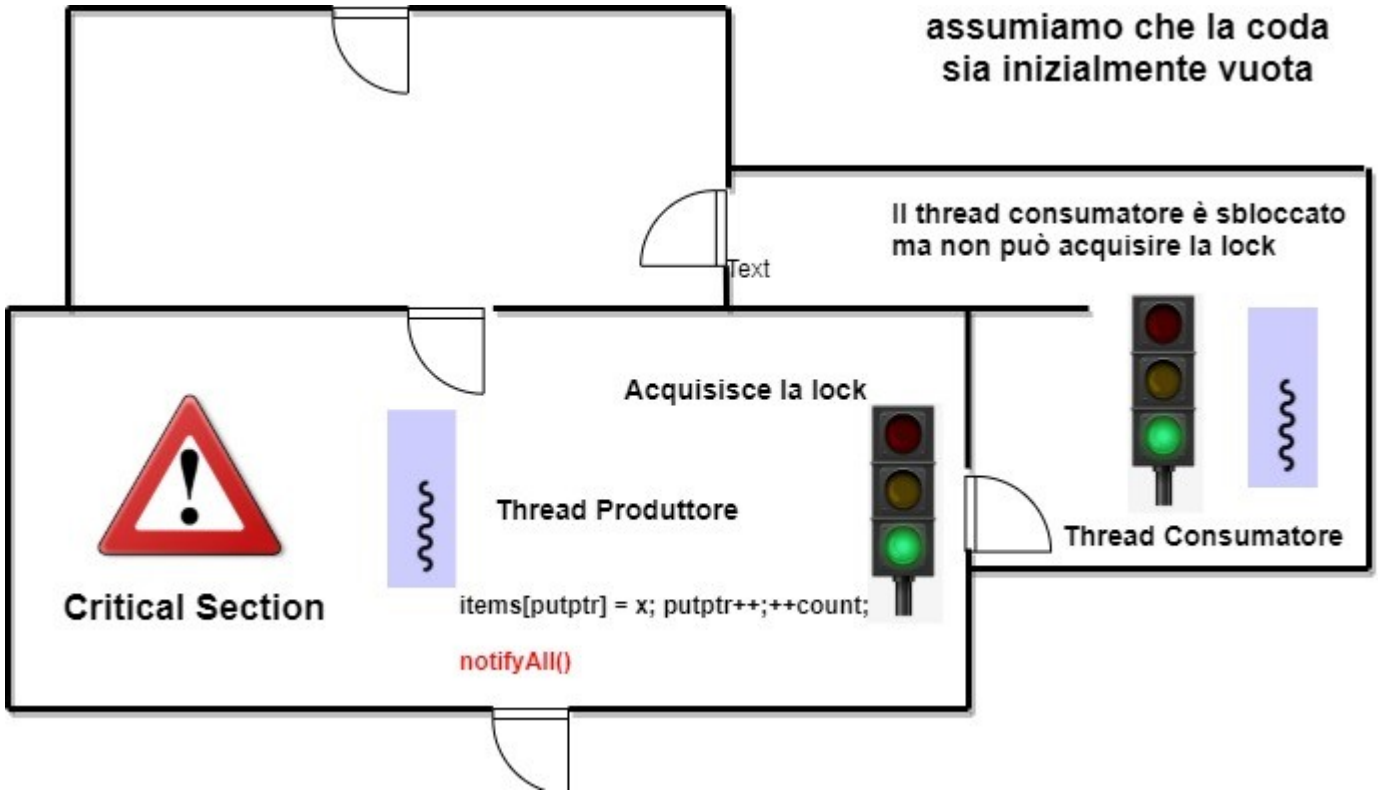

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread())
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



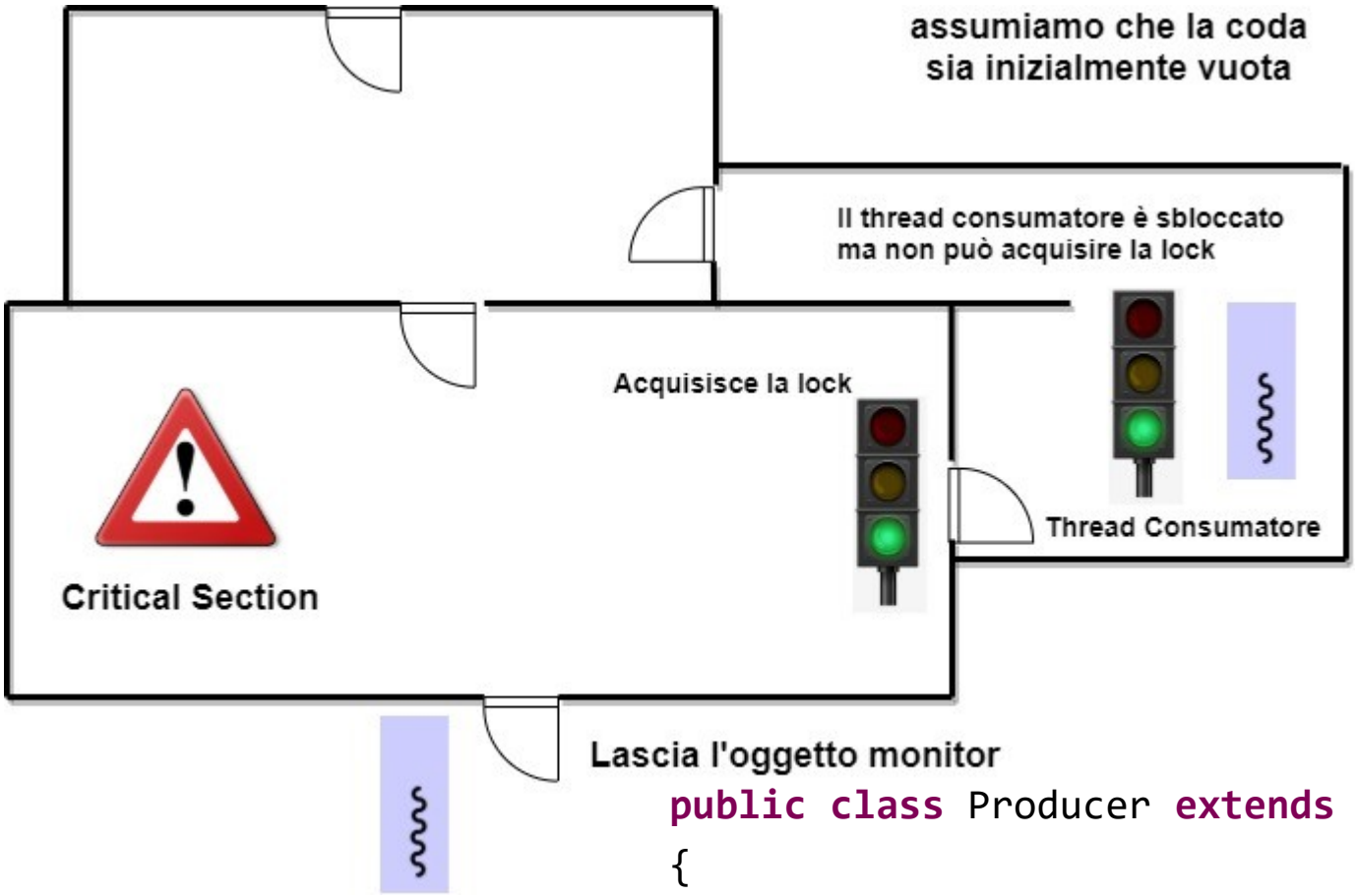

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread(
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



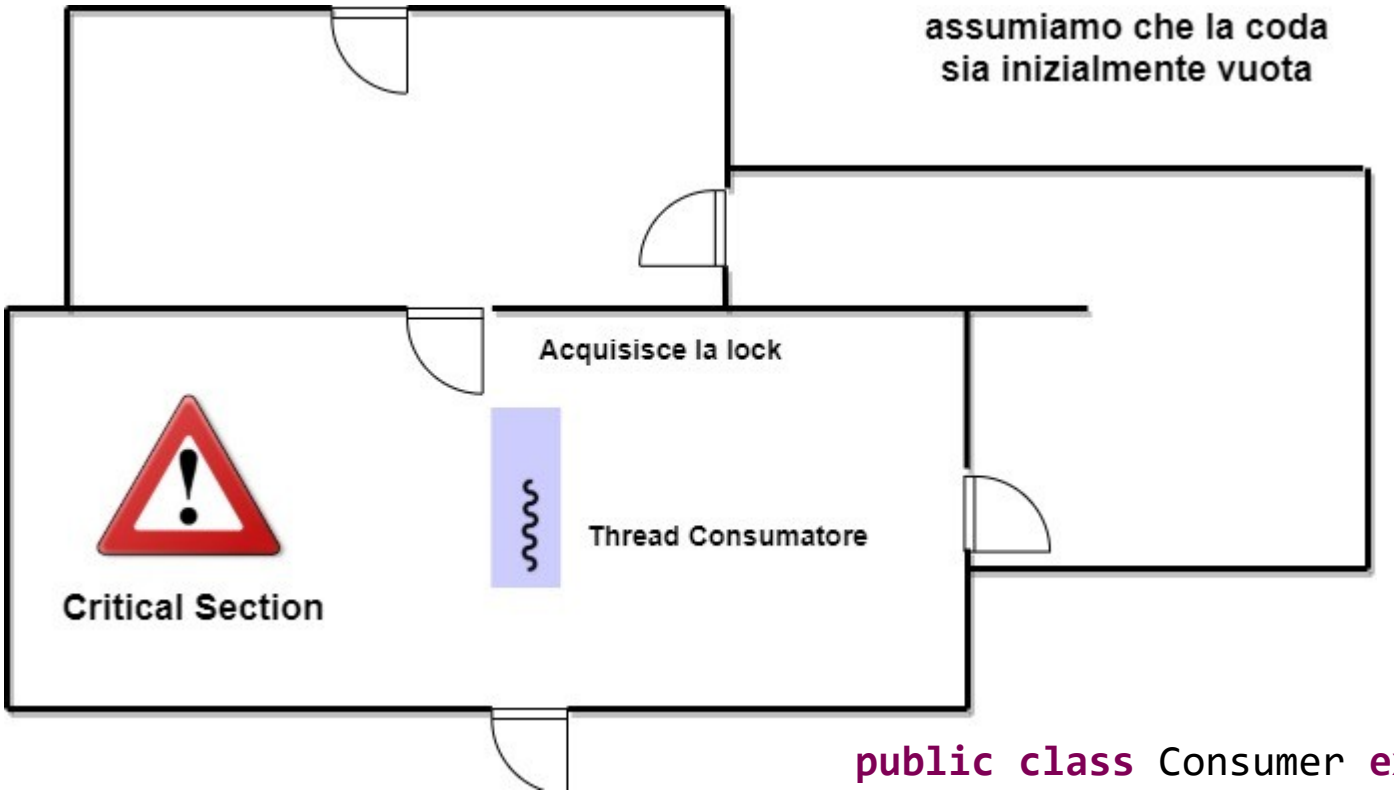

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread(
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



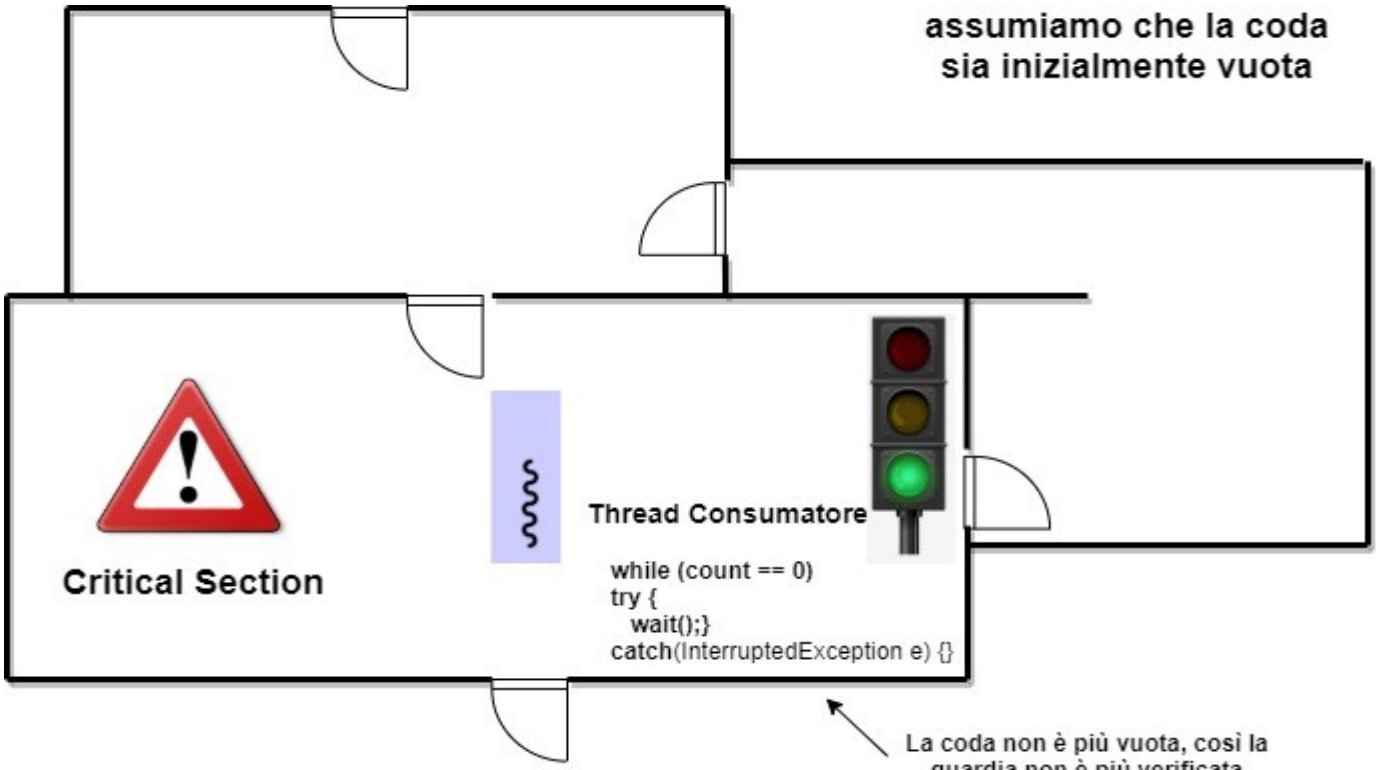

```
public class Producer extends Thread
{
public void run(){
 for(int i=0;i<10;i++)
{queue.produce("MSG#"+count+Thread.currentThread())
…….
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



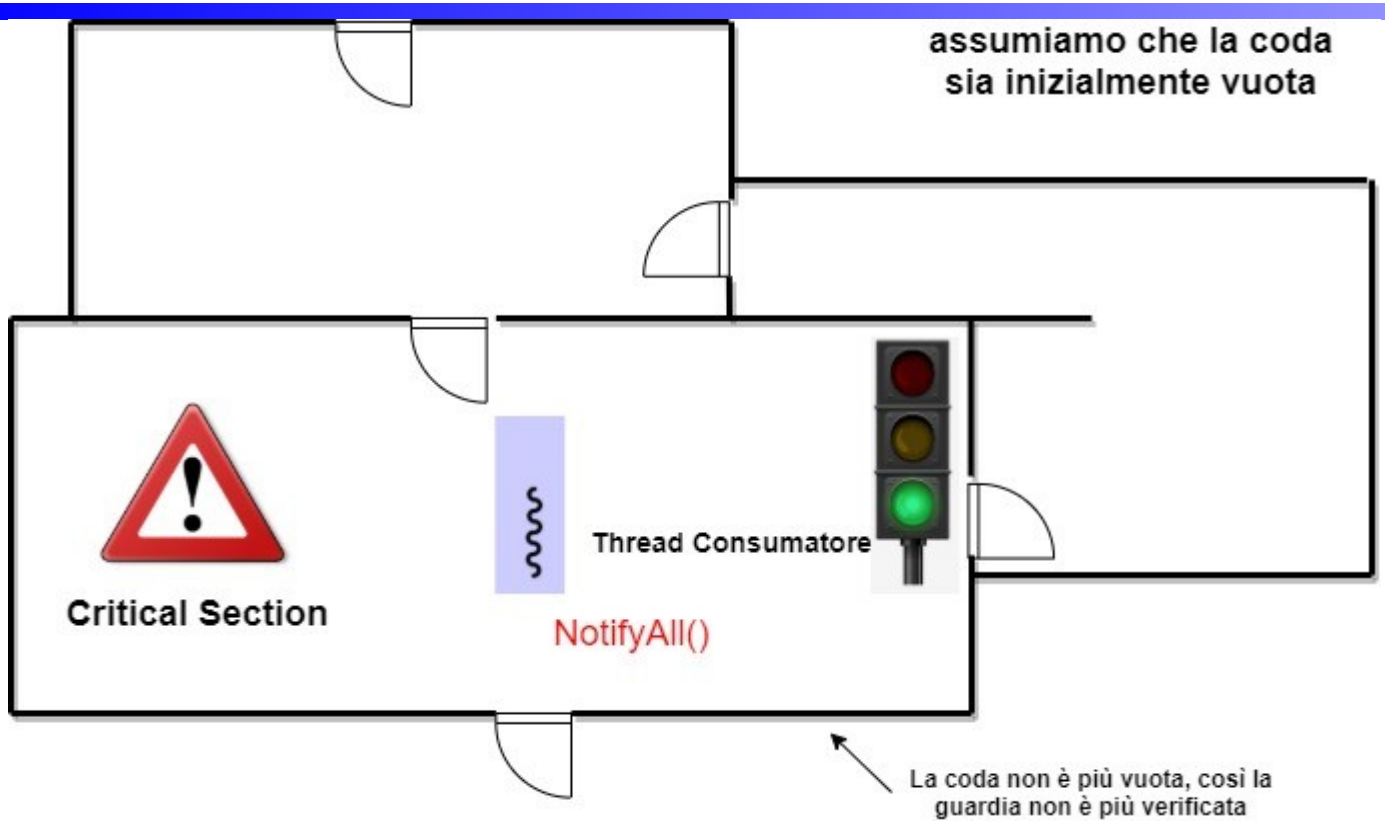

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"



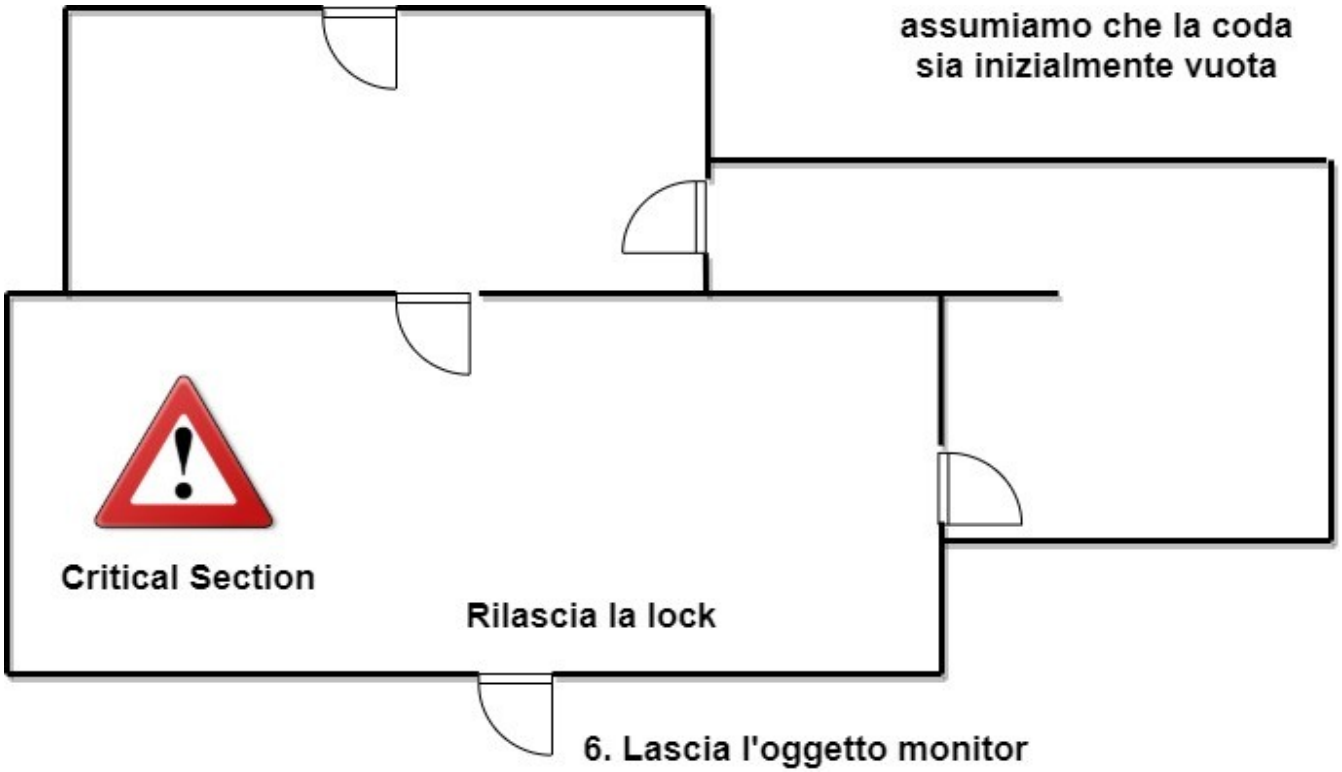

```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"




```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

PRODUTTORE CONSUMATORE "ILLUSTRATO"




```
public class Consumer extends Thread
{
public void run(){
      for(int i=0;i<10;i++){
         Object o=queue.consume();
               ….}
```

ASSIGNMENT 3: GESTIONE LABORATORIO

Il laboratorio di Informatica del Polo Marzotto è utilizzato da tre tipi di utenti, studenti, tesisti e professori ed ogni utente deve fare una richiesta al tutor per accedere al laboratorio. I computers del laboratorio sono numerati da 1 a 20. Le richieste di accesso sono diverse a seconda del tipo dell'utente:

a) i professori accedono in modo esclusivo a tutto il laboratorio, poichè hanno necessità di utilizzare tutti i computers per effettuare prove in rete.

b) i tesisti richiedono l'uso esclusivo di un solo computer, identificato dall'indice i, poichè su quel computer è istallato un particolare software necessario per lo sviluppo della tesi.

c) gli studenti richiedono l'uso esclusivo di un qualsiasi computer.

I professori hanno priorità su tutti nell'accesso al laboratorio, i tesisti hanno priorità sugli studenti.

Nessuno però può essere interrotto mentre sta usando un computer (prosegue nella pagina successiva)

ASSIGNMENT 3: GESTIONE LABORATORIO

Scrivere un programma JAVA che simuli il comportamento degli utenti e del tutor. Il programma riceve in ingresso il numero di studenti, tesisti e professori che utilizzano il laboratorio ed attiva un thread per ogni utente. Ogni utente accede k volte al laboratorio, con k generato casualmente. Simulare l'intervallo di tempo che intercorre tra un accesso ed il successivo e l'intervallo di permanenza in laboratorio mediante il metodo `sleep` della classe `Thread`. Il tutor deve coordinare gli accessi al laboratorio. Il programma deve terminare quando tutti gli utenti hanno completato i loro accessi al laboratorio.

Simulare gli utenti con dei thread e incapsulare la logica di gestione del laboratorio all'interno di un monitor.