

# Multi-threading

- I programmi Java possono eseguire thread multipli in modalità di **concorrenza logica**.
  - ▣ Esecuzione di fatto simultanea, dati condivisi.
- Come funziona il multi-threading?
  - ▣ Per l'utente, più processi "girano" in parallelo.
  - ▣ In realtà, è eseguito solo un processo alla volta.
  - ▣ Questo vale per macchine con un processore solo, architetture multi-core possono eventualmente eseguire più processi in parallelo, ma comunque in numero limitato (e non molto grande).

# Multi-threading

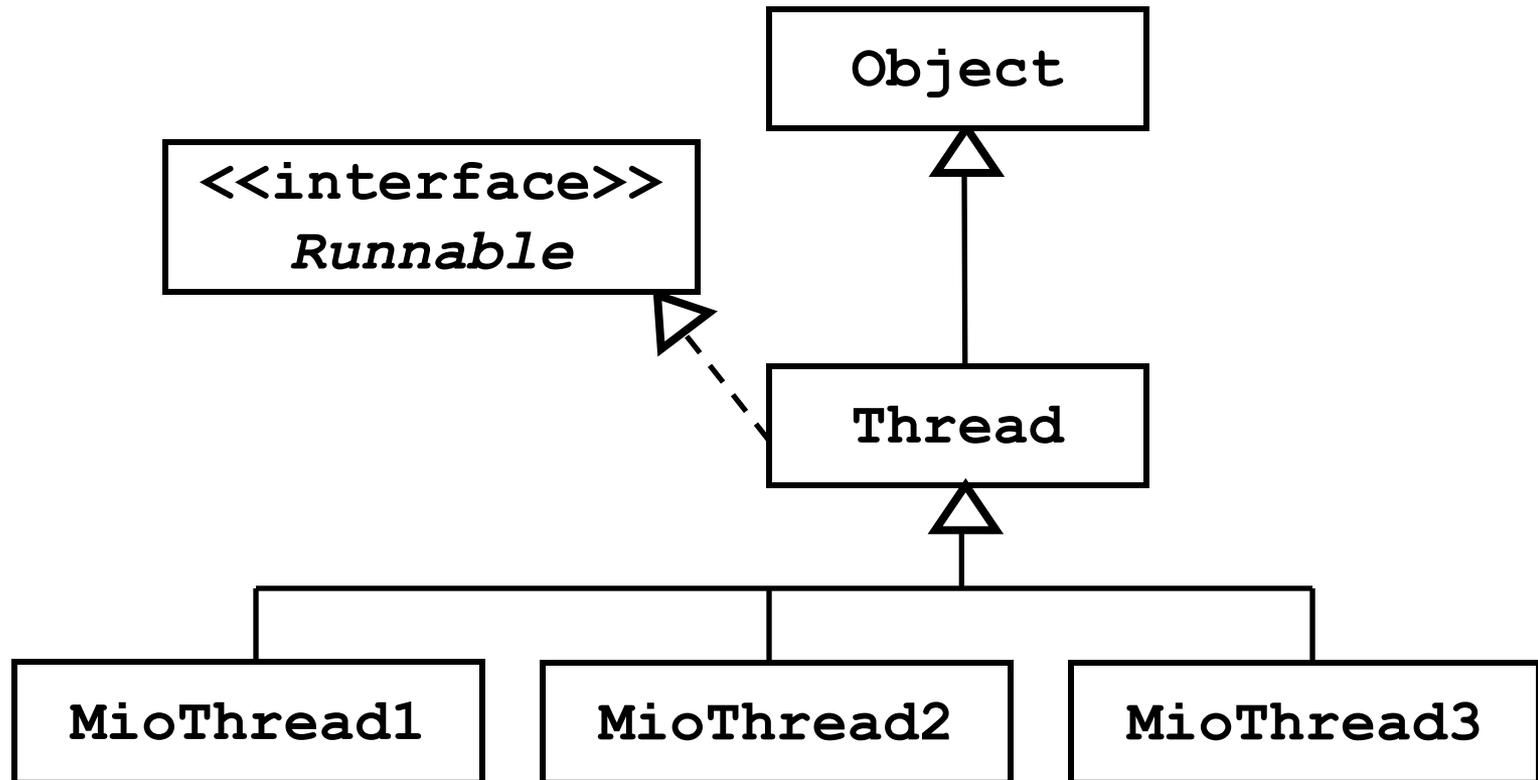
- Per la macchina viene quindi suddiviso il tempo in intervalli piccolissimi detti quanti di tempo, ognuno dedicato a uno specifico processo.
  - ▣ Come in un film l'illusione del movimento è data proiettando per breve tempo immagini fisse, la simultaneità segue dalla fine granularità dei quanti.
- La JVM avrà uno scheduler che decide come assegnare ogni quanto di tempo ai thread.
  - ▣ I thread alterneranno una fase di esecuzione e una in cui sono pronti ma a riposo (*idle*).

# Multi-threading

- Il ciclo standard di vita di un thread prevede perciò: una sua creazione; un'alternanza tra le due fasi esecuzione / pronto; un termine.
  - ▣ Sono poi possibili variazioni a questo tipo di ciclo, controllate da appositi comandi.
- In Java è possibile sia creare nuovi thread che fare compiere loro operazioni (alterando il ciclo normale di vita) perché **i thread sono oggetti**.
  - ▣ Avremo quindi operazioni che un thread può compiere e messaggi per attivarle: sono definite dalla classe **Thread** e dall'interfaccia **Runnable**.

# Gerarchia dei thread

- La classe `Thread` e l'interfaccia `Runnable` sono specificate in `java.lang`



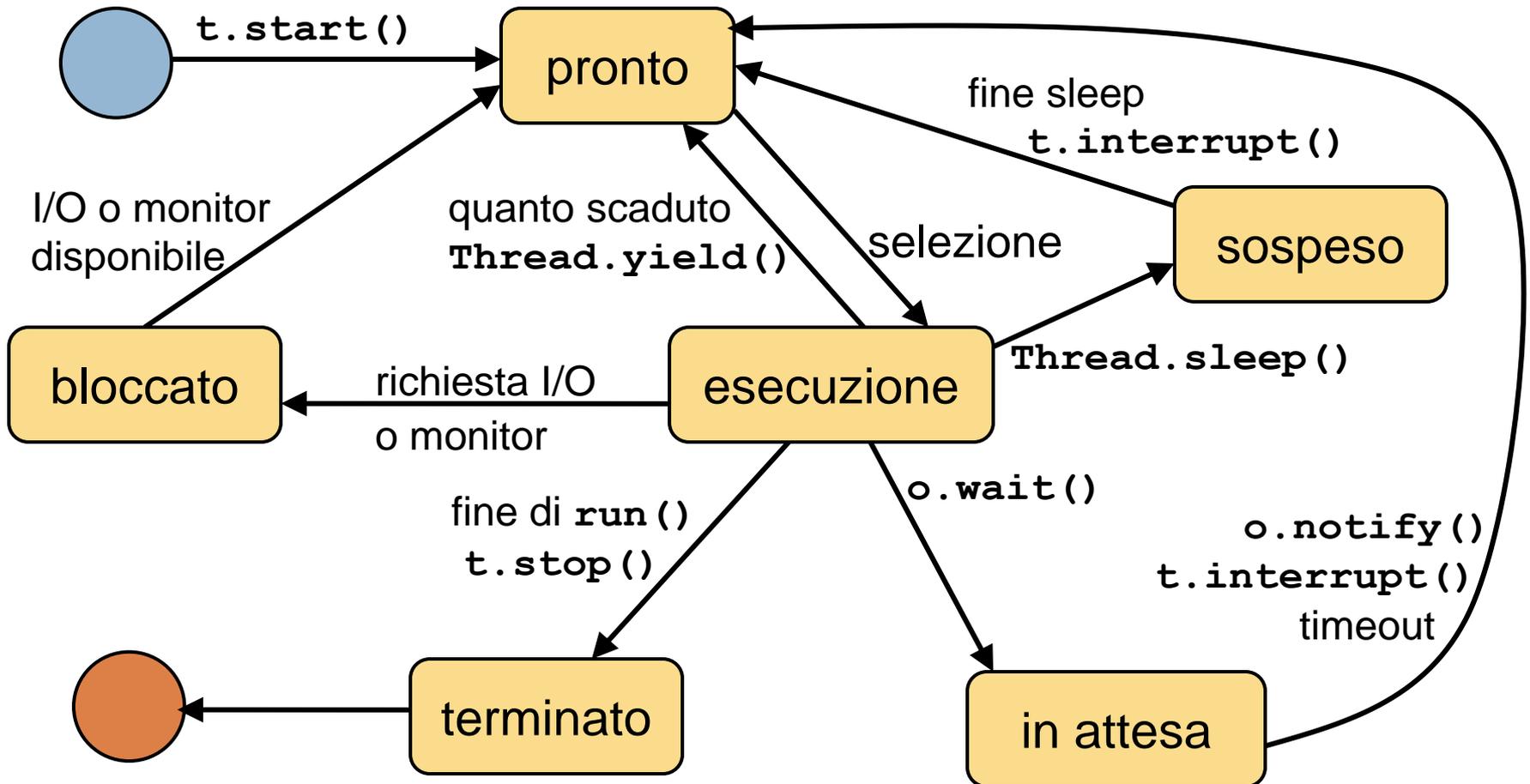
# La classe `Thread`

- Possiede i metodi per gestire un thread. In particolare vanno citati:
  - ▣ `run ()` : contiene le istruzioni che il thread esegue; di suo non fa nulla, va sovrascritto nelle estensioni
  - ▣ `start ()` : dà l'avvio al thread
  - ▣ `stop ()` : termina il thread (e fai liberare il suo ambiente dal garbage collector); però è deprecato!
  - ▣ `interrupt ()` : “sveglia” forzatamente il thread
- Questi sono metodi d'istanza, per compiere azioni su un certo thread.

# La classe **Thread**

- Esistono anche metodi che il thread compie su solo sé stesso. In particolare, sono da invocare come metodi statici di **Thread**:
  - ▣ **sleep()**: sospende il metodo per un ammontare di tempo passato come parametro (in millisecondi)
  - ▣ **yield()**: esce dall'esecuzione e torna in stato di pronto anche prima della fine del quanto di tempo
  - ▣ oltre a vari metodi statici che danno informazioni (tipicamente boolean, oppure **currentThread**)
- Invocando questi metodi viene regolato il ciclo di vita di un thread, dall'**inizio** alla **conclusione**.

# Il ciclo di vita di un thread



# Creare un thread

- All'inizio la JVM crea un solo thread, che esegue il metodo `main()` della classe di partenza. Questa è un'istanza della classe **Thread**.
  - ▣ Per il multi-threading, creiamo altre istanze di **Thread**.
- Potremmo invocare il costruttore di **Thread** senza parametri (quello di default).
  - ▣ Però così il thread avrà il `run()` vuoto! Quindi va creata una **sottoclasse** di **Thread**: le sue istanze sono anche istanze di **Thread**, ma fa override di `run()`
  - ▣ Non basta: il thread va fatto partire con `start()`

# Creare un thread

- Un modo di creare un thread allora è di estendere la classe **Thread** e sovrascriverne il metodo **run()**

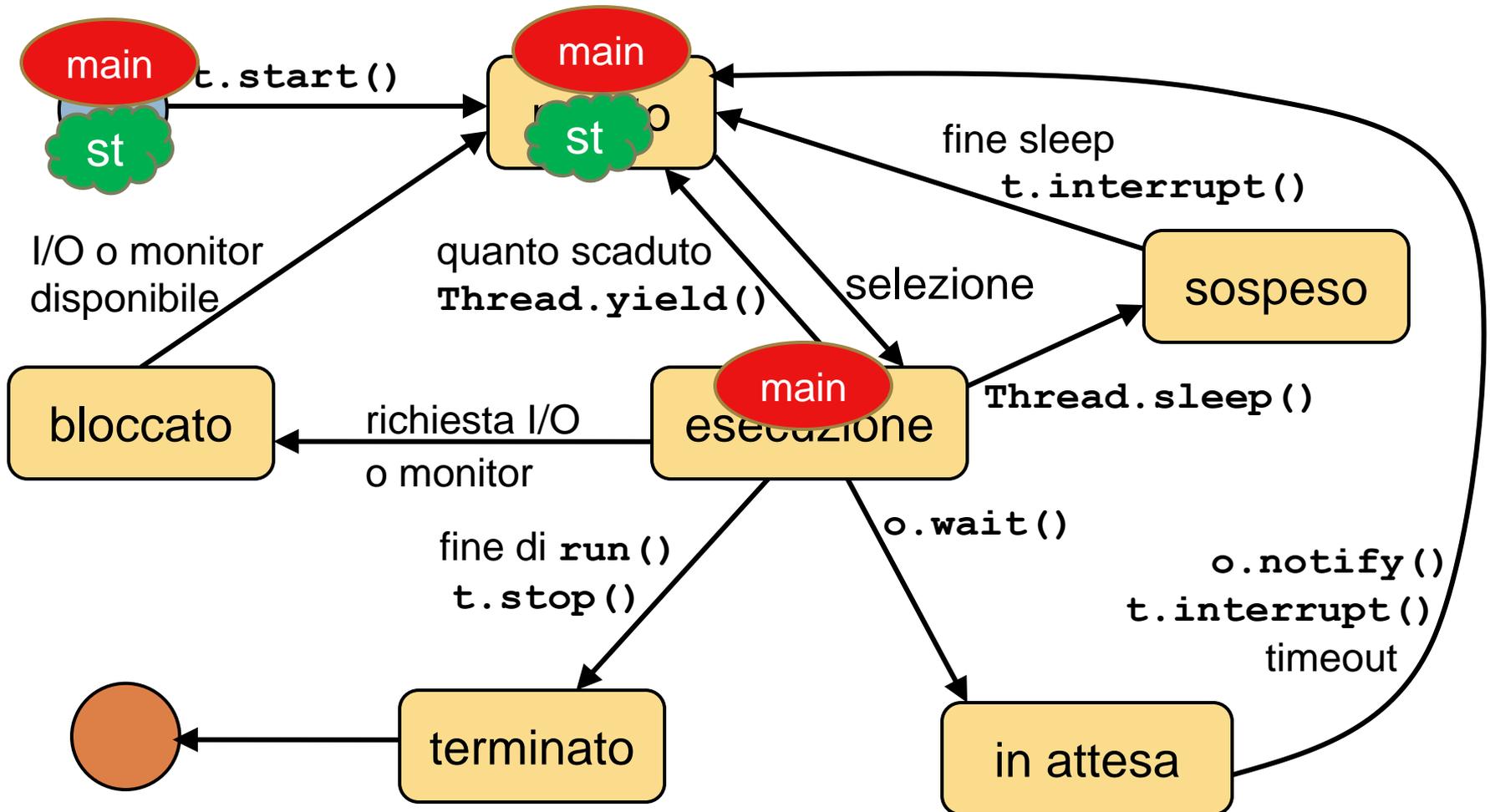
```
class Sheepthread extends Thread
{ public void run()
  { int i=2;
    while (!Thread.interrupted() )
      { System.out.println( (i++)+" pecore.."); }
  }
}

public class Contapecore
{ public static void main(String[] args)
  { Sheepthread st = new Sheepthread();
    st.start();
    BufferedReader in = ... ; in.readLine();
    st.interrupt();
  }
}
```

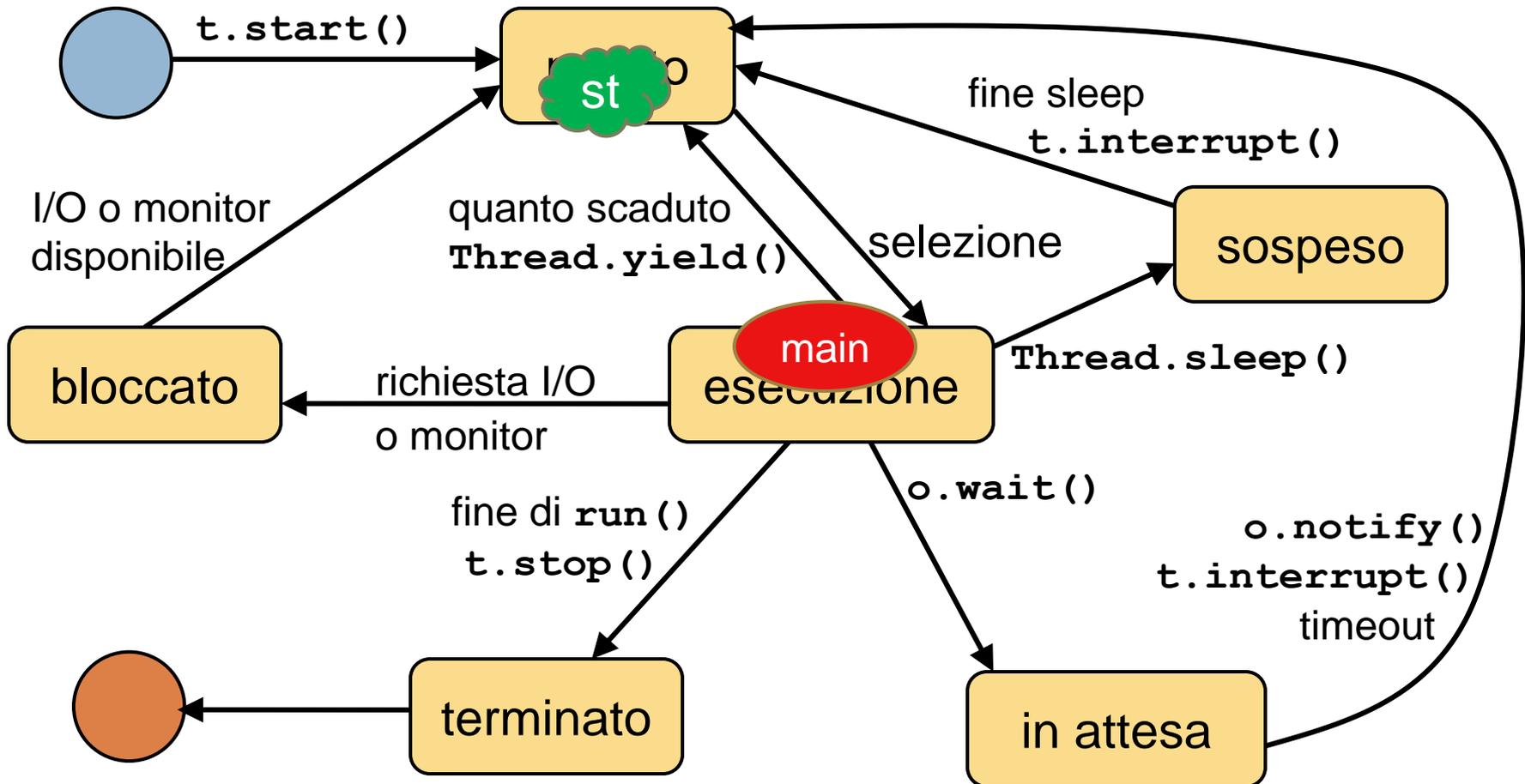
# Creare un thread

- Partiamo con un solo thread che esegue `main`
- Poi viene creato (e fatto partire) il thread `st` di classe `SheepThread` (che estende `Thread`).
  - ▣ Subito dopo `st.start()` abbiamo due thread potenzialmente in esecuzione: ma lo è uno solo (a meno di non avere due processori), l'altro è idle
  - ▣ Poi, subito dopo avere attivato `st`, il `main` richiede un input all'utente (`in.readline()`), quindi diventa **bloccato** e l'unico thread attivo resta `st`.
  - ▣ Se `main` si sblocca esegue `st.interrupt()` che fa terminare `st` e poi finisce anche `main`.

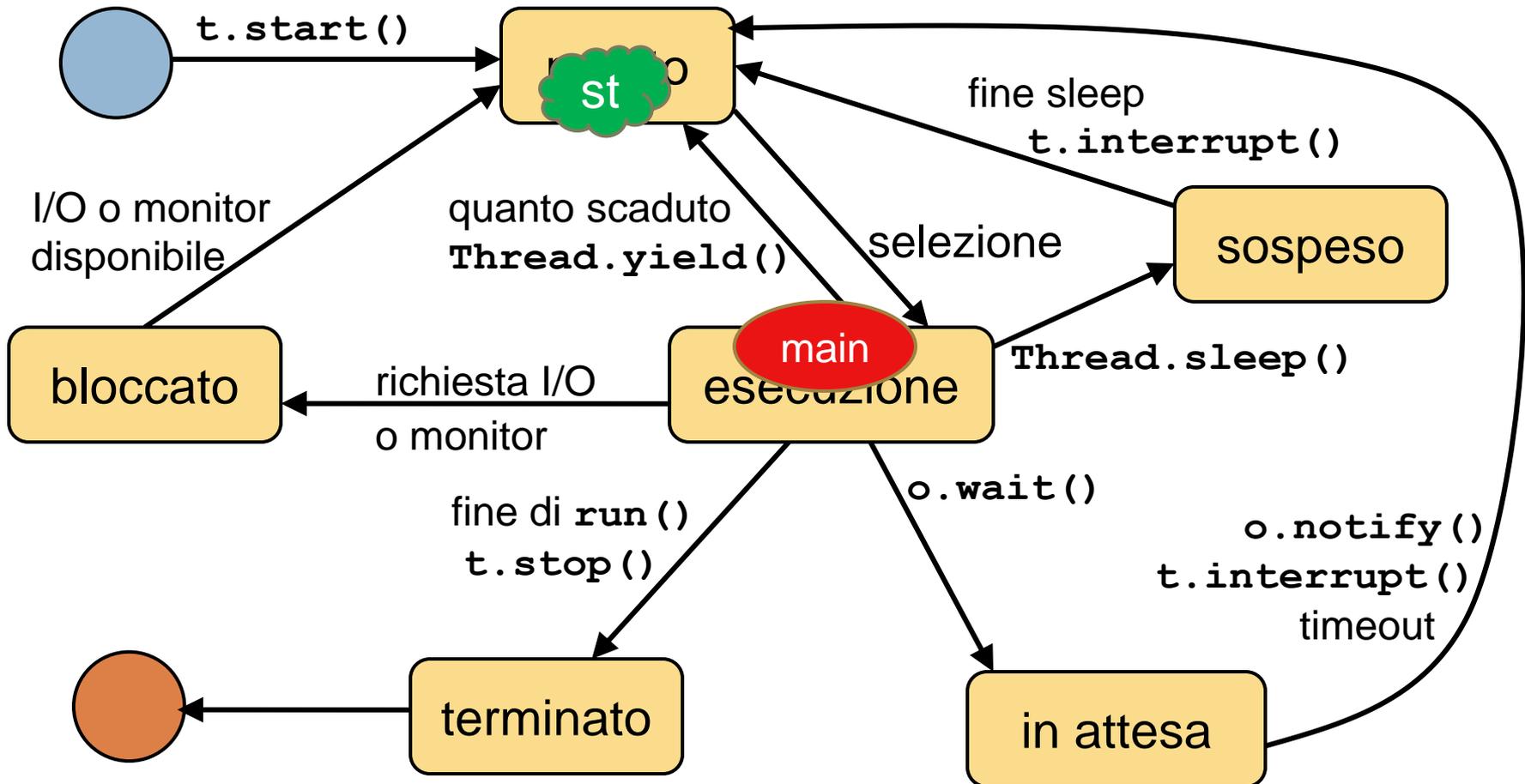
# Il ciclo di vita di un thread



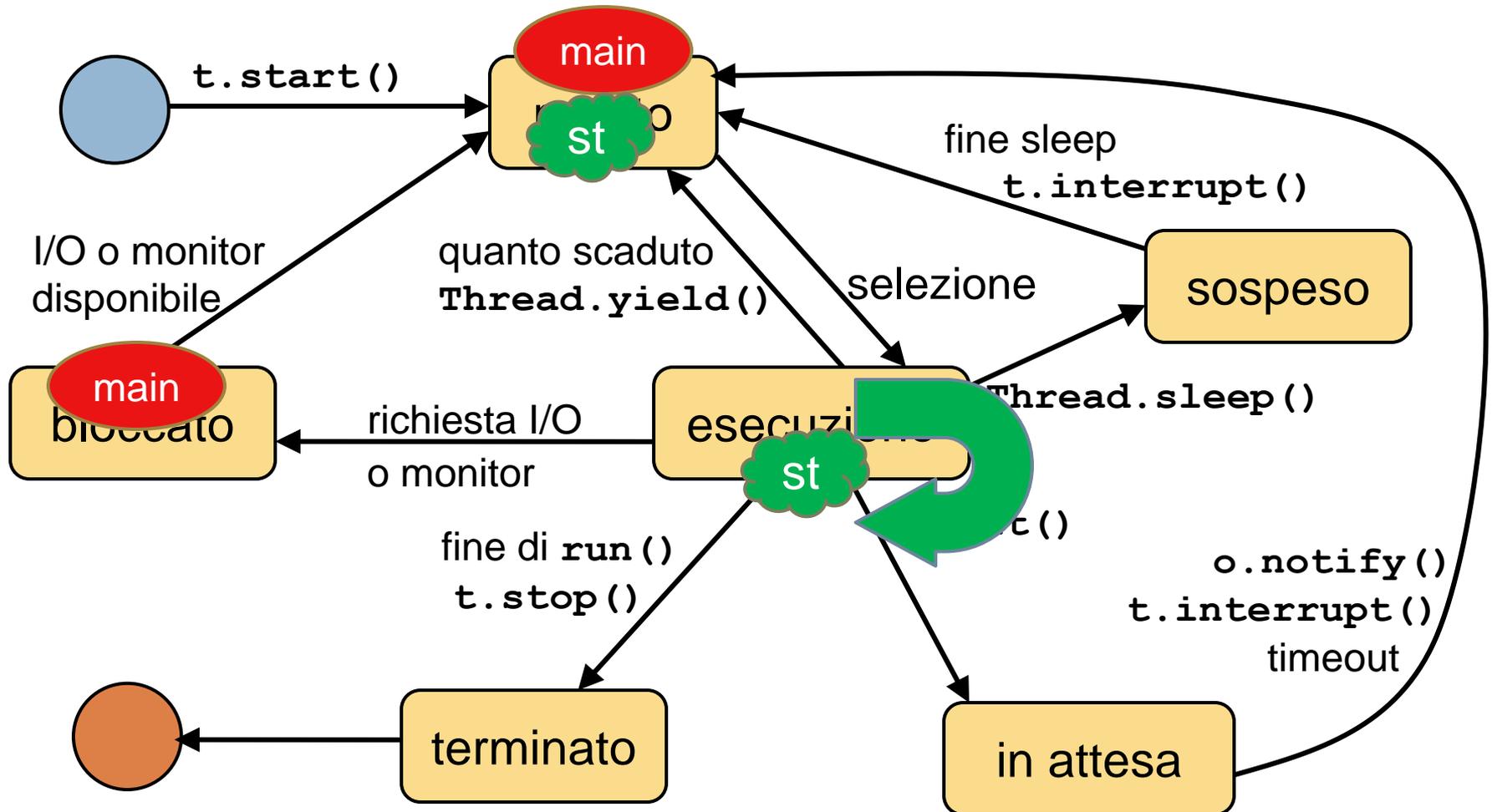
# Il ciclo di vita di un thread



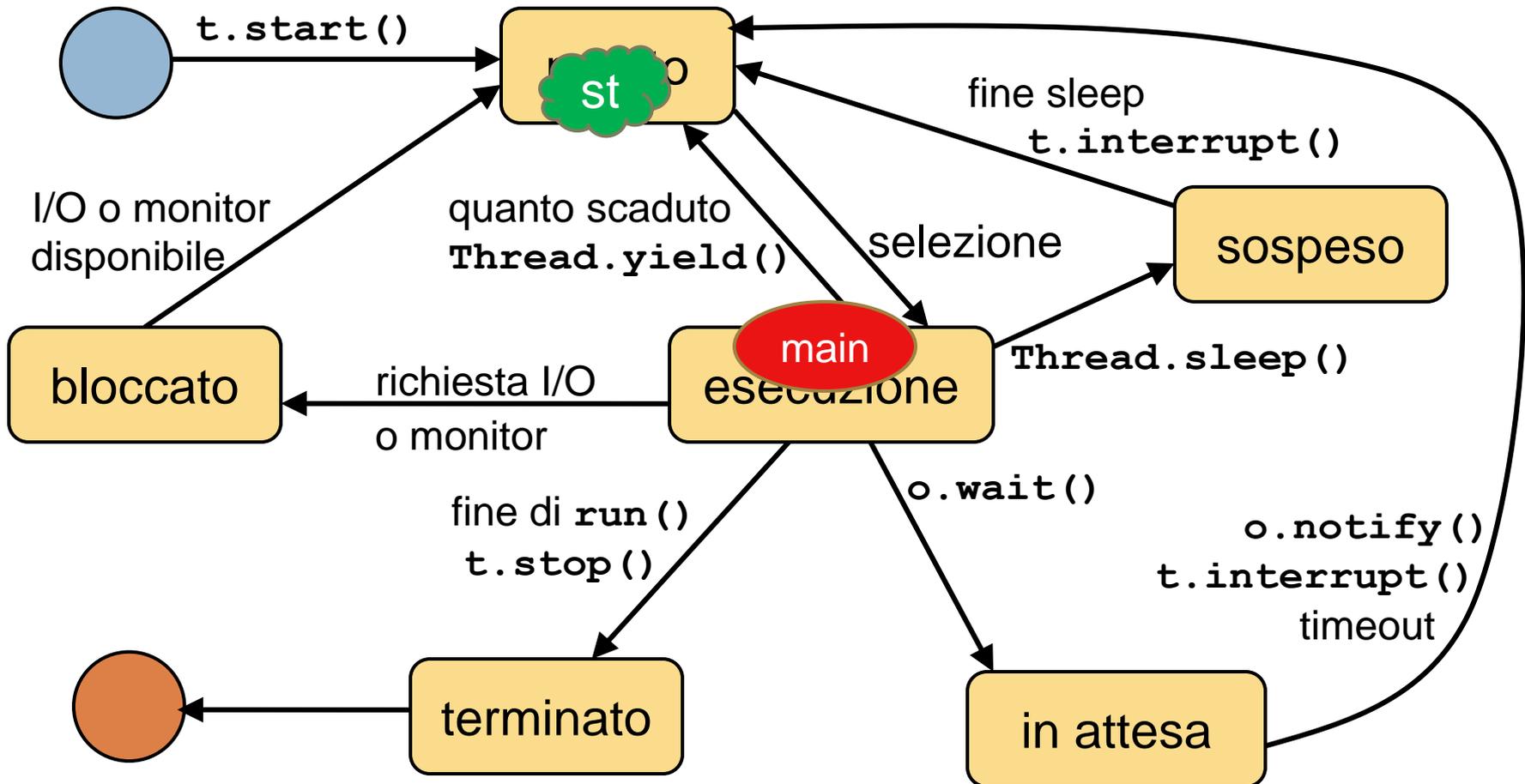
# Il ciclo di vita di un thread



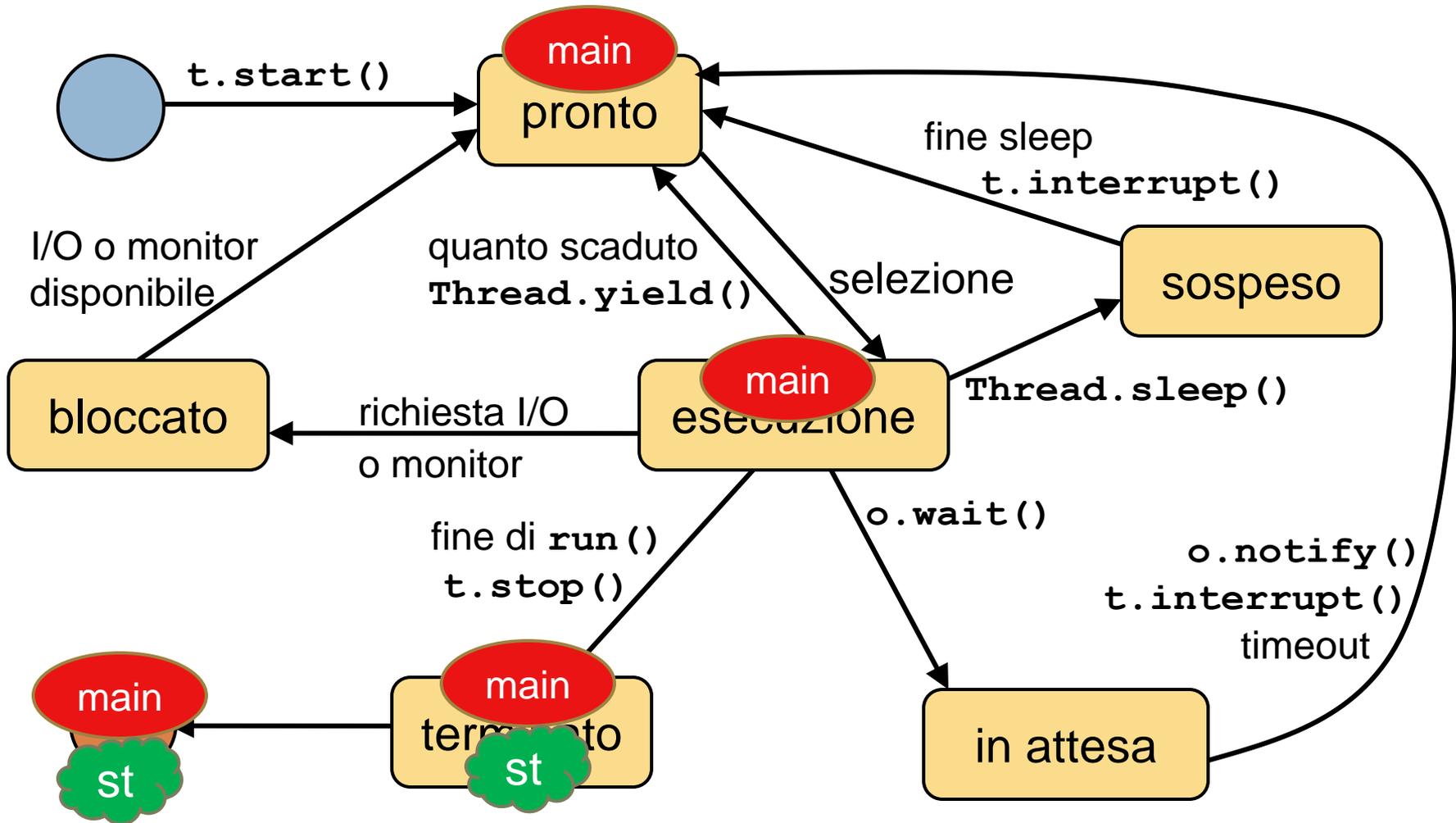
# Il ciclo di vita di un thread



# Il ciclo di vita di un thread



# Il ciclo di vita di un thread



# Creare un thread

- In realtà la terminazione forzata di `st` sfrutta un trucco, ossia usa `st.interrupt` (corretto semanticamente, ma avrebbe un altro scopo)
  - ▣ Si poteva anche usare un altro innesco per questa terminazione, visto che esiste uno spazio dei dati viene **condiviso** dai vari thread: lo heap.
- Da notare che dove viene creato esiste un riferimento al thread “figlio” (la variabile `st`)
- Ma se lui vuole un riferimento a sé stesso?
  - ▣ Lo ottiene invocando il metodo statico **`Thread.currentThread()`**

# Creare un thread

- Questo sistema di creazione thread ha una falla: pensiamo di scrivere un **-Thread** estendendo un'altra classe (di cui vogliamo ereditare i metodi).
  - ▣ Java non ammette ereditarietà multipla con **extends**.
- Tuttavia, viene in aiuto l'interfaccia **Runnable**.
- Vale quanto segue:
  - ▣ l'unico metodo di **Runnable** è **run()**
  - ▣ la classe **Thread** ha anche un costruttore che accetta come parametro un'istanza di **Runnable**

# Creare un thread

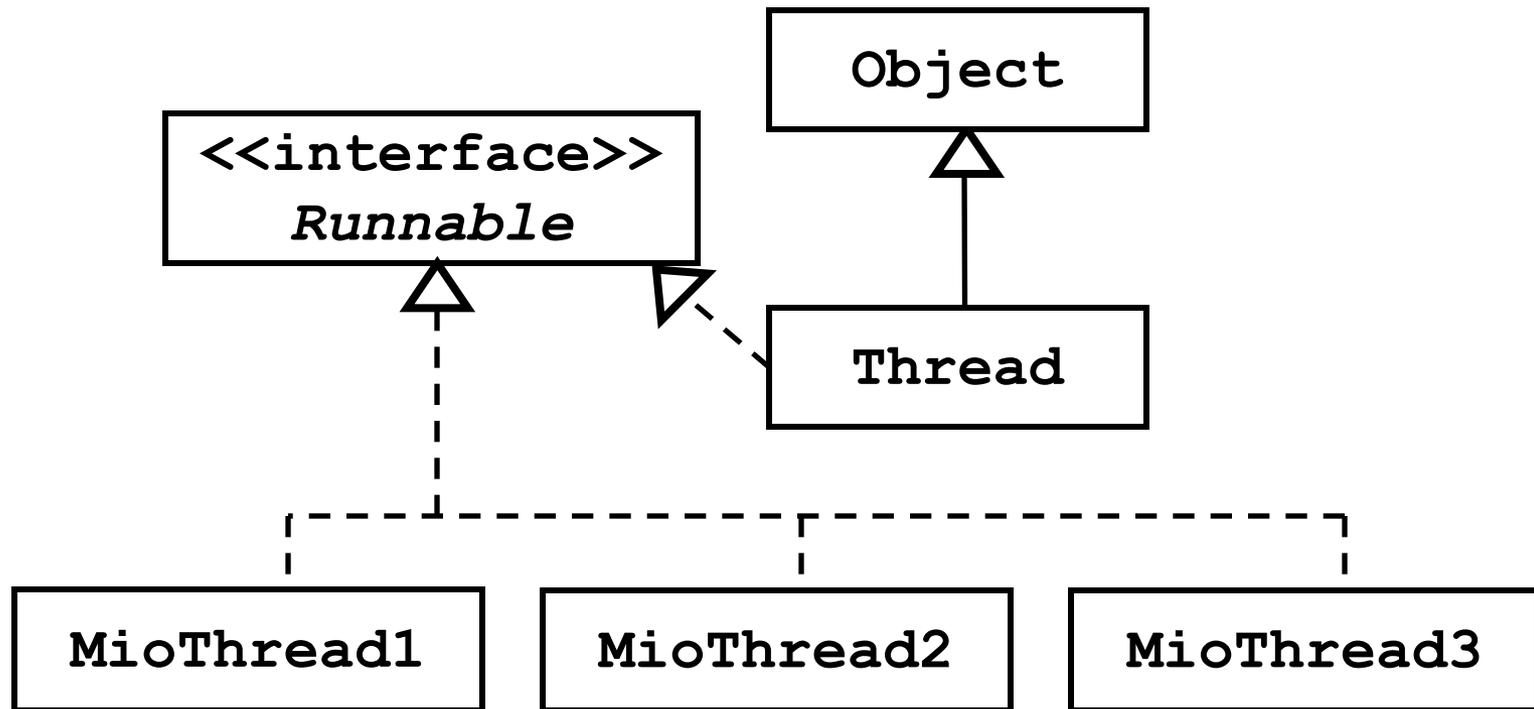
- Modifichiamo allora l'esempio come segue:

```
class Sheepthread extends Thread implements Runnable
{ public void run()
  { int i=2;
    while (!Thread.interrupted() )
      { System.out.println( (i++)+" pecore.."); }
  }
}

public class Contapecore
{ public static void main(String[] args)
  { Sheepthread st = new Sheepthread();
    Thread th = new Thread(st);
    st.start(); th.start();
    BufferedReader in = ... ; in.readLine();
    st.interrupt(); th.interrupt();
  }
}
```

# Gerarchia dei thread

- La gerarchia di **Thread** e **Runnable** cambia.



- Questa modalità è preferibile anche per altri aspetti della programmazione concorrente (che non vedremo).

# Thread utente e demoni

- Non è però esatto dire che il thread del `main` e gli eventuali altri thread creati dall'utente sono gli unici in esecuzione. Java distingue tra:
  - i **thread utente**, cioè quelli creati con uno scopo specifico dall'utente (il `main` ed eventuali altri)
  - i **demoni**, che sono thread di sistema usati dalla JVM per funzioni interne (ad esempio, il garbage collector e il gestore grafico delle finestre)
- I demoni sono invisibili all'utente: ne può essere attivo un numero imprecisato, già fin dall'inizio dell'esecuzione del programma.

# Thread utente e demoni

- Non ha senso che un programma esegua solo demoni, visto che hanno funzioni di supporto.
- Un programma “gira” finché ha almeno un thread utente attivo (non per forza il **main**).
  - ▣ Quando l'ultimo thread utente termina, la JVM distrugge i demoni attivi e chiude il programma.
- Normalmente, le applicazioni generano solo nuovi thread utente. Possiamo però pensare di creare un thread che abbia solo funzioni di servizio, e quindi debba essere un demone.

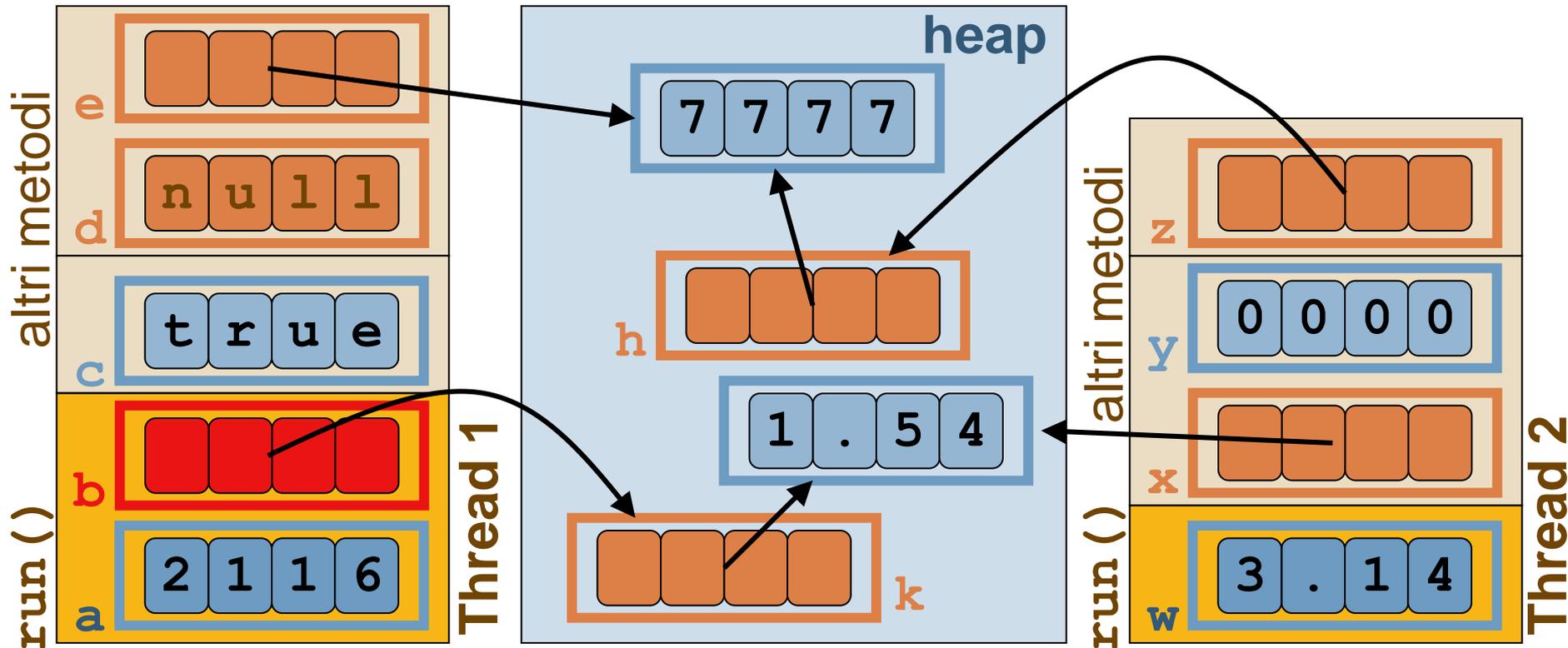
# Thread utente e demoni

- Perché definire un thread come demone, anziché come thread utente? Principalmente perché non si vuole che la sua permanenza in attività continui a far eseguire il programma.
- Servono a ciò i metodi d'istanza `setDaemon()` e `isDaemon()`, che trattano boolean.
- Il “settaggio” a demone va fatto prima di invocare `start()`, poi la condizione di demone o thread utente è irreversibile.

# Condivisione della memoria

- I vari thread attivi sono tra loro **interdipendenti**.
  - ▣ Condividono gran parte della memoria di sistema, in particolare tutto quanto contenuto nello heap, cioè le classi e le loro istanze (oggetti).
  - ▣ Invece ogni thread ha una copia privata del suo ambiente (parametri dei metodi e variabili locali).
- Siccome il metodo **run ()** non ha parametri, l'ambiente di ogni thread è inizialmente vuoto.
  - ▣ In realtà il primo thread **main ()** ha parametri **args**
  - ▣ Comunque, tipicamente **run ()** definisce variabili e invoca altri metodi, così l'ambiente si “popola”.

# Condivisione della memoria



- Ogni thread ha la sua **pila d'ambiente**.
  - ▣ Può però accedere tutto quanto viene riferito (anche con più livelli di riferimento)

# Condivisione della memoria

- Quindi diversi thread possono avere accesso allo stesso dato. Ciò può creare problemi.
- Pensiamo all'esempio del conto bancario (classe **BankAccount**, metodo **deposit()**)
  - ▣ **deposit()** fa **get** del valore di **balance**, somma il deposito, fa un **set** al nuovo valore.
  - ▣ Supponiamo di eseguire due operazioni di **deposit()** tramite thread differenti (per esempio un deposito simultaneo in due filiali). Cosa potrebbe andare storto?

# Condivisione della memoria

- Il thread 1 esegue `deposit(10000)`, il thread 2 esegue `deposit(200)`. `balance` vale 500.
- Vengono eseguiti i seguenti passi:
  - ▣ Il thread 1 va in esecuzione. Eseguendo `getBalance` e ottiene come valore di ritorno 500. Torna idle.
  - ▣ Il thread 2 va in esecuzione. Eseguendo `getBalance` e ottiene come valore di ritorno 500. Torna idle.
  - ▣ Ora tocca a 1 che setta `balance` a `500+10000`
  - ▣ Poi tocca a 2 che setta `balance` a **`500+200`**
- Alla fine `balance` ha un valore sbagliato!

# Condivisione della memoria

- Il problema nasce perché:
  - ▣ non è possibile sapere in che ordine i thread eseguiranno le loro operazioni
  - ▣ un thread dovrebbe garantirsi diritti esclusivi di modifica: in particolare, in questo esempio, le operazioni di get e set dello stesso thread dovrebbero essere consecutive
- In altre parole il thread dovrebbe riservarsi l'esclusiva per quell'oggetto: solo lui può accederlo (sia per leggerlo che modificarlo)

# Monitor

- Questo viene realizzato tramite il meccanismo dei **monitor**. Per un thread, prendere il monitor di un oggetto significa riservarsene l'accesso.
  - ▣ è come “piantare la bandierina” o “avere il testimone”
  - ▣ Di default, il monitor è libero (nessun thread lo detiene)
- Ogni oggetto possiede uno e un solo monitor.
- Il monitor è una caratteristica definita nella classe `Object`, così ogni oggetto Java ne ha uno, poiché tutte le classi ereditano da `Object`.

# Monitor

- I thread possono prendere e rilasciare monitor. Se un monitor è libero, qualunque thread lo può prendere subito. Se è già stato preso, il thread entra nello stato **bloccato** (attende che si liberi)
  - ▣ Appena un monitor si libera, tutti i thread che lo vogliono (e che al momento sono bloccati) competono per averlo. Uno solo vincerà, gli altri torneranno bloccati fino alla prossima contesa.
  - ▣ Un thread può anche prendere un monitor più volte: avendo lui il monitor ha automaticamente successo a riprenderselo, deve liberarlo più volte perché altri lo possano avere.

# Synchronized

- Per cercare di riservarsi il monitor dentro a un thread si usa la parola chiave **synchronized**.  
Va usata come segue:

**synchronized** (*espressione*) {blocco}

oggetto di cui si vuole il monitor

istruzioni da eseguire una volta che si ha il monitor

- Il monitor viene rilasciato al termine di **blocco**.
  - Dentro a **blocco**, si ha la garanzia che nessun altro thread può usare l'oggetto di cui si detiene il monitor. Chi ci prova entra in **bloccato**.

# La classe `Class`

- Le classi (e anche i tipi primitivi, come insieme di dati) possono essere viste **come oggetti**.
- Esiste infatti la classe `Class` le cui istanze sono le classi che stanno girando sulla JVM.
  - ▣ Non ha costruttori pubblici: non servono, si crea un oggetto istanza appena c'è una nuova classe.
  - ▣ Se `Studente` è una classe, il suo oggetto classe verrà identificato da `Studente.class`
  - ▣ È un oggetto e come tale ha un suo monitor

# Monitor di classe

- Ci sono monitor anche per le classi oltre che per le loro istanze, per dare l'esclusiva su metodi e campi di classe (cioè statici).
  - ▣ Un thread che detiene il monitor per un oggetto istanza ha l'esclusiva per i suoi campi e metodi. Chiunque può invocare gli stessi metodi ma per altre istanze, o i metodi statici di quella classe.
  - ▣ Se un thread detiene il monitor per una classe, è l'unico a poterne cambiare i campi statici o invocare i metodi statici (ma tutti possono invocare i metodi di istanza su un qualsiasi oggetto istanza di quella classe).

# Monitor

- Per esempio, se vogliamo implementare un sistema di notifiche concorrenti all'utente:
  - ▣ abbiamo più thread che stampano a video
  - ▣ se non li sincronizziamo, il testo potrebbe risultare ingarbugliato (alternando testi diversi)
- Per evitare questa situazione, non stampiamo a video direttamente, ma mettiamo i messaggi da stampare in coda a una **LinkedList**.
  - ▣ Ci sarà un altro thread che ogni tanto la svuota.

# Monitor

- Sia **bufText** il nome di questa lista tampone.
  - È un oggetto, quindi dotato di un proprio monitor.
  - Per “stampare” (ossia inserire in coda a **bufText**):

```
synchronized(bufText) { bufText.add(messaggio) }
```

- Mentre altrove un thread farà eternamente:

```
while (true)
{ synchronized(bufText)
  { if (bufText.size()>0)
    System.out.println(bufText.remove(0));
  }
}
try { Thread.sleep(1000); }
catch (InterruptedException e) { ; }
```

# Monitor

- L'ultimo blocco è il `run ()` di un thread che periodicamente (ogni secondo) controlla se ci sono messaggi e se sì ne stampa uno.
  - ▣ Poi aspetta per un secondo in cui non fa altro che catturare (e ignorare) l'eccezione causata da chi gli invoca `interrupt ()`: così, non finisce mai
  - ▣ Ha perciò un ciclo infinito: ma in realtà va prima definito come demone tramite `setDaemon ()`
  - ▣ Così il tutto è corretto, perché la sua presenza non impedisce la terminazione del programma (a quel punto anche lui verrà terminato dalla JVM).

# Synchronized (ancora)

- Riscriviamo l'esempio di prima.
  - Usiamo una struttura modulare, con una classe **Notificatore** che ha opportuni metodi.
  - La classe ha due campi privati, la lista **bufText** e un suo thread. Dato che implementa **Runnable** potrà costruire i thread che usano il suo **run()**.

```
import java.util.*;
public class Notificatore implements Runnable
{ private LinkedList bufText;
  private Thread th;
  // metodi (alla prossima slide)
}
```

# Synchronized (ancora)

```
public void addMesg(String s)
{ synchronized(this) { bufText.add(messaggio); } }
public void visualizza()
{ synchronized(this)
  { if (bufText.size()>0)
    System.out.println(bufText.remove(0));
  }
}
public void run()
{ while (true)
  { try { visualizza(); Thread.sleep(1000); }
    catch (InterruptedException e) { ; } }
}
public void avvia()
{ th = new Thread(this);
  th.setDaemon(true); th.start();
}
```

entrambi prendono il monitor dell'istanza di Notificatore per non essere eseguiti insieme