Progettazione del Software Thread: concetti di base

Giuseppe De Giacomo, Massimo Mecella

Dipartimento di Informatica e Sistemistica

SAPIENZA Università di Roma

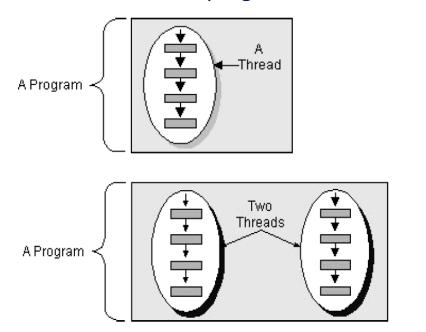
Queste slide fanno uso di materiale dell'Ing. Stefano Millozzi

Alcuni concetti

- Monotasking:
 - elaborazione batch in rigorosa sequenza
- Multitasking:
 - Elaborazione "contemporanea" di più compiti diversi (task)
 - Ogni task è tipicamente un processo separato
- Multithreading:
 - Elaborazione "contemporanea" di più istanze dello stesso task
 - Ogni task è un thread;
 - più thread fanno parte dello stesso processo Esempio: la Java Virtual Machine (JVM)

I thread

 Un thread è un flusso di controllo sequenziale nell'ambito di un programma



3

I thread

- Flusso di esecuzione indipendente nel contesto di un programma
 - Talvolta chiamati lightweight process o execution context
- Differenze rispetto ai processi:
 - le uniche risorse specifiche del thread sono quelle necessarie a garantire un flusso di esecuzione indipendente (contesto, stack,...)
 - lo spazio di indirizzamento, inclusa la memoria dinamica (heap), e più in generale tutte le altre risorse sono condivise con gli altri thread
- NB:
 - Creazione del thread più semplice del processo (più rapida)
 - Memoria condivisa tra tutti i thread

I thread

Flusso di esecuzione indipendente

- "illusione" che ogni flusso abbia un "processore" dedicato all'esecuzione del proprio codice
- Come questo venga effettivamente realizzato in elaboratori in cui il numero dei processori sia (molto) inferiore a quello dei thread dipende dai meccanismi propri del sistema operativo e della JVM. Esula dagli scopi del corso, cfr. i corsi di "Sistemi Operativi" e di "Progetto di Reti di Calcolatori e Sistemi Informatici"

Utilizzo dei thread

- Per simulare attività simultanee
- Per sfruttare sistemi multi-processore
 - al fine di dedicare più processori all'esecuzione dello stesso programma
- Per gestire in maniera efficiente le''risorse lente"
 - Accesso al disco
 - Interazione con l'utente
- Per migliorare l'interazione con l'utente
 - mantenendo rapide tutte le interazioni con l'utente
 - le operazioni lunghe vengono svolte da thread dedicati senza compromettere la reattività del thread che gestisce l'interazione con l'utente

java.lang.Thread

- I thread della JVM sono associati ad istanze della classe java.lang.Thread
- Gli oggetti istanza di Thread svolgono la funzione di interfaccia verso la JVM che è l'unica capace di creare effettivamente nuovi thread
- Attenzione a non confondere il concetto di thread con gli oggetti istanza della classe java.lang.Thread
 - tali oggetti sono solo lo strumento con il quale si comunicare alla JVM
 - di creare nuovi thread
 - di interrompere dei thread esistenti
 - di attendere la fine di un thread (join)
 - ...
- NB: Creando un oggetto Thread non si crea un thread del SO

Implementazione dei thread in Java

- L'uso dei thread in Java è basato su
 - una classe predefinita java.lang.Thread
 - una interfaccia predefinita java.lang.Runnable
- Due modi per creare un nuovo thread:
 - Instanziare un oggetto Thread passando al suo costruttore un oggetto con interfaccia Runnable
 - bisogna implementare l'interfaccia Runnable e creare esplicitamente l'istanza di Thread
 - ma la classe rimane libera di derivare da una qualsiasi altra classe



- Instanziare un oggetto di una classe derivata da Thread che implementa essa stessa l'interfaccia Runnable
 - apparentemente più semplice,
 - ma non è possibile derivare da altre classi

Naive

• NB: entrambi i modi realizzano esattamente lo stesso funzionamento, descritto nel seguito: il primo esplicitamente, il secondo implicitamente, noi useremo sempre il primo modo.

Implementazione dei thread in Java

- L'oggetto che implementa l'interfaccia Runnable funge da "eseguibile":
 - L'operazione da eseguire viene inserita nel metodo run ()
 richiesto da Runnable
- L'oggetto **Thread** funge da "**esecutore**" il cui compito è eseguire su un thread separato un eseguibile:
 - All'oggetto Thread è passato un Runnable (eseguibile) nel costruttore;
 - L'oggetto Thread usa il suo metodo start() per chiamare ed eseguire (in un nuovo thread) il metodo run () del Runnable.

9

Java.lang.Thread

Constructor Summary

Thread()

Allocates a new Thread object.

<u>Thread (Runnable</u> target)

Allocates a new Thread object.

Method Summary

void run()

If this thread was constructed using a separate Runnable run object, then that Runnable object's run method is called; otherwise, this method does nothing and returns.

void start()

Causes this thread to begin execution; the Java Virtual Machine calls the run method of this thread.

10

Java.lang.Runnable

```
Method Summary

void run ()
```

Method Detail

run

```
public void run()
```

When an object implementing interface Runnable is used to create a thread, starting the thread causes the object's run method to be called in that separately executing thread.

The general contract of the method run is that it may take any action whatsoever.

See Also: Thread.run()

11

Esempio 1 (soluzione da preferire)

- La classe MiaClasseRunnable implementa Runnable.
- Uno oggetto di questa (l'eseguibile) viene passato al costruttore di una istanza di Thread (l'esecutore), poi viene dato start(), mandando l'eseguibile in esecuzione sull'esecutore.

Esempio 2 (soluzione naive)

- La classe e' un'istanza di Thread (run "overidden")
- Possibile SOLO nel caso di classe "non figlia"

Esempio

```
MiaClasse e = new MiaClasseRunnable (...); C'è un solo flusso di esecuzione

Thread mioThread = new Thread(e);

mioThread.start();

Da qui in poi ci sono due flussi
...
```

Esercizio

- Realizzare una classe java Runnable che rappresenta un eseguibile per stampare (<u>senza andare a capo</u>) su output 100 volte un carattere passato come parametro.
 - Scrivere un main in cui vengono creati avviati due thread,
 la prima che stampa il carattere '0' e la seconda '1'
 - Eseguire più volte il programma e verificare se le sequenze di 0 e 1 generate sono uguali
- Soluzione:
 - esercizioCaratteri01

15

Soluzione

```
public class PrintExecutable implements Runnable {
    private final char c;
    public PrintThread(char c) {
        this.c = c;
    }
    public void run() {
        for (int i=0;i<100;i++)</pre>
            System.out.print(c);
    }
}
public class Main {
    public static void main(String□ args) {
        Thread t1 = new Thread(new PrintExecutable('0'));
        Thread t2 = new Thread(new PrintExecutable('1'));
        t1.start();
        t2.start();
                                                                        16
    }
}
```

Esecuzione

Output:

Cosa è successo? sono stati eseguiti in sequenza?

 I due thread sono stati eseguiti concorrentemente *non* is sequenza, ma nella particolare implementazione della JVM l'esecuzione del programma è stata troppo veloce: il primo thread è terminato prima che potesse esseredato accesso all'output al secondo thread.

```
Per mostrare tale interleaving facciamo "dormire" (con Theread.sleep()) i thread di tanto in tanto ...
```

17

18

Soluzione con sleep

```
public class PrintExecutable implements Runnable {
    private final char c;
    public PrintExecutable(char c) {
        this.c = c;
    public void run() {
        for (int i=0;i<100;i++){
            System.out.print(c);
                   Thread.sleep((long)(Math.random() * 10));
            } catch (InterruptedException e) {}
        }
    }
}
public class Main {
    public static void main(String□ args) {
        Thread t1 = new Thread(new PrintExecutable('0'));
        Thread t2 = new Thread(new PrintExecutable('1'));
        t1.start();
        t2.start();
    }
}
```

Esecuzione

Output:

Output:

Output:

Cosa è successo?

 Ora ad ogni esecuzione la JVM ha l'occasione di fare interleaving dei due threads in modo diverso.

19

Thread

Istanzia un oggetto Thread

```
public class Java.lang.Thread {
   public Thread Thread() {...}
   public Thread Thread(Runnable target) {...}
   public void run() {...}
   public void start() {...}
```

Avvia l'esecuzione del thread; la JVM invoca il metodo run ()

}

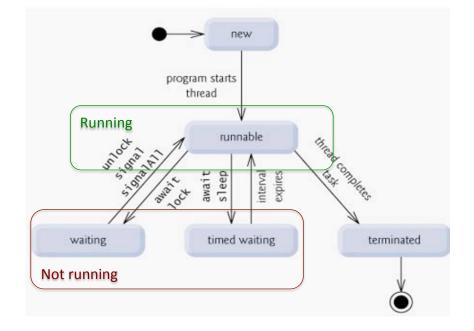
Mette il thread in pausa per il tempo specificato IF il Thread è stato creato passandogli un target

Istanzia un oggetto

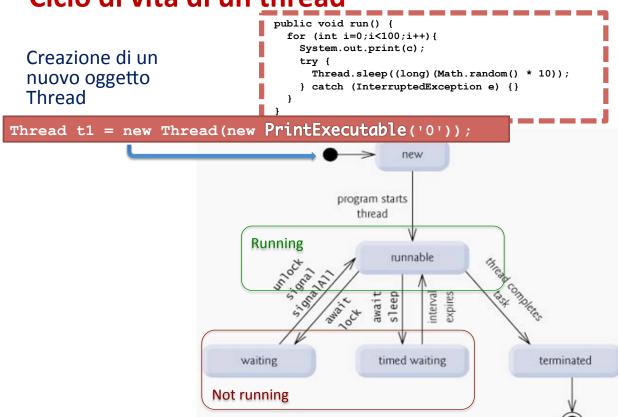
THEN chiama il suo metodo run (), di fatto mandando in esecuzione nel nuovo thread appena creato il metodo offerto da target ELSE non fa nulla e ritorna immediatamente

Stati in cui si può trovare un thread

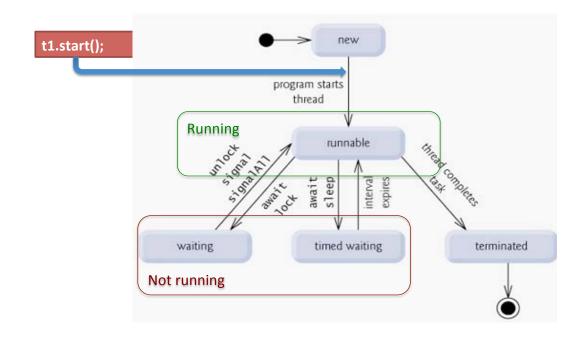
- New Thread
- Invocazione del metodo start()
- Attivo
 - Running
 - Not Running
- Terminated



Ciclo di vita di un thread

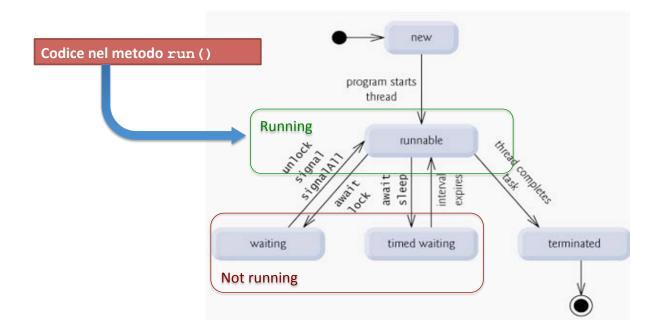


Il metodo **start()** crea le risorse di sistema necessarie ad eseguire il thread, schedula il thread per l'esecuzione, ed invoca il metodo **run()**



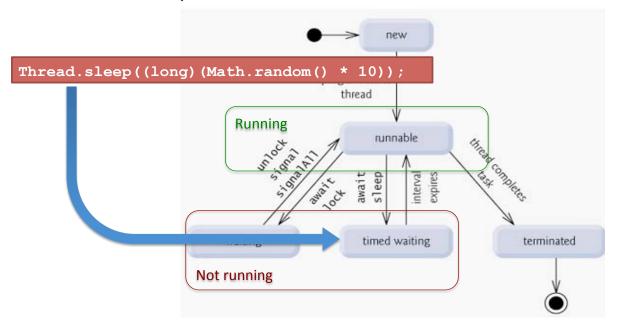
Ciclo di vita di un thread

Un thread appena avviato è nello stato *Running* (anche detto Runnable)



Un thread diventa *Not Runnable* quando si verifica uno di questi eventi:

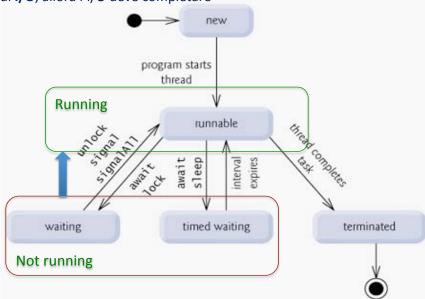
- È invocato il suo metodo sleep ()
- Il thread chiama il metodo wait () per attendere che sia soddisfatta una specifica condizione -- vedere dopo
- il thread è in attesa di I/O



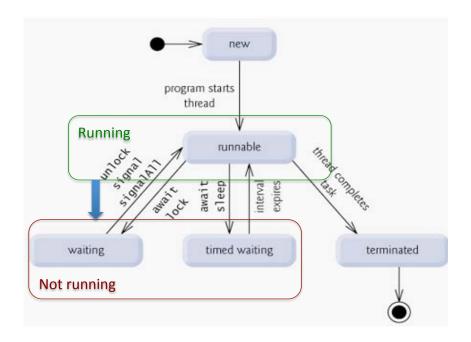
Ciclo di vita di un thread

Per ogni ingresso nello stato *Not Runnable*, c'è una precisa e definita situazione che lo riporta in *Runnable*

- Se il thread è stato messo in sleep, allora il numero specificato di millisecondi deve passare
- Se il thread è in waiting su una condizione, allora un altro oggetto deve notificare ad esso il cambiamento di condizione, chiamando notify() o notifyAll()
- Se il thread è in attesa di I/O, allora l'I/O deve completare

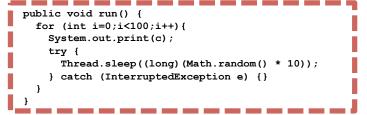


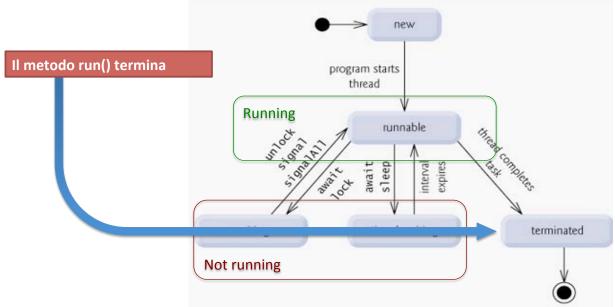
L'ulteriore metodo **yield()** mette in pausa temporaneamente il thread, permettendo ad altri di passare all'esecuzione



Ciclo di vita di un thread

Il thread muore quando il metodo run () termina la sua esecuzione





public boolean isAlive() in Thread

- Ritorna false se il thread è non è mai stato avviato (attraverso start()) o è TERMINATED
- Ritorna true se il thread è stato avviato e non fermato (quindi è RUNNING o NOT RUNNING)

Quindi NON si può distinguere precisamente tra i vari stati

Alcuni metodi della classe Thread

- public void start()
 - Avvia il thread: attenzione invocando direttamente (cioè fuori da start()) il metodo run() non viene avviato un nuovo thread ma semplicemente il metodo run() viene eseguito nel thread corrente
- public static void sleep(long millisec)
 - Il thread passa nello stato NOT RUNNABLE per il tempo specificato, dopo di che torna nello stato RUNNABLE
- public void yield()
 - Il thread cessa di essere RUNNING. Se vi sono molti thread RUNNABLE in attesa, il metodo garantisce il passaggio ad un thread RUNNABLE diverso solo se questo ha priorità maggiore o uguale
 - Lo vedremo in dettaglio di seguito

Gestione dei thread

Non preemptive

- Il gestore non interrompe mai un thread in esecuzione
- E' ciascun thread che cede il controllo della CPU in maniera esplicita
 (I/O, sleep(), yield(), coordinamento tra thread)

Preemptive

- Il gestore pone in pausa un thread:
 - A suddivisione di tempo (periodo di tempo di CPU allocato ad ogni thread)
 - Non a suddivisione di tempo (priorità dei thread)

In Java si ha una gestione preemptive

- A selezione di thread RUNNABLE con priorità più alta
- SOLO UN THREAD eseguito tra thread di pari priorità (scelta roundrobin)
- SUDDIVISIONE DI TEMPO nei thread implementati nella Java VM non è specificata ma si appoggia al sistema operativo

Nota sulla suddivisione di tempo

- Le specifiche della Java Virtual Machine non indicano come i thread Java debbano essere mappati su thread nativi del sistema operativo
- Può esistere l'implementazione di thread nativi di sistema a suddivisione di tempo
 - In generale dipendenza dalla piattaforma
 - Es. Nella implementazione della JVM Sun/Oracle in Windows a ciascun thread è associato un thread di sistema gestito a suddivisione di tempo

Priorità dei thread

- public final static int MAX PRIORITY = 10
- public final static int NORM PRIORITY = 5
- public final static int MIN PRIORITY = 1
- public final int getPriority()
- public final void setPriority(int newPriority)
 - Valori ammessi tra 1 e 10

33

Nota sulla priorità

- La corrispondenza tra le priorità dei thread Java e le priorità dei thread nativi del sistema operativo non è specificata e dipende dalla piattaforma
- Possono esistere implementazioni di thread nativi che non tengono conto delle priorità dei thread Java (es. Linux in alcune modalità)
- Quindi, si devono adottare tecniche "sagge" per garanzia di portabilità (vedi dopo!)

Thread: alcuni accorgimenti

- Non usare cicli infiniti o prevedere nel ciclo:
 - operazioni di I/O
 - fasi di sleep
 - operazioni di coordinamento tra thread
- Richiamare il metodo yield nel caso di thread con operazioni CPU-bound
 - rilascio volontario di CPU
- Mai fare affidamento completo sul timeslicing nè solo sulla priorità per conseguire portabilità

35

Variabili nei thread

- Variabili di metodo (inclusi parametri) sono locali ad un thread
 - Allocate nello stack locale di ciascun thread
 - Modifiche fatte a variabili locali di un thread non sono fatte a variabili locali di un altro thread
- Variabili di istanza sono comuni a tutti i thread che accedono a quell'istanza
- Variabili di classe sono comuni a tutti i thread nel runtime
- Attenzione ad accedere in maniera concorrente ad una stessa variabile da parte di più thread
 - Occorrono regole di sincronizzazione!
 - Lo vedremo in seguito

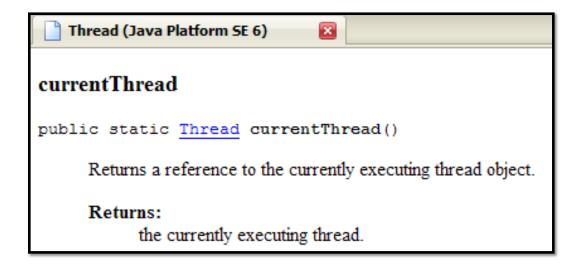
Esempio

Esempio thread con var locali

```
public class RunExecutable implements Runnable {
  public void run() {
       for (int i = 0; i < 25; i++) {
               String threadName = Thread.currentThread().getName();
               System.out.println(threadName + " is running");
       }
  }
public class Main {
  public static void main(String[] args) {
       System.out.println(Thread.currentThread().getName()
                      + " is running");
       Thread alpha = new Thread(new RunExecutable());
       Thread beta = new Thread(new RunExecutable());
       alpha.setName("Alpha thread");
       beta.setName("Beta thread");
       alpha.start();
       beta.start();
       System.out.println(Thread.currentThread().getName()
                      + " stops running");
}
```

Metodo currentThread

 La classe Thread contiene il metodo static currentThread() che ritorna il Thread corrente

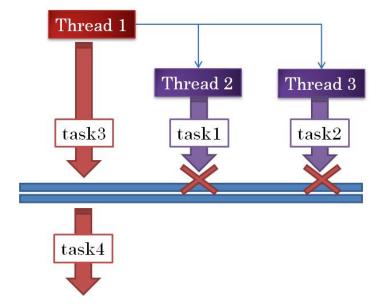


JOIN

Join tra thread

- **Join:** un thread può interagire con altri thread sincronizzando le proprie azioni in funzioni degli altri thread, per il raggiungimento di un fine comune
 - Ad esempio un thread potrebbe mettersi in attesa che un altro thread termini per poter proseguire l'elaborazione
 - Viene utilizzata per controllare che il flusso delle elaborazioni parallele avvenga senza problemi

Join tra threads



II thread 1

- avvia i thread 2 e 3 (che eseguono rispettivamente il task1 e il task2),
- esegue il task 3,
- e si mette in attesa della terminazione dei thread 2 e 3, prima di continuare con il task 4

Join in Java

Il metodo fondamentale per la sincronizzazione tra thead in Java è join():

void join()

 Quando il thread corrente t1 invoca t2.join() si mette in attesa che il thread associato all'oggetto t2 termina (passo allo stato dead); quando t2 termina allora t1 riparte proseguendo con la sua istruzione successiva.

void join(long mills)

 Attende al più mills millisecondi la morte del thread generato dall' oggetto di invocazione

join() di un Thread ** Tagle Card de Balance Company of the Compa
The given curried to displaced. Year 18 moly may not been recorded in support to be seen to be supported in the support of the

Esempio Join (1/3)

Consideriamo il seguente classe

```
public class CountDown implements Runnable {
   private String id;
   private int countDown;
   public CountDown(String nome, int countDownPartenza) {
          countDown = countDownPartenza;
   }
   public String status() {
    return id + ": " + (countDown > 0 ? countDown : "Go!") + "\n";
   public void run() {
         while (countDown >= 0) {
                    System.out.print(status());
                    countDown--;
                    try [
                   catch (InterruptedException e) {
}
                              Thread.sleep(100);
         }
   }
}
```

Esempio Join (2/3)

Consideriamo un main sequenziale (cioé con un unico thread)

```
public class MainSequenziale {
   public static void main(String[] args) {
        CountDown h = new CountDown("Huston", 10);
        CountDown c = new CountDown("CapeCanaveral", 10);
        h.run(); // NB invoco h.run() sul thread del main
        c.run(); // NB invoco c.run() sul thread del main
        System.out.println("Si parte!!!");
   }
}
```

Esempio Join (3/3)

Una esecuzione di MainSequenziale:

```
Huston: 10
   Huston: 9
   Huston: 8
   Huston: 7
   Huston: 6
   Huston: 5
   Huston: 4
   Huston: 3
   Huston: 2
   Huston: 1
   Huston: Go!
  CapeCanaveral: 10
  CapeCanaveral: 9
  CapeCanaveral: 8
  CapeCanaveral: 7
CapeCanaveral: 6
CapeCanaveral: 5
CapeCanaveral: 4

    CapeCanaveral: 3

  CapeCanaveral: 2
CapeCanaveral: 1
CapeCanaveral: Go!
• Si parte!!!
```

Esempio Join (2/3b)

Consideriamo un main concorrente ma senza sincronizzazione (no join)

```
public class MainConcorrenteNoJoin {
   public static void main(String[] args) {
        CountDown h = new CountDown("Huston", 10);
        CountDown c = new CountDown("CapeCanaveral", 10);
        Thread t1 = new Thread(h);
        Thread t2 = new Thread(c);
        t1.start(); // NB invoco h.run() sul thread t1
        t2.start(); // NB invoco c.run() sul thread t2
        System.out.println("Si parte!!!");
   }
}
```

Esempio Join (3/3b)

Una esecuzione di MainConcorrenteNoJoin:

```
Huston: 10
CapeCanaveral: 10
Si parte!!!
Huston: 9
CapeCanaveral: 9
CapeCanaveral: 8
Huston: 8
CapeCanaveral: 7
Huston: 7
CapeCanaveral: 6
Huston: 6
CapeCanaveral: 5
Huston: 5
CapeCanaveral: 4
Huston: 4
CapeCanaveral: 3
Huston: 3
CapeCanaveral: 2
Huston: 2
CapeCanaveral: 1
Huston: 1
CapeCanaveral: Go!
Huston: Go!
```

Esempio Join (2/3c)

Consideriamo infine un main concorrente con sincronizzazione (join)

```
package countdown;
public class MainConcorrenteJoin {
   public static void main(String□ args) {
         CountDown h = new CountDown("Huston", 10);
CountDown c = new CountDown("CapeCanaveral", 10);
         Thread t1 = new Thread(h);
         Thread t2 = new Thread(c);
         t1.start(); // NB invoco h.run() sul thread t1
         t2.start(); // NB invoco c.run() sul thread t2
         try {
                  t1.join();
                  t2.join();
         } catch (InterruptedException e) {
                  // <u>qui va codice da esequire</u>
                  // se il main viene risvegliato da un interrupt
                  // prima di aver fatto join
         System.out.println("Si parte!!!");
   }
}
```

Esempio Join (3/3c)

Una esecuzione di MainConcorrenteJoin:

Huston: 10 CapeCanaveral: 10 Huston: 9 CapeCanaveral: 9 Huston: 8 CapeCanaveral: 8 Huston: 7 CapeCanaveral: 7 Huston: 6 CapeCanaveral: 6 Huston: 5 CapeCanaveral: 5 Huston: 4 CapeCanaveral: 4 Huston: 3 CapeCanaveral: 3 Huston: 2 CapeCanaveral: 2 Huston: 1 CapeCanaveral: 1 Huston: Go! CapeCanaveral: Go!

Si parte!!!

interrupt() nei thread Java

- Un thread **t1** può mandare una richiesta di interruzione ad un altro thread t2 invocando il metodo t2.interrupt () della classe Thread
- In realtà il thread t1 eseguendo l'istruzione t2.interrupt() segnala la richiesta di interruzione al thread t2 settando uno specifico flag in tale oggetto
- In generale il thread interrotto t2 non serve la richiesta di interruzione immediatamente:
 - Se è in esecuzione (running) può testare il flag attraverso l'istruzione Thread.interrupted() che verifica appunto se il flag è settato a true. Si noti che se non fa un test esplicito allora continua senza accorgersi dell'interruzione.
 - Se invece è in attesa (non running) –o appena passa in questo stato– per esempio sta eseguendo una sleep() o una wait(), allora solleva automaticamente una eccezione java.lang.InterruptedException, reseta il flag a false, e passa a gestire il flusso d'errore (nota tutte le operazioni che mettono nello stato di attesa richiedono la gestione di InterruptedException
- Si noti che questo comportamento induce ad usare gli interrupt () per la gestione di errori, e non per la sincronizzazione nel flusso corretto d'esecuzione.

SleepInterrupt.java (1/2)

53

SleepInterrupt.java (2/2)

```
public class Main {
   public static void main(String[] args) {
        SleepInterrupt si = new SleepInterrupt();
        Thread t = new Thread(si);
        t.start();
        try {
                   Thread.sleep(2000);
        } catch (InterruptedException x) {
        }
        System.out.println("in main() - interrupting other thread");
        t.interrupt();
        System.out.println("in main() - leaving");
    }
}
```

SYNCHRONIZED

Sincronizzazione per accesso dati condivisi

- Ci sono molte situazioni in cui diversi thread concorrenti in esecuzione condividono le medesime risorse. Ogni thread deve tener conto dello stato e delle attività degli altri.
- Visto che i thread condividono una risorsa comune, devono essere sincronizzati in qualche modo in modo da poter cooperare.



Esempio accesso a dati condivisi (1/4)

Consideriamo la seguente classe Contatore

Esempio accesso a dati condivisi (2/4)

Consideriamo poi il seguente processo che conta usando un Contatore

```
public class ProcessoConta implements Runnable {
    private Contatore contatore;

public ProcessoConta(Contatore c) {
    contatore = c;
}

public void run() {
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        contatore.incrementa();
        try { Thread.sleep(10);
        } catch (InterruptedException ex) {}

}
}</pre>
```

Esempio accesso a dati condivisi (3/4)

Consideriamo infine il seguente main che genera due processi conta che condividono il contatore

```
public class Main {
   public static void main(String[] args) {
        Contatore cnt = new Contatore();
        Thread a = new Thread(new ProcessoConta(cnt));
        Thread b = new Thread(new ProcessoConta(cnt));
        a.start();
        b.start();
   }
}
```

Esempio accesso a dati condivisi (4/4)

Eseguendo il main otteniamo il seguente risultato! Il contatore sbaglia!!!

```
Thread-0: il contatore segna 1
  Thread-1: il contatore segna 1
Thread-0: il contatore segna 2
  Thread-1: il contatore segna 2
  Thread-1: il contatore segna 3
  Thread-0: il contatore segna 3
  Thread-1: il contatore segna 4
  Thread-0: il contatore segna 4
  Thread-1: il contatore segna 5
  Thread-0: il contatore segna 5
  Thread-1: il contatore segna 6
  Thread-0: il contatore segna 6
  Thread-1: il contatore segna 7
  Thread-0: il contatore segna 7
  Thread-1: il contatore segna 8
  Thread-0: il contatore segna 8
  Thread-1: il contatore segna 9
  Thread-0: il contatore segna 9
  Thread-1: il contatore segna 10
• Thread-0: il contatore segna 10
```

Esempio accesso a dati condivisi (1/4b)

Consideriamo la seguente classe Contatore

Esempio accesso a dati condivisi (4/4b)

Eseguendo il main otteniamo il seguente risultato! Ora con il contatore sychronized i risultati sono corretti!!!

```
Thread-0: il contatore segna 1
Thread-1: il contatore segna 2
Thread-0: il contatore segna 3
Thread-1: il contatore segna 4
Thread-0: il contatore segna 5
Thread-0: il contatore segna 6
Thread-0: il contatore segna 7
Thread-1: il contatore segna 8
Thread-0: il contatore segna 9
Thread-1: il contatore segna 10
Thread-0: il contatore segna 11
Thread-0: il contatore segna 12
Thread-0: il contatore segna 13
Thread-0: il contatore segna 14
Thread-0: il contatore segna 15
Thread-1: il contatore segna 16
Thread-0: il contatore segna 17
Thread-1: il contatore segna 18
Thread-0: il contatore segna 19
Thread-1: il contatore segna 20
```

Monitor (1/2)

- "Custode" di un oggetto che determina l'accesso a suoi comportamenti (metodi e sezioni di codice)
- Mutua esclusione su gruppi di procedure
 - Un thread alla volta in esecuzione (altri thread sospesi)
- In Java la parola chiave è synchronized
 - Nella signature del metodo di un oggetto (non solo...)
 - Su esecuzione di "synchronized", verifica da parte del monitor sull'uso dell'oggetto ed accesso garantito o bloccato al thread
 - Coda di thread per l'accesso al metodo synchronized di un oggetto
- Monitor oggetto rilasciato dal thread a fine esecuzione di metodo (o sezione) synchronized

63

Monitor (2/2)

Cosa sincronizziamo

- Metodi di istanza (public synchronized...)
 - I metodo di istanza synchronized può essere attivo in un determinato momento
- 2. Metodi statici di classi (public static synchronized...)
 - monitor per classe che regola l'accesso a tutti i metodi static di quella classe
 - Solo un metodo static synchronized può essere attivo in un determinato momento
- 3. Singoli blocchi di istruzione, controllati da una variabile oggetto synchronized (oggetto) {...}
 - Espressione restituisce un oggetto, NON un tipo semplice
 - Usata per sincronizzare metodi non sincronizzabili (ad es. controllo accesso agli oggetti array)
 - La sincronizzazione viene fatta in base all'oggetto e un solo blocco synchronized su un particolare oggetto può essere attivo in un determinato momento
 - NB: se la sincronizzazione viene fatta su istanze differenti, i due blocchi non saranno mutuamente esclusivi!

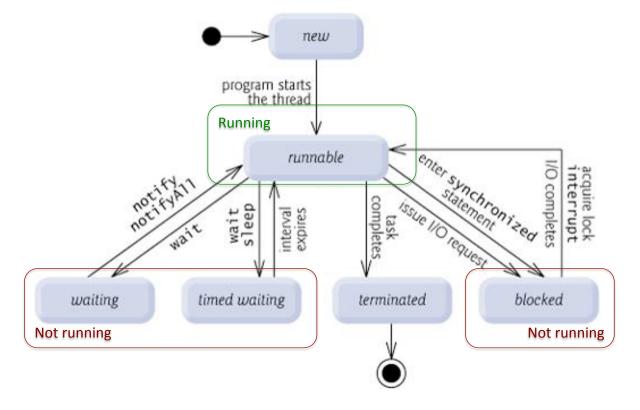
Forme di codice synchronized

```
synchronized void metodo1(...) {...}
synchronized void metodo2(...) {...}
Guarda il monitor su oggetto this
```

```
static synchronized void metodo1(...) {...}
static synchronized void metodo2(...) {...}

Guardano il monitor su oggetto .class associato alla classe
```

Ciclo di vita di un thread dettagliato



Metodi non synchronized

- Non interpellano il monitor dell'oggetto
- Ignorano il monitor e vengono eseguiti regolarmente da qualsiasi thread ne faccia richiesta
- Da ricordare:
 - un solo thread alla volta può eseguire metodi synchronized
 - un qualsiasi numero di thread può eseguire metodi non synchronized

67

Deadlock

- Un uso non attento dei lock/monitor/synchronized può portare a diversi problemi che non si manifestano in applicazioni sequenziali. Il più impartante tra questi è il deadlock
- Deadlock: due thread devono accedere a due oggetti ma ciascuno acquisisce il lock su uno dei due e poi aspetta il rilascio dell'altro oggetto da parte dell'altro thread, il che non avverrà mai perché a sua volta l'altro thread è in attesa del rilascio del primo oggetto da parte del primo thread.
- Nel seguito si mostra un esempio di deadlock in Java

Esempio deadlock (1/4)

```
public class Risorsa {
                                                 Consideriamo la seguente risorsa. Si noti
   private String nome;
                                                 che in maxVal this accede a un'altra
   private int valore;
                                                 risorsa ra (nel thread corrente)
   Risorsa(String id, int v) {
          nome = id;
          valore = v;
   }
   public synchronized int getValore() {
          return valore;
   public synchronized String getNome() {
          return nome;
   public synchronized Risorsa maxVal(Risorsa ra) {
          try {
                   Thread.sleep(100);
          } catch (InterruptedException e) {
          int va = ra.getValore();
          if (valore >= va)
                   return this;
          else
                   return ra;
                                                                                      69
   }
}
```

Esempio deadlock (2/4)

```
public class Confronto implements Runnable {
   Risorsa r1;
                                               Confronto è un Runnable che in run()
   Risorsa r^2;
                                               invoca maxVal() sulla r1, e tale metodo a
   Confronto(Risorsa r1, Risorsa r2) {
                                               sua volta invoca getValore() su r2.
        this.r1 = r1;
        this.r2 = r2;
   }
   public void run() {
   System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "
begins");
        Risorsa rm = r1.maxVal(r2);
        String rn = rm.getNome();
        System.out.println(Thread.currentThread().getName()
                                   + ": la risorsa più grande è " + rn);
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " ends");
   }
}
```

Esempio deadlock (3/4)

```
public class MainSingoloConfronto {
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
        Risorsa r1 = new Risorsa("alpha",5);
        Risorsa r2 = new Risorsa("beta",20);
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " begins");
        Confronto c1 = new Confronto(r1, r2);
        Thread t1 = new Thread(c1);
        t1.start();
        Thread.sleep(10000); //aspetta 10 sec
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " ends");
    }
}
```

Output:

main begins Thread-0 begins main ends Thread-0 ends

Thread-1 begins

main ends

Consideriamo prima un solo thread. Tutto va come previsto.

71

72

Esempio deadlock (3/4)

I due thread Thread-0 e Thread-1 sono in deadlock

```
Consideriamo ora un main multithread.
```

```
Abbiamo deadlock!
public class MainDeadlock {
    public static void main(String□ args) throws InterruptedException {
        Risorsa r1 = new Risorsa("alfa",5);
        Risorsa r2 = new Risorsa("beta", 20);
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " begins");
        Confronto c1 = new Confronto(r1, r2);
        Confronto c2 = new Confronto(r2,r1);
        Thread t1 = new Thread(c1); //t1.setDaemon(true);
        Thread t2 = new Thread(c2); //t2.setDaemon(true);
        t1.start();
        t2.start();
        Thread.sleep(10000);
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " ends");
    }
}
Output:
main begins
Thread-0 begins
```

Esempio deadlock (discussione)

Vediamo come si genera il deadlock nel main multithread.!

- t1 chiama il metodo synchronized maxRis su r1, prendendo il monitor di r1. Intanto t2 chiama maxRis su r2 prendendo il monitor di r2.
- Il thread t1, eseguendo maxRis su r1, invoca il metodo synchornized getValore e su r2. Ma il monitor di r2 è in possesso di t2, quindi t1 si mette in attesa.
- Intanto t2, eseguendo maxRis su r2, invoca il metodo synchornized getValore su r1. Ma il monitor di r1 è in possesso di t1, quindi anche t2 si mette in attesa.
- t1 aspetta t2 che aspetta t1. Deadlock !!!

73

Esempio deadlock (discussione)

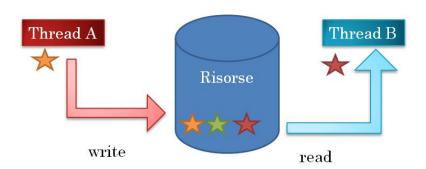
- Si noti che il main dopo 10 sec termina, mentre t1 e t2 rimangono running ma bloccati sui monitor di r2 e r1 rispettivamente.
- NB: Se vogliamo che al termine del main terminino forzatamente anche t1 e t2, nel main dopo la creazione dei thread e prima di dargli lo start dobbiamo dichiararli come "demoni" attraverso l'istruzione setDeamon.Cioè nel main scriviamo:
 - t1.setDaemon(true);
 - t2.setDaemon(true);

I thread dichiarati demoni terminano forzatamente dopo la terminazione dei thread non demoni.

SCAMBIO DATI

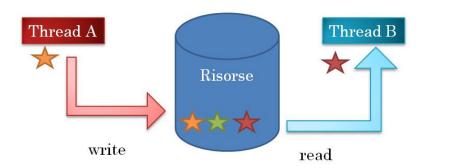
Sincronizzazione per scambio dati

- La **sincronizzazione** tra thread può servire per coordinarsi e potersi scambiare **dati**
 - Un tipico esempio è il paradigma Produttore/Consumatore in cui l'output di un thread diventa input per un altro



Sincronizzazione per scambio dati

- L'uso di monitor permette di gestire l'accesso multiplo ad ai metodi di un oggetto in maniera safe
 - Come gestire invece l'interazione di tipo Produttore/ Consumatore?
 - In particolare quali meccanismi posso usare per bloccare ad esempio il Consumatore quando non ci sono dati disponibili?
 - Analogamente come blocco il produttore se non sono disponibili aree in cui salvare i dati?



Sincronizzazione per scambio dati

- Come gestire invece l'interazione di tipo Produttore/ Consumatore?
 - In particolare quali meccanismi posso usare per bloccare ad esempio il Consumatore quando non ci sono dati disponibili?
 - Analogamente come blocco il produttore se non sono disponibili aree in cui salvare i dati?
- Ho bisogno di primitive aggiuntive:
 - notify(), notifyAll(), wait()
- Si tratta di primitive che ricordano wait e signal dei semafori (vedi corso Sistemi Operativi) e che permettono in java di rilasciare il lock su una risorsa sincronizzata e di coordinarne l'utilizzo

77

wait()

Condizioni all'interno di un metodo sincronizzato.

```
while (!condizione desiderata) {
    wait();
}
```

Si noti l'uso del **while**: quando il thread riceve una **notify** non è detto che la condizione desiderata sia soddisfatta, in caso non lo sia il thread si rimette in **wait**

- Attesa
 - Thread posto in pausa nella coda di attesa del monitor dell'oggetto (stato NOT RUNNING)
- Notifica
 - Thread rimosso dalla coda di attesa del monitor dell'oggetto e posto in esecuzione con la segnalazione che la condizione desiderata è vera

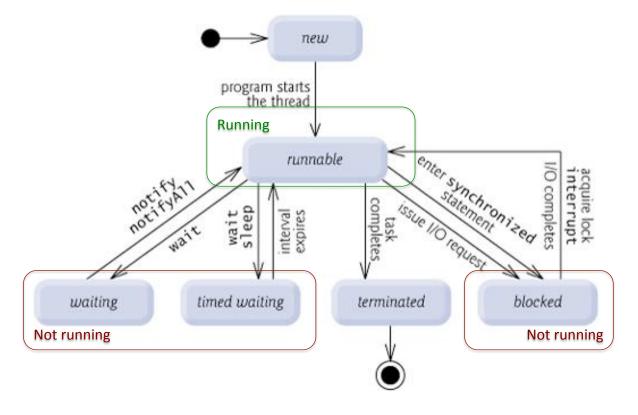
wait, notify, notifyAll della classe Object

- public final void wait()
 - Determinano l'attesa del thread che detiene il monitor dell'oggetto di invocazione del wait fino all'invocazione di notifyAll() o notify(), su tale oggetto (o alla sua interruzione attraverso l'invocazione di interrupt()). Nel mettersi in attesa il thread rilascia il monitor.
- public final void notifyAll()
 - Risveglia tutti i thread in attesa sul monitor dell'oggetto di invocazione di notifyAll(). Tale thread si attivano e si mettono ad aspettare il proprio turno sul monitor di tale oggetto di invocazione
- public final void notify()
 - Si comporta come notifyAll(), ma risvegliando a caso solo uno dei thread in attesa sul monitor dell'oggetto di invocazione
- I metodi **wait**, **notifyAll**, **notify**, sono invocabili sono all'interno di un blocco sincronizzato poiché operano sul monitor dell'oggetto di invocazione sul quale hanno correntemente il lock.

Method Summary

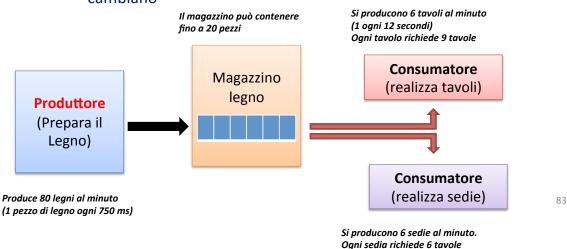
- void <u>notify()</u>
 Wakes up a single thread that is waiting on this object's monitor.
- void <u>notifyAll()</u>
 Wakes up all threads that are waiting on this object's monitor.
- void <u>wait()</u>
 Causes current thread to wait until another thread invokes the <u>notify()</u> method or the <u>notifyAll()</u> method for this object.
- void <u>wait</u>(long timeout)
 Causes current thread to wait until either another thread invokes the <u>notify()</u> method or the <u>notifyAll()</u> method for this object, or a specified amount of time has elapsed.
- void <u>wait</u>(long timeout, int nanos)

Ciclo di vita di un thread dettagliato

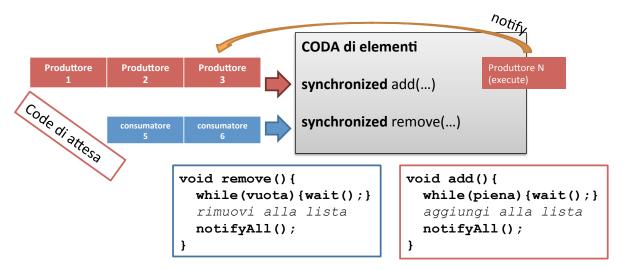


Esempio tipico di uso di wait/notify

- Simulare l'andamento di una catena di montaggio per la lavorazione del legno e la conseguente produzione di tavoli e sedie
 - Disponibilità di un magazzino a capacità limitata
 - Cambiare le velocità di lavorazione per vedere le produzioni come cambiano



Esempio tipico di uso di wait/notify



Supponiamo che dopo l'esecuzione del metodo **add** da parte del "**produttore N**" la coda si riempia, viene eseguito **notify** (non un **notifyAll**) e risvegliato un solo thread (supponiamo Produttore 3). Il metodo **add** viene eseguito ma la coda è piena e quindi il thread torna in **wait**.

- →II problema è che non viene avviato nessun altro thread e la situazione si blocca
- → Se si utilizza **notifyAll** vengono risvegliati tutti i thread, uno dopo l'altro, e quindi prima o poi toccherà anche ad un thread consumatore

Esempio coda limitata condivisa

- Consideriamo una coda limitata (bounded queue che permetta l'accesso concorrente.
- In rimozione del primo elemento qualora la coda sia vuota mette il thread corrente in wait
- Similmente all'aggiunta di un elemento in coda se la coda stessa è piena allora mette il thread corrente in wait
- Ogni volta che si completa una operazione di inserimento o rimozione viene dato il notifyAll
- Faremo uso della coda attraverso processi produttore e processi consumatore.

Esempio coda limitata condivisa (1/4)

```
public class BoundedQueue<T>
   private List<T> elements;
                                                Qusto è il codice della coda limitata
   private int maxSize;
   public BoundedQueue(int capacity) {
                                                Si noti che la coda è generic rispetto
         elements = new ArrayList<T>();
                                                al tipo degli elementi.
         maxSize = capacity;
   }
   public synchronized T remove() throws InterruptedException {
         while (elements.size() == 0)
                  wait();
         T r = elements.remove(0);
         notifyAll();
         return r;
   }
   public synchronized void add(T newElem) throws InterruptedException {
         while (elements.size() == maxSize)
                  wait();
         elements.add(newElem);
         notifyAll();
   }
}
```

Esempio coda limitata condivisa (2/4)

```
public class Producer implements Runnable {
                                                     Codice del produttore: produce
    private String greeting;
                                                     stringhe (greetings, cioè frasi di saluto)
    private BoundedQueue<String> queue;
    private int greetingCount:
    private static final int DELAY = 10;
    public Producer(String aGreeting, BoundedQueue<String> aQueue, int count) {
          greeting = aGreeting;
          queue = aQueue;
          greetingCount = count;
    }
    public void run() {
          try [
                    int i = 1;
                    while (i <= greetingCount) {
    queue.add(i + ": " + greeting);</pre>
                              Thread.sleep((int) (Math.random() * DELAY));
          } catch (InterruptedException exception) {
   }
}
```

Esempio coda limitata condivisa (3/4)

```
public class Consumer implements Runnable {
                                                   Codice del consumatore: consuma
   private BoundedQueue<String> queue;
                                                   stringhe (ancora greetings)
   private int greetingCount;
   private static final int DELAY = 10;
   public Consumer(BoundedQueue<String> aQueue, int count) {
         queue = aQueue;
         greetingCount = count;
   }
   public void run() {
         try {
                   int i = 1;
                   while (i <= greetingCount) {</pre>
                             Object greeting = queue.remove();
                             System.out.println(greeting);
                             i++;
                             Thread.sleep((int) (Math.random() * DELAY));
         } catch (InterruptedException exception) {
}
   }
}
```

Esempio coda limitata condivisa (4/4)

```
public class ThreadTester {
   public static void main(String□ args) {
         BoundedQueue<String> queue = new BoundedQueue<String>(10);
         final int GREETING_COUNT = 1000;
         Runnable run1 = new Producer("Hello, World!", queue,
                                                                  GREETING_COUNT);
         Runnable run2 = new Producer("Goodbye, World!", queue, GREETING_COUNT);
         Runnable run3 = new Consumer(queue, GREETING_COUNT);
         Runnable run4 = new Consumer(queue, GREETING_COUNT);
         Thread thread1 = new Thread(run1);
        Thread thread2 = new Thread(run2);
        Thread thread3 = new Thread(run3);
         Thread thread4 = new Thread(run4);
                                                Il main crea una coda, genera due
                                                produttori e due consumatori e li
        thread1.start();
                                                esegue concorrentemente
        thread2.start();
        thread3.start();
        thread4.start();
}
```

Esempio coda limitata condivisa

- NB: il Java Collection Framework prevede versioni delle classiche strutture dati che gestiscono l'accesso concorrente proprio usando forme di wait/notify.
- Qui non ne abbiamo fatto uso per motivi didattici.

I principali metodi dei Thread (1/2)

```
Returns a reference to the currently executing thread object.

void destroy()Deprecated.

long getId()Returns the identifier of this Thread.

String getName() Returns this thread's name.

int getPriority() Returns this thread's priority.

ThreadGroup getThreadGroup() Returns the thread group to which this thread belongs.

void interrupt() Interrupts this thread.

boolean isAlive() Tests if this thread is alive.
```

91

I principali metodi dei Thread (2/2)

```
void join() Waits for this thread to die.

void join(long millis) Waits at most millis milliseconds for this thread to die.

void resume()Deprecated.

void run()

static void sleep(long millis)

void start()

void stop() Deprecated.

void stop(Throwable obj) Deprecated.

void suspend() Deprecated.

static void vield() Causes the currently executing thread object to temporarily pause and allow other threads to execute.
```