

Programmazione concorrente & Thread in Java



Corso di Laurea in Informatica, Programmazione Distribuita

Delfina Malandrino, dimalandrino dimalandrino dimalandrino

http://www.unisa.it/docenti/delfinamalandrino

1

Organizzazione della lezione

- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - □ Processi e Thread
 - □ Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

Organizzazione della lezione

3

- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - Processi e Thread
 - □ Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - **□** Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

3

Legge di Moore

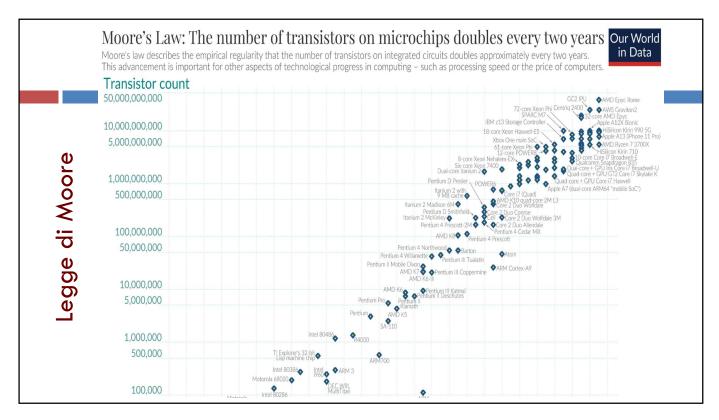
4

- □ Una delle leggi più citate dell'informatica:
- □ Il motore della crescita del nostro campo:
 - □ il nostro desktop costa poche centinaia di euro, ed è potente quanto calcolatori che ne costavano milioni una decina di anni fa



La legge di Moore

Il numero di transistor per chip raddoppia ogni due anni



The free performance lunch

- □ Non importa quanto veloci diventeranno i processori, i software troveranno nuovi modi di *«mangiare»* questa extra speed
- □ Il clock speed non è l'unica misura di performance ma è sicuramente una misura istruttiva
- □ Fino a quando continuerà questa crescita esponenziale?

The free performance lunch

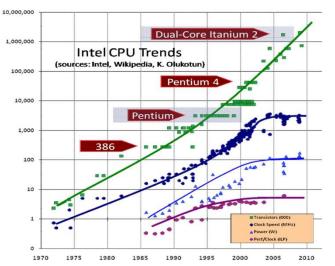
- □ L'obiettivo, comune a tutti i produttori, è chiaro:
 - □ridurre lo spessore del package
 - □ incrementare le prestazioni
 - migliorare le caratteristiche termiche e le capacità di connessione (verso sensori o attuatori) dei chip



7

Tutto cresce (O No?)

□ L'unico limite che si contrappone all'intuizione di Moore è l'impossibilità fisica di creare processori sempre più piccoli



Tutto cresce (O No?)

9

I minuscoli transistor dei circuiti integrati, infatti, non possono essere miniaturizzati all'infinito

- La corsa alla miniaturizzazione dei processori si scontra con i limiti della fisica
 - Questo limite è dato dall'incapacità di andare al di sotto dei 5 nanometri, corrispondenti alla lunghezza d'onda degli elettroni. Infatti, non è possibile fisicamente costruite il gate di un transistor in silicio che sia più piccolo di 5 nanometri. Gli elettroni che passano dal source al drain sono controllati dal gate, che si attiva e disattiva come un interruttore quando viene applicata una tensione esterna
- ... Da un lato i minuscoli transistor dei circuiti integrati non possono essere miniaturizzati all'infinito
- ... Dall'altro devono contenere al loro interno una carica elettrica, cioè un certo numero di elettroni, che come particelle occupano anch'esse dello spazio



Q

Tutto cresce (O No?)

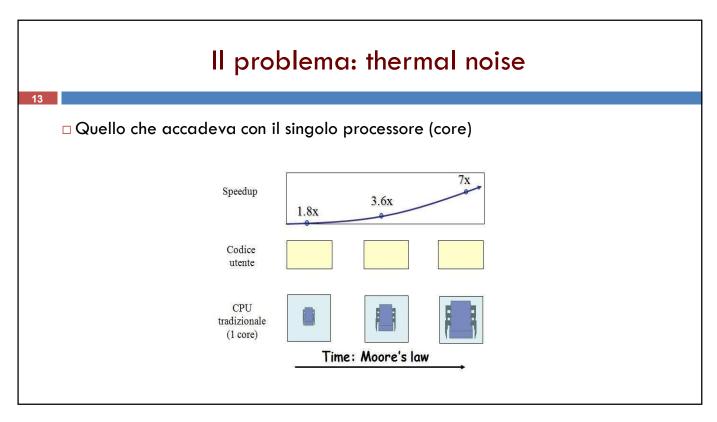
- □ Effetto delle termodinamica che disturba la crescita secondo la legge di Moore del numero di transistor
- □ Inizia ad avere effetto con la tecnologia al di sotto di 40 nm:
 - ci siamo: i transistor più moderni (Core i7 della Intel) hanno raggiunto dimensioni di 14 nanometri;
- □ Attuale processore Intel Core i9-12900KS di dodicesima generazione esibisce 10 nm.
 - ■Dotata di 16 core di calcolo (otto performance-core e 8 Efficient-core), 24 thread, 150W di potenza base e Intel Smart Cache da 30 MB, questa piattaforma vanta fino a 5,5 GHz di frequenza in modalità turbo, supportata dalle tecnologie Intel Thermal Velocity Boost e Intel Adaptive Boost.

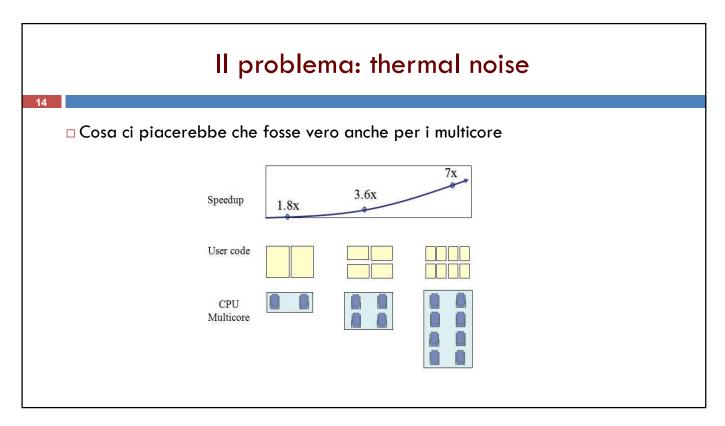
Tutto cresce (O No?)

□ In pratica: non si possono avere "tanti" transistor su un processore, che siano anche "facili da raffreddare" e che siano "veloci": si deve rinunciare ad una di queste caratteristiche

11

Dal desktop con singolo processore ... al desktop con più processori

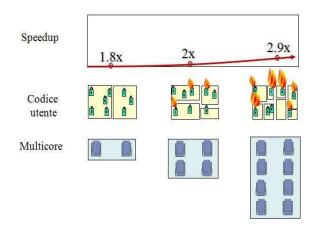




Il problema: thermal noise

15

□ La triste realtà: bilanciare carico è difficile e si creano hot-spots



15

"Free lunch is over"

- □ Fino a poco tempo fa, i miglioramenti della tecnologia comportavano un automatico miglioramento delle prestazioni software:
 - □ CPU con clock maggiore eseguivano il codice con più velocità
- □ Adesso: il miglioramento consiste in più transistor, ma organizzati in core multipli . . .
- ... che per essere usati efficacemente hanno bisogno di software in grado di sfruttare il parallelismo delle applicazioni



Organizzazione della lezione

17

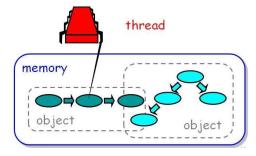
- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - □ Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - Processi e Thread
 - Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - **□** Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

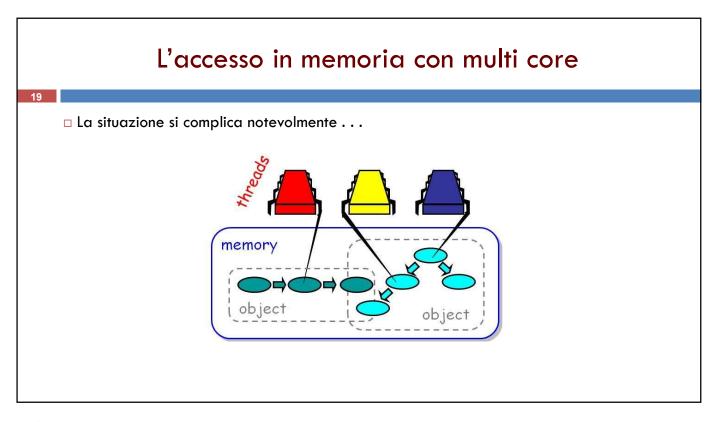
17

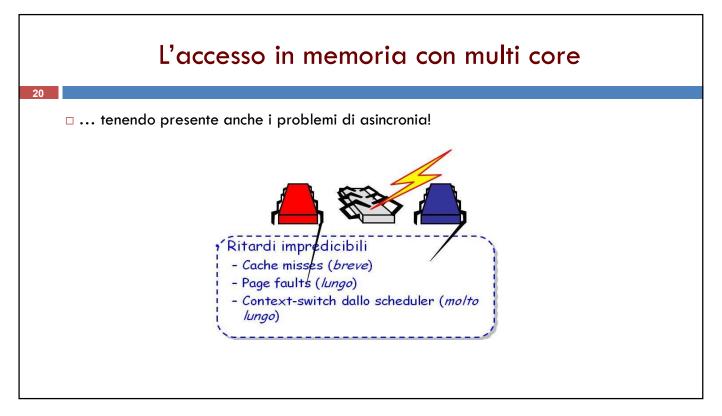
L'accesso in memoria con single core

18

□ Un singolo thread accede alla memoria (strutturata in oggetti)



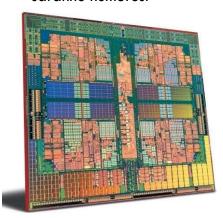




Cosa ci riserva il futuro

21

- □ Il trend del presente/futuro (10 anni) è chiaramente in direzione multi-core . . .
- □ Siano essi omogenei (Intel, Sun) o eterogenei (AMD) o una "via di mezzo" (IBM) saranno numerosi



- □ Non è difficile immaginare migliaia di core sui server
 □ e centinaia sui desktop
- □ Si ipotizza un corollario alla Legge di Moore: i core raddoppieranno ogni 18 mesi

21

Organizzazione della lezione

- Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - Processi e Thread
 - Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - **□** Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

Programmazione distribuita e concorrente

23

- □ La programmazione distribuita implica la conoscenza (di base) della programmazione concorrente:
 - che coinvolge diversi processi che vengono eseguiti insieme
- □ Tre tipi di programmazione concorrente
 - programmazione concorrente eseguita su calcolatori diversi
 - processi concorrenti sulla stessa macchina (multitasking)
 - processo padre che genera processi figli per fork()
 - programmazione concorrente nello stesso processo
 - "processi lightweight" all'interno del processo: thread



23

Multitasking e multithread

- □ S.O. Multitask: creano l'illusione (per l'utente) di una macchina completamente dedicata
 - ma durante l'interazione dell'utente con il proprio programma, il S. O. ha il tempo di servire altri utenti
- Il multithread è l'estensione del multitask riferita ad un singolo programma
 - □ in grado di eseguire più thread "contemporaneamente"
- □ Thread: anche detti processi "light-weight"
 - a differenza dei processi hanno a disposizione e condividono gli stessi dati (trovandosi all'interno dello stesso processo)
- □ Meccanismo di comunicazione attraverso memoria condivisa:
 - strumento efficace per costruire programmi che necessitano di svolgere "in parallelo" più compiti, ma fonte di possibili problemi!

Tipiche applicazioni multithread -1

25

- □ Un browser che, allo stesso tempo, deve poter
 - caricare dal server diverse immagini che sono nella stessa pagina
 - visualizzare la pagina così come arriva
 - reagire all'eventuale pulsante di stop premuto dall'utente



- □ Una applicazione di rete che, allo stesso tempo, deve
 - □ chiedere dati ad una altra applicazione
 - fornire dati a chi li richiede
 - tenere informato l'utente dell'andamento delle operazioni



25

Tipiche applicazioni multithread - 2

- □ Server che hanno bisogno di istanziare velocemente oggetti:
 - vengono istanziati tutti insieme come un pool di oggetti Thread
 - tenuti in stato "sospeso"
 - e riportati (velocemente) alla "vita" quando necessario



- □ Streaming audio application che deve poter:
 - □ leggere l'audio dalla rete
 - decomprimerlo
 - gestire l'output
 - aggiornare il display



Organizzazione della lezione

27

- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - □ Processi e Thread
 - Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

27

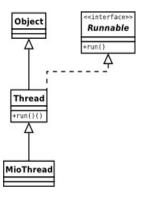
Processi e thread

- □ Processo: ambiente di esecuzione con uno spazio di memoria privato
- □ La cooperazione tra processi avviene attraverso InterProcess Communication come pipe e socket
- □ Thread ("lightweight process") esistono all'interno di un processo, condividendo tra loro memoria e file aperti
- □ In Java ogni applicazione ha almeno un thread utente ("main thread"), più alcuni thread di sistema che gestiscono la memoria e i segnali
- □ Il main thread può creare e far partire diversi altri thread

Processi e thread

29

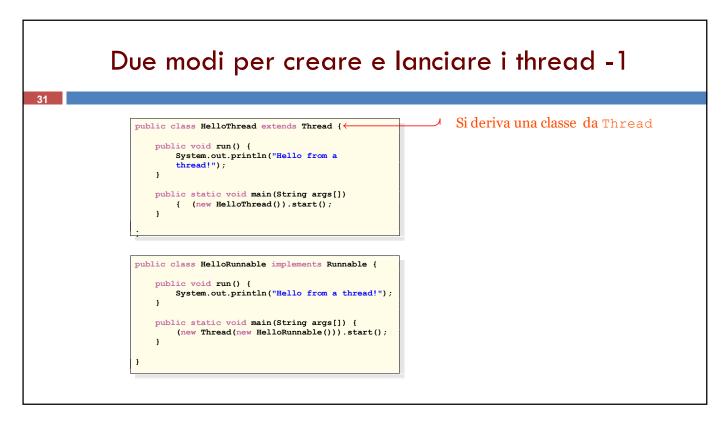
- □ I thread in Java sono oggetti, istanze quindi di una classe Thread
- □ L'evoluzione di Java ha portato a due modalità di gestione dei thread
 - istanziare un oggetto thread ogni volta che serve un task asincrono (creazione e gestione a cura del programmatore)
 - astrarre la gestione, passando un task ad un executor
- □ Noi ci focalizziamo sulla prima modalità, di base

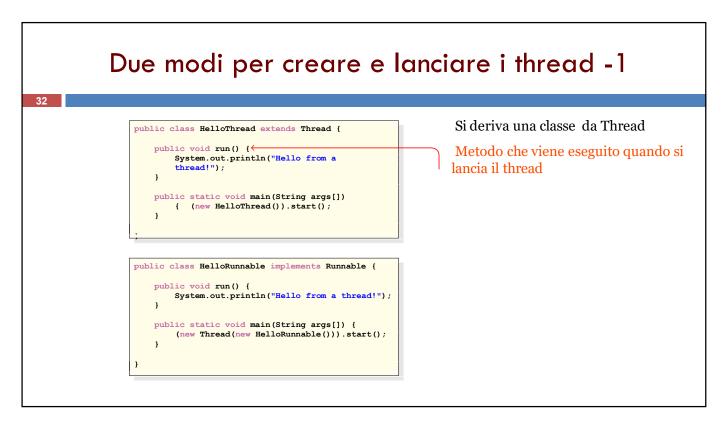


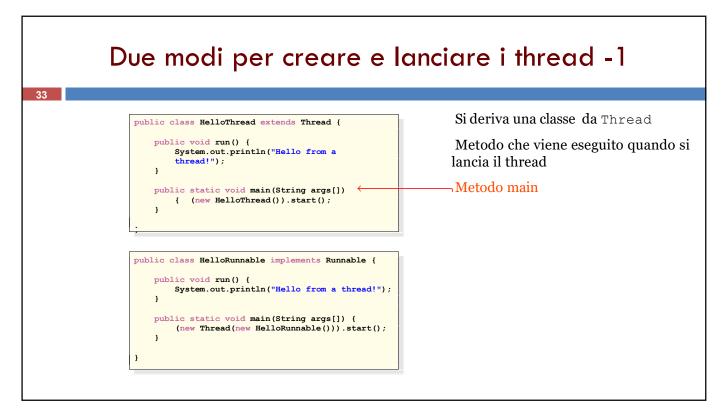
29

Usare i thread in Java

- □ Passi principali per scrivere un thread:
 - 1. Estendere la classe java.lang.Thread
 - 2. Riscrivere (ridefinire, override) il metodo run() nella sottoclasse di Thread
 - 3. Creare un'istanza di questa classe derivata
 - 4. Richiamare il metodo start() su questa istanza







Due modi per creare e lanciare i thread -1 Si deriva una classe da Thread public class HelloThread extends Thread { public void run() { Metodo che viene eseguito quando si System.out.println("Hello from a lancia il thread thread!"); Metodo main public static void main(String args[]) { (new HelloThread()).start(); < Si istanzia e si lancia con start () public class HelloRunnable implements Runnable { public void run() { System.out.println("Hello from a thread!"); public static void main(String args[]) { (new Thread(new HelloRunnable())).start();

Due modi per creare e lanciare i thread -1

35

```
public class HelloThread extends Thread {
    public void run() {
        System.out.println("Hello from a thread!");
    }
    public static void main(String args[]) {
        (new HelloThread()).start();
    }
}

public class HelloRunnable implements Runnable {
    public void run() {
        System.out.println("Hello from a thread!");
    }

    public static void main(String args[]) {
        (new Thread(new HelloRunnable())).start();
}
```

Si deriva una classe da Thread

Metodo che viene eseguito quando si lancia il thread

Metodo main

Si istanzia e si lancia con start ()

Semplice da realizzare ma con qualche limitazione

35

Due modi per creare e lanciare i thread -1

36

public class HelloThread extends Thread {

Si deriva una classe da Thread

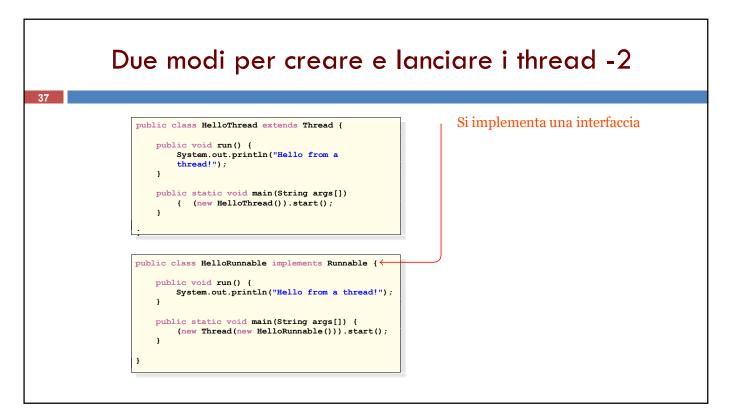
Metodo che viene eseguito quando si lancia il thread

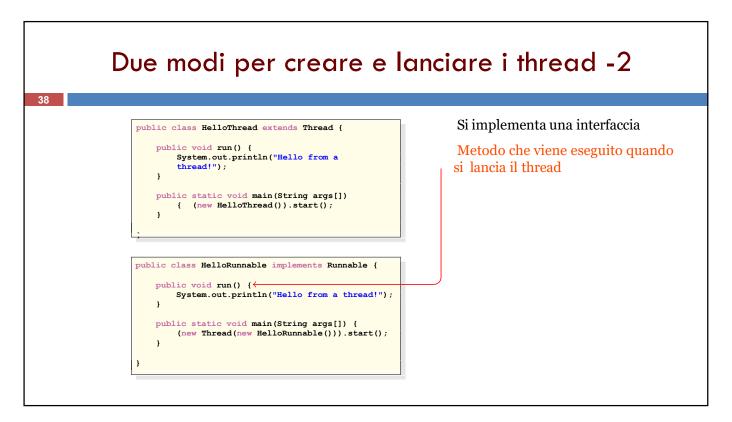
Metodo main

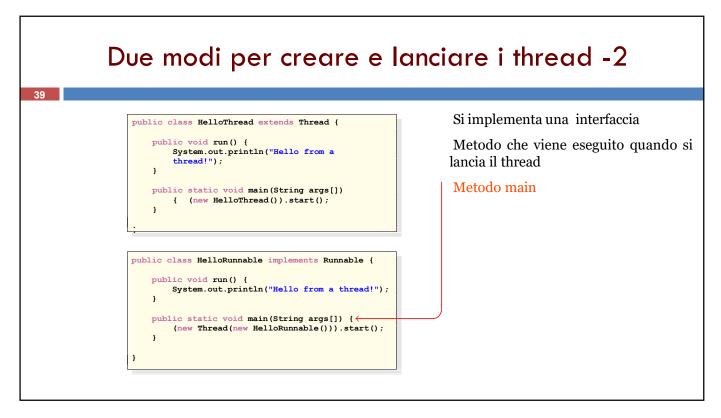
Si istanzia e si lancia con start ()

Semplice da realizzare ma con qualche limitazione

Se HelloThread deve estendere un'altra classe?







Due modi per creare e lanciare i thread -2 Si implementa una interfaccia public class HelloThread extends Thread { public void run() { Metodo che viene eseguito quando si System.out.println("Hello from a lancia il thread thread!"); Metodo main public static void main(String args[]) { (new HelloThread()).start(); L'oggetto istanziato è passato al costruttore di Threadelanciato public class HelloRunnable implements Runnable { public void run() { System.out.println("Hello from a thread!"); public static void main(String args[]) { (new Thread(new HelloRunnable())).start();

Due modi per creare e lanciare i thread -2

41

```
public class HelloThread extends Thread {
   public void run() {
      System.out.println("Hello from a thread!");
   }
   public static void main(String args[])
      { (new HelloThread()).start();
   }
}
```

public class HelloRunnable implements Runnable {
 public void run() {
 System.out.println("Hello from a thread!");
 }
 public static void main(String args[]) {
 (new Thread(new HelloRunnable())).start();
 }
}

Si implementa una interfaccia

Metodo che viene eseguito quando si lancia il thread

Metodo main

L'oggetto istanziato è passato al costruttore di Thread e lanciato

Più generale utilizzo

41

Due modi per creare e lanciare i thread -2

42

```
public class HelloThread extends Thread {
   public void run() {
       System.out.println("Hello from a thread!");
   }
   public static void main(String args[])
       { (new HelloThread()).start();
   }
}
```

```
public class HelloRunnable implements Runnable {
   public void run() {
       System.out.println("Hello from a thread!");
   }
   public static void main(String args[]) {
       (new Thread(new HelloRunnable())).start();
   }
}
```

Si implementa una interfaccia

Metodo che viene eseguito quando si lancia il thread

Metodo main

L'oggetto istanziato è passato al costruttore di Threadelanciato

Più generale utilizzo

Utilizzabile anche per l'approccio con executors

Organizzazione della lezione

43

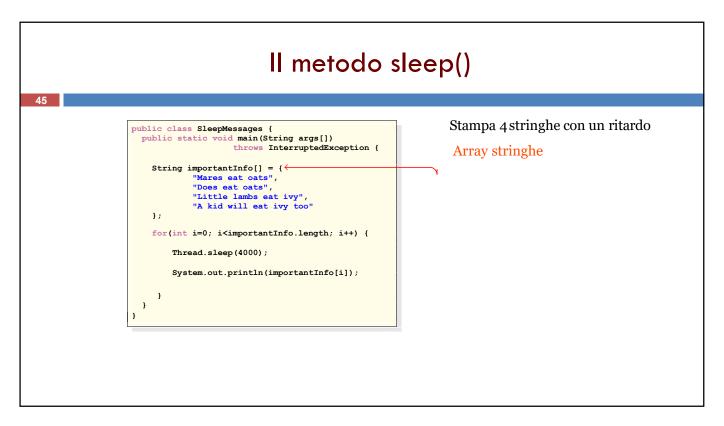
- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - Processi e Thread
 - □ Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

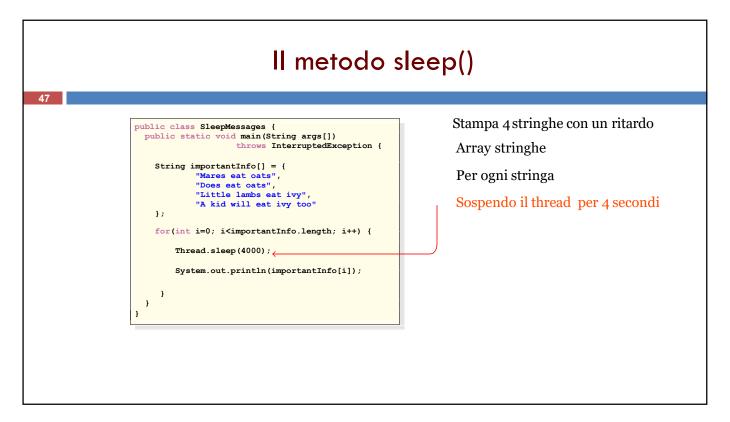
43

Il metodo sleep()

44

Stampa 4 stringhe con un ritardo





Il metodo sleep()

49

Stampa 4 stringhe con un ritardo

Array stringhe

Per ogni stringa

Sospendo il thread per 4 secondi

Stampo

Eccezione lanciata dal thread corrente se interrotto mentre in sleep()

49

Gli Interrupt -1

50

 Un interrupt è una indicazione che un thread dovrebbe fermare quello che sta facendo e fare qualcos'altro

```
for(int i = 0; i < importantInfo.length; i++)
{    try{
        Thread.sleep(4000);
} catch(InterruptedException e) {
        return;
}
System.out.println(importantInfo[i]);
}
//...</pre>
```

Gli Interrupt -1

51

- □ Un interrupt è una indicazione che un thread dovrebbe fermare quello che sta facendo e fare qualcos'altro
- □ II programmatore decide cosa fare

```
for(int i = 0; i < importantInfo.length; i++)
{    try{
        Thread.sleep(4000);
} catch(InterruptedException e) {
        return;
}
System.out.println(importantInfo[i]);
}
//...</pre>
```

51

Gli Interrupt -1

- □ Un interrupt è una indicazione che un thread dovrebbe fermare quello che sta facendo e fare qualcos'altro
- □ Il programmatore decide cosa fare
- □ Nell'esempio precedente

55

Gli Interrupt -1 Un interrupt è una indicazione che un thread dovrebbe fermare quello che sta facendo e fare qualcos'altro Il programmatore decide cosa fare Nell'esempio precedente //... //... Nella sleep() SI intercetta l'eccezione In caso si esce System.out.println(importantInfo[i]); //... Altrimenti (a fine sleep()) si stampa

Il metodo join()

57

- □ A volte è necessario che un thread attenda il completamento di un altro thread
- □ Se t è un oggetto il cui thread è in esecuzione, allora:

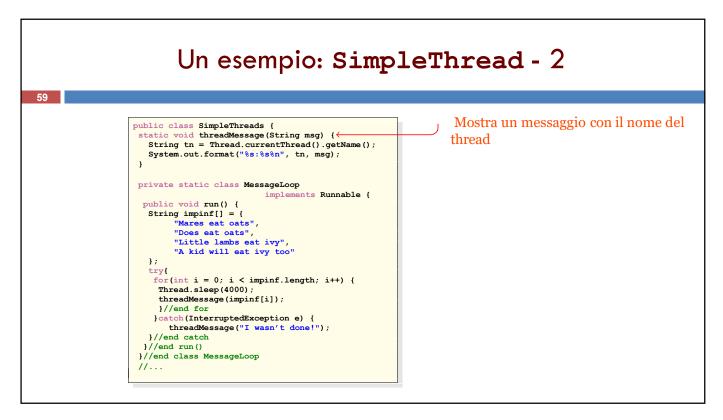
//... t.join() //...

- □ Mette il thread corrente in pausa fino a quando thread t non termina
- □ Possibile anche specificare un periodo di attesa come parametro
- □ join()risponde ad un interrupt generando InterruptedException

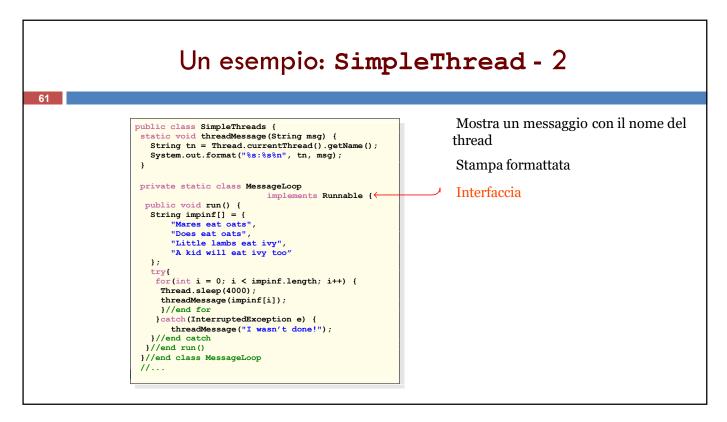
57

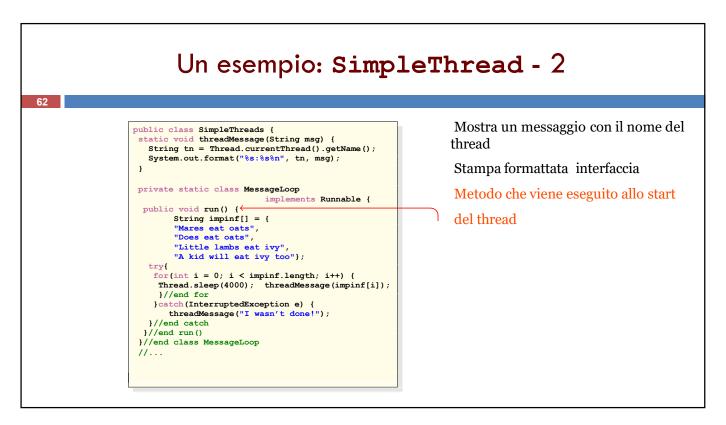
Un esempio: SimpleThread - 1

- □ Due thread
- □ Il primo thread è il main thread di un programma Java
 - ... che crea un nuovo thread, da un oggetto MessageLoop
 - ... aspetta il suo termine
- □ Se ci mette troppo, il main thread lo interrompe con il metodo interrupt()
 - . . . ed attende che termini



Un esempio: SimpleThread - 2 Mostra un messaggio con il nome del public class SimpleThreads { static void threadMessage(String msg) { String tn = Thread.currentThread().getName(); thread System.out.format("%s:%s%n", tn, msg); Stampa formattata private static class MessageLoop implements Runnable { public void run() { String impinf[] = { "Mares eat oats", "Does eat oats", "A kid will eat ivy too"}; try(for(int i = 0; i < impinf.length; i++) {</pre> Thread.sleep(4000); threadMessage(impinf[i]); }//end for }catch(InterruptedException e) { threadMessage("I wasn't done!"); }//end catch }//end class MessageLoop //...





Un esempio: SimpleThread - 2 63 Mostra un messaggio con il nome del oublic class SimpleThreads { static void threadMessage(String msg) { thread String tn = Thread.currentThread().getName(); System.out.format("%s:%s%n", tn, msg); Stampa formattata private static class MessageLoop Interfaccia implements Runnable { public void run() { String impinf[] = { < Metodo che viene eseguito allo start "Mares eat oats", "Does eat oats", "Little lambs eat ivy", "A kid will eat ivy too"}; del thread for(int i = 0; i < impinf.length; i++) {</pre> 4 stringhe Thread.sleep(4000); threadMessage(impinf[i]); }//end for }catch(InterruptedException e) { threadMessage("I wasn't done!"); }//end catch }//end run() }//end class MessageLoop //...

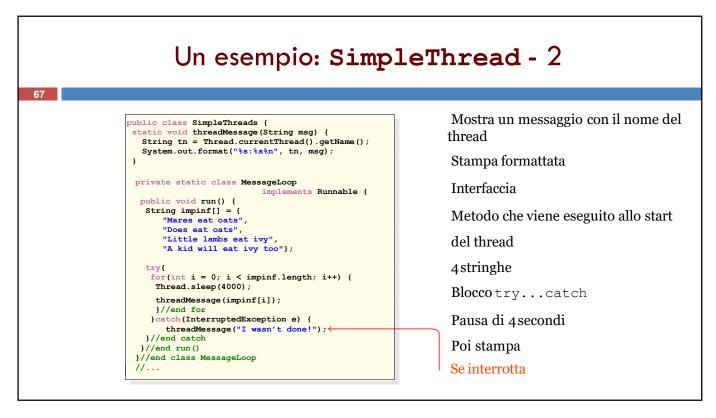
63

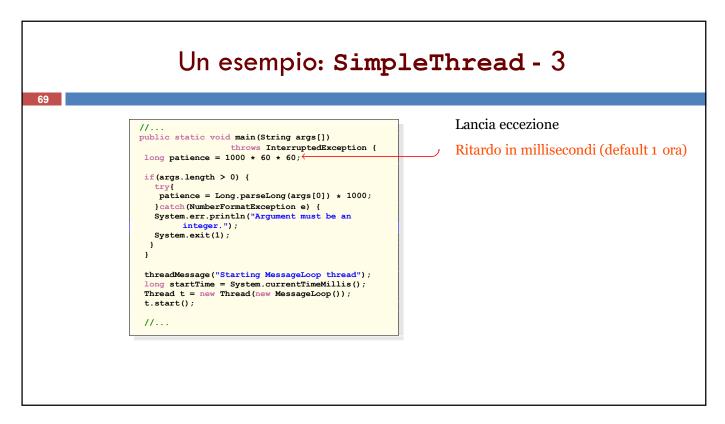
Un esempio: SimpleThread - 2 Mostra un messaggio con il nome del public class SimpleThreads { static void threadMessage(String msg) { String tn = Thread.currentThread().getName(); thread System.out.format("%s:%s%n", tn, msg); Stampa formattata private static class MessageLoop Interfaccia implements Runnable { public void run() { String impinf[] = { Metodo che viene eseguito allo "Mares eat oats", "Does eat oats", "Little lambs eat ivy", start del thread "A kid will eat ivy too"}; try{ 4 stringhe for(int i = 0; i < impinf.length; i++) {</pre> Thread.sleep(4000); threadMessage(impinf[i]); blocco try...catch }//end for }catch(InterruptedException e) { threadMessage("I wasn't done!"); }//end catch }//end class MessageLoop

Un esempio: SimpleThread - 2 65 Mostra un messaggio con il nome del oublic class SimpleThreads { static void threadMessage(String msg) { thread String tn = Thread.currentThread().getName(); System.out.format("%s:%s%n", tn, msg); Stampa formattata private static class MessageLoop Interfaccia implements Runnable { public void run() { String impinf[] = { Metodo che viene eseguito allo start "Mares eat oats", "Does eat oats", "Little lambs eat ivy", "A kid will eat ivy too" del thread 4 stringhe try(for(int i = 0; i < impinf.length; i++) {</pre> Thread.sleep(4000); blocco try ... catch threadMessage(impinf[i]); }//end for pausa di 4 secondi }catch(InterruptedException e) { threadMessage("I wasn't done!"); }//end catch 1//end run() }//end class MessageLoop

65

Un esempio: SimpleThread - 2 Mostra un messaggio con il nome del public class SimpleThreads { static void threadMessage(String msg) { String tn = Thread.currentThread().getName(); thread System.out.format("%s:%s%n", tn, msg); Stampa formattata private static class MessageLoop Interfaccia implements Runnable { public void run() { String impinf[] = { Metodo che viene eseguito allo start "Mares eat oats", "Does eat oats", "Little lambs eat ivy", del thread "A kid will eat ivy too"}; 4 stringhe for(int i = 0; i < impinf.length; i++) {</pre> Thread.sleep(4000); blocco try...catch threadMessage(impinf[i]); }//end for }catch(InterruptedException e) { Pausa di 4 secondi threadMessage("I wasn't done!"); }//end catch Poi stampa }//end run() }//end class MessageLoop





Un esempio: SimpleThread - 3 Lancia eccezione public static void main(String args[]) throws InterruptedException { Ritardo in millisecondi (default 1 ora) long patience = 1000 * 60 * 60; Se c'è un argomento, è in secondi if (args.length > 0) { patience = Long.parseLong(args[0]) * 1000; Controllo formato }catch (NumberFormatException e) { System.err.println("Argument must be an integer."); System.exit(1); threadMessage("Starting MessageLoop thread"); long startTime = System.currentTimeMillis(); Thread t = new Thread(new MessageLoop()); t.start();

71

Un esempio: SimpleThread - 3 Lancia eccezione public static void main(String args[]) throws InterruptedException { Ritardo in millisecondi (default 1 ora) long patience = 1000 * 60 * 60; Se c'è un argomento, è in secondi if(args.length > 0) { patience = Long.parseLong(args[0]) * 1000; Controllo formato }catch(NumberFormatException e) { System.err.println("Argument must be an integer."); System.exit(1); Prende il tempo di inizio threadMessage("Starting MessageLoop thread"); long startTime = System.currentTimeMillis(); Thread t = new Thread(new MessageLoop()); t.start(); //...

Un esempio: SimpleThread - 3

73

Lancia eccezione

Ritardo in millisecondi (default 1 ora)

Se c'è un argomento, è in secondi

Controllo formato

Prende il tempo di inizio

Crea un oggetto Thread da MessageLoop

73

Un esempio: SimpleThread - 3

74

Lancia eccezione

Ritardo in millisecondi (default 1 ora)

Se c'è un argomento, è in secondi

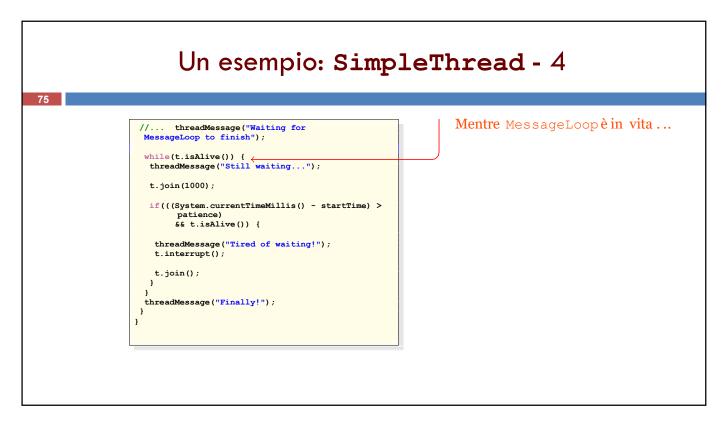
Controllo formato

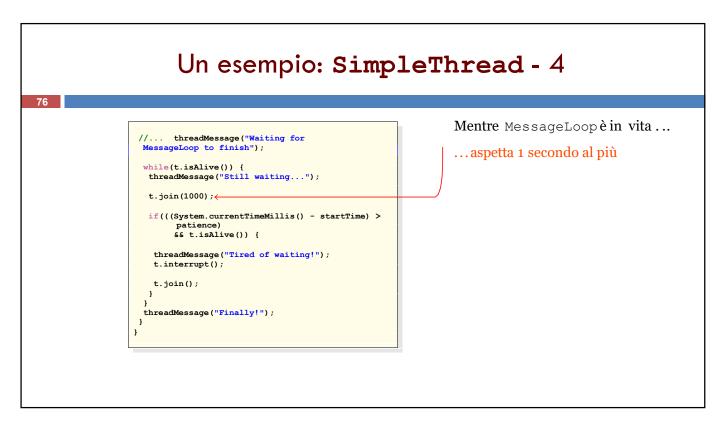
Prende il tempo di inizio

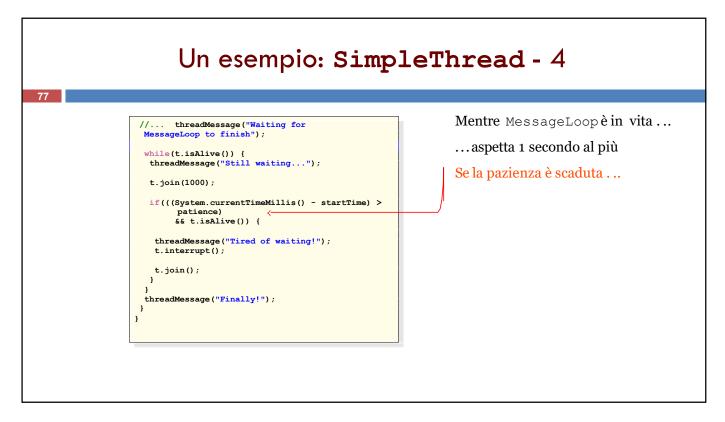
Crea un oggetto Thread da MessageLoop

- -

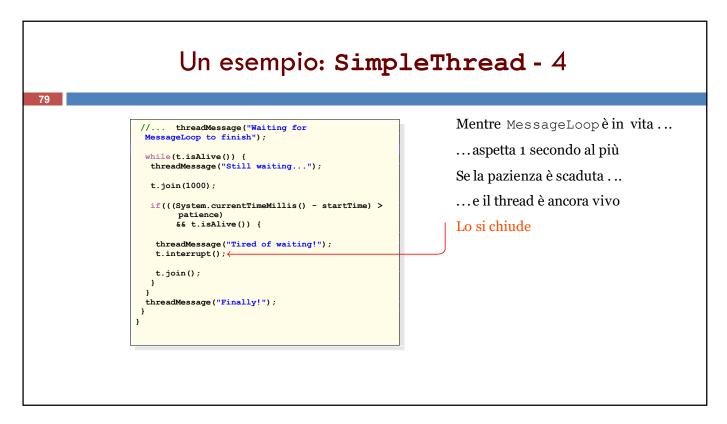
e lo fa partire



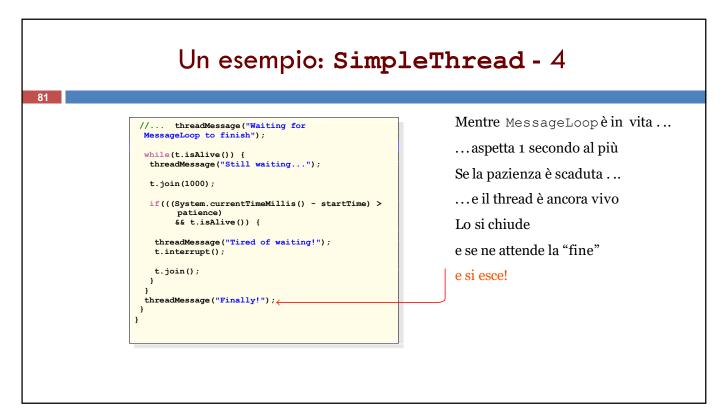


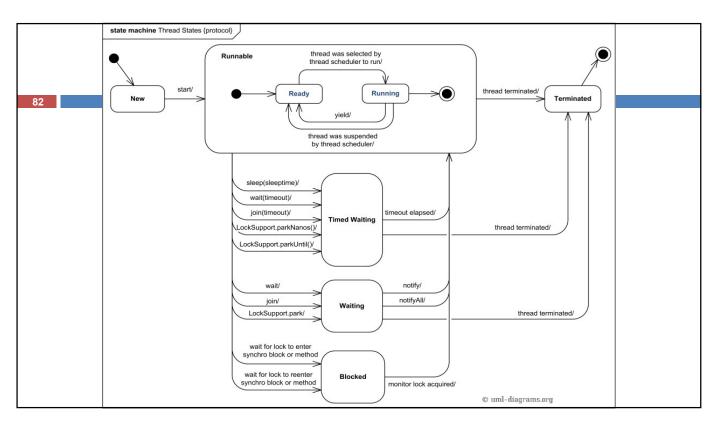


Un esempio: SimpleThread - 4 Mentre MessageLoopèin vita... //... threadMessage("Waiting for MessageLoop to finish"); ... aspetta 1 secondo al più while(t.isAlive()) { threadMessage("Still waiting..."); Se la pazienza è scaduta ... t.join(1000); ...e il thread è ancora vivo if(((System.currentTimeMillis() - startTime) > patience) && t.isAlive()) {<-</pre> threadMessage("Tired of waiting!"); t.interrupt(); t.join(); threadMessage("Finally!");



Un esempio: SimpleThread - 4 Mentre MessageLoopèin vita... //... threadMessage("Waiting for MessageLoop to finish"); ... aspetta 1 secondo al più while(t.isAlive()) { threadMessage("Still waiting..."); Se la pazienza è scaduta . .. t.join(1000); ...e il thread è ancora vivo if(((System.currentTimeMillis() - startTime) > patience) && t.isAlive()) { Lo si chiude threadMessage("Tired of waiting!"); e se ne attende la "fine" t.interrupt(); t.join(); < threadMessage("Finally!");





Organizzazione della lezione

83

- ☐ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - □ Processi e Thread
 - □ Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

83

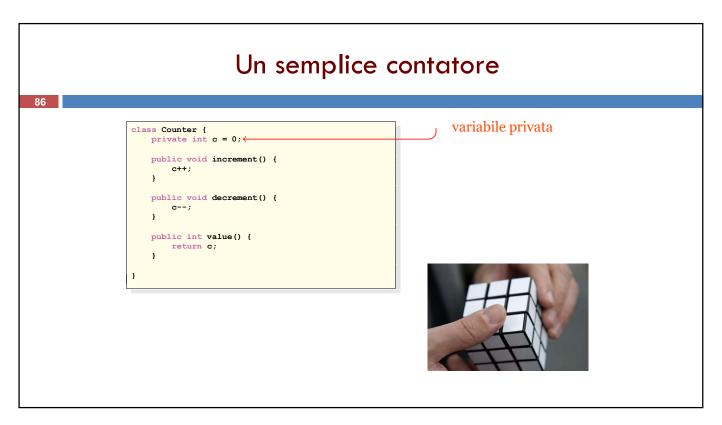
Comunicazione fra thread

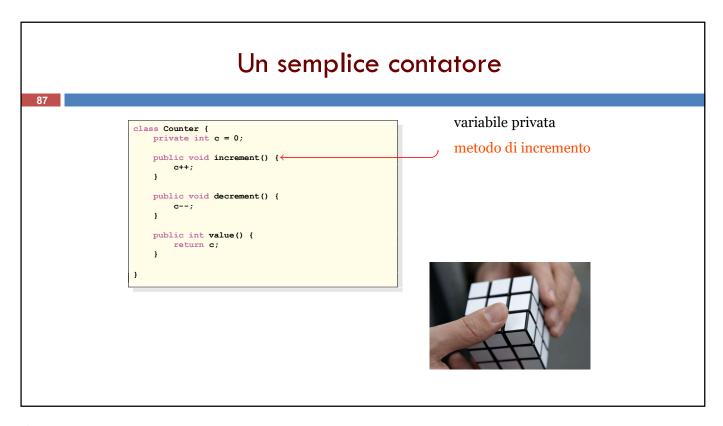
- □ I thread comunicano principalmente condividendo accesso a:
 - campi (tipi primitivi)
 - campi che contengono riferimenti a oggetti
- □ Comunicazione molto efficiente (rispetto a usare la rete)
- □ Possibili due tipi di errori:
 - □ interferenza di thread
 - □inconsistenza della memoria
- □ Per risolvere questi problemi, necessaria la sincronizzazione
 - che a sua volta genera problemi di contesa: quando più thread cercano di accedere alla stessa risorsa simultaneamente (deadlock e livelock)

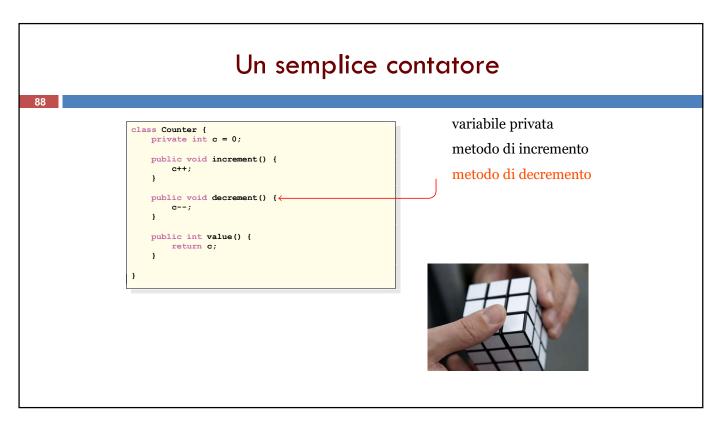
Organizzazione della lezione Motivazioni alla programmazione concorrente La tecnologia dei microprocessori Le sfide A cosa serve la programmazione concorrente I Thread in Java Processi e Thread Alcuni metodi utili I tipi di errori con la programmazione concorrente Interferenza Inconsistenza della memoria

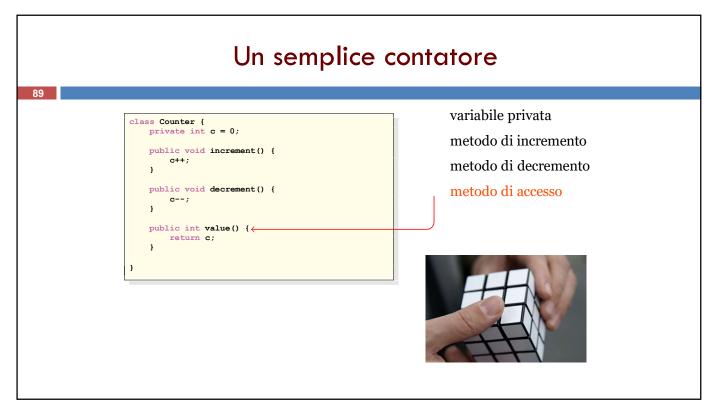
85

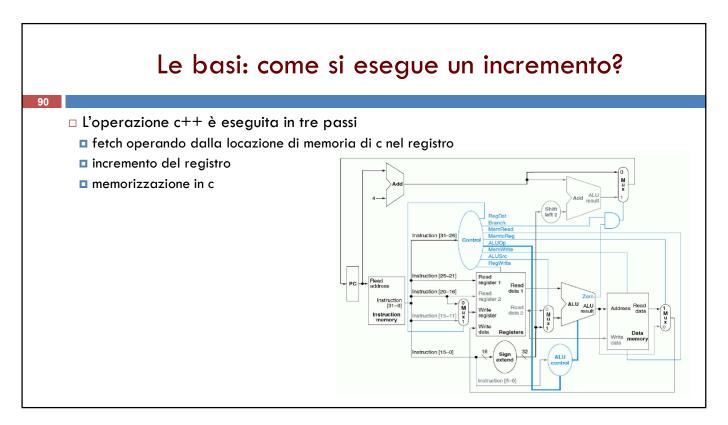
□ Conclusioni

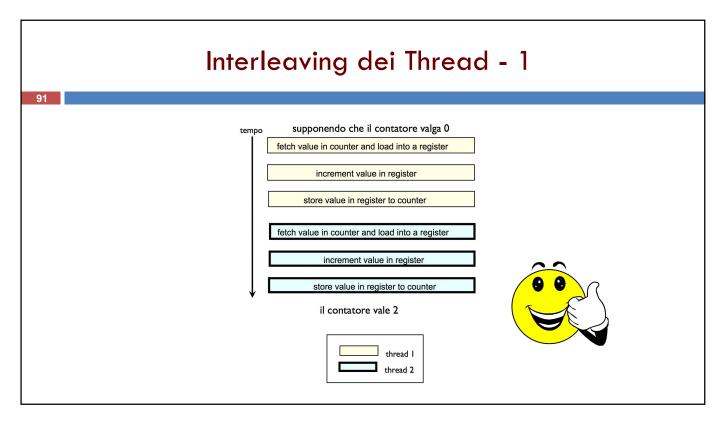


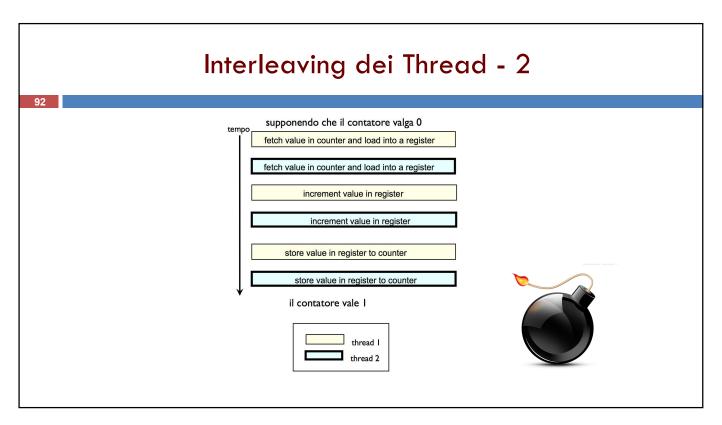












Il problema di accesso concorrente

93

- Race condition: quando il risultato di una operazione dipende dall'ordine di esecuzione di diversi thread
- □ Gli errori dovuti ad una race condition sono tipicamente transienti e difficili da riprodurre (debugging difficile!)
 - oltre alla transienza e irriproducibilità, l'uso del debugger può alterare l'ordine di esecuzione dei task
- Questi bug vengono anche detti Heisenbug che richiamano il principio di indeterminazione di Heisenberg in fisica quantistica

Principio di Heisenberg

"Non è possibile misurare simultaneamente la posizione ed il momento (quantità di moto, cioè massa per velocità) di una particella"

93

Organizzazione della lezione

- ☐ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - Processi e Thread
 - Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

Errori di inconsistenza

95

- ... quando thread diversi hanno visioni diverse dei dati
- □ Cause: protocolli di coerenza di cache, ottimizzazioni hardware/software, etc.
- □ La happens-before è una garanzia che la memoria scritta da un thread è visibile da un altro thread
- □ Un esempio: Il campo contatore è condiviso tra due thread, A e B

```
int counter = 0;
//...
counter++;
//...
System.out.println(counter);
```

- □ Supponiamo che A incrementi il contatore: counter++;
- □ Supponiamo che subito dopo B esegue la stampa: System.out.println(counter);
- ... può capitare che la modifica di A non sia visibile a B (che stampa 0)
- □ Bisogna stabilire una relazione happens-before

95

Un esempio di memory (in)consistency

96

```
class Foo {
  int bar = 0; {
    public static void main(String args[]) {
        (new Foo()).unsafeCall();
  }

void unsafeCall () {
    final Foo thisObj = this;

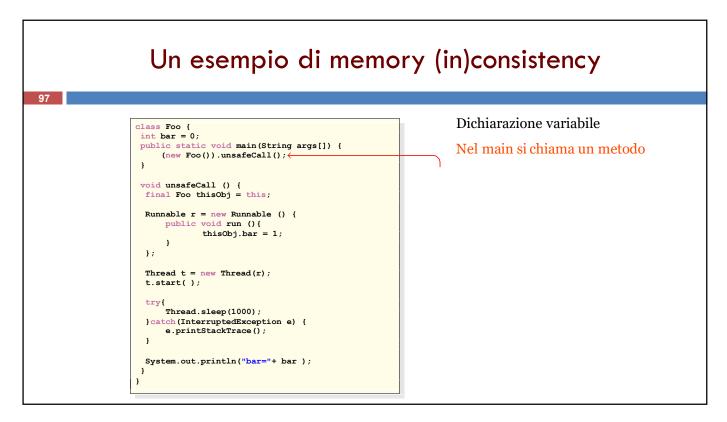
Runnable r = new Runnable () {
        public void run () {
            thisObj.bar = 1;
        }
    };

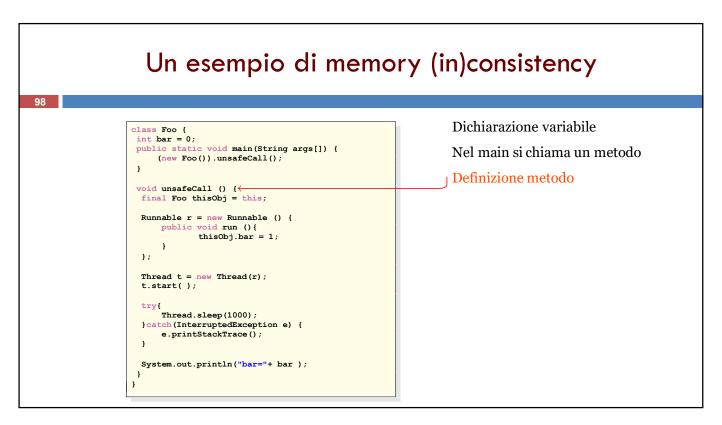
Thread t = new Thread(r);
    t.start();

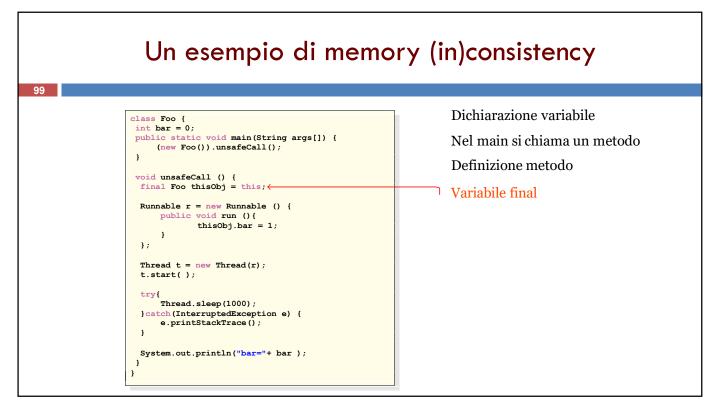
try{
    Thread.sleep(1000);
    }catch(InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
    }

System.out.println("bar="+ bar );
}
```

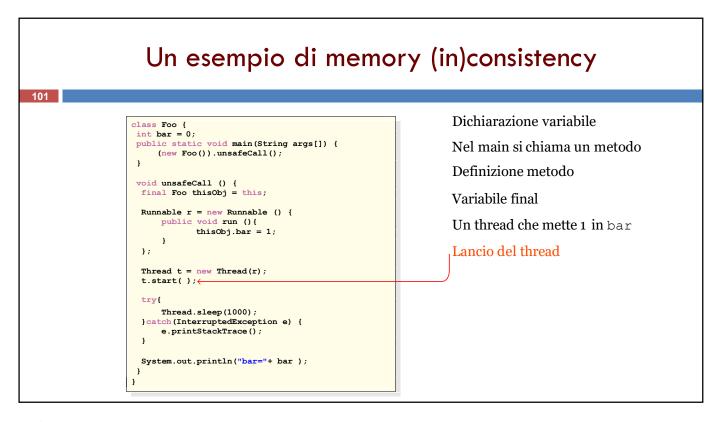
Dichiarazione variabile

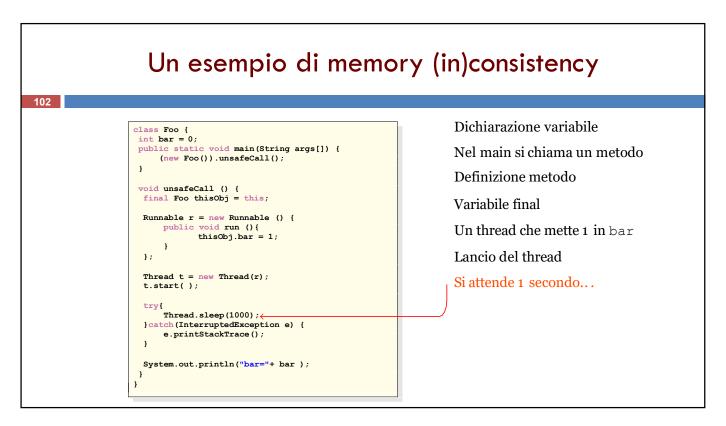






Un esempio di memory (in)consistency 100 Dichiarazione variabile class Foo { int bar = 0; public static void main(String args[]) { Nel main si chiama un metodo (new Foo()).unsafeCall(); Definizione metodo void unsafeCall () { final Foo thisObj = this; Variabile final Runnable r = new Runnable () { \leftarrow public void run () { thisObj.bar = 1; Un thread che mette 1 in bar Thread t = new Thread(r); t.start(); Thread.sleep(1000); }catch(InterruptedException e) { e.printStackTrace(); System.out.println("bar="+ bar);





Un esempio di memory (in)consistency

103

```
class Foo {
  int bar = 0;
  public static void main(String args[]) {
      (new Foo()).unsafeCall();
}

void unsafeCall () {
  final Foo thisObj = this;

Runnable r = new Runnable () {
      public void run () {
            thisObj.bar = 1;
      }
  };

Thread t = new Thread(r);
  t.start();

try{
      Thread.sleep(1000);
  }catch(InterruptedException e) {
      e.printStackTrace();
  }

System.out.println("bar="+ bar );
}
```

Dichiarazione variabile

Nel main si chiama un metodo

Definizione metodo

Variabile final

Un thread che mette 1 in bar

Lancio del thread

Si attende 1 secondo...

...e si stampa: può essere o oppure 1!

103

Relazioni happens-before

- □ Come si stabilisce una relazione happens-before?
 - □ Una maniera è tramite la sincronizzazione
 - Due operazioni, che abbiamo descritto, introducono una relazione happens-before
 - ■Thread.start():gli effetti del codice che ha condotto alla creazione sono visibili al nuovo thread
 - ■Thread.join(): quando la terminazione di un thread A causa il return della join() di B, tutte le istruzioni di A sono in happens-before le istruzioni di B che seguono la join
 - Un'altra maniera è rendere la variabile volatile: una scrittura a un campo volatile assicura la relazione happens-before per ogni successiva lettura della variabile (da parte di qualsiasi thread)

Relazioni happens-before: volatile

105

- □ La **keyword volatile** è di solito associata ad una variabile il cui valore viene salvato e ricaricato in memoria ad ogni accesso senza utilizzare i meccanismi di **caching**
- □ Vediamo un esempio
 - Nell'esempio di seguito, <u>non</u> dichiarare la variabile volatile potrebbe portare il primo Thread a non terminare mai

105

Relazioni happens-before: volatile

```
106
```

- □ Thread1 parte ed incrementa un contatore
- running = true

```
public class VolatileTest {
  volatile boolean running = true; // da notare la parola chiave volatile

public void test() {
    // lancio un primo Thread

  new Thread(new Runnable() {
    public void run() {
      int counter = 0;
      while (running)
          counter++;
      System.out.println("Thread 1 concluso. Contatore = " + counter);
      }
    }).start();
```

Relazioni happens-before: volatile

Thread2 parte ed esegue running = false

// lancio il secondo Thread

new Thread(new Runnable() {
 public void run() {
 try {
 Thread.sleep(100);
 // Questo sleep è necessario per dare al primo thead la possibilità di partire
 } catch (InterruptedException ignored) { }
 System.out.println("Thread 2 concluso");
 running = false;
 }
 }).start();
 }
 public static void main(String[] args) {
 new VolatileTest().test();
 }
}

107

Relazioni happens-before: volatile

- □ Cosa è successo?
- □ Il primo Thread non termina mai... perché?

Relazioni happens-before: volatile

109

- Il primo Thread carica in cache il valore della variabile booleana running (impostato a true) e non va più a leggere il valore effettivo quando il secondo Thread lo modifica a false
 - A causa di questo valore non aggiornato il primo Thread prosegue all'**infinito** senza mai terminare
- □ Dichiarando **volatile** la variabile *running* invece si costringe il Thread (o chi per esso) ad aggiornare di volta in volta il valore senza memorizzarlo in cache

109

Conclusioni

110

- □ Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- □ I Thread in Java
 - □ Processi e Thread
 - □ Alcuni metodi utili
- □ I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - □ Inconsistenza della memoria
- □ Conclusioni

Nelle prossime lezioni:

Programmazione concorrente: ... ancora thread

