

Corso di Laurea in Informatica I Anno Magistrale, Indirizzo Cloud Computing Reti Geografiche: Struttura, Analisi e Prestazioni









Programmazione concorrente & Thread in Java

Delfina Malandrino

dmalandrino@unisa.it

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

1

Organizzazione della lezione

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



Organizzazione della lezione

- · Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - Δ cosa serve la programmazione concorrente.
- I Thread in Java
 - Processi e Threac
 - Alcuni metodi utili
- I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - o Interferen:
 - Inconsistenza della memori
- Conclusion

3

Legge di Moore

- 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 18 mesi



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?

Clock speed is the number of times a second that a <u>circuit</u> operates and is most associated with the central processing unit (CPU). It is measured in <u>harts</u>, or cycles per second. The higher the clock speed, the more processing power—all other things being equal. Clock speed is also known as a Clock rate, core clock or clock Prequency.

The free performance lunch

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



7

Tutto cresce (O No?) 42 Years of Processor Data 107 10⁶ · L'unico limite che si 105 contrappone all'intuizione di Moore è l'impossibilità fisica di 104 creare processori sempre più 10³ piccoli 102 10¹ 1990 2000 2010

Tutto cresce (O No?)

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 andara al si sotto del 5 nanometri, corrispondenti alla lunghezza d'onda degi elettroni.
 Infatti, non è possibile fisticamente costruite il gate di un transistor in silicio che sia più piccolò di 5 nanometri. Gil elettroni che passano dal source al drain sono controllati dal gate, che si attiva e disattiva come un interruttore quando viene applicata una tensione esterni.
 - ... 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



9

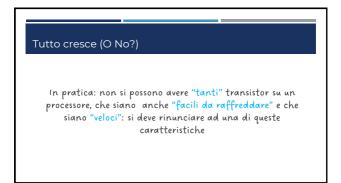
Tutto cresce (O No?)

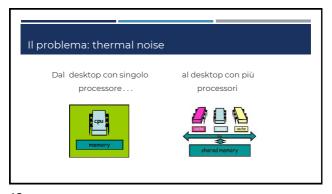
 Effetto delle termodinamica che disturba la crescita secondo la legge di Moore del numero di transistor



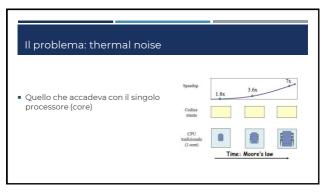
- Inizia ad avere effetto con la tecnologia al di sotto di 40 nm;
 - ci siamo: i transistor più moderni Core i7 e i9 hanno raggiunto dimensioni di 14 e 10 nanometri, rispettivamente

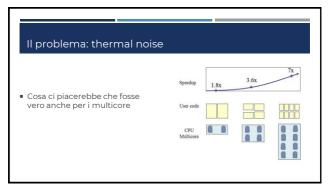


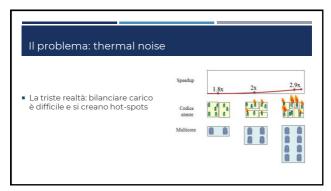




10/10/2024









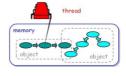
Organizzazione della lezione

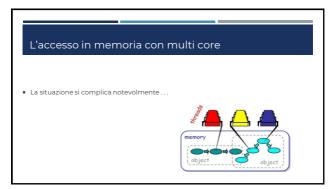
- Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- I Thread in Tava
 - · Processi e Thread
 - Alcuni metodi utili
- I tipi di errori con la programmazione concorrente
 -
 - Inconsistenza della memori
- Conclusion

17

L'accesso in memoria con single core

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







Cosa ci riserva il futuro

- 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 microprocessor
 - La cfida
- A cosa serve la programmazione concorrente
- I Thread in Tava
 - Processi e Thread
 - Alcuni motodi uti
- I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - Inconsistenza della memoria
- Conclusion

Programmazione distribuita e concorrente

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



23

<u>Multitasking</u> e multi<u>thread</u>

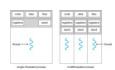
- S. O. Multitask: creano l'illusione (per l'utente) di una macchina completamente
 - o ma durante l'interazione dell'utente con il proprio programma, il S. O. ha il tempo di eseguire più task contemporaneamente





<u>Multita</u>sking e <u>multithread</u>

- Il multithread è l'estensione del multitask riferita ad un singolo programma
 - o 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!



25

Tipiche applicazioni multithread - 1

- Un browser che, allo stesso tempo, deve poter
 - o 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
- o chiedere dati ad una altra applicazione
 - o fornire dati a chi li richiede
- o tenere informato l'utente dell'andamento delle operazioni





Tipiche applicazioni multithread - 2

- · Server che hanno bisogno di istanziare velocemente oggetti:
 - vengono istanziati tutti insieme come un pool di oggetti Thread
 - o tenuti in stato "sospeso"
 - o e riportati (velocemente) alla "vita" quando necessario
- · Streaming audio application che deve poter:
 - o leggere l'audio dalla rete
 - decomprimerlo
 - o gestire l'output
 - o aggiornare il display





27

Organizzazione della lezione

- Motivazioni alla programmazione concorrente
- I Thread in Tava
 - Processi e Thread

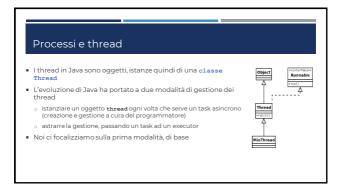
<u>Processi</u> e th<u>read</u>

- · Processo: ambiente di esecuzione con uno spazio di memoria privato
- La cooperazione tra processi avviene attraverso InterProcess Communication come pipe e socket

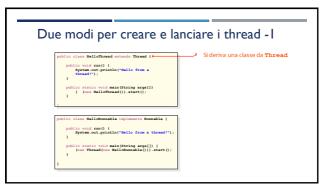
29

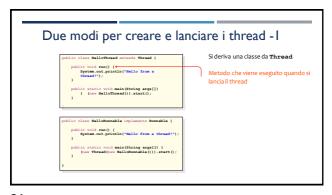
Processi e thread

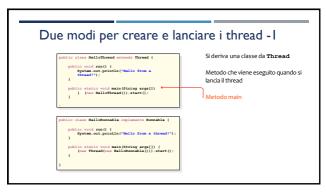
- Thread ("lightweight process") esistono all'interno di un processo, condividendo tra loro memoria e file aperti
- In Java ogni applicazione ha almeno un thread utente ("main thread"), più alcuni thread di sistema che gestiscono la memoria e i segnali
- Il main thread può creare e far partire diversi altri thread

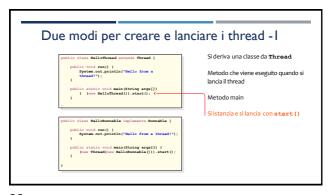


Passi principali per scrivere un thread: 1. Estendere la classe java. lang. Thread 2. Riscrivere (ridefinire, override) il metodo run () nella sottoclasse di Thread 3. Creare un'istanza di questa classe derivata 4. Richiamare il metodo start () su questa istanza









Due modi per creare e lanciare i thread - I

public class Hall@Thread extends Tread {
 public void rath {
 pytem.out.println("Hallo from a
 thread");
 }
 public static void main(String args[])
 {
 (now HalloThread()).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

37

Due modi per creare e lanciare i thread - l

public class #allOffreed strend: Thread {
 poblic void run() {
 byten.out.println("Mailo from a thread(");
 thread(");
 poblic static void main(String args[]) {
 (owe #alloffreed()).stati();
 }
}

public uless HalldWnnable implements Runnable {
 public void run() {
 Poptime.out.println("Ballo from a thread(");
 }
 public static void main(Station acps()) {
 (now Thread(now BalloSunnable()).start();
 }
}

Si deriva una classe da **Thread**

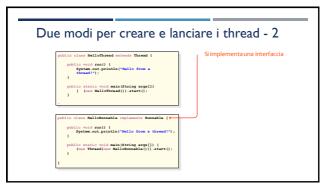
Metodo che viene eseguito quando si lancia il thread

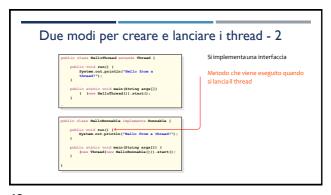
Metodo main

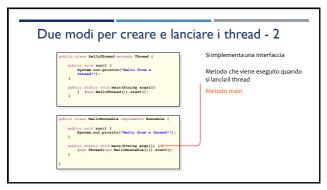
Si istanzia e si lancia con start ()

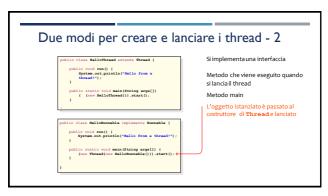
Semplice da realizzare ma con qualche Limitazione

Se **HelloThread** deve estendere un'altra classe?









Due modi per creare e lanciare i thread - 2



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

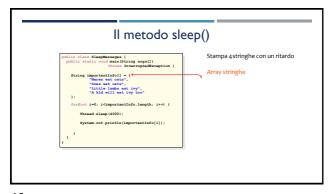
Più generale utilizzo

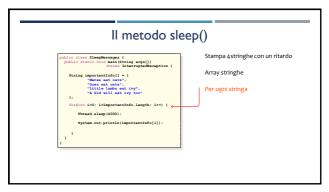
43

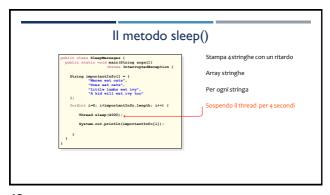
Organizzazione della lezione

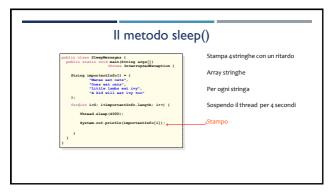
- Motivazioni alla programmazione concorrente.
 - . La tecnologia dei microprocessori
 - . La efida
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- I Thread in Tava
 - Processie inread
 - Alcuni metodi utili
- I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - Interferenza
 - Inconsistenza della memori
- Conclusion

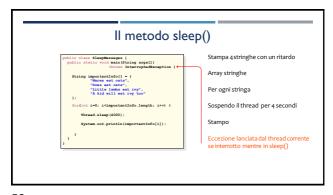












 Un interrupt è una indicazione che un thread dovrebbe fermare quello che sta facendo e fare qualcos'altro

```
//...
fundamination (amportantinfo.length; i++)
try
try
Thread.leng(4000);
production (separation of (separation of
```

51

Gli Interrupt - I

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

- 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

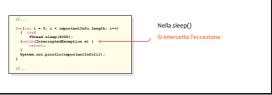
53

Gli Interrupt - I

- 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



- 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 - I

- 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



- 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



57

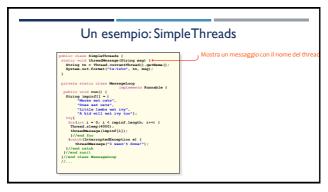
Il metodo join()

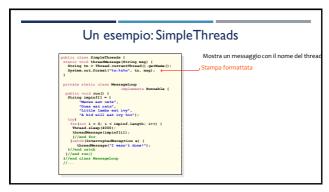
- A volte è necessario che un thread attenda il completamento di un altro thread
- Se t è un oggetto il cui thread è in esecuzione, allora:

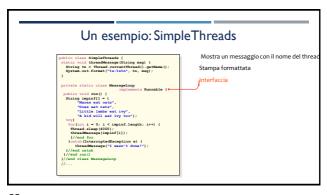


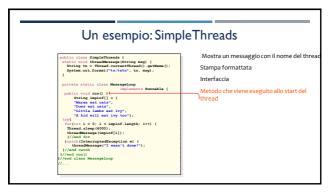
- Mette il thread corrente in pausa fino a quando threadt non termina
- Possibile anche specificare un periodo di attesa come parametro
- join() risponde ad un interrupt generando InterruptedException

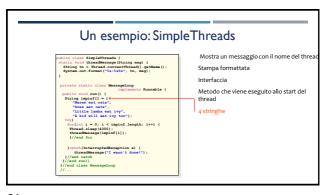
Un esempio: SimpleThreads Due thread Il primo thread è il main thread di un programma Java ... che crea un nuovo thread, da un oggetto MessageLoop ... aspetta il suo termine Se ci mette troppo, il main thread lo interrompe con il metodo interrupt() ... ed attende che termini

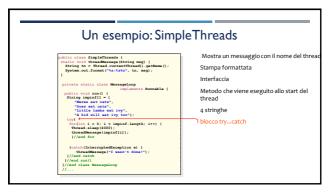


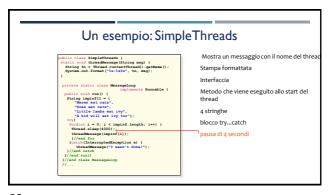


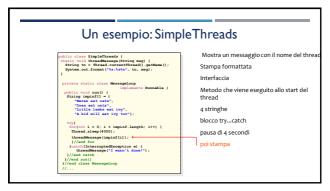


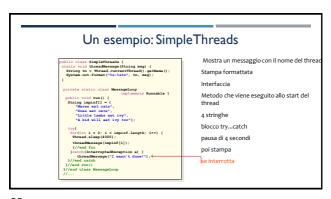


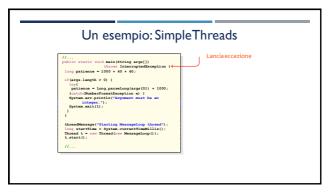


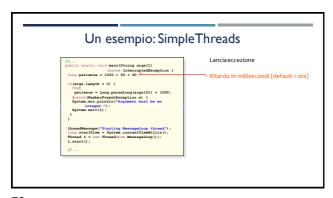


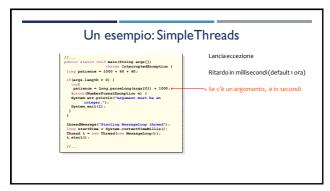


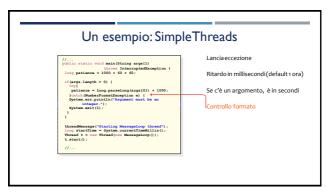


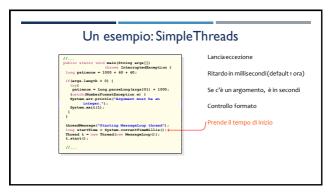


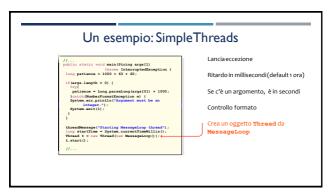


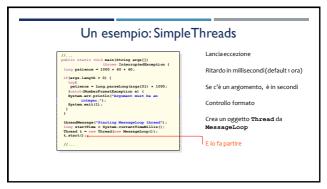


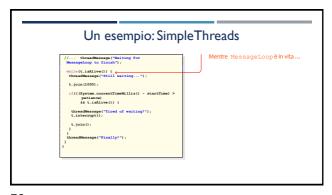


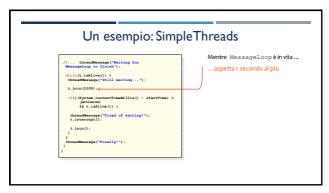


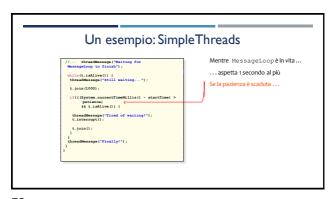


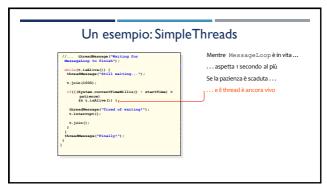


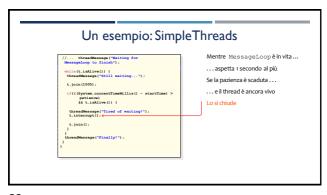


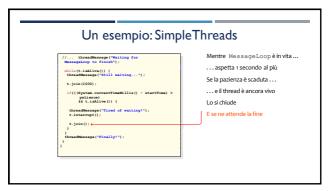


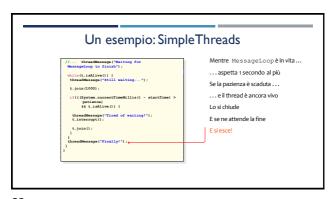


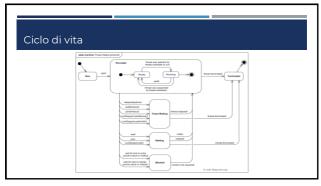


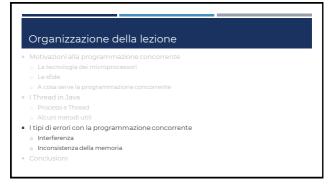












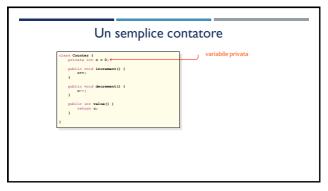
Comunicazione fra thread

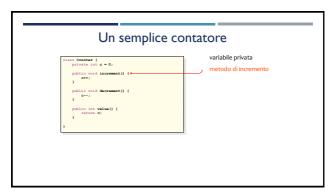
- . I thread comunicano principalmente condividendo accesso a:
 - campi (tipi primitivi)
 - o campi che contengono riferimenti a oggetti
- · Comunicazione molto efficiente (rispetto a usare la rete)
- · Possibili due tipi di errori:
 - interferenza di thread
 - inconsistenza della memoria
- Per risolvere 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)

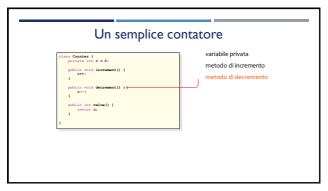
85

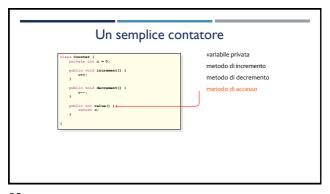
Organizzazione della lezione

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



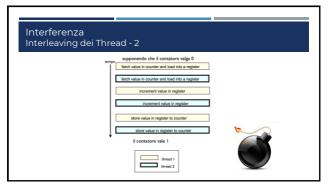


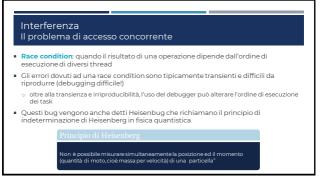












Organizzazione della lezione

- Motivazioni alla programmazione concorrente
 - La tecnologia dei microprocessori
 - Le sfide
 - A cosa serve la programmazione concorrente
- I Thread in Java
 - Drococci o Throad
 - Alcuni metodi utili
- I tipi di errori con la programmazione concorrente
 - o Inconsistenza della memoria
- Conclusion

95

Inconsistenza della memoria

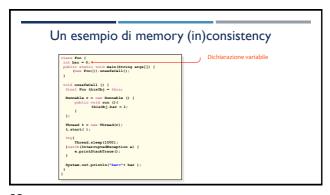
- ... quando thread diversi hanno visioni diverse dei dati
- Cause: protocolli di coerenza di cache, ottimizzazioni hardware/software, etc.
- La happens-before è una garanzia che <u>la memoria scritta da un thread è visibile da un</u> altro thread

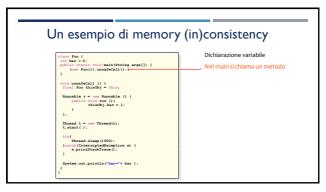
Inconsistenza della memoria

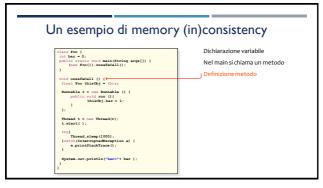
Un esempio: Il campo contatore è condiviso tra due thread, A e B

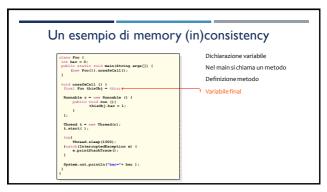
```
int counter = 0;
//...
counter++;
//...
System.out.println(counter);
```

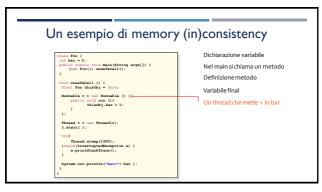
- Supponiamo che A incrementi il contatore: counter++:
- Supponiamo che subito dopo B esegue la stampa: System.out.println(counter);
- ... può capitare che la modifica di A non sia visibile a B (che stampa 0)
- Bisogna stabilire una relazione happens-before

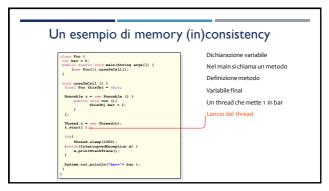


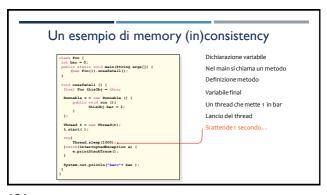


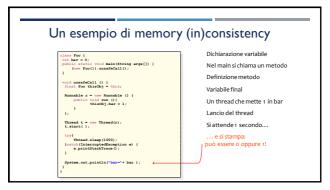


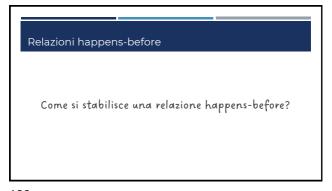




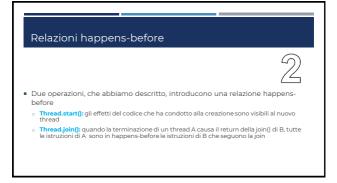












Relazioni happens-before

3

 Un'altra maniera è rendere la variabile montifica una scrittura a un campo volatile assicura la relazione happens-before per ogni successiva lettura della variabile (da parte di qualsiasi thread)

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.

109

Relazioni happens-before

- 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, non dichiarare la variabile volatile potrebbe portare il primo Thread a non terminare mai

```
Relazioni happens-before

Thread 2 parte ed esegue

// lancio il secondo Thread running = false

new Thread(new Runnable() {
    public void run() {
        try {
            Thread.sleep(100);
            // Questo sleep è necessario per dare al primo thread 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();
    }
}
```

Relazioni happens-before

- Cosa è successo?
- Il primo Thread potrebbe non terminare mai... perché?

113

Relazioni happens-before

- 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

