

Multithreading in Java

II parte



Lorenzo Gallucci

Synchronized

- ❑ Parola chiave introdotta per gestire la mutua esclusione
- ❑ Utile per proteggere l'accesso alle strutture dati "critiche"
- ❑ Induce una sincronizzazione ("serializzazione") tra i thread che tentano di accedere

Synchronized

□ Come funziona?

- Ogni istanza della classe Object e di sue sottoclassi possiede una propria “regione critica”
 - 1 Object $\leftrightarrow$ 1 Regione critica
- Sono Object:
 - Tutte le classi create dall'utente
 - Tutti gli array (di qualsiasi tipo essi siano)
 - Tutte le classi “di sistema” (ad es. Thread)
- Per accedere ad essa il nostro codice deve utilizzare la parola chiave *synchronized*

Richiamo ...

- ❑ Come garantire la correttezza?
- ❑ Modifichiamo l'Incrementer tramite l'uso della parola chiave synchronized

```
public class SynchronizedIncrementer implements Runnable
{
    private final int[] data;

    public SynchronizedIncrementer(int[] data)
    {
        this.data = data;
    }

    public void run()
    {
        synchronized (data)
        {
            for (int i = 0; i < data.length; i++)
            {
                data[i] = data[i] + 1;
            }
        }
    }
}
```

Synchronized

□ Regione critica

- Entrare nella regione critica significa cominciare ad eseguire il codice avvolto nel blocco synchronized
- In un dato istante, la regione critica può essere controllata al più da un solo thread
 - In tal caso, può essere presente una lista di thread che attendono "pazientemente" il loro turno
- La regione critica può anche essere libera
 - In tal caso, l'accesso sarà consentito al primo thread che lo richiede

Attività speciali nel blocco synchronized

- Una volta entrato in una sezione critica, un thread può anche decidere, non trovando condizioni favorevoli, di “ibernarsi”
 - Per far ciò, si può usare il metodo `wait()`
- Il risveglio potrà avvenire su sollecitazione di altri thread, se vi è possibilità che le condizioni siano cambiate
 - Il metodo `notify()` consente di svegliare il primo thread in attesa (se ve n'è uno)
 - Il metodo `notifyAll()`, invece, li sveglia TUTTI

Synchronized: sintassi speciali

- ❑ È anche possibile dichiarare un intero metodo come synchronized
 - Se il metodo è statico, la sincronizzazione avviene sull'oggetto che descrive la classe nel suo complesso (ne esiste uno per ogni oggetto creato, v. Class)
 - Se il metodo non è statico, la sincronizzazione avviene sulla particolare istanza considerata

Pro e contro di *synchronized*

- ❑ Controindicazione: basse prestazioni
 - In condizioni di elevata contesa fra thread, le prestazioni scendono drasticamente
 - L'aumento del costo di gestione delle code di thread "sospesi" può essere micidiale

- ❑ Pregio: semplicità, integrazione nel linguaggio
 - L'entrata e l'uscita dal blocco *synchronized* sono automatiche
 - Il costrutto è conciso
 - Il monitor è incluso in ogni oggetto creato

Concorrenza in Java5: regioni critiche

- ❑ La versione 1.5 di Java ha affiancato, al meccanismo dei `synchronized`, una nuova serie di API basate sul concetto di `compare-and-swap`
- ❑ Si tratta di un'operazione atomica implementata nei moderni processori
- ❑ Ricordate l'Incrementer della volta scorsa?

Sincronizzazione: un caso pratico (RICHIAMO)

- Si abbia la classe:

```
public class Incrementer implements Runnable
{
    private final int[] data;

    public Incrementer(int[] data)
    {
        this.data = data;
    }

    public void run()
    {
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            data[i] = data[i] + 1;
        }
    }
}
```

- Scopo della classe: ad ogni invocazione del metodo run(), tutti gli interi dell'array vengono incrementati

Compare-and-swap

- L'operazione "critica" è:

`data[i] = data[i] + 1;`

- Tra la lettura del valore di `data[i]` e l'impostazione del nuovo valore passa un certo lasso di tempo
 - Quando reimpostiamo il valore nell'array, ad esso potrebbe essere successa qualsiasi cosa!
- È importante controllare quanto vale `data[i]` prima di reimpostarlo!

Compare-and-swap

- Disponendo di un metodo:

```
public boolean changeAtomically(int[] data, int pos, int oldValue, int newValue)  
{  
    if (data[pos] == oldValue)  
    {  
        data[pos] = newValue;  
        return true;  
    }  
    return false;  
}
```

Potremmo scrivere il nostro incremento come:

```
public void increment(int[] data, int pos)  
{  
    while (true)  
    {  
        int oldValue = data[pos];  
        if (changeAtomically(data, pos, oldValue, oldValue + 1)) return;  
    }  
}
```

Note:

- L'operazione nel blocco `for(;;) {...}` può essere ripetuta diverse volte, a seconda di quanti sono i thread che tentano di eseguire la medesima operazione; comunque l'attesa è LIMITATA
- `changeAtomically()` è *realmente disponibile* come operazione atomica dei moderni processori!!

Atomic* in Java5

- ❑ Sulla scorta dell'operazione compare-and-swap, in Java sono stati aggiunti, recentemente:
 - Una serie di contenitori e strumenti per operare sui valori di un programma (int, long, array, oggetti generici, ecc.) in maniera atomica
 - ❑ AtomicInteger, AtomicBoolean, AtomicLong, ecc.
 - ❑ Ma anche: AtomicIntegerArray, AtomicLongArray, ecc.
- ❑ Sui meccanismi di base degli Atomic* sono state poi costruite diverse classi che supportano la programmazione concorrente
 - Ad esempio, alcune classi di base come: Lock
 - Ma anche metafore più complesse, come: ConcurrentLinkedList

Atomic* in Java5

- ❑ Incrementer con AtomicInteger:

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicInteger;
```

```
public class AtomicIntegerIncrementer implements Runnable
{
    private final AtomicInteger[] data;

    public AtomicIntegerIncrementer(AtomicInteger[] data)
    {
        this.data = data;
    }

    public void run()
    {
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            data[i].incrementAndGet();
        }
    }
}
```

Atomic* in Java5

- ▣ Incrementer alternativo:

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicInteger;

public class AlternateAtomicIntegerIncrementer implements Runnable
{
    private final AtomicInteger[] data;

    public AlternateAtomicIntegerIncrementer(AtomicInteger[] data)
    {
        this.data = data;
    }

    public void run()
    {
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            while (true)
            {
                int initial = data[i].intValue();
                if (data[i].compareAndSet(initial, initial + 1)) break;
            }
        }
    }
}
```

(Qui esplicitiamo il meccanismo insito nell'incrementAndGet)

Atomic* in Java5

- Come nel caso del SynchronizedIncrementer, un uso reale non rileva discrepanze nei valori dell'array (non vi è alcun output):

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicInteger;

public class AtomicIntegerIncrementerTest
{
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException
    {
        AtomicInteger[] data = new AtomicInteger[10000];
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            data[i] = new AtomicInteger(0);
        }
        Thread[] threads = new Thread[1000];
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i] = new Thread(new AtomicIntegerIncrementer(data));
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].start();
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].join();
        }
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            int j = data[i].intValue();
            if (j != threads.length) System.out.println "[" + i + "] = " + j);
        }
    }
}
```

Atomic* in Java5

- ▣ Finora abbiamo utilizzato array di oggetti di tipo AtomicInteger (sostituendo il tipo originario degli elementi dell'array, che era int)
- ▣ Esiste un'alternativa?
- ▣ Sì! Disponiamo anche di classi che gestiscono la coerenza di un intero array di interi → AtomicIntegerArray

Atomic* in Java5

- ▣ Incrementer che sfrutta AtomicIntegerArray:

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicIntegerArray;
```

```
public class AtomicIntegerArrayIncrementer implements Runnable
{
    private final AtomicIntegerArray data;

    public AtomicIntegerArrayIncrementer(AtomicIntegerArray data)
    {
        this.data = data;
    }

    public void run()
    {
        for (int i = 0; i < data.length(); i++)
        {
            data.incrementAndGet(i);
        }
    }
}
```

Atomic* in Java5

□ Esempio d'uso:

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicIntegerArray;
```

```
public class AtomicIntegerArrayIncrementerTest
{
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException
    {
        AtomicIntegerArray data = new AtomicIntegerArray(10000);
        Thread[] threads = new Thread[1000];
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i] = new Thread(new AtomicIntegerArrayIncrementer(data));
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].start();
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].join();
        }
        for (int i = 0; i < data.length(); i++)
        {
            int j = data.get(i);
            if (j != threads.length) System.out.println "[" + i + "] = " + j);
        }
    }
}
```

Atomic* in Java5

- Quando usare AtomicInteger?
 - Per il codice che intendete scrivere è necessario gestire l'accesso concorrente a poche variabili intere (al limite, anche una soltanto)
 - Ogni variabile intera "protetta" diventa un AtomicInteger
- Quando usare AtomicIntegerArray?
 - Si intende gestire un accesso concorrente a una moltitudine di variabili intere, organizzate in uno più array
 - Ogni array di interi "protetto" diventa un AtomicIntegerArray

Lock in Java5

- ❑ Come già accennato, al blocco `synchronized` in Java5 è stata fornita un'alternativa, gli oggetti di tipo `Lock` ("lucchetto")
- ❑ A differenza dei meccanismi di `Object`, che sono disponibili per qualsiasi oggetto creato, i `Lock` devono essere creati esplicitamente

Lock in Java5: pro e contro

□ Pro:

- È possibile “tentare” l’accesso, in maniera non bloccante
 - Se l’accesso alla zona critica non è disponibile, il programma può prendere una strada differente
- Migliori performance in presenza di forte contesa
- È possibile gestire esplicitamente ed in maniera flessibile il concetto di “condizione” del monitor

□ Contro:

- L’uscita dalla zona critica dev’essere gestita esplicitamente
 - ... ma, fortunatamente, esistono meccanismi Java che consentono di codificare tutto ciò in maniera robusta

Lock in Java5

- ❑ Cosa è possibile fare con un Lock
 - Accedere al lock, attendendo che sia libero, se non lo è
 - ❑ **void lock();**
 - Come sopra, accettando però un'interruzione dell'attesa
 - ❑ **void lockInterruptibly() throws** InterruptedException;
 - Tentare l'accesso immediato al lock
 - ❑ **boolean tryLock();**
 - Tentare l'accesso al lock, entro un certo lasso di tempo
 - ❑ **boolean tryLock(long time, TimeUnit unit) throws** InterruptedException;
 - Sbloccare il lock (consentendo l'accesso ad altri thread)
 - ❑ **void unlock();**
 - Creare una nuova condizione
 - ❑ Condition **newCondition();**
 - Ci ritorneremo....

Lock in Java5

- ❑ L'utilizzo tipico dei lock è, come nel caso della parola chiave `synchronized`, l'avvolgimento di un blocco di codice tra un `lock()` ed un `unlock()`
- ❑ Si utilizza il costrutto `try{} finally{}`, ponendo:
 - `lock()` immediatamente prima della parola chiave `try`
 - `unlock()` nel blocco `finally`
- ❑ Si ricordi che `try/finally`, in Java, assicura che ciò che è stato scritto in *finally* venga eseguito, in qualsiasi condizione, subito dopo l'uscita dal blocco di codice racchiuso nel *try*

Lock in Java5

- ▣ Esempio di blocco try/finally con lock/unlock:

```
    lock.lock();  
try  
{  
    // operations...  
}  
finally  
{  
    lock.unlock();  
}
```

Lock in Java5

- Quali tipi di lock sono disponibili:
 - ReentrantLock
 - Supporta l'esecuzione multipla (annidata) dell'operazione lock()
 - Supporta un'esecuzione "fair" (rispetta l'ordine di arrivo in fila) o "unfair" (fila "all'italiana")
 - ReentrantReadWriteLock
 - Specializzato per l'algoritmo dei lettori/scrittori
 - Ci ritorneremo...

Lock in Java5

- Come si modifica l'Incrementer per usare i Lock?

```
import java.util.concurrent.locks.Lock;
```

```
public class LockedIncrementer implements Runnable
{
    private final int[] data;

    private final Lock lock;

    public LockedIncrementer(int[] data, Lock lock)
    {
        this.data = data;
        this.lock = lock;
    }

    public void run()
    {
        lock.lock();
        try
        {
            for (int i = 0; i < data.length; i++)
            {
                data[i] = data[i] + 1;
            }
        }
        finally
        {
            lock.unlock();
        }
    }
}
```

Questa volta la sincronizzazione avviene su un oggetto esterno, non ci basta l'int[] dunque, ma dobbiamo farci passare anche un Lock.

Lock in Java5

- Esempio d'uso:

```
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;
```

```
public class LockedIncrementerTest
{
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException
    {
        int[] data = new int[10000];
        ReentrantLock lock = new ReentrantLock(true);
        Thread[] threads = new Thread[1000];
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i] = new Thread(new LockedIncrementer(data, lock));
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].start();
        }
        for (int i = 0; i < threads.length; i++)
        {
            threads[i].join();
        }
        for (int i = 0; i < data.length; i++)
        {
            int j = data[i];
            if (j != threads.length) System.out.println "[" + i + "] = " + j);
        }
    }
}
```

Domande

- ❑ Quali aspetti differenziano i Lock dalla parola chiave synchronized?
- ❑ Com'è possibile, in Java5, gestire la concorrenza di strutture dati che comprendono interi (eventualmente, organizzati in array) ?
- ❑ Come si può assicurare il rilascio di un lock?