

Coordinazione - Sincronizzazione

Nella scorsa lezione abbiamo visto come due thread, produttore e consumatore, debbano sincronizzarsi in modo tale da poter comunicare in modo corretto.

In java sono disponibili dei metodi della classe **Object**:

- **wait()**: sospende il thread invocante. Si sospende in un **wait set**, ovvero un insieme di thread associato a quell'oggetto.
- **notify()**: viene usata quando c'è stata una variazione di stato e all'invocazione di **notify()**, i thread sospesi per aver invocato **wait** vengono risvegliati.
 - **notifyAll()** consente di risvegliare **tutti i thread sospesi**.

Questi metodi sono presenti in ogni tipo di oggetto, perchè devono essere usati con l'obiettivo di sospendere un thread se lo stato dell'oggetto non è tale per cui il thread possa andare avanti.

Siccome la valutazione viene fatta sullo stato dell'oggetto, il metodo sospensivo deve essere presente nella classe che usiamo per dare vita all'oggetto.

SimpleBuffer - implementazione corretta

```

class SimpleBuffer{
    private int buf;
    private boolean dataAvailable = false;

    public synchronized int get() throws InterruptedException{
        while(!dataAvailable) wait();
        dataAvailable = false;

        notifyAll(); // oppure notify()
        return buf;
    }
}

```

La prima cosa da fare è aggiungere una variabile di stato booleana. Dobbiamo evitare che get restituisca in modo incondizionato il valore della variabile buffer, quindi prima di restituire deve verificare se può o meno restituirlo.

Se non è disponibile un nuovo dato, viene invocata **wait()**; nella nostra applicazione, è probabile che il consumatore venga sospeso, siccome esso usa la get().

```

class SimpleBuffer{
    private int buf;
    private boolean dataAvailable = false;

    // metodo get()

    public synchronized void put(int value) throws InterruptedException{
        while(dataAvailable) wait();
        buf = value;
        dataAvailable = true;
        notifyAll(); // oppure notify()
    }
}

```

put() viene scritto allo stesso modo; se dataAvailable è false, è possibile assegnare al buffer il valore, settare dataAvailable a true e quindi invocare notifyAll(),

Nel momento in cui viene invocato notify() il thread sospeso (nel nostro caso il consumatore) viene risvegliato.

Che succede se risvegliamo il thread sbagliato?

E' possibile che con notifyAll() o notify() vengano risvegliati dei thread sbagliati.

Consideriamo una variante: invece di avere un unico consumatore ne abbiamo due; quando il produttore inserisce un dato nel buffer, risveglia tutti i consumatori in attesa che il nuovo dato venga inserito; questo vuol dire che **un solo consumatore** avrà la possibilità di accedere, mentre l'altro deve attendere.

Se all'interno del metodo get utilizzassimo un if, è chiaro che la condizione valutata dal secondo thread potrebbe essere tale per cui si esegue il codice che segue.

Quindi ogni volta che un thread viene risvegliato, poichè è possibile che le condizioni cambino, è necessario che la condizione di stato sia rivalutata, quindi il while serve per consentire al thread che si risveglia di verificare se effettivamente si è risvegliato per una condizione di stato a lui utile.

Perchè è synchronized ?

Il metodo deve essere eseguito in mutua esclusione perchè altrimenti:

Se non fosse synchronized il thread produttore si sospende perchè non ci sono condizioni di stato utili per comunicare; viene poi risvegliato, ma siccome il codice non è eseguibile in maniera atomica, è possibile che la condizione di stato venga modificata da un altro thread (produttore); se il thread che si è risvegliato non ha la possibilità di eseguire in modo atomico il codice, è possibile che l'esecuzione di queste istruzioni sia realizzata con una condizione di stato che è stata però modificata.

Pattern per wait

```
synchronized void method() InterruptedException{  
    while(!condition)  
        wait();  
    ...  
}
```

Dichiariamo il metodo sync e prima di eseguire delle istruzioni effettuiamo una verifica con un while loop su una variabile condition. Quello che stiamo dicendo è: **se non ci sono le condizioni per poter eseguire le istruzioni che seguono, aspetta.**

Altro problema

Se il codice è eseguito in mutex ed il thread produttore si sospende, come facciamo in modo che un altro thread entri sullo stesso oggetto avendo previsto dei metodi synchronized?

In altre parole: siccome il metodo viene eseguito in mutex, quando un thread ne acquisisce il lock, nessun altro thread può accedervi. Cosa succede se però questo thread va in wait()?

Questa situazione potrebbe determinare una situazione di stallo.

La soluzione

E' il comportamento della **wait()** ad essere importante; infatti quando il thread invoca la `wait()` e si sospende, poichè non può andare avanti ed l'oggetto potrebbe servire a qualcun altro, **la wait rilascia il lock**. Questo da la possibilità all'altro thread (consumatore nel nostro caso) di eseguire il codice di `get()`.

Ricordiamo che questo poteva essere un problema anche se l'altro thread voleva eseguire la `get()` (ed il primo thread era bloccato su `put()`), proprio perchè se un thread ha il lock su un metodo `synchronized`, ha il lock su tutti i metodi `sync` della classe.

fine teoria lezione 14

Esercitazione 2020-10-23

Esercizio 4.4

🏁 55:00 spiegazione esercizio - chat half duplex

Esercizio 4.5

🏁 01:01 spiegazione esercizio

Nel client abbiamo il main dove viene creata un'istanza della classe, e poi viene avviato l'handler.

Nulla di nuovo, l'esercizio scritto era corretto.

Esercizi 5.x - Esercizi sulla concorrenza

Esercizio 5.1

Scrivere una classe di thread **Printer** il cui metodo `run()` scrive 100 volte un messaggio sullo `stdout`. Una volta scritta la classe dei thread vogliamo che siano istanziati 3 thread.

La traccia ci chiede di definire la classe dei thread in due modi diversi:

- Specializzazione della classe thread
- Implementazione dell'interfaccia `Runnable`

Come possiamo vedere i due thread vengono schedulati in maniera arbitraria.

Esercizio 5.2

Scrivere un'applicazione di tipo produttore/consumatore vista durante la lezione 13 con e senza i meccanismi di sincronizzazione tra processi basati su `wait()` e `notify()`.

Versione non sincronizzata

Si nota chiaramente come in questa versione *non si capisca nulla*, proprio perchè i due processi non sono sincronizzati, e leggono / scrivono a caso:

Esercizio 5.3

Usare la concorrenza per scrivere un'applicazione client-server basato sul modello orientato ai flussi per calcolare il fattoriale di un numero. Il protocollo applicativo prevede lo scambio di due interi: uno è il numero di cui vogliamo calcolare il fattoriale mentre il secondo è il fattoriale calcolato.

Dobbiamo però cambiare l'implementazione realizzata nella prima parte dell'esercizio in modo da eseguire dal lato server sfruttando la concorrenza.

Lato server possiamo avere diversi effetti positivi; sia nel caso in cui abbiamo più processori, sia nel caso in cui non ne disponiamo.

Esercizio visto a 1:35

Possiamo scrivere l'applicazione con processi a singoli thread, ma il problema è che se un secondo client volesse contattare il server, dovrebbe attendere il completamento del primo thread prima di poter essere servito.

Dovremmo fare in modo che l'handler non sia bloccante, e quindi creare una **biforcazione del controllo** in modo tale da non bloccare il server.

La soluzione

Invece di usare un handler che supporta un singolo thread, usiamo un handler modificato che ci permette di avviare l'esecuzione concorrente dei thread;

Ci basterà semplicemente estendere l'handler precedente, e creare un nuovo thread ogni volta che si invoca una nuova classe handler; ogni thread esegue l'handle() della superclasse.