Liveness

Tuesday, 21 March 2023 10:33

Distinguiamo 2 concetti:

- Safety: non si raggiunge uno stato incoerente aka no sezioni critiche non gestite
- Liveness: Gli agenti riescono a progredire nella loro elaborazione, aka no problemi Cioè non devono accadere:
 - Deadlock

Diversi agenti sono in attesa di un altro l'un con l'altro Ed essendo tutti in attesa nessuno può generare l'evento di sblocco



Condizioni che possono farlo verificare:

- Mutua esclusione: 1 risorsa non è condivisibile contemporaneamente tra 2 agenti
- Hold and wait/Accumulu incrementale: Gli agenti possono richiedere un'altra senza rilasciare la prima
- No preemption sulle risorse condivise: una risorsa può essere rilasciata solo volontariamente da un'attività concorrente
- Attesa circolare: Immagine precedente
 - Nota: se c'è un attesa circolare ma nessuno mantiene una risorsa per l'altro, si allora
- Per ogni risorsa condivisa esiste 1 unica istanza

o Starvation

Noi siamo attesa di una risorsa che però, anche se viene liberata non ci viene mai assegnata, e quindi non la riceviamo mai.

Può accadere es

nelle code a priorità senza olding (aka la priorità sale più sei dentro alla coda)



Livelock

Simile al deadlock, non siamo bloccati però non riusciamo a continuare

Es. abbiamo due handshake, uno invia "ciao" e continua dopo "Ehyla!", l'altro con "hello" e continua dopo "hello back!"

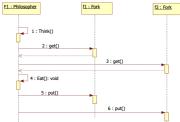
Quindi non abbiamo un coordinamento tra 2 sistemi

Significato:

- Non avviene mai un deadlock, e quindi il processo raggiungerà sempre a raggiungere sezione critica e quindi progredire
- 2. Siamo liberi sia da deadlock che starvation

Esempi:

- 5 filosofi con 5 piatti 5 bastoncini
- Ogni filosofo ha bisogno di 2 bastoncini per mangiare Che però non sono condivisibili
- Il piatto diventa pieno una volta svuotato Iniziamo:
- Le soddisfazioni della deadlock sono vere:
 - Mutua esclusione: Le bachette non sono condivisibili
 - Hold and wait/Accumulu incrementale: Si siccome mangiare aspetta
 - No preemption sulle risorse condivise: Si siccome mangia
 - Attesa circolare: Si siccome uno aspetta sempre con 1 bacchetta in mano
 - Esiste 1 sola risorsa condivisa: si
- Quindi può succedere un deadlock, quando? Quando tutti i filosofi hanno 1 bacchetta Diagramma:



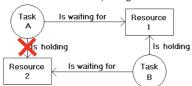
• Codice:

```
right.put();
left.put();
} catch (InterruptedException e)
{break;}
}}
                  public class Main {
  public static void main(String args[]) {
    Fork forks[] = new Fork[5];
    Philosopher phils[] - new Philosopher[5];
                            for(int c=0; c<5; forks[c] = new Fork(c), c++);
                             for(int c=0; c<5; c++)
    phils[c] = new Philosopher(c, forks[c], forks[(c+1)%5]);</pre>
                             for(int c=0; c<5; phils[c].start(), c++);
try {
   Thread.sleep(5000);</pre>
                             }
catch (InterruptedException e) {}
                             for(int c=0; c<5; phils[c].interrupt(),c++);</pre>
```

Risoluzione:

• Rompere simmetria

Anziché prendere la bacchetta sinistra e destra Noi prendiamo la bacchetta più piccola Facendo così il filosofo 5 dovrà decidere tra Bacchetta 4 e bacchetta 0, e sceglierà bacchetta 0



Esempio:

- Abbiamo una risorsa condivisa che possono leggere quella risorsa
- Accesso scrittura è esclusivo -> Nessuno può leggere mentre scrivo

Soluzione:

• Diagramma





Stato



Codice

```
public class Database (
private int content, readers, writeInt, writers;
Database(int content) {
    this.content = content) readers = 0; writers = 0;
                                                                                                                                                                               public synchronized void doneR
                                                                                                                                                                                            readers--;
System.out.println("Readers = " + read
notifyAll();
public int read(){
    prepareToRead();
    // Do the reading...
    try(
        Thread.sleep(50);
    ) catch (InterruptedException e)()
    int contEmphot: content;
    doneNeading();
    return contEmphot;
```

```
public Reader(Database d) {
    this.d = d;
           try(
Thread.sleep(50);
} catch(InterruptedException e)()
// Writer is analogous...
```

```
public class Main (
   public static void main(String[] args) {
        Database database = new Database(d);
        Reader i, i, i;
        rl = new Reader(database);
        Writer w1, w2;
        vl = new Mriter(database, 1);
        w2 = new Mriter(database, 2);
        rl.start();
```