

Instuderingsuppgifter läsvecka 7 - LÖSNINGAR

1.

- a) Att en klass inte är trådsäker innebär att flera trådar, som använder ett objekt av klassen, samtidigt tillåts förändra tillståndet hos objektet.

I klassen `Product` är inte metoderna `addToStock` och `removeFromStock` trådsäkra. Följande kan inträffa:

Anta att instansvariabeln `nrInStock`, som anger antalet produkter i lager, har värdet 12 när två trådar `t1` och `t2` samtidigt exekverar metoden `addToStock` respektive `removeFromStock`. I beräkningen av satserna

```
nrInStock = nrInStock + quantity;
```

respektive

```
nrInStock = nrInStock - quantity;
```

läser både `t1` och `t2` av värdet 12 på instansvariabeln `nrInStock`. Således händer följande:

`t1` adderar 20 till värdet 12 och får resultatet 32

`t2` subtraherar 10 från värdet 12 och får resultatet 2

`t2` lagrar värdet 2 i instansvariabel `nrInStock`

`t1` lagrar värdet 32 i instansvariabeln `nrInStock`

Effekten blir att instansvariabeln `nrInStock` nu har värdet 32, men det faktiska antalet produkter i lager är 22.

- b) Mutator-metoderna `addToStock` och `removeFromStock` måste synkroniseras:

```
public synchronized void addToStock(int quantity) {
    nrInStock = nrInStock + quantity;
} // addToStock

public synchronized void removeFromStock(int quantity) {
    if (quantity > nrInStock)
        throw new IllegalArgumentException("To big quantity");
    nrInStock = nrInStock - quantity;
} // addToStock
```

2.

a)

- `wait()` – blockerar den anropande tråden samt låser upp den aktuella monitorns lås så att andra trådar kan gå in i monitorn. Monitorn låses igen innan tråden exekverar vidare efter anropet.
- `notify()` – gör att en tråd som väntar i ett anrop av `wait()` i den aktuella monitorn görs körbar och lämnar anropet av `wait()` så fort som monitorn inte längre är låst.
- `notifyAll()` – som `notify()`, fast den gör alla väntande trådar körbara.

- b) För att någon av de nämnda metoderna ska kunna anropas måste exekveringen befinna sig inne i en metod som är deklarerad `synchronized` i objektet som vi anropar metoden på (eller i ett motsvarande `synchronized`-block).

3.

- a) Ett problem Kalle kan få är att meddelanden försvinner eftersom `set()` skulle kunna anropas två gånger i följd av samma tråd. Ett annat problem som kan uppstå är att den läsande tråden stjälar all tillgänglig CPU-tid (busy-wait) vilket kan göra att andra trådar, t.ex. den som anropar `set()` aldrig får köra.

b)

```
public class Buffer {
    private String message;
    public synchronized void set(String m) {
        while ( message != null) {
            try {
                wait();
            } catch (InterruptedException e) {}
        }
        message = m;
        notifyAll();
    } //set
    public synchronized String get() {
        while ( message == null) {
            try {
                wait();
            } catch (InterruptedException e) {}
        }
        String m = message;
        message = null;
        notifyAll();
        return m;
    } //get
} //Buffer
```

4.

- a) möjlig b) omöjlig c) möjlig d) omöjlig

Allmänt gäller: R måste föregå G, G måste föregå I, I måste föregå V och V måste föregå K, eftersom dessa utskrifter utförs i denna ordning av tråden som exekverar `main`-metoden. Vidare måste O föregå Y, eftersom dessa utskrifter utförs i denna ordning i `run`-metoden i tråden `t1`.