

Threads

(1.) (a.) Nehmen Sie das Beispiel 2 von der Folie und ändern Sie dies ab, so dass sie z.B. ein Array von 100 Threads starten können! Testen Sie aber zunächst ihren Kode mit einem Array von 2 Threads!

Nehmen Sie als Vorlage:

```
class CCount2Ten implements Runnable
{
    @Override
    public void run()
    {
        //Task of this thread is to print multiplication of successive numbers up to 1000 numbers
        for(int i = 0; i < 10; i++)
        {
            System.out.println(i);
        }
    }
}

public class TestCCount
{
    public static void main(String[] args)
    {
        CCount2Ten myCount = new CCount2Ten();
        Thread threadCount = new Thread(myCount);
        threadCount.start();
    }
}
```

(b.) Ändern Sie obiges Programm wie folgt ab:

Erweitern Sie das Programm wie folgt: Im Hauptprogramm soll der Name von jedem Thread „Anna Nass Nr. X“ lauten! Ferner soll nach dem Starten der Name von „Anna Nass Nr. X“ in „Lee Monade Nr. X“ ändern! X= Zahl von 0 bis 9! Ermitteln Sie auch: Wie lauten die Namen von Threads, wenn noch keine Name vom Programmierer vergeben ist?

Geben Sie in der Klasse CCount den Namen des Threads aus!

(c.) Ändern Sie das Programm so ab, dass 10 Threads gestartet werden, wobei der 1. Thread mit Priorität 10, der 2. Thread mit Priorität 9 usw. laufen soll!

(d.) Starten Sie 5 Threads die von 1 bis 10 zählen und lassen Sie den 5. Thread 1 Sekunde, den 4. Thread 2 Sekunden usw. schlafen während der Zahlen 5 und 6 beim Hochzählen von 1 bis 10! Dazu sind notwendigerweise Änderungen in der Klasse CCounter notwendig!

(e.) Lassen Sie die 5 Threads hintereinander von 1 bis 10 zählen, wobei der 5. anfängt, von 1 bis 10 zählt, dann der 4. von 1 bis 10 usw.! Hinweis: Verwenden Sie NICHT synchronized, versuchen Sie selbst, beim Eintritt eines Threads in die run-Methode diese mit einem Lock zu sperren und am Ende wieder zu entsperren!

(2.) Laden Sie das Programm aus dem Template Order und machen Sie sich mit der Wirkungsweise vertraut! Lassen Sie jede später kodierte Variante mehrfach laufen, um die Wirkung zu verifizieren!

(a.) Beschreiben Sie verbal das Problem des Buchungsablaufes!

(b.) Lösen Sie das Problem durch zufügen des Schlüsselwortes „synchronized“ an einer geeigneten Stelle!

(3.) Gegeben sind die Dateien (a.)-(g.) in dem Ordner 03!

Erklären Sie die Ausgabe!

Lassen Sie jedes Hauptprogramm 5 mal laufen! „Experimentieren(=Verändern)“ Sie gegebenenfalls den Quellcode, um die Wirkung zu verstehen!

zu (b.): Löschen Sie die sleep-Methode zwischen den beiden Blöcken, führen Sie das Programm **nochmals** 5-mal aus und interpretieren Sie erneut das Ergebnis!

zu (c.): Ersetzen Sie

`synchronized(Thread.class)`

durch

`synchronized(getClass())`

und machen Sie eine Vorhersage, bevor Sie den modifizierten Quellcode 5-mal starten und das erwartete Ergebnis vergleichen und evtl. Abweichungen erklären!

(4.) Gegeben ist ein Quellcode in dem Ordner 04\Template!

(a.) Bestimmen Sie alle Möglichkeiten, dass Ihnen das Programm bei ausgewählten Programmdurchläufen die Ausgabe wie unten ausgibt:

```

C:\Wind... - □ ×
0 Bora Bora
1 Bora Bora
2 Bora Bora
3 Bora Bora
4 Bora Bora
5 Bora Bora
6 Bora Bora
7 Bora Bora
8 Bora Bora
9 Bora Bora
DONE! Bora Bora
0 Jamaica
1 Jamaica
2 Jamaica
3 Jamaica
4 Jamaica
5 Jamaica
6 Jamaica
7 Jamaica
8 Jamaica
9 Jamaica
DONE! Jamaica
0 Fiji
1 Fiji
2 Fiji
3 Fiji
4 Fiji
5 Fiji
6 Fiji
7 Fiji
8 Fiji
9 Fiji
DONE! Fiji
  
```

(b.) Welche Möglichkeit gibt es, das Hauptprogramm so zu verändern(OHNE die Methode run zu verändern), dass Bora Bora IMMER zuletzt ausgegeben wird?

Hinweis: Verwenden sie im aufrufenden Programm die Methode „Join“ des Objektes Thread nachdem sie die Methode start aufgerufen haben(Join braucht zwingende „try-catch“)!

Join: „Blockiert den aufrufenden Thread, bis der durch diese Instanz dargestellten Thread beendet wird.“

(5.) Gegeben ist ein Quellcode in dem Ordner 05\Template!

Vereinfachen Sie den Quellcode und bestimmen Sie alle Möglichkeiten, dass Ihnen das Programm bei ausgewählten Programmdurchläufen die Ausgabe wie unten ausgibt:

```

C:\Windows\sys... - □ ×
Thread #0, tick = 500000
Thread #0, tick = 1000000
Thread #0, tick = 1500000
Thread #0, tick = 2000000
Thread #0, tick = 2500000
Thread #0, tick = 3000000
Thread #0, tick = 3500000
Thread #0, tick = 4000000
Thread #1, tick = 500000
Thread #1, tick = 1000000
Thread #1, tick = 1500000
Thread #1, tick = 2000000
Thread #1, tick = 2500000
Thread #1, tick = 3000000
Thread #1, tick = 3500000
Thread #1, tick = 4000000
  
```


(8.) Ein Prozess arbeitet dabei als Produzent, der Fließkommazahlen »herstellt«, und ein anderer als Konsument, der die produzierten Daten »verbraucht«. Die Kommunikation zwischen beiden erfolgt über ein gemeinsam verwendetes Vector-Objekt, das die produzierten Elemente zwischenspeichert und als Monitor für die wait-/notify-Aufrufe dient. Da die Wartezeit zufällig ausgewählt wird, kann es durchaus dazu kommen, dass der Produzent eine größere Anzahl an Elementen anhäuft, die der Konsument noch nicht abgeholt hat. Erläutern Sie das Programm speziell die neuen Befehle!

(9.) Gegeben ist nachfolgender Quellcode:

```
class MyPrinter {
    public void print1To3(int value) {
        for (int i = 1; i <= 3; i++) {
            System.out.print(value);
        }
        System.out.println("");
    }
}
```

```
class MyThread extends Thread {
    int no;
    MyPrinter p;
    MyThread(int no) {
        this.no = no;
        p = new MyPrinter();
    }
    public void run() {
        for (int i=1; i <= 10; i++) {
            p.print1To3(i);
        }
    }
}
```

```
class MyThreadDemo {
    public static void main(String args[]) {
        MyThread t1 = new MyThread(1);
        MyThread t2 = new MyThread(2);
        MyThread t3 = new MyThread(3);
        t1.start();
        t2.start();
        t3.start();
        System.out.print("Main ends");
    }
}
```

Ändern Sie den Quellcode, so dass die Ausgabe wie folgt lautet:

Die Idee ist, dass jeder Thread das gleiche Printer Objekt bekommt!

Threads - Lösungen

(1.)siehe Order

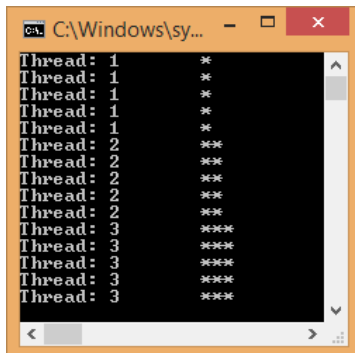
(2.)siehe Order

(3.)

(a.) Mit `getClass()` wird die gesamte Klasse gesperrt, so dass die einzelnen Threads(der gleichen Klasse) warten müssen, bis der aktive Thread beendet ist.

```
synchronized(getClass())
{
    for(int i=1; i<=5; i++)
    {
        System.out.println("Thread: "+text);
        try{
            Thread.sleep(200);
        }
        catch(Exception e)
        {}
    }
}
```

Im klassenweise synchronisierten Block wird die Wiederholungsanweisung bis zum Ende ausgeführt. Hier kann auch nicht ein anderer Thread die Ausführung starten, da bei dem Schlafen des aktiven Threads diese nicht den Programmblock freigibt



```
C:\Windows\sy... - [ ] [x]
Thread: 1      *
Thread: 1      *
Thread: 1      *
Thread: 1      *
Thread: 1      *
Thread: 2      ***
Thread: 2      ***
Thread: 2      ***
Thread: 2      ***
Thread: 2      ***
Thread: 3      ****
Thread: 3      ****
Thread: 3      ****
Thread: 3      ****
Thread: 3      ****
```

(b.) Mit `getClass()` wird die gesamte Klasse gesperrt allerdings immer nur für bestimmte Blöcke. Zwischen den synchronisierten Blöcken kann ein anderer Thread einen der beiden Programmcodeblöcke ausführen.

```
synchronized(getClass())
{
    for(int i=1;i<=2;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 1st time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
```

```
try{
    Thread.sleep(10);
}
catch(Exception e)
{}:
```

```
synchronized(getClass())
{
    for(int i=1;i<=4;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 2nd time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
```

Zwischen den klassenweise synchronisierten Blöcken kann der nächste wartende Thread weiter ausgeführt werden. Die `sleep`-Methode ist nicht nötig, im anderen Fall passiert der Wechsel sonst aber selten(->ausprobieren!!!)

```
C:\Windows\system32\cmd.exe
Thread: 1 * 1st time!
Thread: 1 * 1st time!
Thread: 2 ** 1st time!
Thread: 2 ** 1st time!
Thread: 1 * 2nd time!
Thread: 1 * 2nd time!
Thread: 1 * 2nd time!
Thread: 1 * 2nd time!
Thread: 2 ** 2nd time!
Thread: 2 ** 2nd time!
Thread: 2 ** 2nd time!
Thread: 2 ** 2nd time!
```

(c.)

```

synchronized(Thread.class)
{
    for(int i=1;i<=5;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 1st time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
try{
    Thread.sleep(10);
}
catch(Exception e)
{};
synchronized(Thread.class)
{
    for(int i=1;i<=5;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 2nd time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
}

```

Bei `Thread.class` bezieht sich die Synchronisation auf die Klasse `Thread`! Da jedes `Thread`-Objekt sich von `Thread` ableitet, sind damit beim Betreten Kodes des Threads alle anderen Thread gesperrt!

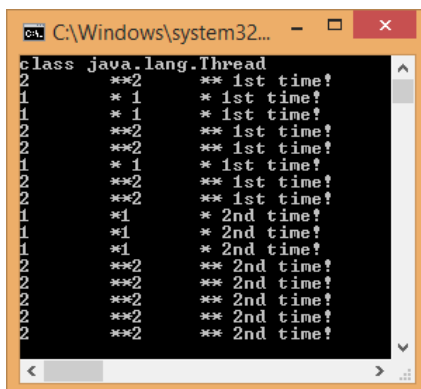
```

class java.lang.Thread
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
1    * 1    * 1st time!
1    * 1    * 1st time!
1    * 1    * 1st time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
1    *1    * 2nd time!
1    *1    * 2nd time!
1    *1    * 2nd time!

```

(d.) Bei `getClass()` findet die Synchronisation nur für jede Klasse(klassenweise) statt! Da beide Threads Objekte unterschiedlicher Klassen verwenden, gibt es also keine Synchronisation zwischen diesen beiden Klassen!

```
synchronized(getClass())
{
    for(int i=1;i<=5;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 1st time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
try{
    Thread.sleep(10);
}
catch(Exception e)
{};
synchronized(getClass())
{
    for(int i=1;i<=5;i++){
        System.out.println("Thread: "+text+" 2nd time!");
        try{Thread.sleep(200);} catch(Exception e){};
    }
}
}
```



```
class java.lang.Thread
2    **2    ** 1st time!
1    * 1    * 1st time!
1    * 1    * 1st time!
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
1    * 1    * 1st time!
2    **2    ** 1st time!
2    **2    ** 1st time!
1    * 1    * 2nd time!
1    * 1    * 2nd time!
1    * 1    * 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
2    **2    ** 2nd time!
```


(4.) (a.)

(b.) *setPriority* setzt nur die Verteilung der Zeitscheiben auf eine Priorität, garantiert aber nicht, dass zwingend ein Thread als erstes startet!

(7.) *Eigene Lösung!*