

Deadlock

PART1: 代码及死锁截图

- classA和classB:

```
1 ▼ class A {  
2     synchronized void methodA(B b) {  
3         b.last();  
4     }  
5  
6     synchronized void last() {  
7         System.out.println("Inside A.last()");  
8     }  
9  
10 }  
11  
12 ▼ class B {  
13     synchronized void methodB(A a) {  
14         a.last();  
15     }  
16  
17     synchronized void last() {  
18         System.out.println("Inside B.last()");  
19     }  
20  
21 }  
22
```

可以看

到，在类A中调用了类B的方法；在类B中调用了类A的方法。并且两个类都有关键字synchronized修饰：

1. 当它用来修饰一个方法或者一个代码块的时候，能够保证在同一时刻最多只有一个线程执行该段代码；
2. 当一个线程访问object的一个synchronized同步代码块或同步方法时，其他线程对object中所有其它synchronized同步代码块或同步方法的访问将被阻塞。

- 主类代码：

```

//关于runnable, 你们安卓开发可能已经或将用到
//就是一个线程, 会在后台默默的运行
//每次调度到它执行的时候, 它就运行run()中的语句
class Deadlock implements Runnable{
    A a=new A();
    B b=new B();

    //构造函数
    Deadlock(){
        Thread t = new Thread(this);
        int count = 20000;

        t.start();//线程t开始,
        while(count-->0);//等待20000
        a.methodA(b);
    }

    //runnable运行时调用的方法
    public void run(){
        b.methodB(a);
    }

    public static void main(String args[]){
        new Deadlock();
    }
}

```

- 执行文件代码:

```

Deadlock.bat - 记事本
文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V)
cd /d %~dp0
@echo off
:start
set /a var+=1
echo %var%
java Deadlock
if %var% leq 1000 GOTO start
pause

```

- 经过多次的运行测试, 可以发现几乎每次死锁停住的次数都不一样, 下面贴出几张运行停止时的截图:

1. 死锁在第50次:

```

47
Inside A.last()
Inside B.last()
48
Inside A.last()
Inside B.last()
49
Inside B.last()
Inside A.last()
50

```

2. 死锁在第184次:

```
181
Inside A.last()
Inside B.last()
182
Inside A.last()
Inside B.last()
183
Inside A.last()
Inside B.last()
184
```

3. 死锁在第140次:

```
138
Inside A.last()
Inside B.last()
139
Inside B.last()
Inside A.last()
140
```

PART2: 死锁的条件

死锁就是两个或者多个进程，互相请求对方占有的资源。

死锁产生的条件:

1. 互斥条件: 进程要求对所分配的资源（如打印机）进行排他性控制，即在一段时间内某资源仅为一个进程所占有。此时若有其他进程请求该资源，则请求进程只能等待；
2. 不剥夺条件: 进程所获得的资源在未使用完毕之前，不能被其他进程强行夺走，即只能由获得该资源的进程自己来释放（只能是主动释放）；
3. 请求和保持条件: 进程已经保持了至少一个资源，但又提出了新的资源请求，而该资源已被其他进程占有，此时请求进程被阻塞，但对自己已获得的资源保持不放；
4. 循环等待条件: 存在一种进程资源的循环等待链，链中每一个进程已获得的资源同时被链中下一个进程所请求。即存在一个处于等待状态的进程集合 $\{P_1, P_2, \dots, P_n\}$ ，其中 P_i 等待的资源被 P_{i+1} 占有（ $i=0, 1, \dots, n-1$ ）， P_n 等待的资源被 P_0 占有。

PART3: 对上述程序产生死锁的解释

当`t.start()`之后，以下两件事同时发生:

1. 构造函数中，当等待时间到了之后，会执行“`a.methodA(b)`”；
2. 当`t.start()`之后，线程`t`就被插入到调度队列里面，当调度到它的时候，就会跑`run()`函数里面的代码，而`run`函数里面有“`b.methodB(a)`”。

因为`a.last()`和`b.last()`都有关键字`synchronized`，所以在同一时刻最多只有一个线程执行其中一个进程。那么假设在某一时刻，`a`必须等待`b`执行完释放资源才能执行，而`b`也必须等待`a`执行完释放资源才能继续，两个进程都处于等待状态，那么就产生了死锁，无法向下继续执行。