一. 实验题的

使用java编程实现死锁的模拟。

二. 实验目的

- 1. 了解如何进行java环境的配置,以及如何使用命令行进行编译运行java。
- 2. 复习死锁发生的4个条件。
- 3. 分析已有的模拟死锁代码,通过改变参数了解死锁的发生时机。

三. 实验原理

- 1. 死锁发生的必要条件
 - 1. 互斥条件: 一个资源每次只能被一个进程使用
 - 2. 请求与保持条件: 一个进程因请求资源而阻塞时, 对已获得的资源保持不释放
 - 3. 不剥夺条件:进程已获得的资源,在末使用完之前,不能强行剥夺
 - 4. 循环等待条件:若干进程之间形成一种头尾相接的循环等待资源关系
- 2. Java关键字 synchronized
 - o 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。
 - o 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

四. 代码实现

```
class A{
    synchronized void methodA(B b){
        b.last();
    }
    synchronized void last(){
        System.out.println("Inside A.last()");
    }
}
```

```
class B{
    synchronized void methodB(A a){ a.last(); }
    synchronized void last(){ System.out.println("Inside B.last()");}
}
class Deadlock implements Runnable{
    A a=new A();
    B b=new B();
    Deadlock(){
        Thread t = new Thread(this);
        int count = 14500;
        t.start();
```

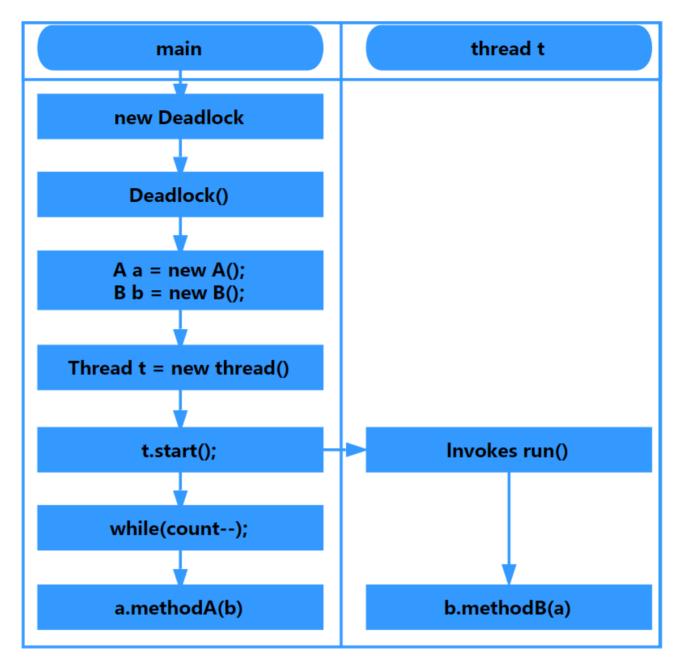
```
while(count-->0);
    a.methodA(b);
}
public void run(){
    b.methodB(a);
}
public static void main(String args[]){
    new Deadlock();
}
```

五. 结果分析

改变不同Count的测试结果如下:

死锁 发生 时间	Count=1000 1000 次内不发生死锁	Count=8000 1000 次内基本不发生死锁	Count=10000 100+后发生死锁	Count=14500 大概 率个位数内发生死锁
	Inside A. last() 1000 Inside B. last() Inside A. last() 1001 Inside B. last() Inside A. last() 请按任意键继续	924 Inside B.1ast() Inside A.1ast() 925 Inside B.1ast() Inside A.1ast() 926	178 Inside B.1ast() Inside A.1ast() 179 Inside B.1ast() Inside A.1ast()	C:\Users\Chonor\Desk1 1
死锁 发生 时间	Count=15000 20以 内大概率发生死锁	Count=20000 300 次左右死锁	Count=30000 1000 次内较少发生死锁	Count=40000 1000 次以内不发生死锁
	Inside A. last() Inside B. last() 19 Inside B. last()	319 Inside A.last() Inside B.last() 320 Inside A.last()	812 Inside A. last() Inside B. last() 813 Inside A. last()	1000 Inside A. last() Inside B. last() 1001

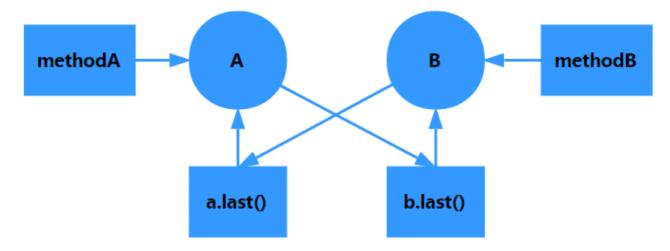
代码运行流程如下:



死锁原因分析:

- 1. 互斥条件:在两个class A和B中我们看到其两个函数都被synchronized修饰,此时只有唯一个一线程能够访问一个类中的这两个函数。所以此处构成了互斥条件。
- 2. 请求与保持条件: 代码中如果请求不到资源, 那么自身资源不会释放
- 3. 不剥夺条件: 代码中不会杀死线程释放资源。
- 4. 循环等待: 这个条件代码中的类相互访问造成。

代码中实际的死锁情况如图:



因为class中的method和last都是用synchronized修饰所以可以认为他们一体的资源

线程A(线程main)调用class A中的methodA,线程B(线程t)调用class B中的methodB,此时这两个函数分别要去访问b.last()和a.last()。此时就构成了死锁,因为A没有获得b.last()所以没法释放classA也就是a.last(),此时B也因为没有获得a.last()所以无法释放classB也就是b.last()。此时就造成了死锁。这段代码想要造成死锁的关键就在于如何让main线程访问classA的同时t线程访问classB,之后才能造成上图发生死锁情况。

我们修改一下代码如下图:

```
Deadlock(){
    Thread t = new Thread(this);
    int count = 1500;

    t.start();
    while(count-->0){
        System.out.println(count);
    }
    a.methodA(b);
}

public void run(){
    System.out.println("t strat");
    b.methodB(a);
}
```

从上面的的改变count测试中,可以看出如果现在延时过小,那么就会是classA 先运行并调用了classB中的输出,如果延时过大那么此时classB将先运行调出classA中的输出,所以我们可以根据其输出顺序来调整到合理的延时。

那么代码中调整Count的大小就是在调整时间差,造成他们的同时访问的情况,至于.bat文件是为了多次运行,如果真正把握好时间差其实一次就能死锁,但是为什么需要.bat,就是因为whlie(count--)和t开始运行的时间之间并不是固定的,他们受到当前cpu负载之类的影响,所以需要多次运行实现让其刚好符合,也就是要寻找while(count--)和t开始运行的时间的平衡点。

六. 实验感想

这次实验主要就就是复习之前OS中学到死锁条件,只不过是用了java来进行模拟,之前电脑上也就有java环境,所以实验过程中没有什么困难,就是之前没有学过java,所以分析java代码比较麻烦点,还要去看看java一些代码的意思。

如果觉得有限么诡异的地方请看pdf这里已经尽量少修改css,但是不同编辑器不同没办法做到。

以下都是吐槽:

markdown用来写文本加代码是挺好用的,但是对于日常的段落的是很不友好,段首缩进要么使用html要么全角空格,Tab空格无视(这是html的问题也不能怪他)。但是对于图片排版非常不友好,完全不能再文字中嵌入图片,除非我强行使用全html(当然谁也看不到效果除非我输出到html或者pdf),当然我见过的所谓各种推崇的语言吧,就没有几个能把图片排版做好的(说好的都是吹,都是简单的居中)。其次是markdown对于分页几乎没有任何处理能力,完全只能靠手动,在word上我插入代码(有高亮)还会自动分开,markdown直接无脑下一页。