

JAVA 核心基础增强

线程应用加强

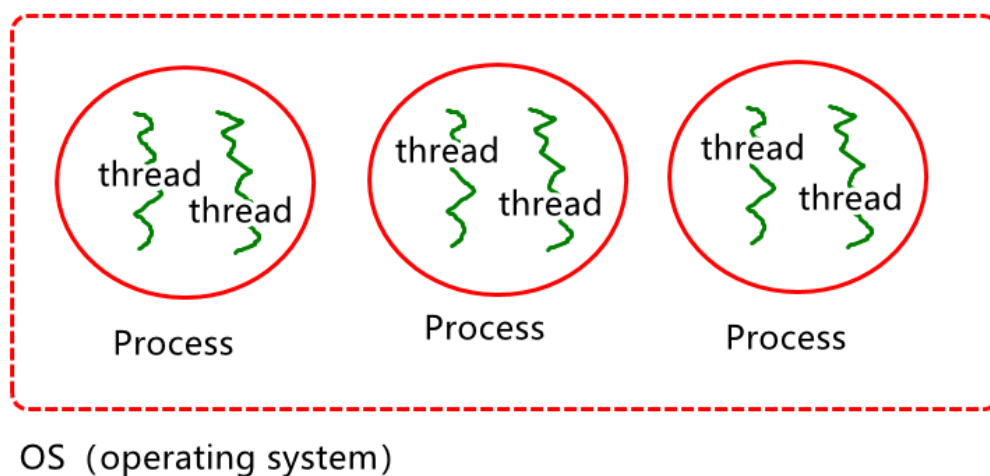
1. 进程与线程认知强化.....	1-2
1.1. 如何理解进程与线程?	1-2
1.2. 如何理解多线程中的并行与并发?	1-2
1.3. 如何理解线程的生命周期及状态变化?	1-4
2. 线程并发安全问题认知强化.....	2-4
2.1. 如何理解线程安全与不安全?	2-4
2.2. 导致线程不安全的因素有哪些?	2-5
2.3. 如何保证并发线程的安全性?	2-6
2.4. Synchronized 关键字应用及原理分析?	2-7
2.5. 如何理解 volatile 关键字的应用?	2-7
2.6. 如何理解 happen-before 原则应用?	2-9
2.7. 如何理解 JAVA 中的悲观锁和乐观锁?	2-11
2.8. 如何理解线程的上下文切换?	2-13
2.7.如何理解死锁以及避免死锁问题?	2-14
3. 线程通讯与进程通讯应用基础.....	3-17
3.1. 如何理解进程与线程通讯?	3-17
3.2. 如何实现进程内部线程之间的通讯?	3-17
3.2.1. 基于 wait/nofity/notifyall 实现	3-17
3.2.2. 基于 Condition 实现.....	3-20
3.3. 如何实现进程之间通讯 (IPC) ?	3-22
3.3.1. 基于 socket 实现进程间通讯?	3-22
4. 课后练习与加强.....	4-24
4.1. 线程同步应用练习	4-24
4.2. 线程通讯练习	4-24

1. 进程与线程认知强化

1.1. 如何理解进程与线程？

进程：操作系统进行资源调度和分配的基本单位（例如浏览器，APP，JVM）。

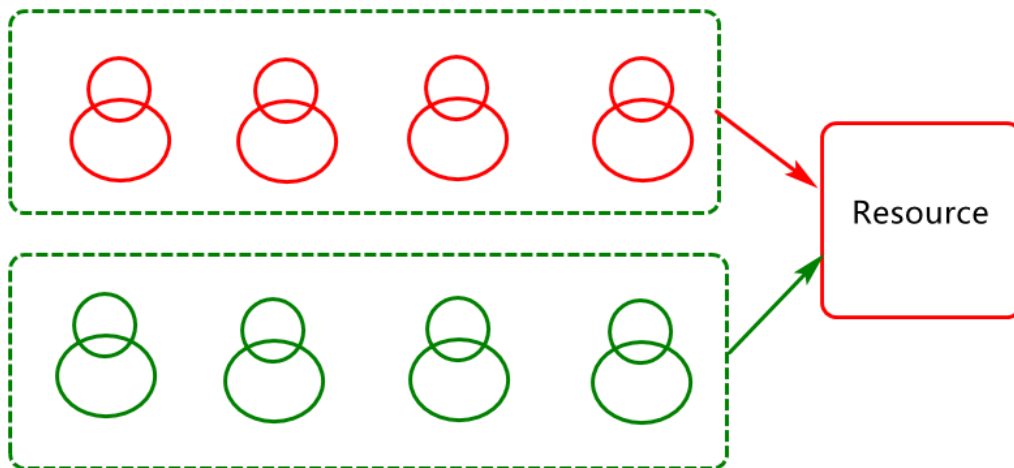
线程：进程中的最小执行单位，是 CPU 资源的分配的基本单位（可以理解为一个顺序的执行流）。



说明：多个线程可以共享所属进程的所有资源。

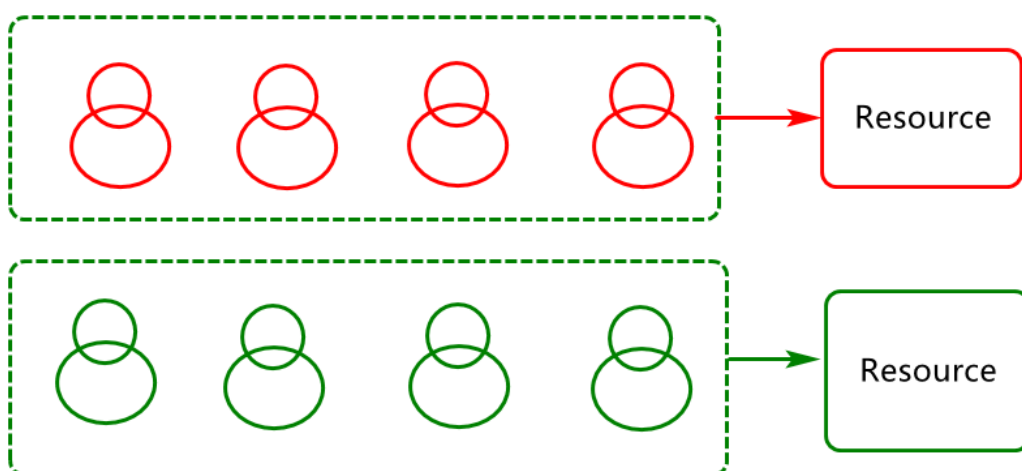
1.2. 如何理解多线程中的并发与并行？

并发：多线程抢占 CPU，可能不同时执行，侧重于多个任务交替执行。



现在的操作系统无论是 windows, linux 还是 macOS 等其实都是多用户多任务分时操作系统, 使用这些操作系统的用户可以“同时”干多件事情。但实际上, 对于单机 CPU 的计算机而言, 在同一时间只能干一件事, 为了看起来像是“同时干多件事”分时操作系统把 CPU 的时间划分成了长短基本相同的时间区间, 即“时间片”, 通过操作系统的管理, 把时间片依次轮流地分配给各个线程任务使用。我们看似的“同时干多件事”, 其实是通过 CPU 时间片技术并发完成的。

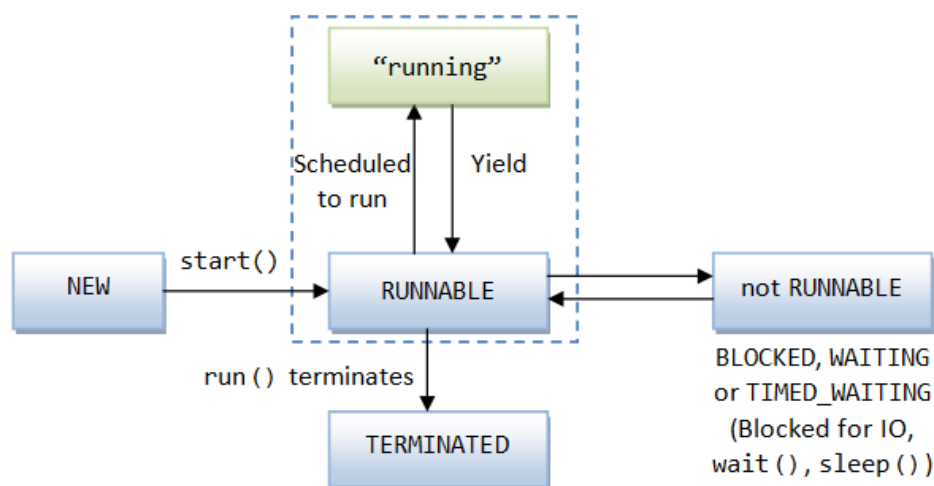
并行: 线程可以不共享 CPU, 可每个线程一个 CPU 同时执行多个任务。



总之: 个人认为并行只出现在多 CPU 或多核 CPU 中, 而并发可理解为并行中的一个子集。

1.3. 如何理解线程的生命周期及状态变化?

一个线程从创建，运行，到最后销毁的这个过程称之为线程的生命周期，在这个生命周期过程中线程可能会经历如下几个状态：



这些状态可归纳为：状态分别为新建状态，就绪状态，运行状态，阻塞状态，死亡状态。

2. 线程并发安全问题认知强化

2.1. 如何理解线程安全与不安全?

多个线程并发执行时，仍旧能够保证数据的正确性，这种现象称之为线程安全。
多个线程并发执行时，不能能够保证数据的正确性，这种现象称之为线程不安全。

案例 1：模拟多个线程同时执行售票操作

编写售票任务类：

```
class TicketTask implements Runnable{
    int ticket=10;
    @Override
```

```
public void run() {
    doTicket();
}
public void doTicket() {
    while(true) {
        if(ticket<=0)break;
        System.out.println(ticket--);
    }
}
```

编写售票测试方法:

```
public static void main(String[] args) {
    TicketTask task=new TicketTask();
    Thread t1=new Thread(task);
    Thread t2=new Thread(task);
    Thread t3=new Thread(task);

    t1.start();
    t2.start();
    t3.start();
}
```

案例 2: 模拟多个线程同时执行计数操作

```
class Counter{
    private int count;
    public void doCount() {
        count++;
    }
}
```

2.2. 导致线程不安全的因素有哪些?

1. 多个线程并发执行。
2. 多个线程并发执行时存在共享数据集(临界资源)。
3. 多个线程在共享数据集上的操作不是原子操作(不可拆分的一个操作)

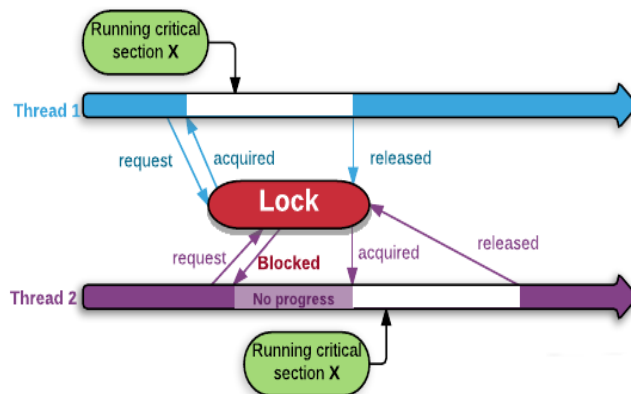
案例:

1. 设计一线程安全的计数器

2. 设计一线程安全的容器 (Container) 。

2.3. 如何保证并发线程的安全性?

1. 对共享进行限制(阻塞)访问 (例如加锁: synchronized, Lock) :多线程在同步方法或同步代码块上排队执行。



2. 基于 CAS(比较和交换)实现非阻塞同步 (基于 CPU 硬件技术支持)
 - a) 内存地址(V)
 - b) 期望数据值(A)
 - c) 需要更新的值(B)

CAS 算法支持无锁状态下的并发更新, 但可能会出现 ABA 问题, 长时间自旋问题。

3. 取消共享, 每个线程一个对象实例 (例如 threadlocal)
 - a) Connection 允许多线程共享吗? (不允许, 每个线程一个)
 - b) SimpleDateFormat 允许多线程共享吗? (不允许, 每个线程一个)
 - c) SqlSession 对象允许共享吗?(不允许, 每个线程一个)

说明: Java 中的线程安全问题的主要关注点有 3 个: 可见性, 有序性, 原子性; Java 内存模型 (JMM) 解决了可见性和有序性问题, 而锁解决了原子性问题。

2.4. Synchronized 关键字应用及原理分析?

1. synchronized 简介:

- 1) synchronized 是排它锁的一种实现, 支持可重入性。
- 2) 基于这种机制可以实现多线程在共享数据集上同步(互斥和协作)。
 - 2.1) 互斥: 多线程在共享数据集上排队执行。
 - 2.2) 协作: 多线程在共享数据集上进行协作执行。(通讯)

说明:

排他性: 如果线程 T1 已经持有锁 L, 则不允许除 T1 外的任何线程 T 持有该锁 L

重入性: 如果线程 T1 已经持有锁 L, 则允许线程 T1 多次获取锁 L, 更确切的说, 获取一次后, 可多次进入锁。

2 Synchronized.应用分析:

- 1) 修饰方法: 同步方法 (锁为当前实例或 Class 对象)
 - 1.1) 修饰静态方法: 默认使用的锁为方法所在类的 Class 对象
 - 1.2) 修饰实例方法: 默认使用的锁为方法所在类的实例对象
- 2) 修饰代码块: 同步代码块 (代码块括号内配置的对象)

3. Synchronized 原理分析: 基于 Monitor 对象实现同步。

- 1) 同步代码块采用 `monitorenter`、`monitorexit` 指令显式的实现。
- 2) 同步方法则使用 `ACC_SYNCHRONIZED` 标记符隐式的实现。

4. Synchronized 锁优化: 底层

为了减少获得锁和释放锁带来的性能消耗, JDK1.6 以后的锁一共有 4 种状态, 级别从低到高依次是: 无锁状态、偏向锁状态、轻量级锁状态和重量级锁状态, 这几个状态会随着竞争情况逐渐升级。

说明: 锁可以升级但不能降级, 意味着偏向锁升级成轻量级锁后不能降级成偏向锁。这种锁升级却不能降级的策略, 目的是为了提高获得锁和释放锁的效率。

2.5. 如何理解 volatile 关键字的应用?

1.定义: volatile 一般用于修饰属性变量

- 1) 保证共享变量的可见性.(尤其是多核或多 cpu 场景下)

- 2) 禁止指令的重排序操作 (例如: count++底层会有三个步骤)
- 3) 不保证原子性(例如不能保证一个线程执行完 count++所有指令其它线程才能执行。)

2.应用场景分析:

- 1) 状态标记 (boolean 类型属性)
- 2) 安全发布 (线程安全单例中的对象安全发布-双重检测机制)
- 3) 读写锁策略 (一个写, 并发读, 类似读写锁)

3.代码实现分析:

1. 状态标记代码示例

```
class Looper{  
    private volatile boolean isStop;  
    public void loop() {  
        for(;;) {  
            if(isStop)break;  
        }  
    }  
    public void stop() {  
        isStop=true;  
    }  
}
```

```
public class TestVolatile01 {  
    public static void main(String[] args)throws Exception {  
        Looper looper=new Looper();  
        Thread t1=new Thread() {  
            public void run() {  
                looper.loop();  
            }  
        };  
        t1.start();  
        t1.join(1000);  
        looper.stop();  
    }  
}
```

2. 安全发布代码示例

```
class Singleton{
```



```
private Singleton() {}  
private static volatile Singleton instance;  
public static Singleton getSingleton() { //大对象，稀少用  
    if(instance==null) {  
        synchronized (Singleton.class) {  
            instance=new Singleton(); //分配空间，属性初始化，instance赋值  
        }  
    }  
    return instance;  
}  
}
```

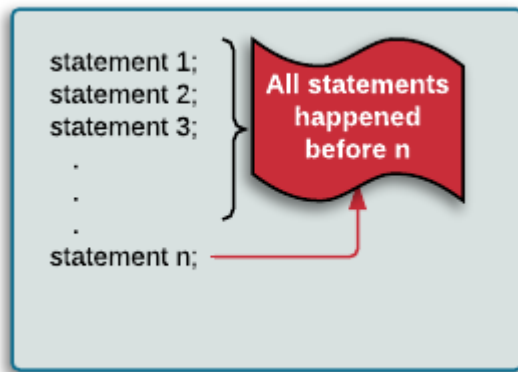
3. 读写锁应用案例:

```
class Counter{  
    private volatile int count;  
    public int getCount() { //read  
        return count;  
    }  
    public synchronized void doCount() { //write  
        count++;  
    }  
}
```

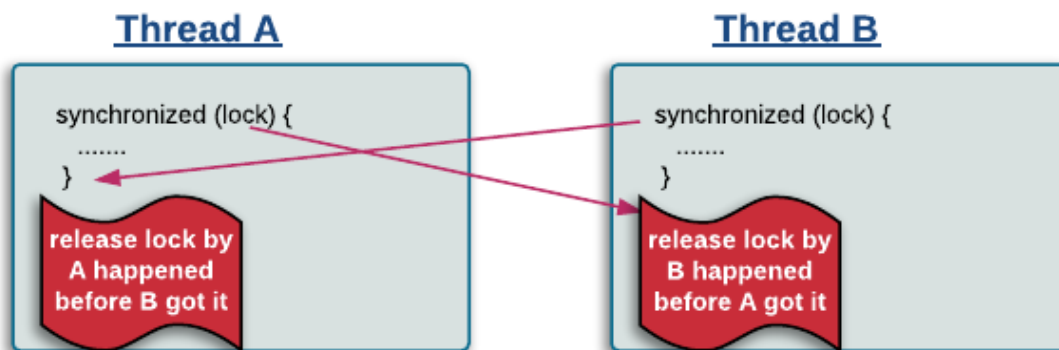
2.6. 如何理解 happen-before 原则应用?

在 JMM 中如果一个操作 A Happened-before 另一个操作 B，那么 A 操作的结果对 B 操作的结果是可见的，那么我们称这种方式为 happened-before 原则，例如

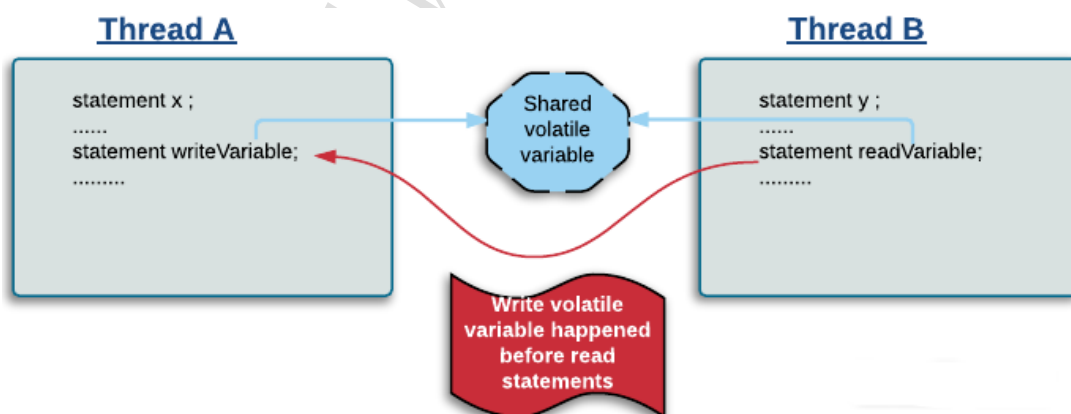
1. Single thread rule:



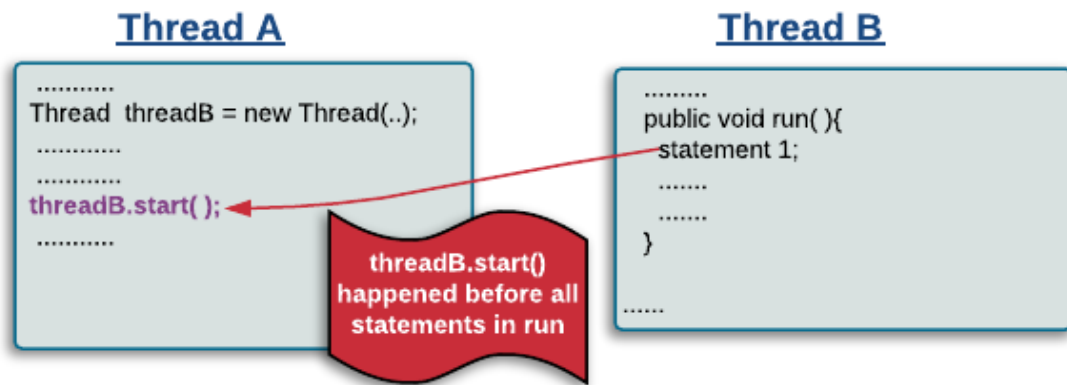
2. Monitor lock rule



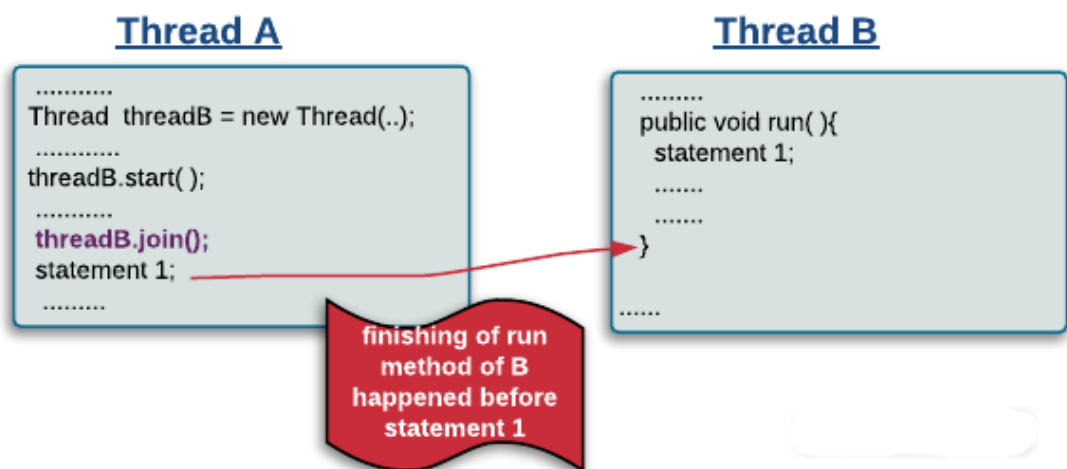
3. Volatile variable rule



4. Thread start rule



5. Thread join rule



说明：JMM 中基于 happened-before 规则，判定数据是否存在竞争，线程是否安全，以及多线程环境下变量值是否是可见的。

2.7. 如何理解 JAVA 中的悲观锁和乐观锁？

JAVA 中为了保证多线程并发访问的安全性，提供了基于锁的应用，大体可归纳为两大类，即悲观锁和乐观锁。

悲观锁&乐观锁定义说明：

- 1) 悲观锁：假定会发生并发冲突，屏蔽一切可能违反数据完整性的操作。同一时刻只能有一个线程执行写操作。

例如 java 中可以基于 `synchronized`, `Lock`, `ReadWriteLock` 等实现。

- 2) 乐观锁：假设不会发生冲突，只在提交操作时检查是否违反数据完整性。
多个线程可以并发执行写操作但只能有一个线程写操作成功。
例如 java 中可借助 CAS (Compare And Swap) 算法实现(此算法依赖硬件 CPU)。

悲观锁&乐观锁应用场景说明：

- 1)悲观锁适合写操作比较多的场景，写可以保证写操作时数据正确。
- 2)乐观锁适合读操作比较多的场景，不加锁的特点能够使其读操作的性能大幅提升

悲观锁&乐观锁应用案例分析

悲观锁实现计数器：

方案 1：

```
class Counter{
    private int count;
    public synchronized int count() {
        count++;
        return count;
    }
}
```

方案 2：

```
class Counter{
    private int count;
    private Lock lock=new ReentrantLock();
    public int count() {
        lock.lock();
        try {
            count++;
            return count;
        }finally {
            lock.unlock();
        }
    }
}
```

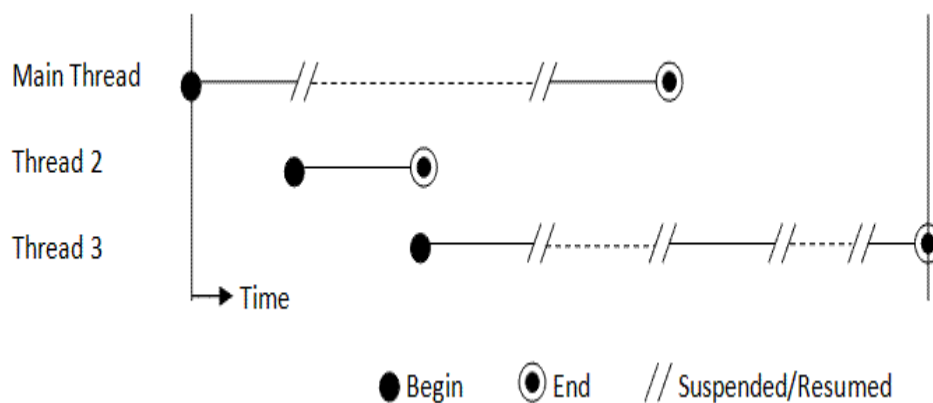
乐观锁实现计数器：

```
class Counter{  
    private AtomicInteger at=new AtomicInteger();//CAS  
    public int count() {  
        return at.incrementAndGet();  
    }  
}
```

其中 AtomicInteger 是基于 CAS 算法实现。

2.8. 如何理解线程的上下文切换？

一个线程得到 CPU 执行的时间是有限的。当此线程用完为其分配的 CPU 时间以后，cpu 会切换到下一个线程执行。例如：



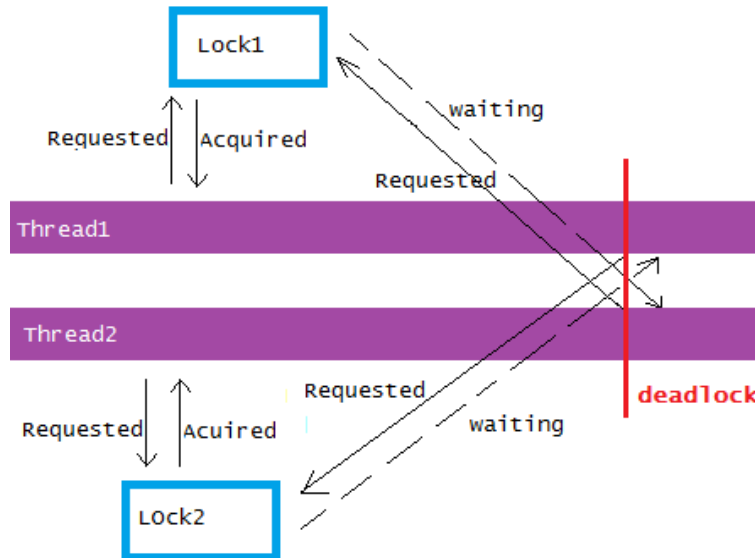
在线程切换之前，线程需要将当前的状态进行保存，以便下次再次获得 CPU 时间片时可以加载对应的状态以继续执行剩下的任务。而这个切换过程是需要耗费时间的，会影响多线程程序的执行效率，所以在在使用多线程时要减少线程的频繁切换。那如何实现呢？

减少多线程上下文切换的方案如下：

- 1) 无锁并发编程：锁的竞争会带来线程上下文的切换
- 2) CAS 算法：CAS 算法在数据更新方面，可以达到锁的效果
- 3) 使用最少线程：避免不必要的线程等待
- 4) 使用协程：单线程完成多任务的调度和切换，避免多线程

2.7.如何理解死锁以及避免死锁问题?

多个线程互相等待已经被对方线程正在占用的锁,导致陷入彼此等待对方释放锁的状态,这个过程称之为死锁,如图所示:



死锁案例分析-1:

可能出现死锁的案例分享

```
class SyncTask01 implements Runnable {
    private Object obj1;
    private Object obj2;
    public SyncTask01(Object o1, Object o2) {
        this.obj1 = o1;
        this.obj2 = o2;
    }
    @Override
    public void run() {
        synchronized (obj1) {
            work();
            synchronized (obj2) {
                work();
            }
        }
    }
    private void work() {
        try {Thread.sleep(30000);} catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
        }
    }
}
```

```
}
```

死锁测试

```
public class TestDeadLock01 {  
    public static void main(String[] args) throws Exception {  
        Object obj1 = new Object();  
        Object obj2 = new Object();  
        Thread t1 = new Thread(new SyncTask01(obj1, obj2), "t1");  
        Thread t2 = new Thread(new SyncTask01(obj2, obj1), "t2");  
        t1.start();  
        t2.start();  
    }  
}
```

死锁案例分析-2:

```
class SyncTask02 implements Runnable{  
    private List<Integer> from;  
    private List<Integer> to;  
    private Integer target;  
    public SyncTask02(List<Integer> from, List<Integer> to, Integer target) {  
        this.from=from;  
        this.to=to;  
        this.target=target;  
    }  
    @Override  
    public void run() {  
        moveListItem(from, to, target);  
    }  
    private static void moveListItem (List<Integer> from,  
        List<Integer> to, Integer item) {  
        Log("attempting lock for list", from);  
        synchronized (from) {  
            Log("lock acquired for list", from);  
            try {  
                TimeUnit.SECONDS.sleep(1);  
            } catch (InterruptedException e) {  
                e.printStackTrace();  
            }  
            Log("attempting lock for list ", to);  
            synchronized (to) {  
                Log("lock acquired for list", to);  
                if(from.remove(item)){
```

```
        to.add(item);
    }
    Log("moved item to list ", to);
}
}
}
private static void log (String msg, Object target) {
    System.out.println(Thread.currentThread().getName() +
        ": " + msg + " " +
        System.identityHashCode(target));
}
}
```

```
public class TestDeadLock02 {

    public static void main(String[] args) {
        List<Integer> list1 = new ArrayList<>(Arrays.asList(2, 4, 6, 8, 10));
        List<Integer> list2 = new ArrayList<>(Arrays.asList(1, 3, 7, 9, 11));

        Thread thread1 = new Thread(new SyncTask02(list1, list2, 2));
        Thread thread2 = new Thread(new SyncTask02(list2, list1, 9));

        thread1.start();
        thread2.start();
    }
}
```

如何避免死锁呢?

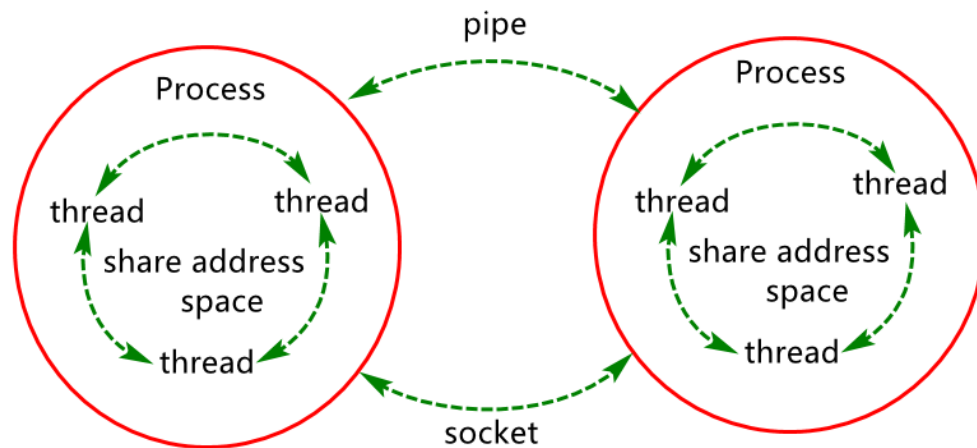
- 1) 避免一个线程中同时获取多个锁
- 2) 避免一个线程在一个锁中获取其他的锁资源
- 3) 考虑使用定时锁来替换内部锁机制, 如 lock.tryLock(timeout)。

3. 线程通讯与进程通讯应用基础

3.1. 如何理解进程与线程通讯？

线程通讯：java 中的多线程通讯主要是共享内存（变量）等方式。

进程通讯：java 中进程通讯（IPC）主要是 Socket, MQ 等。



3.2. 如何实现进程内部线程之间的通讯？

3.2.1. 基于 wait/notify/notifyall 实现

1. wait()/notify()/notifyall () 方法定义说明：

- 1) Wait: 阻塞正在使用监视器对象的线程，同时释放监视器对象
- 2) notify: 唤醒在监视器对象上等待的单个线程，但不释放监视器对象，此时调用该方法的代码继续执行，直到执行结束才释放对象锁
- 3) notifyAll: 唤醒在监视器对象上等待的所有线程，但不释放监视器对象，此时调用该方法的代码继续执行，直到执行结束才释放对象锁

2. wait()/notify()/notifyall () 方法应用说明

- 1) 这些方法必须应用在同步代码块或同步方法中

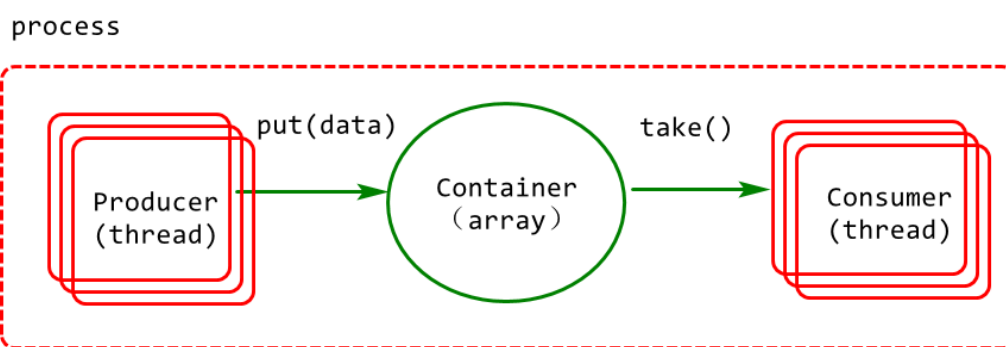
2) 这些方法必须由监视器对象（对象锁）调用

说明：使用 wait/notify/notifyAll 的作用一般是为了避免轮询带来的性能损失。

3. wait()/notify()/notifyall()应用案例实现：

手动实现阻塞式队列，并基于 wait()/notifyAll()方法实现线程在队列上的通讯。

案例：现有一生产者消费者模型，生产者和消费者并发操作容器对象。



代码实现：实现一线程安全的容器类(基于数组实现一个阻塞式队列)

```
/**
 * 有界消息队列：用于存取消息
 * 1)数据结构：数组(线性结构)
 * 2)具体算法：FIFO(先进先出)-First in First out
 */
public class BlockContainer<T> { //类泛型
    /**用于存储数据的数组*/
    private Object[] array;
    /**记录有效元素个数*/
    private int size;
    public BlockContainer () {
        this(16); //this(参数列表)表示调用本类指定参数的构造函数
    }
    public BlockContainer (int cap) {
        array=new Object[cap]; //每个元素默认值为null
    }
}
```

向容器添加put方法，用于放数据。

```
/**
 * 生产者线程通过put方法向容器放数据
 * 数据永远放在size位置
 * 说明：实例方法内部的this永远指向
 * 调用此方法的当前对象(当前实例)
 * 注意：静态方法中没有this，this只能
 * 应用在实例方法，构造方法，实例代码块中
 */
public synchronized void put(T t){//同步锁：this
//1.判定容器是否已满，满了则等待
while(size==array.length)
try{this.wait();}catch(Exception e){}
//2.放数据
array[size]=t;
//3.有效元素个数加1
size++;
//4.通知消费者取数据
this.notifyAll();
}
```

向容器类添加take方法，用于从容器取数据。

```
/**
 * 消费者通过此方法取数据
 * 位置：永远取下标为0的位置的数据
 * @return
 */
@SuppressWarnings("unchecked")
public synchronized T take(){
//1.判定容器是否为空，空则等待
while(size==0)
try{this.wait();}catch(Exception e){}
//2.取数据
Object obj=array[0];
//3.移动元素
System.arraycopy(
    array,//src 原数组
    1, //srcPos 从哪个位置开始拷贝
    array, //dest 放到哪个数组
    0, //destPost 从哪个位置开始放
    size-1);//拷贝几个
//4.有效元素个数减1
size--;
```

```
//5.将size位置为null
array[size]=null;
//6.通知生产者放数据
this.notifyAll();//通知具备相同锁对象正在wait线程
return (T)obj;
}
```

3.2.2. 基于 Condition 实现

1. Condition 类定义说明

Condition 是一个用于多线程间协同的工具类，基于此类可以方便的对持有锁的线程进行阻塞或唤醒阻塞的线程。它的强大之处在于它可以为多个线程间建立不同的 Condition，通过 signal()/signalall()方法指定要唤醒的不同线程。

2. Condition 类应用说明

- 1) 基于 Lock 对象获取 Condition 对象
- 2) 基于 Condition 对象的 await()/signal()/signalall()方法实现线程阻塞或唤醒。

3. Condition 类对象的应用案例实现：

手动实现阻塞式队列，并基于 wait()/notifyAll()方法实现线程在队列上的通讯。

```
/**
 * 有界消息队列：用于存取消息
 * 1)数据结构：数组(线性结构)
 * 2)具体算法：FIFO(先进先出)-First in First out
 */
public class BlockContainer<T> { //类泛型

    /**用于存储数据的数组*/
    private Object[] array;
    /**记录有效元素个数*/
    private int size;
    public BlockContainer() {
        this(16); //this(参数列表)表示调用本类指定参数的构造函数
    }
}
```

```
public BlockContainer(int cap) {
    array=new Object[cap];//每个元素默认值为null
}
//JDK1.5以后引入的可重入锁(相对于synchronized灵活性更好)
private ReentrantLock lock=new ReentrantLock(true);// true表示使用公平锁,
默认是非公平锁
private Condition producerCondition=lock.newCondition();//通讯条件
private Condition consumerCondition=lock.newCondition();//通讯条件
}
```

向容器中添加put方法，用于向容器放数据

```
/**
 * 生产者线程通过put方法向容器放数据
 * 数据永远放在size位置
 * 说明：实例方法内部的this永远指向
 * 调用此方法的当前对象(当前实例)
 * 注意：静态方法中没有this，this只能
 * 应用在实例方法，构造方法，实例代码块中
 */
public void put(T t){//同步锁：this
    System.out.println("put");
    lock.lock();
    try{
        //1.判定容器是否已满，满了则等待
        while(size==array.length)
            //等效于Object类中的wait方法
            try{producerCondition.await();}catch(Exception e){e.printStackTrace();}
        //2.放数据
        array[size]=t;
        //3.有效元素个数加1
        size++;
        //4.通知消费者取数据
        consumerCondition.signalAll();//等效于object类中的notifyall()
    }finally{
        lock.unlock();
    }
}
```

在容器类中添加take方法用于从容器取数据

```
/**
 * 消费者通过此方法取数据
 * 位置：永远取下标为0的位置的数据
 * @return
```

```
*/
@SuppressWarnings("unchecked")
public T take(){
    System.out.println("take");
    lock.lock();
    try{
        //1.判定容器是否为空，空则等待
        while(size==0)
            try{consumerCondition.await();}catch(Exception e){}
        //2.取数据
        Object obj=array[0];
        //3.移动元素
        System.arraycopy(
            array,//src 原数组
            1, //srcPos 从哪个位置开始拷贝
            array, //dest 放到哪个数组
            0, //destPost 从哪个位置开始放
            size-1);//拷贝几个
        //4.有效元素个数减1
        size--;
        //5.将size位置为null
        array[size]=null;
        //6.通知生产者放数据
        producerCondition.signalAll();//通知具备相同锁对象正在wait线程
        return (T)obj;
    }finally{
        lock.unlock();
    }
}
```

3.3. 如何实现进程之间通讯 (IPC) ?

3.3.1. 基于 socket 实现进程间通讯?

基于 BIO 实现的简易 server 服务器

```
public class BioMainServer01 {
    private Logger log=LoggerFactory.getLogger(BioMainServer01.class);
```

```
private ServerSocket server;
private volatile boolean isStop=false;
private int port;
public BioMainServer01(int port) {
    this.port=port;
}
public void doStart()throws Exception {
    server=new ServerSocket(port);
    while(!isStop) {
        Socket socket=server.accept();
        log.info("client connect");
        doService(socket);
    }
    server.close();
}
public void doService(Socket socket) throws Exception{
    InputStream in=socket.getInputStream();
    byte[] buf=new byte[1024];
    int len=-1;
    while((len=in.read(buf))!=-1) {
        String content=new String(buf,0,len);
        log.info("client say {}", content);
    }
    in.close();
    socket.close();
}
public void doStop() {
    isStop=false;
}
public static void main(String[] args)throws Exception {
    BioMainServer01 server=new BioMainServer01(9999);
    server.doStart();
}
}
```

启动服务，然后打开浏览器进行访问或者通过如下客户端端访问

```
public class BioMainClient {
    public static void main(String[] args) throws Exception{
        Socket socket=new Socket();
        socket.connect(new InetSocketAddress("127.0.0.1", 9999));
        OutputStream out=socket.getOutputStream();
        Scanner sc=new Scanner(System.in);
        System.out.println("client input:");
    }
}
```

```
        out.write(sc.nextLine().getBytes());  
        out.close();  
        sc.close();  
        socket.close();  
    }  
}
```

4. 课后练习与加强

4.1. 线程同步应用练习

1. 基于链表结构实现一个线程安全的阻塞队列？

4.2. 线程通讯练习

1. 基于 BIO 方式实现 Socket 跨进程通讯。