Java面试题-内存+GC+类加载器+JVM调优

一.什么是值传递和引用传递? Java 中是值传 递还是引用传递,还是都有?

<mark>值传递</mark> 就是在方法调用的时候,实参是将自己的一份拷贝赋给形参,在方法内, 对该参数值的修改不影响原来实参。

引用传递 是在方法调用的时候,实参将自己的地址传递给形参,此时方法内对该参数值的改变,就是对该实参的实际操作。

在 Java 中只有一种传递方式,那就是 值传递,

可能比较让人迷惑的就是 Java 中的对象传递时,对形参的改变依然会意向到该对象的内容。

二**.J**ava内存分配

每运行一个Java程序会产生一个Java进程,每个Java进程可能包含一个或者多个线程,每一个Java进程对应唯一一个JVM实例,每一个JVM实例唯一对应一个堆,每一个线程有一个自己私有的栈。

进程所创建的所有类的实例(也就是对象)或数组(指的是数组的本身,不是引用)都放在堆中,并由该进程所有的线程共享。Java中分配堆内存是自动初始化的,即为一个对象分配内存的时候,会初始化这个对象中变量。虽然Java中所有对象的存储空间都是在堆中分配的,但是这个对象的引用却是在栈中分配,也就是说在建立一个对象时在堆和栈中都分配内存,在堆中分配的内存实际存放这个被创建的对象的本身,而在栈中分配的内存只是存放指向这个堆对象的引用而已。局部变量 new 出来时,在栈空间和堆空间中分配空间,当局部变量生命周期结束后,栈空间立刻被回收,堆空间区域等待GC回收。

JVM的内存可分为5个区:堆(heap)、虚拟机栈(Vitual Machine Stack),本地方法栈,方法区(method,也叫静态区)和程序计数器:

堆区:

1.存储的全部是对象,每个对象都包含一个与之对应的class的信息(class的目的

是得到操作指令);

2.jvm只有一个堆区(heap),且被所有线程共享,堆中不存放基本类型和对象引用,只存放对象本身和数组本身;

栈区:

- 1.每个线程包含一个栈区, 栈中只保存基础数据类型本身和自定义对象的引用;
- 2.每个栈中的数据(原始类型和对象引用)都是私有的,其他栈不能访问;
- 3.栈分为3个部分:基本类型变量区、执行环境上下文、操作指令区(存放操作指令);

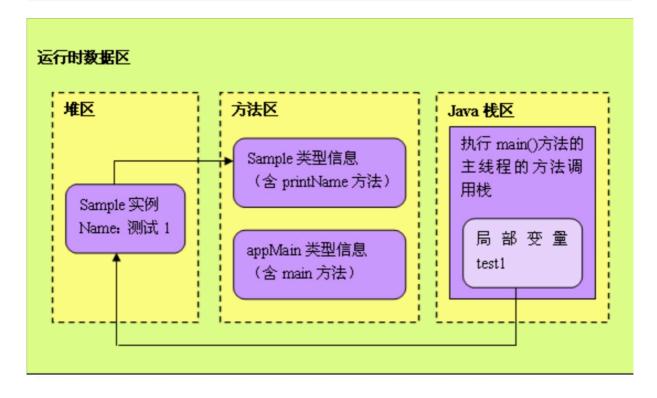
方法区(静态区):

- 1.被所有的线程共享,方法区包含所有的class(class是指类的原始代码,要创建一个类的对象,首先要把该类的代码加载到方法区中,并且初始化)和static变量。
- 2.方法区中包含的都是在整个程序中永远唯一的元素,如class, static变量。

```
AppMain.java
   public class AppMain //运行时, jvm 把appmain的代码全部都放入方法
\overline{X}
   public static void main(String[] args) //main 方法本身放入方
法区。
   Sample test1 = new Sample("测试1"); //test1是引用,所以放到
栈区里, Sample是自定义对象应该放到堆里面
   Sample test2 = new Sample("测试2");
  test1.printName();
  test2.printName();
   }
   }
   public class Sample //运行时, jvm 把appmain的信息都放入方法区
   /** 范例名称 */
   private String name; //new Sample实例后, name 引用放入栈区里, name
对应的 String 对象放入堆里
   /** 构造方法 */
```

```
public Sample(String name)
{
    this .name = name;
}

/** 输出 */
public void printName() //在没有对象的时候, print方法跟随sample类
被放入方法区里。
{
    System.out.println(name);
}
}
```



三.<mark>JVM 内存分哪几个区,每个区的作用是什</mark>么?

Java虚拟机主要分为以下几个区:

1.方法区:

- 1.有时候也成为 <mark>永久代</mark> ,在该区内<mark>很少发生垃圾回收</mark>,但是并不代表不发生 GC
- ,在这里进行的 GC 主要是对方法区里的常量池和对类型的卸载
- 2.方法区主要用来存储已被虚拟机加载的类的信息、常量、静态变量和即时编译

器编译后的代码等数据。

- 3. 该区域是被线程共享的。
- 4.方法区里有一个<mark>运行时常量池,用于存放静态编译产生的字面量和符号引用。</mark> 该常量池具有动态性,也就是说常量并不一定是编译时确定,运行时生成的常量 也会存在这个常量池中。

2.虚拟机栈:

- 1.虚拟机栈也就是我们平常所称的 <mark>栈内存, 它为 Java 方法服务, 每个方法在执行的时候都会创建一个栈帧, 用于存储局部变量表、操作数栈、动态链接和方法出口等信息。</mark>
- 2.虚拟机栈是线程私有的,它的生命周期与线程相同。
- 3.局部变量表里存储的是基本数据类型、 returnAddress 类型(指向一条字节码指令的地址)和对象引用,这个对象引用有可能是指向对象起始地址的一个指针,也有可能是代表对象的句柄或者与对象相关联的位置。局部变量所需的内存空间在编译器间确定
- 4. <mark>操作数栈的作用主要用来存储运算结果以及运算的操作数</mark>,它不同于局部变量 表通过索引来访问,而是压栈和出栈的方式
- 5.每个栈帧都包含一个指向运行时常量池中该栈帧所属方法的引用,持有这个引用是为了支持方法调用过程中的动态连接. 动态链接就是将常量池中的符号引用在运行期转化为直接引用。

3.本地方法栈

本地方法栈和虚拟机栈类似,<mark>只不过本地方法栈为 Native 方法服务</mark>。

4.堆

Java 堆是所有线程所共享的一块内存,在虚拟机启动时创建,几乎所有的对象实例都在这里创建,因此该区域经常发生垃圾回收操作。

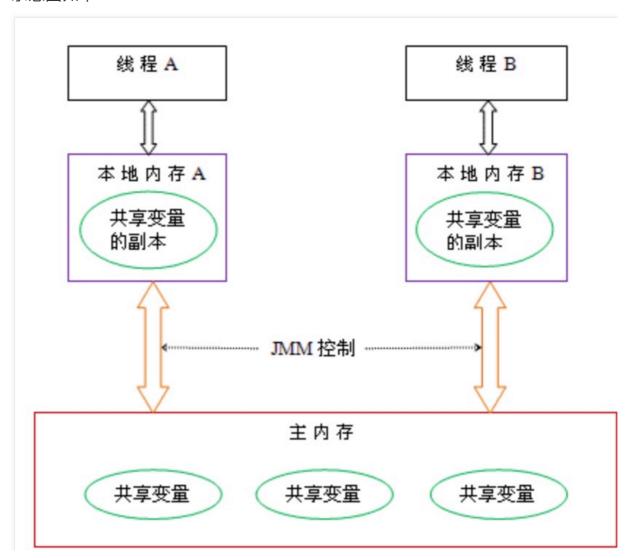
5.程序计数器

内存空间小,字节码解释器工作时通过改变这个计数值可以选取下一条需要执行

的字节码指令,<mark>分支、循环、跳转、异常处理和线程恢复等</mark>功能都需要依赖这个 计数器完成。该内存区域<mark>是唯一一个 Java 虚拟机规范没有规定任何 OOM 情况</mark> 的区域。

四.Java内存模型

Java 内存模型 (JMM) 是线程间通信的控制机制 .JMM 定义了主内存和线程之间 抽象关系。线程之间的共享变量存储在主内存(main memory)中,每个线程 都有一个私有的本地内存(local memory),本地内存中存储了该线程以读 / 写共享变量的副本。本地内存是 JMM 的一个抽象概念,并不真实存在。它涵盖了缓存,写缓冲区,寄存器以及其他的硬件和编译器优化。 Java 内存模型的抽象示意图如下:



从上图来看,线程 A 与线程 B 之间如要通信的话,必须要经历下面 2 个步骤:

- 1. 首先,线程 A 把本地内存 A 中更新过的共享变量刷新到主内存中去。
- 2. 然后,线程 B 到主内存中去读取线程 A 之前已更新过的共享变量。

写的很好:http://www.infoq.com/cn/articles/java-memory-model-1

五.简述Java垃圾回收机制?

在 Java 中,程序员是不需要显式的去释放一个对象的内存的,而是由虚拟机自行执行。在 JVM 中,<mark>有一个垃圾回收线程,它是低优先级的,在正常情况下是不会执行的,只有在虚拟机空闲或者当前堆内存不足时,才会触发执行</mark>,扫面那些没有被任何引用的对象,并将它们添加到要回收的集合中,进行回收。

六.如何判断一个对象是否存活?(或者 GC 对象的判定方法)

判断一个对象是否存活有两种方法:

1.引用计数法

所谓引用计数法就是给每一个对象设置一个引用计数器,每当有一个地方引用这个对象时,就将计数器加一,引用失效时,计数器就减一。当一个对象的引用计数器为零时,说明此对象没有被引用,也就是"死对象",将会被垃圾回收。引用计数法有一个缺陷就是无法解决循环引用问题,也就是说当对象 A 引用对象 B ,对象 B 又引用者对象 A ,那么此时 A,B 对象的引用计数器都不为零,也就造成无法完成垃圾回收,所以主流的虚拟机都没有采用这种算法。

2.可达性算法(引用链法)

该算法的思想是: 从一个被称为 GC Roots 的对象开始向下搜索,如果一个对象 到 GC Roots 没有任何引用链相连时,则说明此对象不可用。

在 Java 中可以作为 GC Roots 的对象有以下几种:

- 虚拟机栈中引用的对象
- 方法区类静态属性引用的对象
- 方法区常量池引用的对象
- 本地方法栈 JNI 引用的对象

虽然这些算法可以判定一个对象是否能被回收,但是当满足上述条件时,一个对象也不一定会被回收。当一个对象不可达 GC Root 时,这个对象并不会立马被

回收, 而是处于一个死缓的阶段, 若要被真正的回收需要经历两次标记,

如果对象在可达性分析中没有与 GC Root 的引用链,那么此时就会被第一次标记并且进行一次筛选,<mark>筛选的条件是是否有必要执行 finalize() 方法。</mark>当对象没有覆盖 finalize() 方法或者已被虚拟机调用过,那么就认为是没必要的。

如果该对象有必要执行 finalize() 方法,那么这个对象将会放在一个称为 F-Queue 的对队列中,虚拟机会触发一个 Finalize() 线程去执行,此线程是低优先级的,并且虚拟机不会承诺一直等待它运行完,这是因为如果 finalize() 执行缓慢或者发生了死锁,那么就会造成 F-Queue 队列一直等待,造成了内存回收系统的崩溃。GC 对处于 F-Queue 中的对象进行第二次被标记,这时,该对象将被移除 "即将回收" 集合,等待回收。

七.Java中垃圾收集的方法有哪些?

1.标记 - 清除:

这是垃圾收集算法中最基础的,根据名字就可以知道,它的思想就是标记哪些要被回收的对象,然后统一回收。这种方法很简单,但是会有两个主要问题: 1. 效率不高,标记和清除的效率都很低; 2. 会产生大量不连续的内存碎片,导致以后程序在分配较大的对象时,由于没有充足的连续内存而提前触发一次 GC动作。

2.复制算法:

为了解决效率问题,复制算法将可用内存按容量划分为相等的两部分,然后每次 只使用其中的一块,当一块内存用完时,就将还存活的对象复制到第二块内存 上,然后一次性清除完第一块内存,再将第二块上的对象复制到第一块。 但是这种方式,内存的代价太高,每次基本上都要浪费一半的内存。

于是将该算法进行了改进,内存区域不再是按照 1: 1 去划分,而是将内存划分为 8:1:1 三部分,较大那份内存叫 Eden 区,其余是两块较小的内存区叫 Survior 区。每次都会优先使用 Eden 区,若 Eden 区满,就将对象复制到第二块内存区上,然后清除 Eden 区,如果此时存活的对象太多,以至于 Survivor 不够时,会将这些对象通过分配担保机制复制到老年代中。(Java 堆又分为新生代和老年代人

3.标记 - 整理

该算法主要是为了解决标记 - 清除算法 产生大量内存碎片的问题. 当对象存活率

较高时,也解决了复制算法的效率问题。它的不同之处就是在清除对象的时候先将可回收对象移动到一端,然后清除掉端边界以外的对象,这样就不会产生内存碎片了。

4.分代收集

现在的虚拟机垃圾收集大多采用这种方式,它根据对象的生存周期,<mark>将堆分为新生代和老年代。在新生代中,由于对象生存期短,每次回收都会有大量对象死去,那么这时就采用复制算法。老年代里的对象存活率较高,没有额外的空间进行分配担保,所以可以使用标记-整理或者标记-清除。</mark>

七.Java 类加载机制及其过程?

类加载机制:

虚拟机把描述类的数据从 Class 文件加载到内存中,并对数据进行校验,准备,解析和初始化,最终形成可以被虚拟机直接使用的 Java 类型的过程,被称为Java的类加载机制。

具体加载过程:

1.加载

加载时类加载的第一个过程,在这个阶段,将完成一下三件事情:

- 1.通过一个类的全限定名获取该类的二进制流。
- 2.将该二进制流中的静态存储结构转化为方法区运行时的数据结构。
- 3.在内存中生成该类的 Class 对象,作为该类的数据访问入口。

2.验证

验证的目的是为了确保 Class 文件的字节流中的信息不会危害到虚拟机 . 在该阶段主要完成以下四钟验证:

- 1.文件格式验证:验证字节流是否符合 Class 文件的规范,如主次版本号是否在当前虚拟机范围内,常量池中的常量是否有不被支持的类型.
- 2.元数据验证:对字节码描述的信息进行语义分析,如这个类是否有父类,是否集成了不被继承的类等。
- 3. 字节码验证: 是整个验证过程中最复杂的一个阶段, 通过验证数据流和控制流

的分析,确定程序语义是否正确,主要针对方法体的验证。如:方法中的类型转换是否正确,跳转指令是否正确等。

4.符号引用验证: 这个动作在后面的解析过程中发生, 主要是为了确保解析动作能正确执行。

3.准备

准备阶段是为类的静态变量分配内存并将其初始化为默认值,这些内存都将在方法区中进行分配。准备阶段不分配类中的实例变量的内存,实例变量将会在对象实例化时随着对象一起分配在 Java 堆中。

public static int value=123;//在准备阶段value初始值为0 。在初始化阶段才会变为123 。

4.解析

该阶段主要完成符号引用到直接引用的转换动作。解析动作并不一定在初始化动作完成之前,也有可能在初始化之后。

5.初始化

初始化时类加载的最后一步,前面的类加载过程,除了在加载阶段用户应用程序可以通过自定义类加载器参与之外,其余动作完全由虚拟机主导和控制。到了初始化阶段,才真正开始执行类中定义的 Java 程序代码。

八.类加载器的双亲委派模型机制?

当一个类收到了类加载请求时,不会自己先去加载这个类,而是将其委派给父 类,由父类去加载,如果此时父类不能加载,反馈给子类,由子类去完成类的加 载。

某个特定的类加载器在接到加载类的请求时,首先将加载任务委托给父类加载器,依次递归,如果父类加载器可以完成类加载任务,就成功返回;只有父类加载器无法完成此加载任务时,才自己去加载。

使用双亲委派模型的好处在于 **Java 类随着它的类加载器一起具备了一种带有优先级的层次关系**。例如类 java.lang.0bject ,它存在在 **rt.jar** 中,无论哪一个

类加载器要加载这个类,最终都是委派给处于模型最顶端的 Bootstrap

ClassLoader 进行加载,因此 Object 类在程序的各种类加载器环境中都是同一个类。相反,如果没有双亲委派模型而是由各个类加载器自行加载的话,如果用户编写了一个 java.lang.Object 的同名类并放在 ClassPath 中,那系统中将会出现多个不同的 Object 类,程序将混乱。因此,如果开发者尝试编写一个与rt.jar 类库中重名的 Java 类,可以正常编译,但是永远无法被加载运行。

双亲委派模型的系统实现

在 java.lang.ClassLoader 的 loadClass() 方法中,先检查是否已经被加载过,若没有加载则调用父类加载器的 loadClass() 方法,若父加载器为空则默认使用启动类加载器作为父加载器。如果父加载失败,则抛出 ClassNotFoundException 异常后,再调用自己的 findClass() 方法进行加载。

```
protected synchronized Class<?> loadClass(String name,boolean resolve
)throws ClassNotFoundException{
    //check the class has been loaded or not
    Class c = findLoadedClass(name);
    if(c == null){
        try{
            if(parent != null){
                c = parent.loadClass(name, false);
            }else{
                c = findBootstrapClassOrNull(name);
        }catch(ClassNotFoundException e){
            //if throws the exception ,the father can not complete th
e Load
        if(c == null){
            c = findClass(name);
        }
    }
    if(resolve){
        resolveClass(c);
    return c;
}
```

注意,双亲委派模型是 Java 设计者推荐给开发者的类加载器的实现方式,并不是强制规定的。大多数的类加载器都遵循这个模型,但是 JDK 中也有较大规模破坏双亲模型的情况,例如线程上下文类加载器(Thread Context

九.什么是类加载器、类加载器有哪些?

1.类加载器的概念:

类加载器(ClassLoader)是 Java 语言的一项创新,也是 Java 流行的一个重要原因。在类加载的第一阶段"加载"过程中,需要通过一个类的全限定名来获取定义此类的二进制字节流,完成这个动作的代码块就是 **类加载器**。这一动作是放在 Java 虚拟机外部去实现的,以便让应用程序自己决定如何获取所需的类。

2.类加载器的分类:

从 Java 虚拟机的角度来说,只存在两种不同的类加载器:

一种是启动类加载器(**Bootstrap ClassLoader**),这个类加载器使用 C++ 语言实现(HotSpot 虚拟机中),是虚拟机自身的一部分;另一种就是所有其他的类加载器,这些类加载器都有 Java 语言实现,独立于虚拟机外部,并且全部继承自 java.lang.ClassLoader 。

从开发者的角度,类加载器可以细分为:

- 启动(Bootstrap)类加载器:负责将 Java_Home/lib 下面的类库加载到内存中(比如 **rt.jar**)。由于引导类加载器涉及到虚拟机本地实现细节,开发者无法直接获取到启动类加载器的引用,所以不允许直接通过引用进行操作。
- 标准扩展(Extension)类加载器:是由 Sun 的
 ExtClassLoader (sun.misc.Launcher\$ExtClassLoader) 实现的。它负责将 Java_Home /lib/ext 或者由系统变量 java.ext.dir 指定位置中的类库加载到内存中。开发者可以直接使用标准扩展类加载器。
- 应用程序(系统)(Application)类加载器:是由 Sun 的
 AppClassLoader (sun.misc.Launcher\$AppClassLoader)实现的。它负责将系统类路径(CLASSPATH)中指定的类库加载到内存中。开发者可以直接使用系统类加载器。由于这个类加载器是 ClassLoader 中的getSystemClassLoader()方法的返回值,因此一般称为系统(System)加载器。

 除此之外,还有自定义的类加载器. 通过继承 java.lang.ClassLoader 类的方式实现。
 它们之间的层次关系被称为类加载器的 双亲委派模型。该模型要求除了顶层的启动类加载器外,其余的类加载器都应该有自己的父类加载器,而这种父

的启动类加载器外,其余的类加载器都应该有自己的父类加载器,而这种父子关系一般通过组合(Composition)关系来实现,而不是通过继承(Inheritance)。



类加载器的特性:

1.加载类的开放性

虚拟机规范并没有指明二进制字节流要从一个 Class 文件获取,或者说根本没有指明从哪里获取、怎样获取。这种开放使得 Java 在很多领域得到充分运用,例如:

- 从 ZIP 包中读取,这很常见,成为 JAR, EAR, WAR 格式的基础
- 从网络中获取,最典型的应用就是 Applet
- 运行时计算生成,最典型的是动态代理技术,在 java.lang.reflect.Proxy 中,就是用了 ProxyGenerator.generateProxyClass 来为特定接口生成形式 为"*\$Proxy"的代理类的二进制字节流
- 有其他文件生成, 最典型的 JSP 应用, 由 JSP 文件生成对应的 Class 类

2.类加载器与类的唯一性

类加载器虽然只用于实现类的加载动作,但是对于任意一个类,都需要由加载它的类加载器和这个类本身共同确立其在 Java 虚拟机中的 **唯一性**。通俗的说,JVM 中两个类是否"相等",首先就必须是同一个类加载器加载的,否则,即使这两个类来源于同一个 Class 文件,被同一个虚拟机加载,只要类加载器不同,那么这两个类必定是不相等的。

这里的"相等",包括代表类的 Class 对象的 equals() 方法、isAssignableFrom() 方法、isInstance() 方法的返回结果,也包括使用instanceof 关键字做对象所属关系判定等情况。

下代码说明了不同的类加载器对 instanceof 关键字运算的结果的影响。

package com.jvm.classloading;

```
import java.io.IOException;
import java.io.InputStream;
/**
 * 类加载器在类相等判断中的影响
* instanceof关键字
public class ClassLoaderTest {
   public static void main(String[] args) throws Exception {
       // 自定义类加载器
       ClassLoader myLoader = new ClassLoader() {
           @Override
           public Class<?> loadClass(String name) throws ClassNotFou
ndException {
               try {
                   String fileName = name.substring(name.lastIndexOf
(".") + 1) + ".class";
                   InputStream is = getClass().getResourceAsStream(f
ileName);
                   if (is == null) {
                       return super.loadClass(fileName);
                   byte[] b = new byte[is.available()];
                   is.read(b);
                   return defineClass(name, b, 0, b.length);
               } catch (IOException e) {
                   throw new ClassNotFoundException();
               }
           }
       };
       // 使用 ClassLoaderTest 的类加载器加载本类
       Object obj1 = ClassLoaderTest.class.getClassLoader().loadClas
s("com.jvm.classloading.ClassLoaderTest").newInstance();
       System.out.println(obj1.getClass());
       System.out.println(obj1 instanceof com.jvm.classloading.Class
LoaderTest);
       // 使用自定义类加载器加载本类
       Object obj2 = myLoader.loadClass("com.jvm.classloading.ClassL
oaderTest").newInstance();
       System.out.println(obj2.getClass());
       System.out.println(obj2 instanceof com.jvm.classloading.Class
LoaderTest);
```

```
}
```

输出结果:

```
class com.jvm.classloading.ClassLoaderTest
true
class com.jvm.classloading.ClassLoaderTest
false
```

myLoader 是自定义的类加载器,可以用来加载与自己在同一路径下的 Class 文件。main 函数的第一部分使用系统加载主类 ClassLoaderTest 的类加载器加载 ClassLoaderTest,输出显示,obj1 的所属类型检查正确,这是虚拟机中有 2 个 ClassLoaderTest 类,一个是主类,另一个是 main() 方法中加载的类,由于这两个类使用同一个类加载器加载并且来源于同一个 Class 文件,因此这两个类是完全相同的。

第二部分使用自定义的类加载器加载 ClassLoaderTest, class com.jvm.classloading.ClassLoaderTest 显示, obj2 确实是类 com.jvm.classloading.ClassLoaderTest 实例化出来的对象,但是第二句输出 false。此时虚拟机中有 3 个 ClassLoaderTest 类,由于第 3 个类的类加载器与前面 2 个类加载器不同,虽然来源于同一个 Class 文件,但它是一个独立的类,所属类型检查是返回结果自然是 false。

十.简述 Java 内存分配与回收策率以及 Minor(新生代) GC 和 Major(老年代) GC

1.内存分配策略:

- 1.对象优先在堆的 Eden 区分配。
- 2.大对象直接进入老年代.
- 3.长期存活的对象将直接进入老年代.

2.回收策略:

当 Eden 区没有足够的空间进行分配时,虚拟机会执行一次 Minor GC. Minor GC 通常发生在新生代的Eden 区,在这个区的对象生存期短,往往发生 GC 的频率

较高,回收速度比较快.

Full GC/Major GC 发生在老年代,一般情况下,触发老年代 GC 的时候不会触发 Minor GC, 但是通过配置,可以在 Full GC 之前进行一次 Minor GC 这样可以加快老年代的回收速度。

十一.关于JVM调优

请参考博客

https://www.cnblogs.com/andy-zhou/p/5327288.html

https://www.cnblogs.com/xingzc/p/5756119.html

https://blog.csdn.net/wolf_love666/article/details/79787735