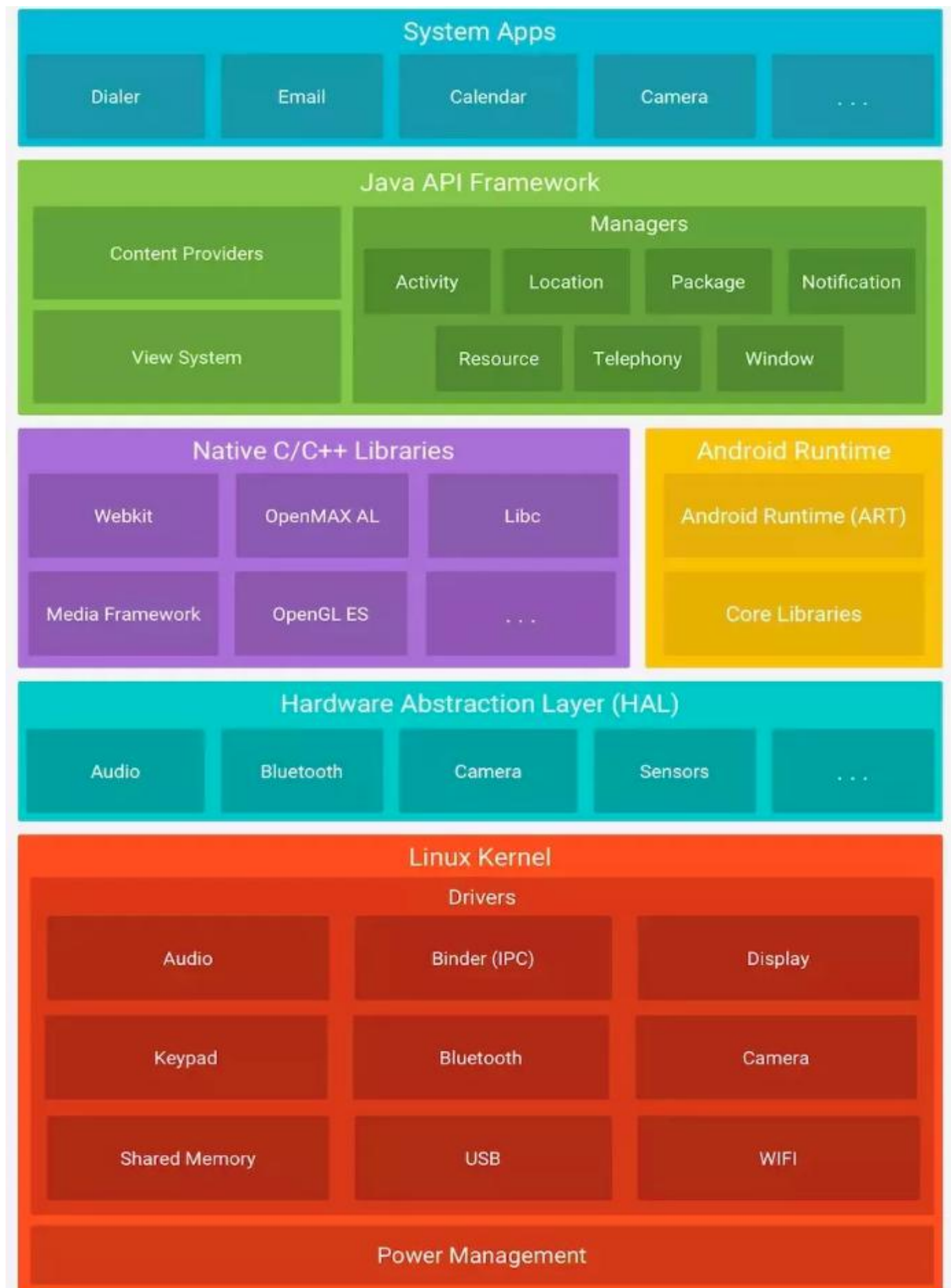


android



设计模式与使用场景

a. 建造者模式：

将一个复杂对象的构建与它的表示分离，使得同样的构建过程可以创建不同的表示。

使用场景比如最常见的 AlertDialog, 拿我们开发过程中举例，比如 Camera 开发过程中，可能需要设置一个初始化的相机配置，设置摄像头方向，闪光灯开闭，成像质量等等，这种场景下就可以使用建造者模式

装饰者模式：动态的给一个对象添加一些额外的职责，就增加功能来说，装饰模式比生成子类更为灵活。装饰者模式可以在不改变原有类结构的情况下增强类的功能，比如 Java 中的 BufferedInputStream 包装 FileInputStream，举个开发中的例子，比如在我们现有网络框架上需要增加新的功能，那么再包装一层即可，装饰者模式解决了继承存在的一些问题，比如多层继承代码的臃肿，使代码逻辑更清晰

观察者模式：

代理模式：

门面模式：

单例模式：

生产者消费者模式：

java 语言的特点与 OOP 思想

这个通过对比来描述，比如面向对象和面向过程的对比，针对这两种思想的对比，还可以举个开发中的例子，比如播放器的实现，面向过程的实现方式就是将播放视频的这个过程分解成多个过程，比如，加载视频地址，获取视频信息，初始化解码器，选择合适的解码器进行解码，读取解码后的帧进行视频格式转换和音频重采样，然后读取帧进行播放，这是一个完整的过程，这个过程中不涉及类的概念，而面向对象最大的特点就是类，封装继承和多态是核心，同样的以播放器为例，一面向对象的方式来实现，将会针对每一个功能封装出一个对象，比如说 Muxer，获取视频信息，Decoder.解码，格式转换器，视频播放器，音频播放器等，每一个功能对应一个对象，由这个对象来完成对应的功能，并且遵循单一职责原则，一个对象只做它相关的事情

说下 java 中的线程创建方式，线程池的工作原理。

java 中有三种创建线程的方式，或者说四种

1. 继承 Thread 类实现多线程
2. 实现 Runnable 接口
3. 实现 Callable 接口
4. 通过线程池

线程池的工作原理：线程池可以减少创建和销毁线程的次数，从而减少系统资源的消耗，当一个任务提交到线程池时

- a. 首先判断核心线程池中的线程是否已经满了，如果没满，则创建一个核心线程执行任务，否则进入下一步
- b. 判断工作队列是否已满，没有满则加入工作队列，否则执行下一步
- c. 判断线程数是否达到了最大值，如果不是，则创建非核心线程执行任务，否则执行饱和策略，默认抛出异常

说下 handler 原理

Handler，Message，looper 和 MessageQueue 构成了安卓的消息机制，handler 创建后可以通过 sendMessage 将消息加入消息队列，然后 looper 不断的将消息从 MessageQueue 中取出来，回调到 Handler 的 handleMessage 方法，从而实现线程的通信。

从两种情况来说，第一在 UI 线程创建 Handler, 此时我们不需要手动开启 looper，因为在应用启动时，在 ActivityThread 的 main 方法中就创建了一个当前主线程的 looper，并开启了消息队列，消息队列是一个无限循环，为什么无限循环不会 ANR? 因为可以说，应用的整个生命周期就是运行在这个消息循环中的，安卓是由事件驱动的，Looper.loop 不断的接收处理事件，每一个点击触摸或者 Activity 每一个生命周期都是在 Looper.loop 的控制之下的，looper.loop 一旦结束，应用程序的生命周期也就结束了。我们可以想想什么情况下

会发生 ANR，第一，事件没有得到处理，第二，事件正在处理，但是没有及时完成，而对事件进行处理的就是 looper，所以只能说事件的处理如果阻塞会导致 ANR，而不能说 looper 的无限循环会 ANR

另一种情况就是在子线程创建 Handler,此时由于这个线程中没有默认开启的消息队列，所以我们需要手动调用 looper.prepare(),并通过 looper.loop 开启消息

主线程 Looper 从消息队列读取消息，当读完所有消息时，主线程阻塞。子线程往消息队列发送消息，并且往管道文件写数据，主线程即被唤醒，从管道文件读取数据，主线程被唤醒只是为了读取消息，当消息读取完毕，再次睡眠。因此 loop 的循环并不会对 CPU 性能有过多的消耗。

内存泄漏的场景和解决办法

1.非静态内部类的静态实例

非静态内部类会持有外部类的引用，如果非静态内部类的实例是静态的，就会长期的维持着外部类的引用，组织被系统回收，解决办法是使用静态内部类

2.多线程相关的匿名内部类和非静态内部类

匿名内部类同样会持有外部类的引用，如果在线程中执行耗时操作就有可能发生内存泄漏，导致外部类无法被回收，直到耗时任务结束，解决办法是在页面退出时结束线程中的任务

3.Handler 内存泄漏

Handler 导致的内存泄漏也可以被归纳为非静态内部类导致的，Handler 内部 message 是被存储在 MessageQueue 中的，有些 message 不能马上被处理，存在的时间会很长，导致 handler 无法被回收，如果 handler 是非静态的，就会导致它的外部类无法被回收，解决办法是 1.使用静态 handler，外部类引用使用弱引用处理 2.在退出页面时移除消息队列中的消息

4.Context 导致内存泄漏

根据场景确定使用 Activity 的 Context 还是 Application 的 Context,因为二者生命周期不同，对于不必须使用 Activity 的 Context 的场景（Dialog），一律采用 Application 的 Context,单例模式是最常见的发生此泄漏的场景，比如传入一个 Activity 的 Context 被静态类引用，导致无法回收

5.静态 View 导致泄漏

使用静态 View 可以避免每次启动 Activity 都去读取并渲染 View，但是静态 View 会持有 Activity 的引用，导致无法回收，解决办法是在 Activity 销毁的时候将静态 View 设置为 null View 一旦被加载到界面中将会持有有一个 Context 对象的引用,在这个例子中 这个 context 对象是我们的 Activity，声明一个静态变量引用这个 View，也就引用了 activity）

6.WebView 导致的内存泄漏

WebView 只要使用一次，内存就不会被释放，所以 WebView 都存在内存泄漏的问题，通常的解决办法是为 WebView 单开一个进程，使用 AIDL 进行通信，根据业务需求在合适的时机释放掉

7.资源对象未关闭导致

如 Cursor，File 等，内部往往都使用了缓冲，会造成内存泄漏，一定要确保关闭它并将引用置为 null

8.集合中的对象未清理

集合用于保存对象，如果集合越来越大，不进行合理的清理，尤其是入股集合是静态的

9.Bitmap 导致内存泄漏

bitmap 是比较占内存的，所以一定要在不使用的时候及时进行清理，避免静态变量持有大的 bitmap 对象

10.监听器未关闭

很多需要 register 和 unregister 的系统服务要在合适的时候进行 unregister,手动添加的 listener 也需要及时移除

如何避免 OOM?

1.使用更加轻量的数据结构 :如使用 ArrayMap/SparseArray 替代 HashMap,HashMap 更耗内存 ,因为它需要额外的实例对象来记录 Mapping 操作，SparseArray 更加高效，因为它避免了 Key Value 的自动装箱，和装箱后的解箱操作

2.便面枚举的使用，可以用静态常量或者注解@IntDef 替代

3.Bitmap 优化:

a.尺寸压缩：通过 InSampleSize 设置合适的缩放

b.颜色质量：设置合适的 format，ARGB_6666/RBG_545/ARGB_4444/ALPHA_6，存在很大差异

c.inBitmap:使用 inBitmap 属性可以告知 Bitmap 解码器去尝试使用已经存在的内存区域 新解码的 Bitmap 会尝试去使用之前那张 Bitmap 在 Heap 中所占据的 pixel data 内存区域，而不是去问内存重新申请一块区域来存放 Bitmap。利用这种特性，即使是上千张的图片，也只会仅仅只需要占用屏幕所能够显示的图片数量的内存大小，但复用存在一些限制，具体体现在：在 Android 4.4 之前只能重用相同大小的 Bitmap 的内存，而 Android 4.4 及以后版本则只要后来的 Bitmap 比之前的小即可。使用 inBitmap 参数前，每创建一个 Bitmap 对象都会分配一块内存供其使用，而使用了 inBitmap 参数后，多个 Bitmap 可以复用一块内存，这样可以提高性能

4.StringBuilder 替代 String: 在有些时候，代码中会需要使用到大量的字符串拼接的操作，这种时候有必要考虑使用 StringBuilder 来替代频繁的“+”

5.避免在类似 onDraw 这样的方法中创建对象，因为它会迅速占用大量内存，引起频繁的 GC 甚至内存抖动

6.减少内存泄漏也是一种避免 OOM 的方法

说下 Activity 的启动模式，生命周期，两个 Activity 跳转的生命周期，如果一个 Activity 跳转另一个 Activity 再按下 Home 键在回到 Activity 的生命周期是什么样的

启动模式

Standard 模式:Activity 可以有多个实例，每次启动 Activity，无论任务栈中是否已经有这个 Activity 的实例，系统都会创建一个新的 Activity 实例

SingleTop 模式:当一个 singleTop 模式的 Activity 已经位于任务栈的栈顶，再去启动它时，不会再创建新的实例,如果不位于栈顶，就会创建新的实例

SingleTask 模式:如果 Activity 已经位于栈顶，系统不会创建新的 Activity 实例，和 singleTop 模式一样。但 Activity 已经存在但不位于栈顶时，系统就会把该 Activity 移到栈顶，并把它上面的 activity 出栈

SingleInstance 模式:singleInstance 模式也是单例的,但和 singleTask 不同,singleTask 只是任务栈内单例,系统里是可以有多个 singleTask Activity 实例的,而 singleInstance Activity 在整个系统里只有一个实例,启动一 singleInstanceActivity 时,系统会创建一个新的任务栈,并且这个任务栈只有他一个 Activity

生命周期

onCreate onStart onResume onPause onStop onDestroy

两个 Activity 跳转的生命周期

1.启动 A

onCreate - onStart - onResume

2.在 A 中启动 B

ActivityA onPause

ActivityB onCreate

ActivityB onStart

ActivityB onResume

ActivityA onStop

3.从 B 中返回 A（按物理硬件返回键）

ActivityB onPause

ActivityA onRestart

ActivityA onStart

ActivityA onResume

ActivityB onStop

ActivityB onDestroy

4.继续返回

ActivityA onPause

ActivityA onStop

ActivityA onDestroy

onRestart 的调用场景

- (1) 按下 home 键之后，然后切换回来，会调用 onRestart()。
- (2) 从本 Activity 跳转到另一个 Activity 之后，按 back 键返回原来 Activity，会调用 onRestart()；
- (3) 从本 Activity 切换到其他的应用，然后再从其他应用切换回来，会调用 onRestart()；

SurfaceView，它是什么？他的继承方式是什么？他与 View 的区别(从源码角度，如加载，绘制等)。

SurfaceView 中采用了双缓冲机制，保证了 UI 界面的流畅性，同时 SurfaceView 不在主线程中绘制，而是另开辟一个线程去绘制，所以它不妨碍 UI 线程；

SurfaceView 继承于 View，他和 View 主要有以下三点区别：

- (1) View 底层没有双缓冲机制，SurfaceView 有；
- (2) view 主要适用于主动更新，而 SurfaceView 适用与被动的更新，如频繁的刷新
- (3) view 会在主线程中去更新 UI，而 SurfaceView 则在子线程中刷新；

SurfaceView 的内容不在应用窗口上，所以不能使用变换（平移、缩放、旋转等）。也难以放在 ListView 或者 ScrollView 中，不能使用 UI 控件的一些特性比如 View.setAlpha()

View：显示视图，内置画布，提供图形绘制函数、触屏事件、按键事件函数等；必须在 UI 主线程内更新画面，速度较慢。

SurfaceView：基于 view 视图进行拓展的视图类，更适合 2D 游戏的开发；是 view 的子类，类似使用双缓机制，在新的线程中更新画面所以刷新界面速度比 view 快，Camera 预览界面使用 SurfaceView。

GLSurfaceView：基于 SurfaceView 视图再次进行拓展的视图类，专用于 3D 游戏开发的视图；是 SurfaceView 的子类，openGL 专用。

如何实现进程保活

a: Service 设置成 START_STICKY kill 后会被重启(等待 5 秒左右)，重传 Intent，保持与重启前一样

b: 通过 startForeground 将进程设置为前台进程，做前台服务，优先级和前台应用一个级别，除非在系统内存非常缺，否则此进程不会被 kill

c: 双进程 Service：让 2 个进程互相保护对方，其中一个 Service 被清理后，另外没被清理的进程可以立即重启进程

d: 用 C 编写守护进程(即子进程)：Android 系统中当前进程(Process)fork 出来的子进程，被系统认为是两个不同的进程。当父进程被杀死的时候，子进程仍然可以存活，并不受影响(Android5.0 以上的版本不可行)联系厂商，加入白名单

e. 锁屏状态下，开启一个一像素 Activity

说下冷启动与热启动是什么，区别，如何优化，使用场景等。

app 冷启动：当应用启动时，后台没有该应用的进程，这时系统会重新创建一个新的进程分配给该应用，这个启动方式就叫做冷启动（后台不存在该应用进程）。冷启动因为系统会重新创建一个新的进程分配给它，所以会先创建和初始化 Application 类，再创建和初始化 MainActivity 类（包括一系列的测量、布局、绘制），最后显示在界面上。

app 热启动：当应用已经被打开，但是被按下返回键、Home 键等按键时回到桌面或者是其他程序的时候，再重新打开该 app 时，这个方式叫做热启动（后台已经存在该应用进程）。热启动因为会从已有的进程中来启动，所以热启动就不会走 Application 这步了，而是直接走 MainActivity（包括一系列的测量、布局、绘制），所以热启动的过程只需要创建和初始化一个 MainActivity 就行了，而不必创建和初始化 Application

冷启动的流程

当点击 app 的启动图标时，安卓系统会从 Zygote 进程中 fork 创建出一个新的进程分配给该应用，之后会依次创建和初始化 Application 类、创建 MainActivity 类、加载主题样式 Theme 中的 windowBackground 等属性设置给 MainActivity 以及配置 Activity 层级上的一些属性、再 inflate 布局、当 onCreate/onStart/onResume 方法都走完了后最后才进行 contentView 的 measure/layout/draw 显示在界面上

冷启动的生命周期简要流程：

Application 构造方法 → attachBaseContext()→onCreate →Activity 构造方法 → onCreate() → 配置主体中的背景等操作 →onStart() → onResume() → 测量、布局、绘制显示

冷启动的优化主要是视觉上的优化，解决白屏问题，提高用户体验，所以通过上面冷启动的过程。能做的优化如下：

减少 onCreate()方法的工作量

不要让 Application 参与业务的操作

不要在 Application 进行耗时操作

不要以静态变量的方式在 Application 保存数据

减少布局的复杂度和层级

减少主线程耗时

为什么冷启动会有白屏黑屏问题？原因在于加载主题样式 Theme 中的 windowBackground 等属性设置给 MainActivity 发生在 inflate 布局当 onCreate/onStart/onResume 方法之前，而 windowBackground 背景被设置成了白色或者黑色，所以我们进入 app 的第一个界面的时候会造成先白屏或黑屏一下再进入界面。解决思路如下

1.给他设置 windowBackground 背景跟启动页的背景相同,如果你的启动页是张图片那么可以直接给 windowBackground 这个属性设置该图片那么就不会有一闪的效果了

```
<style name="`"Splash_Theme" `parent="`"@android:style/Theme.NoTitleBar"``">`
    <item name="`"android:windowBackground"``">`@drawable/splash_bg`</item>`
    <item name="`"android:windowNoTitle"``">`true`</item>`
</style>`
```

2.采用世面的处理方法，设置背景是透明的，给人一种延迟启动的感觉。将背景颜色设置为透明色,这样当用户点击桌面 APP 图片的时候,并不会"立即"进入 APP,而且在桌面上停留一会,其实这时候 APP 已经是启动的了,只是我们心机的把 Theme 里的 windowBackground 的颜色设置成透明的，强行把锅甩给了手机应用厂商（手机反应太慢了啦）

```
<style name="`"Splash_Theme" `parent="`"@android:style/Theme.NoTitleBar"``">`
    <item name="`"android:windowIsTranslucent"``">`true`</item>`
    <item name="`"android:windowNoTitle"``">`true`</item>`
</style>`
```

3.以上两种方法是在视觉上显得更快，但其实只是一种表象，让应用启动的更快，有一种思路，将 Application 中的不必要的初始化动作实现懒加载，比如，在 SpashActivity 显示后再发送消息到 Application，去初始化，这样可以将初始化的动作放在后边，缩短应用启动到用户看到界面的时间

Android 中的线程有那些,原理与各自特点

AsyncTask,HandlerThread,IntentService

AsyncTask 原理：内部是 Handler 和两个线程池实现的，Handler 用于将线程切换到主线程，两个线程池一个用于任务的排队，一个用于执行任务，当 AsyncTask 执行 execute 方法时会封装出一个 FutureTask 对象，将这个对象加入队列中，如果此时没有正在执行的任务，就执行它，执行完成之后继续执行队列中下一个任务，执行完成通过 Handler 将事件发送到主线程。AsyncTask 必须在主线程初始化，因为内部的 Handler 是一个静态对象，在 AsyncTask 类加载的时候他已经被初始化了。在 Android3.0 开始，execute 方法串行执行任

务的，一个一个来，3.0 之前是并行执行的。如果要在 3.0 上执行并行任务，可以调用 `executeOnExecutor` 方法

HandlerThread 原理：继承自 `Thread`，`start` 开启线程后，会在其 `run` 方法中会通过 `Looper` 创建消息队列并开启消息循环，这个消息队列运行在子线程中，所以可以将 `HandlerThread` 中的 `Looper` 实例传递给一个 `Handler`，从而保证这个 `Handler` 的 `handleMessage` 方法运行在子线程中，Android 中使用 `HandlerThread` 的一个场景就是 `IntentService`

IntentService 原理：继承自 `Service`，它的内部封装了 `HandlerThread` 和 `Handler`，可以执行耗时任务，同时因为它是一个服务，优先级比普通线程高很多，所以更适合执行一些高优先级的后台任务，`HandlerThread` 底层通过 `Looper` 消息队列实现的，所以它是顺序的执行每一个任务。可以通过 `Intent` 的方式开启 `IntentService`，`IntentService` 通过 `handler` 将每一个 `intent` 加入 `HandlerThread` 子线程中的消息队列，通过 `looper` 按顺序一个个的取出并执行，执行完成后自动结束自己，不需要开发者手动关闭

ANR 的原因

- 1.耗时的网络访问
- 2.大量的数据读写
- 3.数据库操作
- 4.硬件操作（比如 camera）
- 5.调用 `thread` 的 `join()`方法、`sleep()`方法、`wait()`方法或者等待线程锁的时候
- 6.service binder 的数量达到上限
- 7.system server 中发生 WatchDog ANR
- 8.service 忙导致超时无响应
- 9.其他线程持有锁，导致主线程等待超时
- 10.其它线程终止或崩溃导致主线程一直等待

三级缓存原理

当 Android 端需要获得数据时比如获取网络中的图片，首先从内存中查找（按键查找），内存中没有的再从磁盘文件或 `sqlite` 中去查找，若磁盘中也没有才通过网络获取

LruCache 底层实现原理：

`LruCache` 中 `Lru` 算法的实现就是通过 `LinkedHashMap` 来实现的。`LinkedHashMap` 继承于 `HashMap`，它使用了一个双向链表来存储 `Map` 中的 `Entry` 顺序关系，

对于 `get`、`put`、`remove` 等操作，`LinkedHashMap` 除了要做 `HashMap` 做的事情，还做些调整 `Entry` 顺序链表的工作。

`LruCache` 中将 `LinkedHashMap` 的顺序设置为 `LRU` 顺序来实现 `LRU` 缓存，每次调用 `get`（也就是从内存缓存中取图片），则将该对象移到链表的尾端。

调用 `put` 插入新的对象也是存储在链表尾端，这样当内存缓存达到设定的最大值时，将链表头部的对象（近期最少用到的）移除。

说下你对 Collection 这个类的理解。

`Collection` 是集合框架的顶层接口，是存储对象的容器，`Collection` 定义了接口的公用方法如 `add` `remove` `clear` 等等，它的子接口有两个，`List` 和 `Set`，`List` 的特点有元素有序，元素可以重复，元素都有索引（角标），典型的有

`Vector`：内部是数组数据结构，是同步的（线程安全的）。增删查询都很慢。

`ArrayList`：内部是数组数据结构，是不同步的（线程不安全的）。替代了 `Vector`。查询速度快，增删比较慢。

`LinkedList`：内部是链表数据结构，是不同步的（线程不安全的）。增删元素速度快。

而 Set 的特点是元素无序，元素不可以重复

HashSet：内部数据结构是哈希表，是不同步的。

Set 集合中元素都必须是唯一的，HashSet 作为其子类也需保证元素的唯一性。

判断元素唯一性的方式：

通过存储对象（元素）的 hashCode 和 equals 方法来完成对象唯一性的。

如果对象的 hashCode 值不同，那么不用调用 equals 方法就会将对象直接存储到集合中；

如果对象的 hashCode 值相同，那么需调用 equals 方法判断返回值是否为 true，

若为 false，则视为不同元素，就会直接存储；

若为 true，则视为相同元素，不会存储。

如果要使用 HashSet 集合存储元素，该元素的类必须覆盖 hashCode 方法和 equals 方法。一般情况下，如果定义的类会产生很多对象，通常都需要覆盖 equals，hashCode 方法。建立对象判断是否相同的依据。

TreeSet：保证元素唯一性的同时可以对内部元素进行排序，是不同步的。

判断元素唯一性的方式：

根据比较方法的返回结果是否为 0，如果为 0 视为相同元素，不存；如果非 0 视为不同元素，则存。

TreeSet 对元素的排序有两种方式：

方式一：使元素（对象）对应的类实现 Comparable 接口，覆盖 compareTo 方法。这样元素自身具有比较功能。

方式二：使 TreeSet 集合自身具有比较功能，定义一个比较器 Comparator，将该类对象作为参数传递给 TreeSet 集合的构造函数

说下 AIDL 的使用与原理

aidl 是安卓中的一种进程间通信方式

说下你对广播的理解

说下你对服务的理解，如何杀死一个服务。服务的生命周期(start 与 bind)。

是否接触过蓝牙等开发

设计一个 ListView 左右分页排版的功能自定义 View，说出主要的方法。

-说下 binder 序列化与反序列化的过程，与使用过程

是否接触过 JNI/NDK，java 如何调用 C 语言的方法

-如何查看模拟器中的 SP 与 SQLList 文件。如何可视化查看布局嵌套层数与加载时间。

你说用的代码管理工具什么，为什么会产生代码冲突，该如何解决

说下你对后台的编程有那些认识，聊些前端那些方面的知识。

说下你对线程池的理解，如何创建一个线程池与使用。

说下你用过那些注解框架，他们的原理是什么。自己实现过，或是理解他的工作过程吗？

说下 java 虚拟机的理解，回收机制，JVM 是如何回收对象的，有哪些方法等

一些 java 与 Android 源码相关知识等

1、 Android 的四大组件是哪些，它们的作用？

答：Activity：Activity 是 Android 程序与用户交互的窗口，是 Android 构造块中最基本的一种，它需要为保持各界面的状态，做很多持久化的事情，妥善管理生命周期以及一些跳转逻辑

service：后台服务于 Activity，封装有一个完整的功能逻辑实现，接受上层指令，完成相关的事物，定义好需要接受的 Intent 提供同步和异步的接口

Content Provider：是 Android 提供的第三方应用数据的访问方案，可以派生 Content Provider 类，对外提供数据，可以像数据库一样进行选择排序，屏蔽内部数据的存储细节，向外提供统一的借口模型，大大简化上层应用，对数据的整合提供了更方便的途径

BroadCast Receiver：接受一种或者多种 Intent 作触发事件，接受相关消息，做一些简单处理，转换成一条 Notification，统一了 Android 的事件广播模型

2、 请介绍下 Android 中常用的五种布局。

常用五种布局方式，分别是：FrameLayout（框架布局），LinearLayout（线性布局），AbsoluteLayout（绝对布局），RelativeLayout（相对布局），TableLayout（表格布局）。

一、FrameLayout：所有东西依次都放在左上角，会重叠，这个布局比较简单，也只能放一点比较简单的东西。二、LinearLayout：线性布局，每一个 LinearLayout 里面又可分为垂直布局（android:orientation="vertical"）和水平布局（android:orientation="horizontal"）。当垂直布局时，每一行就只有一个元素，多个元素依次垂直往下；水平布局时，只有一行，每一个元素依次向右排列。三、AbsoluteLayout：绝对布局用 X,Y 坐标来指定元素的位置，这种布局方式也比较简单，但是在屏幕旋转时，往往会出问题，而且多个元素的时候，计算比较麻烦。四、RelativeLayout：相对布局可以理解为某一个元素为参照物，来定位的布局方式。主要属性有：相对于某一个元素 android:layout_below、android:layout_toLeftOf 相对于父元素的地方 android:layout_alignParentLeft、android:layout_alignParentRight；五、TableLayout：表格布局，每一个 TableLayout 里面有表格行 TableRow，TableRow 里面可以具体定义每一个元素。每一个布局都有自己适合的方式，这五个布局元素可以相互嵌套应用，做出美观的界面。

3、 android 中的动画有哪几类，它们的特点和区别是什么

答：两种，一种是 Tween 动画、还有一种是 Frame 动画。Tween 动画，这种实现方式可以使视图组件移动、放大、缩小以及产生透明度的变化；另一种 Frame 动画，传统的动画方法，通过顺序的播放排列好的图片来实现，类似电影。

4、 android 中有哪几种解析 xml 的类？官方推荐哪种？以及它们的原理和区别。

答：XML 解析主要有三种方式，SAX、DOM、PULL。常规在 PC 上开发我们使用 Dom 相对轻松些，但一些性能敏感的数据库或手机上还是主要采用 SAX 方式，SAX 读取是单向的，优点：不占内存空间、解析属性方便，但缺点就是对于套嵌多个分支来说处理不是很方便。而 DOM 方式会把整个 XML 文件加载到内存中去，这里 Android 开发网提醒大家该方法在查找方面可以和 XPath 很好的结合如果数据量不是很大推荐使用，而 PULL 常常用在 J2ME 对于节点处理比较好，类似 SAX 方式，同样很节省内存，在 J2ME 中我们经常使用的 KXML 库来解析。

5、 ListView 的优化方案

答：1、如果自定义适配器，那么在 getView 方法中要考虑方法传进来的参数 contentView 是否为 null，如果为 null 就创建 contentView 并返回，如果不为 null 则直接使用。在这个方法中尽可能少创建 view。

- 2、给 contentView 设置 tag (setTag ())，传入一个 viewHolder 对象，用于缓存要显示的数据，可以达到图像数据异步加载的效果。
- 3、如果 listView 需要显示的 item 很多，就要考虑分页加载。比如一共要显示 100 条或者更多的时候，我们可以考虑先加载 20 条，等用户拉到列表底部的时候再去加载接下来的 20 条。

6、 请介绍下 Android 的数据存储方式。

答：使用 SharedPreferences 存储数据；文件存储数据；SQLite 数据库存储数据；使用 ContentProvider 存储数据；网络存储数据；Preference，File，DataBase 这三种方式分别对应的目录是 /data/data/Package Name/Shared_Pref, /data/data/Package Name/files, /data/data/Package Name/database。

一：使用 SharedPreferences 存储数据

首先说明 SharedPreferences 存储方式，它是 Android 提供的用来存储一些简单配置信息的一种机制，例如：登录用户的用户名与密码。其采用了 Map 数据结构来存储数据，以键值的方式存储，可以简单的读取与写入，具体实例如下：

```
void ReadSharedPreferences(){
String strName,strPassword;

SharedPreferences user = getSharedPreferences("user_info",0);
strName = user.getString("NAME","");
strPassword = user.getString("PASSWORD","");
}

void WriteSharedPreferences(String strName,String strPassword){
SharedPreferences user = getSharedPreferences("user_info",0);
user.edit();
user.putString("NAME", strName);
user.putString("PASSWORD",strPassword);
user.commit();
}
```

数据读取与写入的方法都非常简单，只是在写入的时候有些区别，先调用 edit()使其处于编辑状态，然后才能修改数据，最后使用 commit()提交修改的数据。实际上 SharedPreferences 是采用了 XML 格式将数据存储到设备中，在 DDMS 中的 File Explorer 中的 /data/data/<package name>/shares_prefs 下。使用 SharedPreferences 是有些限制的：只能在同一个包内使用，不能在不同的包之间使用。

二：文件存储数据

文件存储方式是一种较常用的方法，在 Android 中读取/写入文件的方法，与 Java 中实现 I/O 的程序是完全一样的，提供了 openFileInput() 和 openFileOutput()方法来读取设备上的文件。具体实例如下：

```
String fn = "moandroid.log";
FileInputStream fis = openFileInput(fn);
FileOutputStream fos = openFileOutput(fn,Context.MODE_PRIVATE);
```

三：网络存储数据

网络存储方式，需要与 Android 网络数据包打交道，关于 Android 网络数据包的详细说明，请阅读 Android SDK 引用了 Java SDK 的哪些 package？。

四：ContentProvider

1、ContentProvider 简介

当应用继承 ContentProvider 类，并重写该类用于提供数据和存储数据的方法，就可以向其他应用共享其数据。虽然使用其他方法也可以对外共享数据，但数据访问方式会因数据存储的方式而不同，如：采用文件方式对外共享数据，需要进行文件操作读写数据；采用 sharedPreferences 共享数据，需要使用 sharedPreferences API 读写数据。而使用 ContentProvider 共享数据的好处是统一了数据访问方式。

2、Uri 类简介

Uri 代表了要操作的数据，Uri 主要包含了两部分信息：1.需要操作的 ContentProvider，2.对 ContentProvider 中的什么数据进行操作，一个 Uri 由以下几部分组成：

1.scheme：ContentProvider（内容提供者）的 scheme 已经由 Android 所规定为：content://...

2.主机名（或 Authority）：用于唯一标识这个 ContentProvider，外部调用者可以根据这个标识来找到它。

3.路径（path）：可以用来表示我们要操作的数据，路径的构建应根据业务而定，如下：

要操作 contact 表中 id 为 10 的记录，可以构建这样的路径：/contact/10

要操作 contact 表中 id 为 10 的记录的 name 字段， contact/10/name

要操作 contact 表中的所有记录，可以构建这样的路径：/contact？

要操作的数据不一定来自数据库，也可以是文件等其他存储方式，如下：

要操作 xml 文件中 contact 节点下的 name 节点，可以构建这样的路径：/contact/name

如果要把一个字符串转换成 Uri，可以使用 Uri 类中的 parse()方法，如下：

```
Uri uri = Uri.parse("content://com.changcheng.provider.contactprovider/contact")
```

3、UriMatcher、ContentUrist 和 ContentResolver 简介

因为 Uri 代表了要操作的数据，所以我们很经常需要解析 Uri，并从 Uri 中获取数据。Android 系统提供了两个用于操作 Uri 的工具类，分别为 UriMatcher 和 ContentUris。掌握它们的使用，会便于我们的开发工作。

UriMatcher：用于匹配 Uri，它的用法如下：

1.首先把你需要匹配 Uri 路径全部给注册上，如下：

```
//常量 UriMatcher.NO_MATCH 表示不匹配任何路径的返回码(-1)。
```

```
UriMatcher uriMatcher = new UriMatcher(UriMatcher.NO_MATCH);
```

```
//如果 match()方法匹配 content://com.changcheng.sqlite.provider.contactprovider /contact 路径，返回匹配码为 1
```

```
uriMatcher.addURI("com.changcheng.sqlite.provider.contactprovider", "contact", 1);//添加需要匹配 uri，如果匹配就会返回匹配码
```

```
//如果 match()方法匹配 content://com.changcheng.sqlite.provider.contactprovider/contact/230 路径，返回匹配码为 2
```

```
uriMatcher.addURI("com.changcheng.sqlite.provider.contactprovider", "contact/#", 2);//#号为通配符
```

2.注册完需要匹配的 Uri 后，就可以使用 uriMatcher.match(uri)方法对输入的 Uri 进行匹配，如果匹配就返回匹配码，匹配码是调用 addURI()方法传入的第三个参数，假设匹配 content://com.changcheng.sqlite.provider.contactprovider/contact 路径，返回的匹配码为 1。

ContentUris：用于获取 Uri 路径后面的 ID 部分，它有两个比较实用的方法：

withAppendedId(uri, id)用于为路径加上 ID 部分

parseId(uri)方法用于从路径中获取 ID 部分

ContentResolver：当外部应用需要对 ContentProvider 中的数据进行添加、删除、修改和查询操作时，可以使用 ContentResolver 类来完成，要获取 ContentResolver 对象，可以使用 Activity 提供的 getContentResolver()方法。ContentResolver 使用 insert、delete、update、query 方法，来操作数据。

7、activity 的启动模式有哪些？是什么含义？

答：在 android 里，有 4 种 activity 的启动模式，分别为：

“standard”（默认）

“singleTop”

“singleTask”

“singleInstance”

它们主要有如下不同：

1. 如何决定所属 task

“standard”和“singleTop”的 activity 的目标 task，和收到的 Intent 的发送者在同一个 task 内，除非 intent 包括参数 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK。

如果提供了 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK 参数，会启动到别的 task 里。

“singleTask”和“singleInstance”总是把 activity 作为一个 task 的根元素，他们不会被启动到一个其他 task 里。

2. 是否允许多个实例

“standard”和“singleTop”可以被实例化多次，并且存在于不同的 task 中，且一个 task 可以包括一个 activity 的多个实例；

“singleTask”和“singleInstance”则限制只生成一个实例，并且是 task 的根元素。 singleTop 要求如果创建 intent 的时候栈顶已经有要创建的 Activity 的实例，则将 intent 发送给该实例，而不发送给新的实例。

3. 是否允许其它 activity 存在于本 task 内

“singleInstance”独占一个 task，其它 activity 不能存在那个 task 里；如果它启动了一个新的 activity，不管新的 activity 的 launch mode 如何，新的 activity 都将会到别的 task 里运行（如同加了 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK 参数）。

而另外三种模式，则可以和其它 activity 共存。

4. 是否每次都生成新实例

“standard”对于没一个启动 Intent 都会生成一个 activity 的新实例；

“singleTop”的 activity 如果在 task 的栈顶的话，则不生成新的该 activity 的实例，直接使用栈顶的实例，否则，生成该 activity 的实例。比如现在 task 栈元素为 A-B-C-D（D 在栈顶），这时候给 D 发一个启动 intent，如果 D 是 “standard”的，则生成 D 的一个新实例，栈变为 A - B - C - D - D。

如果 D 是 singleTop 的话，则不会生产 D 的新实例，栈状态仍为 A-B-C-D

如果这时候给 B 发 Intent 的话，不管 B 的 launchmode 是“standard”还是 “singleTop”，都会生成 B 的新实例，栈状态变为 A-B-C-D-B。

“singleInstance”是其所在栈的唯一 activity，它会每次都被重用。

“singleTask”如果在栈顶，则接受 intent，否则，该 intent 会被丢弃，但是该 task 仍会回到前台。

当已经存在的 activity 实例处理新的 intent 时候，会调用 onNewIntent()方法 如果收到 intent 生成一个 activity 实例，那么用户可以通过 back 键回到上一个状态；如果是已经存在的一个 activity 来处理这个 intent 的话，用户不能通过按 back 键返回到这之前的状态。

8、跟 activity 和 Task 有关的 Intent 启动方式有哪些？其含义？

核心的 Intent Flag 有：

FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK

FLAG_ACTIVITY_CLEAR_TOP

FLAG_ACTIVITY_RESET_TASK_IF_NEEDED

FLAG_ACTIVITY_SINGLE_TOP

FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK

如果设置，这个 Activity 会成为历史 stack 中一个新 Task 的开始。一个 Task（从启动它的 Activity 到下一个 Task 中的 Activity）定义了用户可以迁移的 Activity 原子组。Task 可以移动到前台和后台；在某个特定 Task 中的所有 Activity 总是保持相同的次序。

这个标志一般用于呈现“启动”类型的行为：它们提供用户一系列可以单独完成的事情，与启动它们的 Activity 完全无关。

使用这个标志，如果正在启动的 Activity 的 Task 已经在运行的话，那么，新的 Activity 将不会启动；代替的，当前 Task 会简单的移入前台。参考 FLAG_ACTIVITY_MULTIPLE_TASK 标志，可以禁用这一行为。

这个标志不能用于调用方对已经启动的 Activity 请求结果。

FLAG_ACTIVITY_CLEAR_TOP

如果设置，并且这个 Activity 已经在当前的 Task 中运行，因此，不再是重新启动一个这个 Activity 的实例，而是在这个 Activity 上方的所有 Activity 都将关闭，然后这个 Intent 会作为一个新的 Intent 投递到老的 Activity（现在位于顶端）中。

例如，假设一个 Task 中包含这些 Activity：A，B，C，D。如果 D 调用了 startActivity()，并且包含一个指向 Activity B 的 Intent，那么，C 和 D 都将结束，然后 B 接收到这个 Intent，因此，目前 stack 的状况是：A，B。

上例中正在运行的 Activity B 既可以在 onNewIntent()中接收到这个新的 Intent，也可以把自己关闭然后重新启动来接收这个 Intent。如果它的启动模式声明为 “multiple”(默认值)，并且你没有在这个 Intent 中设置 FLAG_ACTIVITY_SINGLE_TOP 标志，那么它将关闭然后重新创建；对于其它的启动模式，或者在这个 Intent 中设置 FLAG_ACTIVITY_SINGLE_TOP 标志，都将把这个 Intent 投递到当前这个实例的 onNewIntent()中。

这个启动模式还可以与 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK 结合起来使用：用于启动一个 Task 中的根 Activity，它会把那个 Task 中任何运行的实例带入前台，然后清除它直到根 Activity。这非常有用，例如，当从 Notification Manager 处启动一个 Activity。

FLAG_ACTIVITY_RESET_TASK_IF_NEEDED

如果设置这个标志，这个 activity 不管是从一个新的栈启动还是从已有栈推到栈顶，它都将以 the front door of the task 的方式启动。

这就讲导致任何与应用相关的栈都讲重置到正常状态（不管是正在讲 activity 移入还是移除），如果需要，或者直接重置该栈为初始状态。

FLAG_ACTIVITY_SINGLE_TOP

如果设置，当这个 Activity 位于历史 stack 的顶端运行时，不再启动一个新的

FLAG_ACTIVITY_BROUGHT_TO_FRONT

这个标志一般不是由程序代码设置的，如在 launchMode 中设置 singleTask 模式时系统帮你设定。

FLAG_ACTIVITY_CLEAR_WHEN_TASK_RESET

如果设置，这将在 Task 的 Activity stack 中设置一个还原点，当 Task 恢复时，需要清理 Activity。也就是说，下一次 Task 带着 FLAG_ACTIVITY_RESET_TASK_IF_NEEDED 标记进入前台时（典型的操作是用户在主画面重启它），这个 Activity 和它之上的都将关闭，以至于用户不能再返回到它们，但是可以回到之前的 Activity。

这在你的程序有分割点的时候很有用。例如，一个 e-mail 应用程序可能有一个操作是查看一个附件，需要启动图片浏览 Activity 来显示。这个 Activity 应该作为 e-mail 应用程序 Task 的一部分，因为这是用户在这个 Task 中触发的操作。然而，当用户离开这个 Task，然后从主画面选择 e-mail app，我们可能希望回到查看的会话中，但不是查看图片附件，因为这让人困惑。通过在启动图片浏览时设定这个标志，浏览及其它启动的 Activity 在下次用户返回到 mail 程序时都将全部清除。

FLAG_ACTIVITY_EXCLUDE_FROM_RECENTS

如果设置，新的 Activity 不会在最近启动的 Activity 的列表中保存。

FLAG_ACTIVITY_FORWARD_RESULT

如果设置，并且这个 Intent 用于从一个存在的 Activity 启动一个新的 Activity，那么，这个作为答复目标的 Activity 将会传到这个新的 Activity 中。这种方式下，新的 Activity 可以调用 setResult(int)，并且这个结果值将发送给那个作为答复目标的 Activity。

FLAG_ACTIVITY_LAUNCHED_FROM_HISTORY

这个标志一般不由应用程序代码设置，如果这个 Activity 是从历史记录里启动的（常按 HOME 键），那么，系统会帮你设定。

FLAG_ACTIVITY_MULTIPLE_TASK

不要使用这个标志，除非你自己实现了应用程序启动器。与 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK 结合起来使用，可以禁用把已存的 Task 送入前台的行为。当设置时，新的 Task 总是会启动来处理 Intent，而不管这是是否已经有一个 Task 可以处理相同的事情。

由于默认的系统不包含图形 Task 管理功能，因此，你不应该使用这个标志，除非你提供给用户一种方式可以返回到已经启动的 Task。

如果 FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK 标志没有设置，这个标志被忽略。

FLAG_ACTIVITY_NO_ANIMATION

如果在 Intent 中设置，并传递给 Context.startActivity()的话，这个标志将阻止系统进入下一个 Activity 时应用 Activity 迁移动画。这并不意味着动画将永不运行——如果另一个 Activity 在启动显示之前，没有指定这个标志，那么，动画将被应用。这个标志可以很好的用于执行一连串的操作，而动画被看作是更高级的事件的驱动。

FLAG_ACTIVITY_NO_HISTORY

如果设置，新的 Activity 将不再历史 stack 中保留。用户一离开它，这个 Activity 就关闭了。这也可以通过设置 noHistory 特性。

FLAG_ACTIVITY_NO_USER_ACTION

如果设置，作为新启动的 Activity 进入前台时，这个标志将在 Activity 暂停之前阻止从最前方的 Activity 回调的 onUserLeaveHint()。

典型的，一个 Activity 可以依赖这个回调指明显式的用户动作引起的 Activity 移出后台。这个回调在 Activity 的生命周期中标记一个合适的点，并关闭一些 Notification。

如果一个 Activity 通过非用户驱动的事件，如来电或闹钟，启动的，这个标志也应该传递给 Context.startActivity，保证暂停的 Activity 不认为用户已经知晓其 Notification。

FLAG_ACTIVITY_PREVIOUS_IS_TOP

If set and this intent is being used to launch a new activity from an existing one, the current activity will not be counted as the top activity for deciding whether the new intent should be delivered to the top instead of starting a new one. The previous activity will be used as the top, with the assumption being that the current activity will finish itself immediately.

FLAG_ACTIVITY_REORDER_TO_FRONT

如果在 Intent 中设置，并传递给 Context.startActivity()，这个标志将引发已经运行的 Activity 移动到历史 stack 的顶端。

例如，假设一个 Task 由四个 Activity 组成：A,B,C,D。如果 D 调用 startActivity()来启动 Activity B，那么，B 会移动到历史 stack 的顶端，现在的次序变成 A,C,D,B。如果 FLAG_ACTIVITY_CLEAR_TOP 标志也设置的话，那么这个标志将被忽略。

9、 请描述下 Activity 的生命周期。

答：activity 的生命周期方法有：onCreate()、onStart()、onRestart()、onResume()、onPause()、onStop()、onDestroy()；

可见生命周期：从 onStart()直到系统调用 onStop()

前台生命周期：从 onResume()直到系统调用 onPause()

10、 activity 在屏幕旋转时的生命周期

答：不设置 Activity 的 android:configChanges 时，切屏会重新调用各个生命周期，切横屏时会执行一次，切竖屏时会执行两次；设置 Activity 的 android:configChanges="orientation"时，切屏还是会重新调用各个生命周期，切横、竖屏时只会执行一次；设置 Activity 的 android:configChanges="orientation|keyboardHidden"时，切屏不会重新调用各个生命周期，只会执行 onConfigurationChanged 方法

11、 如何启用 Service ，如何停用 Service。

服务的开发比较简单，如下：

第一步：继承 Service 类

1

```
public class SMSService extends Service {}
```

第二步：在 AndroidManifest.xml 文件中的<application>节点里对服务进行配置:<service android:name=".SMSService" />

服务不能自己运行，需要通过调用 Context.startService()或 Context.bindService()方法启动服务。这两个方法都可以启动 Service，但是它们的使用场合有所不同。使用 startService()方法启用服务，调用者与 Service 之间没有关联，即使调用者退出了，Service 仍然运行。使用 bindService()方法启用服务，调用者与 Service 绑定在了一起，调用者一旦退出，Service 也就终止，大有“不求同时生，必须同时死”的特点。如果打算采用 Context.startService()方法启动服务，在服务未被创建时，系统会先调用服务的 onCreate()方法，接着调用 onStart()方法。如果调用 startService()方法前 Service 已经被创建，多次调用 startService()方法并不会导致多次创建 Service，但会导致多次调用 onStart()方法。采用 startService()方法启动的 Service，只能调用 Context.stopService()方法结束 Service，Service 结束时调用 onDestroy()方法。

如果打算采用 Context.bindService()方法启动服务，在服务未被创建时，系统会先调用服务的 onCreate()方法，接着调用 onBind()方法。这个时候调用者和 Service 绑定在一起，调用者退出了，系统就会先调用服务的 onUnbind()方法，接着调用 onDestroy()方法。如果调用 bindService()方法前 Service 已经被绑定，多次调用 bindService()方法并不会导致多次创建 Service 及绑定(也就是说 onCreate()和 onBind()方法并不会被多次调用)。如果调用者希望与正在绑定的 Service 解除绑定，可以调用 unbindService()方法，调用该方法也会导致系统调用服务的 onUnbind()-->onDestroy()方法。

Service 常用生命周期回调方法如下：

onCreate() 该方法在 Service 被创建时调用，该方法只会被调用一次，无论调用多少次 startService()或 bindService()方法，Service 也只被创建一次。

onDestroy()该方法在 Service 被终止时调用。

与采用 Context.startService()方法启动 Service 有关的生命周期方法

onStart() 只有采用 Context.startService()方法启动 Service 时才会回调该方法。该方法在 Service 开始运行时被调用。多次调用 startService()方法尽管不会多次创建 Service，但 onStart() 方法会被多次调用。

与采用 Context.bindService()方法启动 Service 有关的生命周期方法

onBind()只有采用 Context.bindService()方法启动 Service 时才会回调该方法。该方法在调用者与 Service 绑定时被调用，当调用者与 Service 已经绑定，多次调用 Context.bindService()方法并不会导致该方法被多次调用。

onUnbind()只有采用 Context.bindService()方法启动 Service 时才会回调该方法。该方法在调用者与 Service 解除绑定时被调用

12、 注册广播有几种方式，这些方式有何优缺点？请谈谈 Android 引入广播机制的用意。

答：首先写一个类要继承 BroadcastReceiver

第一种:在清单文件中声明,添加

```
<receive android:name=".IncomingSMSReceiver" >
<intent-filter>
<action android:name="android.provider.Telephony.SMS_RECEIVED">
<intent-filter>
<receiver>
```

第二种使用代码进行注册如:

```
IntentFilter filter = new IntentFilter("android.provider.Telephony.SMS_RECEIVED");
IncomingSMSReceiver receiver = new IncomingSMSReceiver();
registerReceiver(receiver,filter);
```

两种注册类型的区别是：

- 1)第一种不是常驻型广播，也就是说广播跟随程序的生命周期。
- 2)第二种是常驻型，也就是说当应用程序关闭后，如果有信息广播来，程序也会被系统调用自动运行。

13、 请解释下在单线程模型中 Message、Handler、Message Queue、Looper 之间的关系。

答：简单的说，Handler 获取当前线程中的 looper 对象，looper 用来从存放 Message 的 MessageQueue 中取出 Message，再有 Handler 进行 Message 的分发和处理。

Message Queue(消息队列)：用来存放通过 Handler 发布的消息，通常附属于某一个创建它的线程，可以通过 Looper.myQueue()得到当前线程的消息队列

Handler：可以发布或者处理一个消息或者操作一个 Runnable，通过 Handler 发布消息，消息将只会发送到与它关联的消息队列，然也只能处理该消息队列中的消息

Looper：是 Handler 和消息队列之间通讯桥梁，程序组件首先通过 Handler 把消息传递给 Looper，Looper 把消息放入队列。Looper 也把消息队列里的消息广播给所有的

Handler：Handler 接受到消息后调用 handleMessage 进行处理

Message：消息的类型，在 Handler 类中的 handleMessage 方法中得到单个的消息进行处理

在单线程模型下，为了线程通信问题，Android 设计了一个 Message Queue(消息队列)，线程间可以通过该 Message Queue 并结合 Handler 和 Looper 组件进行信息交换。下面将对它们进行分别介绍：

1. Message

Message 消息，理解为线程间交流的信息，处理数据后台线程需要更新 UI，则发送 Message 内含一些数据给 UI 线程。

2. Handler

Handler 处理器，是 Message 的主要处理器，负责 Message 的发送，Message 内容的执行处理。后台线程就是通过传进来的 Handler 对象引用来 sendMessage(Message)。而使用 Handler，需要 implement 该类的 handleMessage(Message)方法，它是处理这些 Message 的操作内容，例如 Update UI。通常需要子类化 Handler 来实现 handleMessage 方法。

3. Message Queue

Message Queue 消息队列，用来存放通过 Handler 发布的消息，按照先进先出执行。

每个 message queue 都会有一个对应的 Handler。Handler 会向 message queue 通过两种方法发送消息：sendMessage 或 post。这两种消息都会插在 message queue 队尾并按先进先出执行。但通过这两种方法发送的消息执行的方式略有不同：通过 sendMessage 发送的是一

一个 message 对象,会被 Handler 的 handleMessage()函数处理;而通过 post 方法发送的是一个 runnable 对象,则会自己执行。

4. Looper

Looper 是每条线程里的 Message Queue 的管家。Android 没有 Global 的 Message Queue,而 Android 会自动替主线程(UI 线程)建立 Message Queue,但在子线程里并没有建立 Message Queue。所以调用 Looper.getMainLooper()得到的主线程的 Looper 不为 NULL,但调用 Looper.myLooper() 得到当前线程的 Looper 就有可能为 NULL。对于子线程使用 Looper ,API Doc 提供了正确的使用方法 这个 Message 机制的大概流程:

1. 在 Looper.loop()方法运行开始后,循环地按照接收顺序取出 Message Queue 里面的非 NULL 的 Message。
2. 一开始 Message Queue 里面的 Message 都是 NULL 的。当 Handler.sendMessage(Message)到 Message Queue,该函数里面设置了那个 Message 对象的 target 属性是当前的 Handler 对象。随后 Looper 取出了那个 Message,则调用 该 Message 的 target 指向的 Handler 的 dispatchMessage 函数对 Message 进行处理。在 dispatchMessage 方法里,如何处理 Message 则由用户指定,三个判断,优先级从高到低:
 - 1) Message 里面的 Callback,一个实现了 Runnable 接口的对象,其中 run 函数做处理工作;
 - 2) Handler 里面的 mCallback 指向的一个实现了 Callback 接口的对象,由其 handleMessage 进行处理;
 - 3) 处理消息 Handler 对象对应的类继承并实现了其中 handleMessage 函数,通过这个实现的 handleMessage 函数处理消息。由此可见,我们实现的 handleMessage 方法是优先级最低的!
3. Handler 处理完该 Message (update UI) 后,Looper 则设置该 Message 为 NULL,以便回收!

在网上有很多文章讲述主线程和其他子线程如何交互,传送信息,最终谁来执行处理信息之类的,个人理解是最简单的方法——判断 Handler 对象里面的 Looper 对象是属于哪条线程的,则由该线程来执行!

1. 当 Handler 对象的构造函数的参数为空,则为当前所在线程的 Looper;
2. Looper.getMainLooper()得到的是主线程的 Looper 对象,Looper.myLooper()得到的是当前线程的 Looper 对象。

14、 简要解释一下 activity、 intent 、 intent filter、 service、 Broadcast、 BroadcastReceiver

答:一个 activity 呈现了一个用户可以操作的可视化用户界面;一个 service 不包含可见的用户界面,而是在后台运行,可以与一个 activity 绑定,通过绑定暴露出来接口并与其进行通信;一个 broadcast receiver 是一个接收广播消息并做出回应的 component, broadcast receiver 没有界面;一个 intent 是一个 Intent 对象,它保存了消息的内容。对于 activity 和 service 来说,它指定了请求的操作名称和待操作数据的 URI, Intent 对象可以显式的指定一个目标 component。如果这样的话, android 会找到这个 component(基于 manifest 文件中的声明)并激活它。但如果一个目标不是显式指定的, android 必须找到响应 intent 的最佳 component。它是通过将 Intent 对象和目标的 intent filter 相比较来完成这一工作的;一个 component 的 intent filter 告诉 android 该 component 能处理的 intent。 intent filter 也是在 manifest 文件中声明的。

15、 说说 mvc 模式的原理,它在 android 中的运用,android 的官方建议应用程序的开发采用 mvc 模式。何谓 mvc ?

mvc 是 model,view,controller 的缩写, mvc 包含三个部分:

模型 (model) 对象:是应用程序的主体部分,所有的业务逻辑都应该写在该层。

视图 (view) 对象:是应用程序中负责生成用户界面的部分。也是在整个 mvc 架构中用户唯一可以看到的一层,接收用户的输入,显示处理结果。

控制器 (control) 对象:是根据用户的输入,控制用户界面数据显示及更新 model 对象状态的部分,控制器更重要的一种导航功能,响应用户出发的相关事件,交给 m 层处理。

android 鼓励弱耦合和组件的重用,在 android 中 mvc 的具体体现如下:

1)视图层 (view):一般采用 xml 文件进行界面的描述,使用的时候可以非常方便的引入,当然,如果你对 android 了解的比较的多了话,就一定可以想到在 android 中也可以使用 JavaScript+html 等的方式作为 view 层,当然这里需要进行 java 和 javascript 之间的通信,

幸运的是，android 提供了它们之间非常方便的通信实现。

2)控制层（controller）：android 的控制层的重任通常落在了众多的 activity 的肩上，这句话也就暗含了不要在 activity 中写代码，要通过 activity 交给 model 业务逻辑层处理，这样做的另外一个原因是 android 中的 activity 的响应时间是 5s，如果耗时的操作放在这里，程序就很容易被回收掉。

3)模型层（model）：对数据库的操作、对网络等的操作都应该在 model 里面处理，当然对业务计算等操作也是必须放在的该层的。

16、 什么是 ANR 如何避免它？

答：ANR：Application Not Responding。在 Android 中，活动管理器和窗口管理器这两个系统服务负责监视应用程序的响应，当用户操作的在 5s 内应用程序没能做出反应，BroadcastReceiver 在 10 秒内没有执行完毕，就会出现应用程序无响应对话框，这既是 ANR。

避免方法：Activity 应该在它的关键生命周期方法（如 onCreate()和 onResume()）里尽可能少的去做创建操作。潜在的耗时操作，例如网络或数据库操作，或者高耗时的计算如改变位图尺寸，应该在子线程里（或者异步方式）来完成。主线程应该为子线程提供一个 Handler，以便完成时能够提交给主线程。

17、 什么情况会导致 Force Close ？如何避免？能否捕获导致其的异常？

答：程序出现异常，比如 nullpointer。

避免：编写程序时逻辑连贯，思维缜密。能捕获异常，在 logcat 中能看到异常信息

18、 描述一下 android 的系统架构

android 系统架构分从下往上为 linux 内核层、运行库、应用程序框架层、和应用程序层。

linuxkernel：负责硬件的驱动程序、网络、电源、系统安全以及内存管理等功能。

libraries 和 android runtime :libraries :即 c/c++函数库部分，大多数都是开放源代码的函数库，例如 webkit(引擎)，该函数库负责 android 网页浏览器的运行，例如标准的 c 函数库 libc、openssl、sqlite 等，当然也包括支持游戏开发 2dsgl 和 3dopengles，在多媒体方面有 mediaframework 框架来支持各种影音和图形文件的播放与显示，例如 mpeg4、h.264、mp3、aac、amr、jpg 和 png 等众多的多媒体文件格式。android 的 runtime 负责解释和执行生成的 dalvik 格式的字节码。

applicationframework（应用软件架构），java 应用程序开发人员主要是使用该层封装好的 api 进行快速开发。

applications:该层是 java 的应用程序层，android 内置的 googlemaps、e-mail、即时通信工具、浏览器、mp3 播放器等处于该层，java 开发人员开发的程序也处于该层，而且和内置的应用程序具有平等的位置，可以调用内置的应用程序，也可以替换内置的应用程序。

上面的四个层次，下层为上层服务，上层需要下层的支持，调用下层的服务，这种严格分层的方式带来的极大的稳定性、灵活性和可扩展性，使得不同层的开发人员可以按照规范专心特定层的开发。

android 应用程序使用框架的 api 并在框架下运行，这就带来了程序开发的高度一致性，另一方面也告诉我们，要想写出优质高效的程序就必须对整个 applicationframework 进行非常深入的理解。精通 applicationframework，你就可以真正的理解 android 的设计和运行机制，也就更能够驾驭整个应用层的开发。

19、 请介绍下 ContentProvider 是如何实现数据共享的。

一个程序可以通过实现一个 Content provider 的抽象接口将自己的数据完全暴露出去，而且 Content providers 是以类似数据库中表的方式将数据暴露。Content providers 存储和检索数据，通过它可以让所有的应用程序访问到，这也是应用程序之间唯一共享数据的方法。

要想使应用程序的数据公开化，可通过 2 种方法：创建一个属于你自己的 Content provider 或者将你的数据添加到一个已经存在的 Content

provider 中，前提是有相同数据类型并且有写入 Content provider 的权限。

如何通过一套标准及统一的接口获取其他应用程序暴露的数据？

Android 提供了 ContentResolver，外界的程序可以通过 ContentResolver 接口访问 ContentProvider 提供的数据库。

20、Service 和 Thread 的区别？

答：service 是系统的组件，它由系统进程托管（servicemanager）；它们之间的通信类似于 client 和 server，是一种轻量级的 ipc 通信，这种通信的载体是 binder，它是在 linux 层交换信息的一种 ipc。而 thread 是由本应用程序托管。1). Thread：Thread 是程序执行的最小单元，它是分配 CPU 的基本单位。可以用 Thread 来执行一些异步的操作。

2). Service：Service 是 android 的一种机制，当它运行的时候如果是 Local Service，那么对应的 Service 是运行在主进程的 main 线程上的。如：onCreate，onStart 这些函数在被系统调用的时候都是在主进程的 main 线程上运行的。如果是 Remote Service，那么对应的 Service 则是运行在独立进程的 main 线程上。

既然这样，那么我们为什么要用 Service 呢？其实这跟 android 的系统机制有关，我们先拿 Thread 来说。Thread 的运行是独立于 Activity 的，也就是说当一个 Activity 被 finish 之后，如果你没有主动停止 Thread 或者 Thread 里的 run 方法没有执行完毕的话，Thread 也会一直执行。因此这里会出现一个问题：当 Activity 被 finish 之后，你不再持有该 Thread 的引用。另一方面，你没有办法在不同的 Activity 中对同一 Thread 进行控制。

举个例子：如果你的 Thread 需要不停地隔一段时间就要连接服务器做某种同步的话，该 Thread 需要在 Activity 没有 start 的时候也在运行。这个时候当你 start 一个 Activity 就没有办法在该 Activity 里面控制之前创建的 Thread。因此你便需要创建并启动一个 Service，在 Service 里面创建、运行并控制该 Thread，这样便解决了该问题（因为任何 Activity 都可以控制同一 Service，而系统也只会创建一个对应 Service 的实例）。

因此你可以把 Service 想象成一种消息服务，而你可以在任何有 Context 的地方调用 Context.startService、Context.stopService、Context.bindService，Context.unbindService，来控制它，你也可以在 Service 里注册 BroadcastReceiver，在其他地方通过发送 broadcast 来控制它，当然这些都是 Thread 做不到的。

21、Android 本身的 api 并未声明会抛出异常，则其在运行时有无可能抛出 runtime 异常，你遇到过吗？诺有的话会导致什么问题？如何解决？

答：会，比如 NullPointerException。我遇到过，比如 textView.setText()时，textView 没有初始化。会导致程序无法正常运行出现 forceclose。打开控制台查看 logcat 信息找出异常信息并修改程序。

22、IntentService 有何优点？

答：Acitivity 的进程，当处理 Intent 的时候，会产生一个对应的 Service；Android 的进程处理器现在会尽可能的不 kill 掉你；非常容易使用

23、如果后台的 Activity 由于某原因被系统回收了，如何在被系统回收之前保存当前状态？

答：重写 onSaveInstanceState() 方法，在此方法中保存需要保存的数据，该方法将会在 activity 被回收之前调用。通过重写 onRestoreInstanceState()方法可以从中提取保存好的数据

24、 如何将一个 Activity 设置成窗口的样式。

答：<activity>中配置：android:theme="@android:style/Theme.Dialog"

另外 android:theme="@android:style/Theme.Translucent" 是设置透明

25、 如何退出 Activity？如何安全退出已调用多个 Activity 的 Application？

答：对于单一 Activity 的应用来说，退出很简单，直接 finish()即可。当然，也可以用 killProcess()和 System.exit()这样的方法。

对于多个 activity，1、记录打开的 Activity：每打开一个 Activity，就记录下来。在需要退出时，关闭每一个 Activity 即可。2、发送特定广播：在需要结束应用时，发送一个特定的广播，每个 Activity 收到广播后，关闭即可。3、递归退出：在打开新的 Activity 时使用 startActivityForResult，然后自己加标志，在 onActivityResult 中处理，递归关闭。为了编程方便，最好定义一个 Activity 基类，处理这些共通问题。

在 2.1 之前，可以使用 ActivityManager 的 restartPackage 方法。

它可以直接结束整个应用。在使用时需要权限 android.permission.RESTART_PACKAGES。

注意不要被它的名字迷惑。

可是，在 2.2，这个方法失效了。在 2.2 添加了一个新的方法，killBackgroundProcesses()，需要权限 android.permission.KILL_BACKGROUND_PROCESSES。可惜的是，它和 2.2 的 restartPackage 一样，根本起不到应有的效果。

另外还有一个方法，就是系统自带的应用程序管理里，强制结束程序的方法，forceStopPackage()。它需要权限 android.permission.FORCE_STOP_PACKAGES。并且需要添加 android:sharedUserId="android.uid.system"属性。同样可惜的是，该方法是非公开的，他只能运行在系统进程，第三方程序无法调用。

因为需要在 Android.mk 中添加 LOCAL_CERTIFICATE := platform。

而 Android.mk 是用于在 Android 源码下编译程序用的。

从以上可以看出，在 2.2，没有办法直接结束一个应用，而只能用自己的办法间接办到。

现提供几个方法，供参考：

1、抛异常强制退出：

该方法通过抛异常，使程序 Force Close。

验证可以，但是，需要解决的问题是，如何使程序结束掉，而不弹出 Force Close 的窗口。

2、记录打开的 Activity：

每打开一个 Activity，就记录下来。在需要退出时，关闭每一个 Activity 即可。

3、发送特定广播：

在需要结束应用时，发送一个特定的广播，每个 Activity 收到广播后，关闭即可。

4、递归退出

在打开新的 Activity 时使用 startActivityForResult，然后自己加标志，在 onActivityResult 中处理，递归关闭。

除了第一个，都是想办法把每一个 Activity 都结束掉，间接达到目的。但是这样做同样不完美。你会发现，如果自己的应用程序对每一个 Activity 都设置了 nosensor，在两个 Activity 结束的间隙，sensor 可能有效了。但至少，我们的目的达到了，而且没有影响用户使用。为了编程方便，最好定义一个 Activity 基类，处理这些共通问题。

26、 AIDL 的全称是什么？如何工作？能处理哪些类型的数据？

答：全称是：Android Interface Define Language

在 Android 中，每个应用程序都可以有自己的进程。在写 UI 应用的时候，经常要用到 Service。在不同的进程中，怎样传递对象呢？显然，Java 中不允许跨进程内存共享。因此传递对象，只能把对象拆分成操作系统能理解的简单形式，以达到跨界对象访问的目的。在 J2EE

中,采用 RMI 的方式,可以通过序列化传递对象. 在 Android 中, 则采用 AIDL 的方式. 理论上 AIDL 可以传递 Bundle,实际上做起来却比较麻烦.

AIDL(AndRoid 接口描述语言)是一种借口描述语言; 编译器可以通过 aidl 文件生成一段代码 ,通过预先定义的接口达到两个进程内部通信进程的目的. 如果需要在 Activity 中, 访问另一个 Service 中的某个对象, 需要先将对象转化成 AIDL 可识别的参数(可能是多个参数), 然后使用 AIDL 来传递这些参数, 在消息的接收端, 使用这些参数组装成自己需要的对象.

AIDL 的 IPC 的机制和 COM 或 CORBA 类似, 是基于接口的, 但它是轻量级的. 它使用代理类在客户端和实现层间传递值. 如果要使用 AIDL, 需要完成 2 件事情: 1. 引入 AIDL 的相关类.; 2. 调用 aidl 产生的 class.

AIDL 的创建方法:

AIDL 语法很简单,可以用来声明一个带一个或多个方法的接口, 也可以传递参数和返回值. 由于远程调用的需要, 这些参数和返回值并不是任何类型.下面是些 AIDL 支持的数据类型:

1. 不需要 import 声明的简单 Java 编程语言类型(int,boolean 等)
 2. String, CharSequence 不需要特殊声明
 3. List, Map 和 Parcelables 类型, 这些类型内所包含的数据成员也只能是简单数据类型, String 等其他比支持的类型.
- (另外: 我没尝试 Parcelables, 在 Eclipse+ADT 下编译不过, 或许以后会有所支持)

27、 请解释下 Android 程序运行时权限与文件系统权限的区别。

答：运行时权限 Dalvik(android 授权)

文件系统 linux 内核授权

28、 系统上安装了多种浏览器，能否指定某浏览器访问指定页面？请说明原因。

通过直接发送 Uri 把参数带过去，或者通过 manifest 里的 intentfilter 里的 data 属性

29、 android 系统的优势和不足

答：Android 平台手机 5 大优势：

一、开放性

在优势方面，Android 平台首先就是其开发性，开发的平台允许任何移动终端厂商加入到 Android 联盟中来。显著的开放性可以使其拥有更多的开发者，随着用户和应用的日益丰富，一个崭新的平台也将很快走向成熟。开放性对于 Android 的发展而言，有利于积累人气，这里的人气包括消费者和厂商，而对于消费者来讲，随大的受益正是丰富的软件资源。开放的平台也会带来更大竞争，如此一来，消费者将可以用更低的价格购得心仪的手机。

二、挣脱运营商的束缚

在过去很长的一段时间，特别是在欧美地区，手机应用往往受到运营商制约，使用什么功能接入什么网络，几乎都受到运营商的控制。从去年 iPhone 上市，用户可以更加方便地连接网络，运营商的制约减少。随着 EDGE、HSDPA 这些 2G 至 3G 移动网络的逐步过渡和提升，手机随意接入网络已不是运营商口中的笑谈，当你可以通过手机 IM 软件方便地进行即时聊天时，再回想不久前天价的彩信和图铃下载业务，是不是像噩梦一样？互联网巨头 Google 推动的 Android 终端天生就有网络特色，将让用户离互联网更近。

三、丰富的硬件选择

这一点还是与 Android 平台的开放性相关，由于 Android 的开放性，众多的厂商会推出千奇百怪，功能特色各具的多种产品。功能上的差异和特色，却不会影响到数据同步、甚至软件的兼容，好比从诺基亚 Symbian 风格手机一下改用苹果 iPhone，同时还可将 Symbian 中优秀的软件带到 iPhone 上使用、联系人等资料更是可以方便地转移，是不是非常方便呢？

四、不受任何限制的开发商

Android 平台提供给第三方开发商一个十分宽泛、自由的环境，不会受到各种条条框框的阻扰，可想而知，会有多少新颖别致的软件会诞生。但也有其两面性，血腥、暴力、情色方面的程序和游戏如可控制正是留给 Android 难题之一。

五、无缝结合的 Google 应用

如今叱咤互联网的 Google 已经走过 10 年度历史，从搜索巨人到全面的互联网渗透，Google 服务如地图、邮件、搜索等已经成为连接用户和互联网的重要纽带，而 Android 平台手机将无缝结合这些优秀的 Google 服务。

再说 Android 的 5 大不足：

一、安全和隐私

由于手机 与互联网的紧密联系，个人隐私很难得到保守。除了上网过程中经意或不经意留下的个人足迹，Google 这个巨人也时时站在你的身后，洞穿一切，因此，互联网的深入将会带来新一轮的隐私危机。

二、首先开卖 Android 手机的不是最大运营商

众所周知，T-Mobile 在 23 日，于美国纽约发布 了 Android 首款手机 G1。但是在北美市场，最大的两家运营商乃 AT&T 和 Verizon，而目前所知取得 Android 手机销售权的仅有 T-Mobile 和 Sprint，其中 T-Mobile 的 3G 网络相对于其他三家也要逊色不少，因此，用户可以买账购买 G1，能否体验到最佳的 3G 网络服务则要另当别论了！

三、运营商仍然能够影响到 Android 手机

在国内市场，不少用户对购得移动定制机不满，感觉所购的手机被人涂画了广告一般。这样的情况在国外市场同样出现。Android 手机的另一发售运营商 Sprint 就将在其机型中内置其手机商店程序。

四、同类机型用户减少

在不少手机论坛都会有针对某一型号的子论坛，对一款手机的使用心得交流，并分享软件资源。而对于 Android 平台手机，由于厂商丰富，产品类型多样，这样使用同一款机型的用户越来越少，缺少统一机型的程序强化。举个稍显不当的例子，现在山寨机泛滥，品种各异，就很少有专门针对某个型号山寨机的讨论和群组，除了哪些功能异常抢眼、颇受追捧的机型以外。

五、过分依赖开发商缺少标准配置

在使用 PC 端的 Windows Xp 系统的时候，都会内置微软 Windows Media Player 这样一个浏览器程序，用户可以选择更多样的播放器，如 Realplay 或暴风影音等。但入手开始使用默认的程序同样可以应付多样的需要。在 Android 平台中，由于其开放性，软件更多依赖第三方厂商，比如 Android 系统的 SDK 中就没有内置音乐 播放器，全部依赖第三方开发，缺少了产品的统一性。

30、 Android dvm 的进程和 Linux 的进程，应用程序的进程是否为同一个概念

答：DVM 指 dalvik 的虚拟机。每一个 Android 应用程序都在它自己的进程中运行，都拥有一个独立的 Dalvik 虚拟机实例。而每一个 DVM 都是在 Linux 中的一个进程，所以说可以认为是同一个概念。

31、 sim 卡的 EF 文件是什么？有何作用

答：sim 卡的文件系统有自己规范，主要是为了和手机通讯，sim 本身可以有自己的操作系统，EF 就是作存储并和手机通讯用的

32、 嵌入式操作系统内存管理有哪几种， 各有何特性

页式，段式，段页，用到了 MMU,虚拟空间等技术

33、 什么是嵌入式实时操作系统, Android 操作系统属于实时操作系统吗?

嵌入式实时操作系统是指当外界事件或数据产生时,能够接受并以足够快的速度予以处理,其处理的结果又能在规定的时间内来控制生产过程或对处理系统作出快速响应,并控制所有实时任务协调一致运行的嵌入式操作系统。主要用于工业控制、军事设备、航空航天等领域对系统的响应时间有苛刻的要求,这就需要使用实时系统。又可分为软实时和硬实时两种,而 android 是基于 linux 内核的,因此属于软实时。

34、 一条最长的短信息约占多少 byte?

中文 70(包括标点),英文 160,160 个字节。

35、 如何将 SQLite 数据库(dictionary.db 文件)与 apk 文件一起发布

解答:可以将 dictionary.db 文件复制到 Eclipse Android 工程中的 res aw 目录中。所有在 res aw 目录中的文件不会被压缩,这样可以直接提取该目录中的文件。可以将 dictionary.db 文件复制到 res aw 目录中

36、 如何将打开 res aw 目录中的数据库文件?

解答:在 Android 中不能直接打开 res aw 目录中的数据库文件,而需要在程序第一次启动时将该文件复制到手机内存或 SD 卡的某个目录中,然后再打开该数据库文件。

复制的基本方法是使用 getResources().openRawResource 方法获得 res aw 目录中资源的 InputStream 对象,然后将该 InputStream 对象中的数据写入其他的目录中相应文件中。在 Android SDK 中可以使用 SQLiteDatabase.openOrCreateDatabase 方法来打开任意目录中的 SQLite 数据库文件。

37、 DDMS 和 TraceView 的区别?

DDMS 是一个程序执行查看器,在里面可以看见线程和堆栈等信息,TraceView 是程序性能分析器。

38、 java 中如何引用本地语言

可以用 JNI (java native interface java 本地接口) 接口。

39、 谈谈 Android 的 IPC (进程间通信) 机制

IPC 是内部进程通信的简称,是共享"命名管道"的资源。Android 中的 IPC 机制是为了让 Activity 和 Service 之间可以随时的进行交互,故在 Android 中该机制,只适用于 Activity 和 Service 之间的通信,类似于远程方法调用,类似于 C/S 模式的访问。通过定义 AIDL 接口文件来定义 IPC 接口,Server 端实现 IPC 接口,Client 端调用 IPC 接口本地代理。

40、 NDK 是什么

NDK 是一些列工具的集合，NDK 提供了一系列的工具，帮助开发者迅速的开发生 C/C++ 的动态库，并能自动将 so 和 java 应用打成 apk 包。

NDK 集成了交叉编译器，并提供了相应的 mk 文件和隔离 cpu、平台等的差异，开发人员只需简单的修改 mk 文件就可以创建出 so

有良好的 JAVA 基础，熟练掌握面向对象思想：

理解面向对象：

面向对象是一种思想，是基于面向过程而言的，就是说面向对象是将功能等通过对象来实现，将功能封装进对象之中，让对象去实现具体的细节；这种思想是将数据作为第一位，而方法或者说是算法作为其次，这是对数据一种优化，操作起来更加的方便，简化了过程。面向对象有三大特征：封装性、继承性、多态性，其中封装性指的是隐藏了对象的属性和实现细节，仅对外提供公共的访问方式，这样就隔离了具体的变化，便于使用，提高了复用性和安全性。对于继承性，就是两种事物间存在着一定的所属关系，那么继承的类就可以从被继承的类中获得一些属性和方法；这就提高了代码的复用性。继承是作为多态的前提的。多态是说父类或接口的引用指向了子类对象，这就提高了程序的扩展性，也就是说只要实现或继承了同一个接口或类，那么就可以使用父类中相应的方法，提高程序扩展性，但是多态有一点不好之处在于：父类引用不能访问子类中的成员。

举例来说：就是：比如说你要去饭店吃饭，你只需要饭店，找到饭店的服务员，跟她说你要吃什么，然后叫会给你做出来让你吃，你并不需要知道这个饭是怎么做的，你只需要面向这个服务员，告诉他你要吃什么，然后他也只需要面向你吃完收到钱就好，不需要知道你怎么对这个饭进行吃。

1、特点：

1：将复杂的事情简单化。

2：面向对象将以前的过程中的执行者，变成了指挥者。

3：面向对象这种思想是符合现在人们思考习惯的一种思想。

2、面向对象的三大特征：封装，继承、多态

1.封装：只隐藏对象的属性和实现细节，仅对外提供公共访问方式

好处：将变化隔离、便于使用、提高复用性、提高安全性

原则：将不需要对外提供的内容隐藏起来；把属性隐藏，提供公共方法对其访问

2.继承：提高代码复用性；继承是多态的前提

注：

①子类中所有的构造函数都会默认访问父类中的空参数的构造函数，默认第一行有 `super()`；若无空参数构造函数，子类中需指定；另外，子类构造函数中可自己用 `this` 指定自身的其他构造函数。

3.多态

是父类或接口定义的引用变量可以指向子类或具体实现类的实例对象

好处：提高了程序的扩展性

弊端：当父类引用指向子类对象时，虽提高了扩展性，但只能访问父类中具备的方法，不可访问子类中的方法；即访问的局限性。

前提：实现或继承关系；覆写父类方法。

熟练使用集合、IO 流及多线程

一、集合：

1、特点：存储对象；长度可变；存储对象的类型可不同；

2、集合框架：

2) Collection

(1) List：有序的；元素可重复，有索引

(add(index, element)、add(index, Collection)、remove(index)、set(index,element)、get(index)、subList(from, to)、listIterator())

①ArrayList：底层是数组结构，查询快，增删慢，不同步。

②LinkedList：底层是链表结构，增删快，查询慢，不同步

addFirst();addLast() getFirst();getLast()

removeFirst();removeLast() 获取并删除元素，无元素将抛异常：NoSuchElementException

替代的方法(JDK1.6)：

offerFirst();offerLast();

peekFirst();peekLast();无元素返回 null

pollFirst();pollLast();删除并返回此元素，无元素返回 null

③Vector：底层是数组结构，线程同步，被 ArrayList 取代了

注：了对于判断是否存在，以及删除等操作，以依赖的方法是元素的 hashCode 和 equals 方法

ArrayList 判断是否存在和删除操作依赖的是 equals 方法

(2) Set：无序的，无索引，元素不可重复

①HashSet：底层是哈希表，线程不同步，无序、高效

保证元素唯一性：通过元素的 hashCode 和 equals 方法。若 hashCode 值相同，则会判断 equals 的结果是否为 true；hashCode 不同，不会调用 equals 方法

LinkedHashSet：有序，是 HashSet 的子类

②TreeSet：底层是二叉树，可对元素进行排序，默认是自然顺序

保证唯一性：Comparable 接口的 compareTo 方法的返回值

===》TreeSet 两种排序方式：两种方式都存在时，以比较器为主

第一种：自然排序（默认排序）：

添加的对象需要实现 Comparable 接口，覆盖 compareTo 方法

第二种：比较器

添加的元素自身不具备比较性或不是想要的比较方式。将比较器作为参数传递进去。

定义一个类，实现 Comparator 接口，覆盖 compare 方法。当主要条件相同时，比较次要条件。

3) Map 集合：

(1) Hashtable：底层数据结构是哈希表，不可存入 null 键和 null 值。同步的

Properties 继承自 Hashtable，可保存在流中或从流中加载，是集合和 IO 流的结合产物

(2) HashMap：底层数据结构是哈希表；允许使用 null 键和 null 值，不同步，效率高

TreeMap：

底层数据结构时二叉树，不同步，可排序

与 Set 很像，Set 底层就是使用了 Map 集合

方法：

V put(K key, V value); void putAll(Map m)

void clear(); V remove(Object key)

boolean containsKey(Object key); containsValue(Object key); isEmpty()

V get(Object key); int size(); Collection<V> values()

Set<K> keySet(); Set<Map.Entry<K,V>> entrySet()

2.3、Map 集合两种取出方式：

第一种：Set<K> keySet()

取出 Map 集合中的所有键放于 Set 集合中，然后再通过键取出对应的值

```
Set<String> keySet = map.keySet();
Iterator<String> it = keySet.iterator();
while(it.hasNext()){
    String key = it.next();
    String value = map.get(key);
//.....
}
```

第二种：Set<Map.Entry<K,V>> entrySet()

取出 Map 集合中键值对的映射放于 Set 集合中，然后通过 Map 集合中的内部接口，然后通过其中的方法取出

```
Set<Map.Entry<String,String>> entrySet = map.entrySet();
Iterator<Map.Entry<String,String>> it = entrySet.iterator();
While(it.hasNext()){
    Map.Entry<String,String> entry = it.next();
    String key = entry.getKey();
    String value = entry.getValue();
    //.....
}
```

2.4、Collection 和 Map 的区别：

Collection：单列集合，一次存一个元素

Map：双列集合，一次存一对集合，两个元素（对象）存在着映射关系

2.5、集合工具类：

Collections：操作集合（一般是 list 集合）的工具类。方法全为静态的

sort(List list);对 list 集合进行排序; sort(List list, Comparator c) 按指定比较器排序

fill(List list, T obj);将集合元素替换为指定对象；

swap(List list, int I, int j)交换集合指定位置的元素

shuffle(List list); 随机对集合元素排序

reverseOrder()：返回比较器，强行逆转实现 Comparable 接口的对象自然顺序

reverseOrder(Comparator c)：返回比较器，强行逆转指定比较器的顺序

2.6、Collection 和 Collections 的区别：

Collections：java.util 下的工具类，实现对集合的查找、排序、替换、线程安全化等操作。

Collection：是 java.util 下的接口，是各种单列集合的父接口，实现此接口的有 List 和 Set 集合，存储对象并对其进行操作。

3、Arrays：

用于操作数组对象的工具类，全为静态方法

asList()：将数组转为 list 集合

好处：可通过 list 集合的方法操作数组中的元素：

isEmpty()、contains()、indexOf()、set()

弊端：数组长度固定，不可使用集合的增删操作。

如果数组中存储的是基本数据类型，asList 会将数组整体作为一个元素存入集合

集合转为数组：Collection.toArray()；

好处：限制了对集合中的元素进行增删操作，只需获取元素

二、IO 流

1、结构：

字节流：InputStream，OutputStream

字符流：Reader，Writer

Reader：读取字符流的抽象类

BufferedReader：将字符存入缓冲区，再读取

LineNumberReader：带行号的字符缓冲输入流

InputStreamReader：转换流，字节流和字符流的桥梁，多在编码的地方使用

FileReader：读取字符文件的便捷类。

Writer：写入字符流的抽象类

BufferedWriter：将字符存入缓冲区，再写入

OutputStreamWriter：转换流，字节流和字符流的桥梁，多在编码的地方使用

FileWriter：写入字符文件的便捷类。

InputStream：字节输入流的所有类的超类

ByteArrayInputStream：含缓冲数组，读取内存中字节数组的数据，未涉及流

FileInputStream：从文件中获取输入字节。媒体文件

BufferedInputStream：带有缓冲区的字节输入流

DataInputStream：数据输入流，读取基本数据类型的数据

ObjectInputStream：用于读取对象的输入流

PipedInputStream：管道流，线程间通信，与 PipedOutputStream 配合使用

SequenceInputStream：合并流，将多个输入流逻辑串联。

OutputStream：此抽象类是表示输出字节流的所有类的超类

ByteArrayOutputStream：含缓冲数组，将数据写入内存中的字节数组，未涉及流

FileOutputStream：文件输出流，将数据写入文件

BufferedOutputStream：带有缓冲区的字节输出流

PrintStream：打印流，作为输出打印

DataOutputStream：数据输出流，写入基本数据类型的数据

ObjectOutputStream：用于写入对象的输出流

PipedOutputStream：管道流，线程间通信，与 PipedInputStream 配合使用

2、流操作规律：

明确源和目的：

数据源：读取，InputStream 和 Reader

目的：写入：OutputStream 和 Writer

数据是否是纯文本：

是：字符流，Reader，Writer

否：字节流，InputStream，OutputStream

明确数据设备：

源设备：内存、硬盘、键盘

目的设备：内存、硬盘、控制台

是否提高效率：用 BufferedXXX

3、转换流：将字节转换为字符，可通过相应的编码表获得

转换流都涉及到字节流和编码表

三、多线程

-->进程和线程：

1) 进程是静态的，其实就是指开启的一个程序；而线程是动态的，是真正执行的单元，执行的过程。其实我们平时看到的进程，是线程在执行着，因为线程是作为进程的一个单元存在的。

2) 同样作为基本的执行单元，线程是划分得比进程更小的执行单位。

3) 每个进程都有一段专用的内存区域。与此相反，线程却共享内存单元（包括代码和数据），通过共享的内存单元来实现数据交换、实时通信与必要的同步操作。

1、创建线程的方式：

创建方式一：继承 Thread

1：定义一个类继承 Thread

2：覆盖 Thread 中的 run 方法（将线程运行的代码放入 run 方法中）。

3：直接创建 Thread 的子类对象

4：调用 start 方法（内部调用了线程的任务（run 方法））；作用：启动线程，调用 run 方法

方式二：实现 Runnable

1：定义类实现 Runnable 接口

2：覆盖 Runnable 接口中的 run 方法，将线程的任务代码封装到 run 中

3：通过 Thread 类创建线程对象

4、并将 Runnable 接口的子类对象作为 Thread 类的构造函数参数进行传递

作为参数传递的原因是让线程对象明确要运行的 run 方法所属的对象。

区别：

继承方式：线程代码放在 Thread 子类的 run 方法中

实现方式：线程存放在接口的子类 run 方法中；避免了单继承的局限性，建议使用。

2、线程状态：

新建：start()

临时状态：具备 cpu 的执行资格，但是无执行权

运行状态：具备 CPU 的执行权，可执行

冻结状态：通过 sleep 或者 wait 使线程不具备执行资格，需要 notify 唤醒，并处于临时状态。

消亡状态：run 方法结束或者中断了线程，使得线程死亡。

3、多线程安全问题：

多个线程共享同一数据，当某一线程执行多条语句时，其他线程也执行进来，导致数据在某一语句上被多次修改，执行到下一语句时，导致错误数据的产生。

因素：多个线程操作共享数据；多条语句操作同一数据

解决：

原理：某一时间只让某一线程执行完操作共享数据的所有语句。

办法：使用锁机制：synchronized 或 lock 对象

4、线程的同步：

当两个或两个以上的线程需要共享资源，他们需要某种方法来确定资源在某一时刻仅被一个线程占用，达到此目的的过程叫做同步（synchronization）。

同步代码块：synchronized(对象){}，将需要同步的代码放在大括号中，括号中的对象即为锁。

同步函数：放于函数上，修饰符之后，返回类型之前。

5、wait 和 sleep 的区别：（执行权和锁区分）

wait：可指定等待的时间，不指定须由 notify 或 notifyAll 唤醒。

线程会释放执行权，且释放锁。

sleep：必须制定睡眠的时间，时间到了自动处于临时（阻塞）状态。

即使睡眠了，仍持有锁，不会释放执行权。

Android 下 的进程与线程：

1、进程的生命周期：

1)、进程的创建及回收：

进程是被系统创建的，当内存不足的时候，又会被系统回收

2)、进程的级别：

Foreground Process 前台进程

Visible Process 可视进程

Service Process 服务进程：可以提高级别的

Background Process 后台进程

Empty Process 空进程（无组件启动，做进程缓存使用，恢复速度快）

熟练掌握 Android 四大组件，常用的布局文件，自定义控件等

Android 中 4 大组件是：ContentProvider、Activity、BroadcastReceiver 和 Service

清单文件：

1、所有的应用程序必须要有清单文件

在 manifest 节点下需要声明当前应用程序的包名

2、包名：声明包的名字，必须唯一

如果两个应用程序的包名和签名都相同，后安装的会覆盖先安装的

3、声明的程序的组件（4 大组件）

其中比较特殊的是广播接收者，可以不在清单文件中配置，可以通过代码进行注册

4、声明程序需要的权限：保护用户的隐私

5、可以控制服务在单独的进程中的，四大组件都可以配置这个属性 process

在组件节点配置 process：

如：android:process="xxx.ooo.xxx"

比如说：处理图片的时候，会很耗内存，就需要在单独的新的进程中，可以减少内存溢出的几率

一、ContentProvider 内容提供者

1、特点

- ①、可以将应用中的数据对外进行共享；
- ②、数据访问方式统一，不必针对不同数据类型采取不同的访问策略；
- ③、内容提供者将数据封装，只暴露出我们希望提供给其他程序的数据（这点有点类似 Javabeans）；
- ④、内容提供者中数据更改可被监听；

2、创建内容提供者

定义类继承 ContentProvider，根据需要重写其内容方法(6 个方法)：

onCreate() 创建内容提供者时，会调用这个方法，完成一些初始化操作；

crud 相应的 4 个方法 用于对外提供 CRUD 操作；

getType() 返回当前 Uri 所代表数据的 MIME 类型；

返回的是单条记录：以 vnd.android.cursor.item/ 开头，如：vnd.android.cursor.item/person

返回的是多条记录：以 vnd.android.cursor.dir/ 开头，如：vnd.android.cursor.dir/person

在清单文件的<application>节点下进行配置，<provider>标签中需要指定 name、authorities、exported 属性

name： 为全类名；

authorities： 是访问 Provider 时的路径，要唯一；

exported： 用于指示该服务是否能够被其他应用程序组件调用或跟它交互

URI 代表要操作的数据，由 scheme、authorities、path 三部分组成：

content://com.itheima.sqlite.provider/person

scheme : 固定为 content，代表访问内容提供者；
authorities : <provider>节点中的 authorities 属性；
path : 程序定义的路径，可根据业务逻辑定义；
操作 URI 的 UriMather 与 ContentUris 工具类：

当程序调用 CRUD 方法时会传入 Uri

UriMatcher：表示 URI 匹配器，可用于添加 Uri 匹配模式，与匹配 Uri（见下代码）；

ContentUris：用于操作 Uri 路径后面的 ID 部分,2 个重要的方法：

withAppendedId(uri, id) 为路径加上 ID 部分；

parseId(uri) 用于从路径中获取 ID 部分；

示例代码（内容提供者类）：

```
public class HeimaProvider extends ContentProvider {

    private static final int PERSON = 1;           // 匹配码
    private static final int STUDENT = 2;          // 匹配码
    private static final int PERSON_ID = 3;        // 匹配码
    private MyHelper helper;

    /** Uri 匹配器 */
    private UriMatcher uriMatcher = new UriMatcher(UriMatcher.NO_MATCH);

    @Override
    public boolean onCreate() {
        System.out.println("onCreate...");
        helper = new MyHelper(getContext());
        // == 添加 uri 匹配模式，设置匹配码（参数 3） Uri 如果匹配就会返回相应的匹配码 ==
        uriMatcher.addURI("com.itheima.sqlite.provider", "person", PERSON);
        uriMatcher.addURI("com.itheima.sqlite.provider", "#", PERSON_ID);           // #表示匹配数字，*表示匹配文本
        uriMatcher.addURI("com.itheima.sqlite.provider", "student", STUDENT);
        return true;
    }

    @Override
    public Uri insert(Uri uri, ContentValues values) {
        SQLiteDatabase db = helper.getWritableDatabase();
        switch (uriMatcher.match(uri)) {           // 匹配 uri
            case PERSON:
                long id = db.insert("person", "id", values);
                db.close();
                return ContentUris.withAppendedId(uri, id);           // 在原 uri 上拼上 id，生成新的 uri 并返回；
            case STUDENT:
                long insert = db.insert("student", "id", values);
                System.out.println("数据文件中，没有 student 表，也不会报错");
                db.close();
                return ContentUris.withAppendedId(uri, insert);       // 为路径上，加上 ID
            default:
                throw new IllegalArgumentException(String.format("Uri：%s 不是合法的 uri 地址", uri));
        }
    }

    @Override
```

```

public int delete(Uri uri, String selection, String[] selectionArgs) {
    SQLiteDatabase db = helper.getWritableDatabase();
    switch (uriMatcher.match(uri)) {
        // 匹配 uri
        case PERSON_ID:
            long parseId = ContentUris.parseId(uri);
            // 获取传过来的 ID 值
            selection = "id=?";
            // 设置查询条件
            selectionArgs = new String[] { parseId + "" };
            // 查询条件值
        case PERSON:
            int delete = db.delete("person", selection, selectionArgs);
            db.close();
            return delete;
        default:
            throw new IllegalArgumentException(String.format("Uri : %s 不是合法的 uri 地址", uri));
    }
}

@Override
public int update(Uri uri, ContentValues values, String selection, String[] selectionArgs) {
    SQLiteDatabase db = helper.getWritableDatabase();
    switch (uriMatcher.match(uri)) {
        case PERSON_ID:
            long parseId = ContentUris.parseId(uri);
            // 获取传过来的 ID 值
            selection = "id=?";
            // 设置查询条件
            selectionArgs = new String[] { parseId + "" };
            // 查询条件值
        case PERSON:
            int update = db.update("person", values, selection, selectionArgs);
            db.close();
            return update;
        default:
            throw new IllegalArgumentException(String.format("Uri : %s 不是合法的 uri 地址", uri));
    }
}

@Override
public Cursor query(Uri uri, String[] projection, String selection, String[] selectionArgs, String sortOrder) {
    SQLiteDatabase db = helper.getWritableDatabase();
    switch (uriMatcher.match(uri)) {
        case PERSON_ID:
            // == 根据 ID 查询 ==
            long parseId = ContentUris.parseId(uri);
            // 获取传过来的 ID 值
            selection = "id=?";
            // 设置查询条件
            selectionArgs = new String[] { parseId + "" };
            // 查询条件值
        case PERSON:
            Cursor cursor = db.query("person", projection, selection, selectionArgs, null, null, sortOrder);
            // == 注意：此处的 db 与 cursor 不能关闭 ==
            return cursor;
        default:
            throw new IllegalArgumentException(String.format("Uri : %s 不是合法的 uri 地址", uri));
    }
}

```



```

    }
}
// 返回传入 URI 的类型，可用于测试 URI 是否正确
@Override
public String getType(Uri uri) {
    switch (uriMatcher.match(uri)) {
        case PERSON_ID:
            return "vnd.android.cursor.item/person";           // 表示单条 person 记录
        case PERSON:
            return "vnd.android.cursor.dir/person";           // 表示多个 person 记录
        default:
            return null;
    }
}
}
}

```

清单中的配置：

```

<provider
    android:exported="true"
    android:name="com.itheima.sqlite.provider.HeimaProvider"
    android:authorities="com.itheima.sqlite.provider" />

```

authorities 可以配置成如下形式（系统联系人的）：

```

    android:authorities="contacts;com.android.contacts"

```

“;” 表示的是可使用 contacts，与 com.android.contacts

3、内容解析者 ContentResolver

通过 Context 获得 ContentResolver 内容访问者对象（内容提供者的解析器对象）；

调用 ContentResolver 对象的方法即可访问内容提供者

测试类代码：

```

public class HeimaProviderTest extends AndroidTestCase {

    /** 测试添加数据 */
    public void testInsert() {
        ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
        Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person");
        ContentValues values = new ContentValues();
        values.put("name", "小翼");
        values.put("balance", 13000);
        Uri insert = resolver.insert(uri, values);           // 获取返回的 uri，如：content://com.itheima.sqlite.provider/7
        System.out.println(insert);
    }

    /** 测试删除 */
    public void testRemove() {
        ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
        Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person");
        int count = resolver.delete(uri, "id=?", new String[] { 3 + "" });
    }
}

```

```

        System.out.println("删除了" + count + "行");
    }
}

/** 测试更新 */
public void testUpdate() {
    ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
    Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person");
    ContentValues values = new ContentValues();
    values.put("name", "小赵 update");
    values.put("balance", 56789);
    int update = resolver.update(uri, values, "id=?", new String[] { 6 + "" });
    System.out.println("更新了" + update + "行");
}

/** 测试查询 */
public void testQueryOne() {
    ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
    Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person");
    Cursor c = resolver.query(uri, new String[] { "name", "balance" }, "id=?", new String[] { 101 + "" }, null);
    if (c.moveToNext()) {
        System.out.print(c.getString(0));
        System.out.println(" " + c.getInt(1));
    }
    c.close();
}

/**测试查询全部 */
public void testQueryAll() {
    ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
    Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person");
    Cursor c = resolver.query(uri, new String[] { "id", "name", "balance" }, null, null, "name desc");
    while (c.moveToNext()) {
        System.out.println(c.getInt(0) + ", " + c.getString(1) + ", " + c.getInt(2));
    }
    c.close();
}

/** 测试查询一条 */
public void testQueryOneWithUriId() {
    ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();
    Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/3"); // 查询 ID 为 3 的记录
    Cursor c = resolver.query(uri, new String[] { "id", "name", "balance" }, null, null, null);
    if (c.moveToNext()) {
        System.out.println(c.getInt(0) + ", " + c.getString(1) + ", " + c.getInt(2));
    }
    c.close();
}

/** 测试获取内容提供者的返回类型 */
public void testGetType() {
    ContentResolver resolver = this.getContext().getContentResolver();

```

```

        System.out.println(resolver.getType(Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/2")));
        System.out.println(resolver.getType(Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider/person")));
    }
}

```

4、监听内容提供者的数据变化

在内容提供者中可以通知其他程序数据发生变化

通过 Context 的 getContentResolver()方法获取 ContentResolver

调用其 notifyChange()方法发送数据修改通知，发送到系统的公共内存（消息信箱中）

在其他程序中可以通过 ContentObserver 监听数据变化

通过 Context 的 getContentResolver()方法获取 ContentResolver

调用其 registerContentObserver()方法指定对某个 Uri 注册 ContentObserver

自定义 ContentObserver，重写 onChange()方法获取数据

示例代码（发通知部分）：

```

public int delete(Uri uri, String selection, String[] selectionArgs) {
    SQLiteDatabase db = helper.getWritableDatabase();
    int delete = db.delete("person", selection, selectionArgs);
    // == 通过内容访问者对象 ContentResolve 发通知给所有的 Observer ==
    getContext().getContentResolver().notifyChange(uri, null);
    db.close();
    return delete;
}
}

```

监听部分：

// 注册内容观察者事件

```

private void initRegisterContentObserver() {
    Uri uri = Uri.parse("content://com.itheima.sqlite.provider");    // 监听的 URI
    // == 第 2 个参数：true 表示监听的 uri 的后代都可以监听到 ==
    getContentResolver().registerContentObserver(uri, true, new ContentObserver(new Handler()) {
        public void onChange(boolean selfChange) {                // 接到通知就执行
            personList = personDao.queryAll();
            ((BaseAdapter) personListView.getAdapter()).notifyDataSetChanged();
        }
    });
}
}

```

5、区别 Provider/Resolver/Observer

1) ContentProvider：内容提供者

把一个应用程序的私有数据（如数据库）信息暴露给别的应用程序，让别的应用程序可以访问；

在数据库中有对应的增删改查的方法，如果要让别的应用程序访问，需要有一个路径 uri：

通过 content:// 路径对外暴露，uri 写法：content://主机名/表名

2) ContentResolver：内容解析者

根据内容提供者的路径，对数据进行操作（crud）；

3) ContentObserver：内容观察者

可以理解成 android 系统包装好的回调，数据发送变化时，会执行回调中的方法；

ContentResolver 发送通知，ContentObserver 监听通知；

当 A 的数据发生变化的时候，A 就会显示的通知一个内容观察者，不指定观察者，就会发消息给一个路径

二、Activity 活动

描述：

1) 表示用户交互的一个界面（活动），每一个 activity 对应一个界面

2) 是所有 View 的容器：button, textview, imageview；我们在界面上看到的都是一个一个的 view

3) 有个 ActivityManager 的管理服务类，用于维护与管理 Activity 的启动与销毁；

Activity 启动时，会把 Activity 的引用放入任务栈中

4) 一个应用程序可以被别的应用程序的 activity 开启

此时，是将此应用程序的引用加入到了开启的那个 activity 的任务栈中了

5) activity 是运行在自己的程序进程里面的

在一个应用程序中，可以申请单独的进程，然此应用程序中的一个组件在新的进程中运行

6) 可以在 activity 里面添加 permission 标签,调用者必须加入这个权限

与钱打交道的界面，都不允许被其他应用程序随意打开

如果觉得那个 activity 比较重要，可以在清单文件中配置，防止别人随意打开，需要配置一个权限

自定义权限：

在清单文件中配置 permission，创建一个新的权限

创建后，就会在清单文件中生成这个权限了

此时，需要开启这个界面，就需要使用这个权限

Tips：

•不可使用中文文本，需要使用字符串，抽取出来

•声明之后，会在 gen 的目录下，多出来一个文件：Manifest 的文件，系统也存在一个这样的文件

1、创建 Activity

1) 定义类继承自 Activity 类；

2) 在清单文件中 Application 节点中声明<activity>节点；

```
<activity
    android:name="com.itheima.activity.MainActivity"
    android:label="@string/app_name" >
    <!-- 程序的入口，LAUNCHER 表示桌面快捷方式，进入的是此 Activity -->
    <intent-filter>
        <action android:name="android.intent.action.MAIN" />
        <category android:name="android.intent.category.LAUNCHER" /> <!--启动时，默认匹配 --
    </intent-filter>
</activity>
```

2、启动 Activity

通过意图 (Intent) 来启动一个 Activity ；

显示启动：

显示启动一般用于自己调用自己的情况（在当前应用找），这样的启动方式比较快速，创建 Intent 后指定包名和类名；

```
Intent intent = new Intent(this, OtherActivity.class);
startActivity(intent);          // 启动新的 Activity
或者：
Intent intent = new Intent();
intent.setClassName("com.itheima.activity", "com.itheima.activity.OtherActivity"); // 包名、全类名
startActivity(intent);          // 启动新的 Activity
```

2) 隐式启动：

一般用于调用别人的 Activity，创建 Intent 后指定动作和数据以及类型；

```
// 电话
Intent intent = new Intent();
intent.setAction(Intent.ACTION_CALL);          // 设置动作
intent.setData(Uri.parse("tel://123456"));    // 设置数据
// 网页
intent.setAction(Intent.ACTION_VIEW);
intent.setData(Uri.parse("http://192.168.1.45:8080/androidWeb"));
// 音频/视频，设置 type
intent.setAction(Intent.ACTION_VIEW);
intent.setDataAndType(Uri.parse("file:///mnt/sdcard/daqin.mp3"), "audio/*"); // 设置数据和数据类型，将启动音频播放器 (vedio)
```

3) 为隐式启动配置意图过滤器：

显式意图是指在创建意图时指定了组件，而隐式意图则不指定组件，通过动作、类型、数据匹配对应的组件；

在清单文件中定义<activity>时需要定义<intent-filter>才能被隐式意图启动；

<intent-filter>中至少配置一个<action>和一个<category>，否则无法被启动；

Intent 对象中设置的 action、category、data 在<intent-filter>必须全部包含 Activity 才能启动；

<intent-filter>中的<action>、<category>、<data>都可以配置多个，Intent 对象中不用全部匹配，每样匹配一个即可启动；

如果一个意图可以匹配多个 Activity，Android 系统会提示选择；

```
<!-- 注册 Activity，lable 表示 Activity 的标题 -->
<activity
    android:name="com.itheima.activity.OtherActivity"
    android:label="OtherActivity" >
    <!-- 配置隐式意图，匹配 http -->
    <intent-filter>
        <action android:name="android.intent.action.VIEW" />          <!--必须，表示动作为 View -->
        <data android:scheme="http" />                                <!--http 开头-->
        <category android:name="android.intent.category.DEFAULT" /> <!-- 必须，表示启动时，默认匹配 -->
    </intent-filter>
    <!-- 匹配 tel -->
    <intent-filter>
        <action android:name="android.intent.action.CALL" />
        <data android:scheme="tel" />
        <category android:name="android.intent.category.DEFAULT" /> <!-- 必须，表示启动 -->
    </intent-filter>
```

```

<!-- 匹配 音频、视频 -->
<intent-filter>
    <action android:name="android.intent.action.VIEW" />
        <data android:scheme="file" android:mimeType="audio/*" />      <!-- 文件协议 1 类型 -->
        <data android:scheme="file" android:mimeType="video/*" />
    <category android:name="android.intent.category.DEFAULT" /> <!-- 必须，表示启动 -->
</intent-filter>
</activity>

```

3、启动时传递数据

可通过意图 Intent 对象实现 Activity 之间的数据传递；

使用 Intent.putExtra()方法装入一些数据，被启动的 Activity 可在 onCreate 方法中 getIntent()获取；

可传输的数据类型: a.基本数据类型(数组), b. String(数组), c. Bundle(Map), d. Serializable(Bean), e.Parcelable (放在内存一个共享空间里)；

基本类型：

```

Intent intent = new Intent(this, OtherActivity.class);
intent.putExtra("name", "张飞");      // 携带数据
intent.putExtra("age", 12);
startActivity(intent);

```

一捆数据：

```

Intent intent = new Intent(this, OtherActivity.class);
Bundle b1 = new Bundle();
b1.putString("name", "赵云");
b1.putInt("age", 25);
Bundle b2 = new Bundle();
b2.putString("name", "关羽");
b2.putInt("age", 44);
intent.putExtra("b1", b1);
intent.putExtra("b2", b2);

```

序列化对象(须实现序列化接口)：

```

Intent intent = new Intent(this, OtherActivity.class);
Person p = new Person("张辽", 44);
intent.putExtra("p", p);

```

接收数据：

在 OtherActivity 的 onCreate()方法，通过 getIntent().get 相关的数据的方法来获取数据；

4、关闭时返回数据

基本流程：

使用 startActivityForResult(Intent intent, int requestCode) 方法打开 Activity；

重写 onActivityResult(int requestCode, int resultCode, Intent data) 方法；

新 Activity 中调用 setResult(int resultCode, Intent data) 设置返回数据之后，关闭 Activity 就会调用上面的 onActivityResult 方法；

注意：新的 Activity 的启动模式不能设置成 singleTask（如果已创建，会使用以前创建的）与 singleInstance（单例，单独的任务栈），不能被摧毁（执行不到 finish 方法），父 Activity 中的 onActivityResult 方法将不会执行；

finish()：表示关闭当前 Activity，会调用 onDestroy 方法；

Activity_A:

```
public void openActivityB(View v) {
    Intent intent = new Intent(this, Activity_B.class);
    Person p = new Person("张辽", 44);
    intent.putExtra("p", p);
    startActivityForResult(intent, 100);           // 此方法，启动新的 Activity，等待返回结果。结果一旦返回，
```

自动执行 onActivityResult()方法

```
}
protected void onActivityResult(int requestCode, int resultCode, Intent data) {
    if(data == null) {                             // 没有数据，不执行
        return;
    }
    System.out.println(requestCode + ", " + resultCode);    // code 可用来区分，哪里返回的数据
    String name = data.getStringExtra("name");
    int age = data.getIntExtra("age", -1);
}
```

Activity_B:

```
public void close(View v) {
    // == 关闭当前 Activity 时，设置返回的数据 ==
    Intent intent = new Intent();
    intent.putExtra("name", "典韦");
    intent.putExtra("age", 55);
    setResult(200, intent);
    finish();           // 关闭，类似于点击了后退
}
```

5、生命周期

1) Activity 三种状态

运行：activity 在最前端运行；

停止：activity 不可见，完全被覆盖；

暂停：activity 可见，但前端还有其他 activity，注意：在当前 Activity 弹出的对话框是 Activity 的一部分，弹出时，不会执行 onPause 方法；

2) 生命周期相关的方法（都是系统自动调用，都以 on 开头）：

onCreate： 创建时调用，或者程序在暂停、停止状态下被杀死之后重新打开时也会调用；

onStart： onCreate 之后或者从停止状态恢复时调用；

onResume： onStart 之后或者从暂停状态恢复时调用，从停止状态恢复时由于调用 onStart，也会调用 onResume（界面获得焦点）；

onPause： 进入暂停、停止状态，或者销毁时会调用（界面失去焦点）；

onStop： 进入停止状态，或者销毁时会调用；

onDestroy： 销毁时调用；

onRestart： 从停止状态恢复时调用；

3) 生命周期图解：

应用启动时,执行 onCreate onStart onResume ,退出时执行: onPause onStop onDestroy;

6、横竖屏切换与信息的保存恢复

切换横竖屏时,会自动查找 layout-port 、 layout-land 中的布局文件,默认情况下,

切换时,将执行摧毁 onPause onStop onDestroy ,再重置加载新的布局 onCreate onStart onResume ;

切换时如果要保存数据,可以重写: onSaveInstanceState();

恢复数据时,重写: onRestoreInstanceState();

固定横屏或竖屏: `android:screenOrientation="landscape"`

横竖屏切换,不摧毁界面(程序继续执行) `android:configChanges="orientation|keyboardHidden|screenSize"`

保存信息状态的相关方法:

onSaveInstanceState :

在 Activity 被动的摧毁或停止的时候调用(如横竖屏切换,来电),用于保存运行数据,可以将数据存在 Bundle 中;

onRestoreInstanceState :

该方法在 Activity 被重新绘制的时候调用,例如改变屏幕方向, onSaveInstanceState 可为 onSaveInstanceState 保存的数据

7、启动模式

1) 任务栈的概念

问:一个手机里面有多少个任务栈?

答:一般情况下,有多少个应用正在运行,就对应开启多少个任务栈;

一般情况下,每开启一个应用程序就会创建一个与之对应的任务栈;

二般情况下,如 launchMode 为 singleInstance,就创建自己单独的任务栈;

2) 任务栈的作用:

它是存放 Activity 的引用的,Activity 不同的启动模式,对应不同的任务栈的存放;

可通过 getTaskId()来获取任务栈的 ID,如果前面的任务栈已经清空,新开的任务栈 ID+1,是自动增长的;

3) 启动模式:

在 AndroidManifest.xml 中的<activity>标签中可以配置 android:launchMode 属性,用来控制 Activity 的启动模式;

在 Android 系统中我们创建的 Activity 是以栈的形式呈现的:

①、standard:默认的,每次调用 startActivity()启动时都会创建一个新的 Activity 放在栈顶;

②、singleTop:启动 Activity 时,指定 Activity 不在任务栈栈顶就创建,如在栈顶,则不会创建,会调用 onNewInstance(),复用已经存在的实例

③、singleTask:在任务栈里面只允许一个实例,如果启动的 Activity 不存在就创建,如果存在直接跳转到指定的 Activity 所在位置,如:栈内有 ABCD,D 想创建 A,即 A 上的 BCD 相应的 Activity 将移除;

④、singleInstance:(单例)开启一个新的任务栈来存放这个 Activity 的实例,在整个手机操作系统里面只有一个该任务栈的实例存在,此模式开启的 Activity 是运行在自己单独的任务栈中的;

4) 应用程序、进程、任务栈的区别

①、应用程序:

四大组件的集合

在清单文件中都放在 application 节点下

对于终端用户而言,会将其理解为 activity

②、进程:

操作系统分配的独立的内存空间，一般情况下，一个应用程序会对应一个进程，特殊情况下，会有多个进程
一个应用程序会对应一个或多个进程

③、任务栈：task stack (back stack) 后退栈

记录用户的操作步骤，维护用户的操作体验，
专门针对于 activity 而言的，只用于 activity
一般使用 standard，其他情况用别的

5) 启动模式的演示

1、创建两个 activity，布局中设置两个按钮，分别开启两个 activity

第一、standard 启动模式的：开启几个就会在任务栈中存在几个任务

01 和 02 都是存在于一个任务栈中的

第二、在清单文件中将 02 的启动模式改为 singletop，

此时 02 处于栈顶，就只会创建一个 02 的任务，再开启 02，也不会创建新的

第三、将 02 的启动模式改为 singletask

如果 02 上面有其他任务栈，就会将其他的清除掉，利用这个已经创建的 02
当开启 02 的时候，即先将 01 清除，然后利用下面的 02

第四、将 02 的启动模式改为 singleinstance

可以通过打印任务栈的 id (调用 getTaskId() 方法) 得知，两个 activity 不在同一个任务栈中
若先开启三个 01，在开启 02，任务栈如图：

再开启 01，任务栈的示意图如下：

此时按返回键，会先一层一层清空 01，最后再清空 02

空进程：任务栈清空，意味着程序退出了，但进程留着，这个就是空进程，容易被系统回收；

8、内存管理

Android 系统在运行多个进程时，如果系统资源不足，会强制结束一些进程,优先选择哪个进程来结束是有优先级的。

会按照以下顺序杀死：

- ①、空： 进程中没有任何组件；
- ②、后台：进程中只有停止状态的 Activity；
- ③、服务：进程中有正在运行的服务；
- ④、可见：进程中有一个暂停状态的 Activity；
- ⑤、前台：进程中正在运行一个 Activity；

Activity 在退出的时候进程不会销毁，会保留一个空进程方便以后启动。但在内存不足时进程会被销毁；

Activity 中不要在 Activity 做耗时的操作，因为 Activity 切换到后台之后 (Activity 停止了)，内存不足时，也容易被销毁；

三、BroadcastReceiver 广播接收者

系统的一些事件，比如来电，来短信，等等，会发广播；可监听这些广播，并进行一些处理；

Android3.2 以后，为了安全起见，对于刚安装的应用，需要通过点击进入应用 (界面，用户确认之后)，接收者才能起作用；

以后即使没有启动其界面，也能接收到广播；

1、定义广播接收者

1) 定义类继承 BroadcastReceiver，重写 onReceive 方法

2) 清单文件中声明<receiver>，需要在其中配置<intent-filter>指定接收广播的类型；

3) 当接收到匹配广播之后就会执行 onReceive 方法；

4) 有序广播中，如果要控制多个接收者之间的顺序，可在<intent-filter>配置 priority 属性，系统默认为 0，值越大，优先级越高；

5) BroadcastReceiver 除了在清单文件中声明，也可以在代码中声明，使用 registerReceiver 方法注册 Receiver；

<!-- 配置广播接收者，监听播出电话 -->

```
<receiver android:name="com.itheima.ipdialer.CallReceiver" >
    <intent-filter>
        <action android:name="android.intent.action.NEW_OUTGOING_CALL" />
    </intent-filter>
</receiver>
```

2、广播的分类

1) 普通广播：

普通广播不可中断，不能互相传递数据；

2) 有序广播：

广播可中断，通过调用 abortBroadcast()方法；

接收者之间可以传递数据；

3、广播接收者的注册方式

4 大组件中，只有广播接收者是一个非常特殊的组件，其他 3 大组件都需要在清单文件中注册；

广播接收者，有 2 中注册方式：清单文件与代码方式，区别：

1) 清单文件注册广播接收者，只要应用程序被部署到手机上，就立刻生效，不管进程是否处于运行状态；

2) 代码方式，如果代码运行了，广播接收者才生效，如果代码运行结束，广播接收者，就失效；

这属于动态注册广播，临时用一下，用的时候，register，不用时 unregister；

代码方式示例：

```
// 广播接收者
private class InnerReceiver extends BroadcastReceiver {
    @Override
    public void onReceive(Context context, Intent intent) {
        String phone = getResultData();
        String address = AddressDao.queryAddress(getApplicationContext(), phone);
        showAddress(address);
    }
}

// 注册示例代码
public void onCreate() {
    // == 服务启动时，注册广播接收者 ==
```

```

        innerReceiver = new InnerReceiver();
        // 指定意图过滤器
        IntentFilter filter = new IntentFilter(Intent.ACTION_NEW_OUTGOING_CALL);
        this.registerReceiver(innerReceiver, filter);
    }
    // 销毁
    public void onDestroy() {
        // == 服务停止时，移除广播接收者 ==
        this.unregisterReceiver(innerReceiver);
        innerReceiver = null;
        super.onDestroy();
    }
}

```

4、发送广播

1) 发送普通广播

- ①、使用 `sendBroadcast()` 方法可发送普通广播；
- ②、通过 `Intent` 确定广播类型，可携带数据，所有接收者都可以接收到数据，数据不能被修改，不会中断；接收者无序（试验测试，是按照安装顺序来接收的）；
- ③、广播时，可设置接收者权限，仅当接收者含有权限才能接收；
- ④、接收者的 `<receiver>` 也可设置发送方权限，只接受含有相应权限应用的广播；

发送者：

```

Intent intent = new Intent("com.itheima.broadcast.TEST");    // 指定动作；接收者，需要配置 intent filter 才能接受到此广播
intent.setFlags(Intent.FLAG_INCLUDE_STOPPED_PACKAGES); // 包含未启动的过的应用（也可以收到广播），默认为不包含
intent.putExtra("data", "这是来着广播发送者发来的贺电");    // 广播发送者 intent 中的数据，接收者，修改不了
sendBroadcast(intent, null);                                // 发送无序广播，异步获取数据，不可中断，接收者之间不可传数

```

据

接收者：

```

public class AReceiver extends BroadcastReceiver {
    public void onReceive(Context context, Intent intent) {
        System.out.println("AReceiver : " + intent.getStringExtra("data"));
    }
}

<receiver android:name="com.itheima.a.AReceiver">
    <intent-filter android:priority="2" >
        <action android:name="com.itheima.broadcast.TEST" />  <!--接收指定动作的广播 -->
    </intent-filter>
</receiver>

```

注意：

如果要在广播接收者中打开 Activity，需要设置一下 `Intent.FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK`，因为广播接收者是没有 Activity 任务栈的

所以需要加上这个标记，方能在广播接收者中打开 Activity，如：

```

public void onReceive(Context context, Intent intent) {
    Log.i(TAG, "打电话了。。。");
}

```

```

String phone = this.getResultData();
if ("2008".equals(phone)) {
    // == 打开手机防盗功能界面 ==
    Intent safeIntent = new Intent(context, LostFindActivity.class);
    safeIntent.setFlags(Intent.FLAG_ACTIVITY_NEW_TASK);           // 使 Activity 也能在 Receiver 中启动
    context.startActivity(safeIntent);

    abortBroadcast();           // 中断广播
    setResultData(null);        // 把电话号码设为 null，就没有了通话记录
}
}

```

2) 发送有序广播

sendOrderedBroadcast() 发送有序广播；

通过 Intent 确定广播类型，携带数据，Intent 的数据同样修改无效；

跟普通广播一样，也可以设置相应的权限；

接收者可在<intent-filter>定义 android:priority 定义优先级，数字越大，优先级越高；

有序广播会被接收者逐个接收，中途可以中断，或添加、修改数据；

可以指定一个自己的广播接收者，这个接收者将最后一个收到广播、不会被中断、不需要任何权限、不需要配置；

可以指定一个 Handler 用来在自己的接收者中进行线程通信；

发送者：

```

Intent intent = new Intent("com.itheima.broadcast.TEST");    // 指定动作；接收者，需要配置 intent filter 才能接受到此广播
intent.setFlags(Intent.FLAG_INCLUDE_STOPPED_PACKAGES); // 包含未启动的过的应用（也可以收到广播），默认为不包含
intent.putExtra("data", "这是来着广播发送者发来的贺电");    // 广播发送者的 intent 中的数据，接收者，修改不了
// == 有序广播时，传递的数据可修改 ==
Bundle bundle = new Bundle();
bundle.putString("name", "关羽");
bundle.putInt("age", 22);

/* 定义权限，要求接收者，要有 com.itheima.permission.broadcast.RECEIVE 才能接收；
 * 配置了最后接收者，CReceiver,无论你们怎么弄，我都可以收到广播，而且我不要配置，不要权限
 * handle 为 null,表示使用系统默认的
 * 传递了数据 1，"MainActivity", bundle 这些都是可以在接收者修改的
 */
this.sendOrderedBroadcast(intent, "com.itheima.permission.broadcast.RECEIVE", new CReceiver(), null, 1, "MainActivity", bundle);
<!-- 定义一个权限 -->
<permission android:name="com.itheima.permission.broadcast.RECEIVE" >
</permission>
<!-- 使用该权限-->
<uses-permission android:name="com.itheima.permission.broadcast.RECEIVE" />

```

接收者 AReceive：

```

public void onReceive(Context context, Intent intent) {
    System.out.println("AReceiver： " + intent.getStringExtra("data"));
    Bundle bundle = this.getResultExtras(true);    // 设置为 true，表示即使没有传递 Bundle 数据，不会出现空指针
}

```

```
String message = String.format("%s : %s : %s, %s", getResultCode(), getResultData(), bundle.getString("name"), bundle.getInt("age"));
System.out.println(message); // 如果优先级高于其他接收者，将打印发送者的数据

// == 修改有序发送者，发来的数据 ==
bundle.putString("name", "赵子龙");
bundle.putInt("age", 222);
this.setResult(2, "AReceiver", bundle);

// == 修改 Intent 中的数据，无效 ==
intent.putExtra("data", "AReceiver 修改了数据");

this.setResultData("这是来自 AReceiver 的信息");
// this.abortBroadcast(); // 中断，比它优先级低的接收者，将不能接收到广播了
}

<!-- 要求广播发送者必须有对应的权限，我才收 -->
<receiver android:name="com.itheima.a.AReceiver"
    android:permission="com.itheima.permission.broadcast.RECEIVE" >
    <intent-filter android:priority="2" >
        <action android:name="com.itheima.broadcast.TEST" />
    </intent-filter>
</receiver>
```

接收者 BReceive:代码及配置与上类似，只是优先级比 A 的低

5、广播的生命周期

广播接收者的生命周期非常短暂的，在接收到广播的时候创建，onReceive()方法结束之后销毁；

广播接收者中不要做一些耗时的工作，否则会弹出 Application No Response 错误对话框；

最好也不要再在广播接收者中创建子线程做耗时的工作，因为广播接收者被销毁后进程就成为了空进程，很容易被系统杀掉；耗时的较长的工作最好放在服务中完成；

四、Service 服务

Service 是一种在后台长期运行的，没有界面的组件，由其他组件调用开始运行；

服务不太会被 kill，即使在内存不足时被 kill，当内存恢复时，服务会自动复活，例如下载就可以放入服务中来做，下载时，启动服务，完成时，关闭服务；

1、创建与使用 Service

- 1)、定义类继承 Service，清单文件中声明<service>，同样也可以配置意图过滤；
- 2)、使用 Intent 来开启 Service，在其他组件中调用 startService 方法；
- 3)、停止 Service，调用 stopService 方法；

2、生命周期

Service 中的生命周期方法(Context 调用执行)：

- 1) startService() 如果没创建就先 onCreate()再 startCommand(), 如果已创建就只执行 startCommand();
- 2) stopService() 执行 onDestroy()
- 3) bindService() 如果没有创建就先 onCreate()再 onBind()
- 4) unbindService() 如果服务是在绑定时启动的, 先执行 onUnbind()再执行 onDestroy(). 如果服务在绑定前已启动, 那么只执行 onUnbind();

3、开启服务的 2 种方式

2 种不同开启方式的区别：

- 1) startService :
开启服务, 服务一旦开启, 就长期就后台运行, 即使调用者退出来, 服务还会长期运行;
资源不足时, 被杀死, 资源足够时, 又会复活;
- 2) bindService :
绑定服务, 绑定服务的生命周期会跟调用者关联起来, 调用者退出, 服务也会跟着销毁;
通过绑定服务, 可以间接的调用服务里面的方法 (onBind 返回 IBinder) ;

4、服务混合调用生命周期

一般的调用顺序：

- ①、start → stop 开启 → 结束
- ②、bind → unbind 绑定 (服务开启) → 解绑 (服务结束)

混合调用：

- ①、start → bind → stop→unbind→ondestroy 通常不会使用这种模式
开启 → 绑定 → 结束 (服务停不了) →解除绑定 (服务才可停掉)
- ②、start → bind → unbind → stop 经常使用
开启 → 绑定 → 解绑 (服务继续运行) → stop (不用时, 再停止服务)
这样保证了服务长期后台运行, 又可以调用服务中的方法

五、Android 四大组件

1. ContentProvider

共享应用程序内的数据, 在数据修改时可以监听

Activity

供用户操作的界面

BroadcastReceiver

用来接收广播, 可以根据系统发生的一些时间做出一些处理

Service

长期在后台运行的, 没有界面的组件, 用来在后台执行一些耗时的操作

熟悉掌握 ListView 的优化及异步任务加载网络数据

一、异步任务加载网络数据：

在 Android 中提供了一个异步任务的类 AsyncTask，简单来说，这个类中的任务是运行在后台线程中的，并可以将结果放到 UI 线程中进行处理，它定义了三种泛型，分别是 Params、Progress 和 Result，分别表示请求的参数、任务的进度和获得的结果数据。

1、使用原因：

- 1) 是其中使用了线程池技术，而且其中的方法很容易实现调用
- 2) 可以调用相关的方法，在开启子线程前和后，进行界面的更新
- 3) 一旦任务多了，不用每次都 new 新的线程，可以直接使用

2、执行的顺序：

onPreExecute()【执行前开启】---> doInBackground() ---> onProgressUpdate() ---> onPostExecute()

3、执行过程：

当一个异步任务开启后，执行过程如下：

1)、onPreExecute()：

这个方法是执行在主线程中的。这步操作是用于准备好任务的，作为任务加载的准备工作。建议在这个方法中弹出一个提示框。

2)、doInBackground()：

这个方法是执行在子线程中的。在 onPreExecute()执行完后，会立即开启这个方法，在方法中可以执行耗时的操作。需要将请求的参数传递进来，发送给服务器，并将获取到的数据返回，数据会传给最后一步中；这些值都将被放到主线程中，也可以不断的传递给下一步的 onProgressUpdate()中进行更新。可以通过不断调用 publishProgress()，将数据（或进度）不断传递给 onProgressUpdate()方法，进行不断更新界面。

3)、onProgressUpdate()：

这个方法是执行在主线程中的。publishProgress()在 doInBackground()中被调用后，才开启的这个方法，它在何时被开启是不确定的，执行这个方法的过程中，doInBackground()是仍在执行的，即子线程还在运行着。

4)、onPostExecute()：

这个方法是执行在主线程中的。当后台的子线程执行完毕后才调用此方法。doInBackground()返回的结果会作为参数被传递过来。可以在这个方法中进行更新界面的操作。

5)、execute()：

最后创建 AsyncTask 自定义的类，开启异步任务。

3、实现原理：

1)、线程池的创建：

在创建了 AsyncTask 的时候，会默认创建一个线程池 ThreadPoolExecutor，并默认创建出 5 个线程放入到线程池中，最多可防 128 个线程；且这个线程池是公共的唯一一份。

、任务的执行：

在 execute 中，会执行 run 方法，当执行完 run 方法后，会调用 scheduleNext()不断的从双端队列中轮询，获取下一个任务并继续放到一个子线程中执行，直到异步任务执行完毕。

3)、消息的处理：

在执行完 onPreExecute()方法之后，执行了 doInBackground()方法，然后就不断的发送请求获取数据；在这个 AsyncTask 中维护了一个 InternalHandler 的类，这个类是继承 Handler 的，获取的数据是通过 handler 进行处理和发送的。在其 handleMessage 方法中，将消息传递给 onProgressUpdate()进行进度的更新，也就可以将结果发送到主线程中，进行界面的更新了。

4、需要注意的是：

①、这个 AsyncTask 类必须由子类调用

②、虽然是放在子线程中执行的操作，但是不建议做特别耗时的操作，如果操作过于耗时，建议使用线程池 ThreadPoolExecutor 和 FutureTask

示例代码：

```
private class DownloadFilesTask extends AsyncTask<URL, Integer, Long> {  
    protected Long doInBackground(URL... urls) {  
        int count = urls.length;  
        long totalSize = 0;  
        for (int i = 0; i < count; i++) {  
            totalSize += Downloader.downloadFile(urls[i]);  
            publishProgress((int) ((i / (float) count) * 100));  
            // Escape early if cancel() is called  
            if (isCancelled()) break;  
        }  
        return totalSize;  
    }  
  
    protected void onProgressUpdate(Integer... progress) {  
        setProgressPercent(progress[0]);  
    }  
  
    protected void onPostExecute(Long result) {  
        showDialog("Downloaded " + result + " bytes");  
    }  
}  
  
new DownloadFilesTask().execute(url1, url2, url3);
```

二、ListView 优化：

ListView 的工作原理

首先来了解一下 ListView 的工作原理（可参见 <http://mobile.51cto.com/abased-410889.htm>），如图：

- 1、如果你有几千几万甚至更多的选项(item)时，其中只有可见的项目存在内存（内存内存哦，说的优化就是说在内存中的优化！！！）中，其他的在 Recycler 中
- 2、ListView 先请求一个 type1 视图(getView)然后请求其他可见的项目。convertView 在 getView 中是空(null)的
- 3、当 item1 滚出屏幕，并且一个新的项目从屏幕低端上来时，ListView 再请求一个 type1 视图。convertView 此时不是空值了，它的值是 item1。你只需设定新的数据然后返回 convertView，不必重新创建一个视图

一、复用 convertView，减少 findViewById 的次数

1、优化一：复用 convertView

Android 系统本身为我们考虑了 ListView 的优化问题，在复写的 Adapter 的类中，比较重要的两个方法是 getCount()和 getView()。界面上有多少个条显示，就会调用多少次的 getView()方法；因此如果在每次调用的时候，如果不进行优化，每次都会使用 View.inflate(...)

的方法，都要将 xml 文件解析，并显示到界面上，这是非常消耗资源的：因为有新的内容产生就会有旧的内容销毁，所以，可以复用旧的内容。

优化：

在 getView()方法中，系统就为我们提供了一个复用 view 的历史缓存对象 convertView，当显示第一屏的时候，每一个 item 都会新创建一个 view 对象，这些 view 都是可以复用的；如果每次显示一个 view 都要创建一个，是非常耗费内存的；所以为了节约内存，可以在 convertView 不为 null 的时候，对其进行复用

2、优化二：缓存 item 条目的引用——ViewHolder

findViewById()这个方法是比较耗性能的操作，因为这个方法要找到指定的布局文件，进行不断地解析每个节点：从最顶端的节点进行一层一层的解析查询，找到后在一层一层的返回，如果在左边没找到，就会接着解析右边，并进行相应的查询，直到找到位置（如图）。因此可以对 findViewById 进行优化处理，需要注意的是：

《》《》特点：xml 文件被解析的时候，只要被创建出来了，其孩子的 id 就不会改变了。根据这个特点，可以将孩子 id 存入到指定的集合中，每次就可以直接取出集合中对应的元素就可以了。

优化：

在创建 view 对象的时候，减少布局文件转化成 view 对象的次数；即在创建 view 对象的时候，把所有孩子全部找到，并把孩子的引用给存起来

①定义存储控件引用的类 ViewHolder

这里的 ViewHolder 类需要不需要定义成 static，根据实际情况而定，如果 item 不是很多的话，可以使用，这样在初始化的时候，只加载一次，可以稍微得到一些优化

不过，如果 item 过多的话，建议不要使用。因为 static 是 Java 中的一个关键字，当用它来修饰成员变量时，那么该变量就属于该类，而不是该类的实例。所以用 static 修饰的变量，它的生命周期是很长的，如果用它来引用一些资源耗费过多的实例（比如 Context 的情况最多），这时就要尽量避免使用了。

```
class ViewHolder{  
    //定义 item 中相应的控件  
}
```

②创建自定义的类：ViewHolder holder = null;

③将子 view 添加到 holder 中：

在创建新的 listView 的时候，创建新的 ViewHolder，把所有孩子全部找到，并把孩子的引用给存起来

通过 view.setTag(holder)将引用设置到 view 中

通过 holder，将孩子 view 设置到此 holder 中，从而减少以后查询的次数

④在复用 listView 中的条目的时候，通过 view.getTag()，将 view 对象转化为 holder，即转化成相应的引用，方便在下次使用的时候存入集合。

通过 view.getTag(holder)获取引用（需要强转）

示例代码：

```
public class ActivityDemo extends Activity {  
    private ListView listview1;  
    @Override  
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {  
        super.onCreate(savedInstanceState);  
        listview1 = (ListView) findViewById(R.id.listview1);  
        MyAdapter adapter = new MyAdapter();  
        listview1.setAdapter(adapter);  
    }  
    private class MyAdapter extends BaseAdapter{  
        @Override
```

```

public int getCount() {
    return 40;
}

@Override
public Object getItem(int position) {
    return position;
}

@Override
public long getItemId(int position) {
    return position;
}

@Override
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent) {
    ViewHolder holder = null;
    if(convertView!=null && convertView instanceof RelativeLayout){    //注意：这里不一定用 RelativeLayout，根据 XML 文件中的
根节点来确定
        holder = (ViewHolder) convertView.getTag();
    }else{
        //1、复用历史缓存 view 对象，检索布局问转化成 view 对象的次数
        convertView = View.inflate(ActivityDemo.this, R.layout.item, null);
        //2、在创建 view 对象的时候，把所有的子 view 找到，把子 view 的引用存起来
        holder = new ViewHolder();
        holder.ivIcon = (ImageView) convertView.findViewById(R.id.iv_icon);
        holder.tvContent = (TextView) convertView.findViewById(R.id.tv_content);
        convertView.setTag(holder);
        /* 实现存储子 view 引用的另一种方式：
        convertView.setTag(holder.ivIcon);
        convertView.setTag(holder.tvContent); */
    }
    //直接复用系统提供的历史缓存对象 convertView
    return convertView;
}
}

class ViewHolder{
    public ImageView ivIcon;
    public TextView tvContent;
}
}

```

二、ListView 中数据的分批及分页加载：

需求：

ListView 有一万条数据，如何显示；如果将十万条数据加载到内存，很消耗内存

解决办法：

优化查询的数据：先获取几条数据显示到界面上

进行分批处理---à优化了用户体验

进行分页处理---à优化了内存空间

说明：

一般数据都是从数据库中获取的，实现分批（分页）加载数据，就需要在对应的 DAO 中有相应的分批（分页）获取数据的方法，如 findPartDatas ()

1、准备数据：

在 dao 中添加分批加载数据的方法：findPartDatas ()

在适配数据的时候，先加载第一批的数据，需要加载第二批的时候，设置监听检测何时加载第二批

2、设置 ListView 的滚动监听器：setOnScrollListener(new OnScrollListener{....})

①、在监听器中有两个方法：滚动状态发生变化的方法(onScrollStateChanged)和 listView 被滚动时调用的方法(onScroll)

②、在滚动状态发生改变的方法中，有三种状态：

手指按下移动的状态： SCROLL_STATE_TOUCH_SCROLL: // 触摸滑动

惯性滚动（滑翔（fling）状态）： SCROLL_STATE_FLING: // 滑翔

静止状态： SCROLL_STATE_IDLE: // 静止

3、对不同的状态进行处理：

分批加载数据，只关心静止状态：关心最后一个可见的条目，如果最后一个可见条目就是数据适配器（集合）里的最后一个，此时可加载更多数据。在每次加载的时候，计算出滚动的数量，当滚动的数量大于等于总数量的时候，可以提示用户无更多数据了。

示例代码：（详细代码请参见【6.3-ListView 数据分批加载.doc】）

// 给 listview 注册一个滚动的监听器。

```
lv_call_sms_safe.setOnScrollListener(new OnScrollListener() {  
    // 当滚动状态发生变化的时候调用的方法  
    @Override  
    public void onScrollStateChanged(AbsListView view, int scrollState) {  
        switch (scrollState) {  
            case SCROLL_STATE_FLING: // 滑翔  
                break;  
            case SCROLL_STATE_IDLE: // 静止  
                // 在静止状态下 关心最后一个可见的条目 如果最后一个可见条目就是 数据适配器里面的最后一个，加载更多数据。  
                int position = lv_call_sms_safe.getLastVisiblePosition(); // 位置从 0 开始  
                int size = blackNumbers.size(); // 从 1 开始的。  
                if (position == (size - 1)) {  
                    Log.i(TAG, "拖动到了最后一个条目,加载更多数据");  
                    startIndex += maxNumber;  
                    if(startIndex>=totalCount){  
                        Toast.makeText(getApplicationContext(), "没有更多数据了..", 0).show();  
                        return;  
                    }  
                    fillData();  
                    break;  
                }  
                break;  
            case SCROLL_STATE_TOUCH_SCROLL: // 触摸滑动  
                break;  
        }  
    }  
})  
// 当 listview 被滚动的时候 调用的方法
```

```

@Override
public void onScroll(AbsListView view, int firstVisibleItem, int visibleItemCount, int totalItemCount) {
}
});

/**
 * 填充数据
 */
private void fillData() {
    // 通知用户一下正在获取数据
    ll_loading.setVisibility(View.VISIBLE);
    new Thread() {
        public void run() {
            // 获取全部的黑名单号码
            if (blackNumbers != null) {
                blackNumbers.addAll(dao.findPartBlackNumbers(startIndex,maxNumber));
            } else {
                blackNumbers = dao.findPartBlackNumbers(startIndex,maxNumber);
            }
            handler.sendMessage(0);
            // lv_call_sms_safe.setAdapter(new CallSmsSafeAdapter());
        }
    }.start();
}

```

三、复杂 ListView 的处理：（待进一步总结）

说明：

listView 的界面显示是通过 getCount 和 getView 这两个方法来控制的

getCount：返回有多少个条目

getView：返回每个位置条目显示的内容

提供思路：

对于含有多个类型的 item 的优化处理：由于 ListView 只有一个 Adapter 的入口，可以定义一个总的 Adapter 入口，存放各种类型的 Adapter

以安全卫士中的进程管理的功能为例。效果如图：

1、定义两个（或多个）集合

每个集合中存入的是对应不同类型的内容（这里为：用户程序（userAppinfos）和系统程序的集合（systemAppinfos））

2、在初始化数据（填充数据）中初始化两个集合

如，此处是在 fillData 方法中初始化

3、在数据适配器中，复写对应的方法

getCount()：计算所有需要显示的条目个数，这里包括 listView 和 textView

getView()：对显示在不同位置的条目进行 if 处理

4、数据类型的判断

需要注意的是，在复用 view 的时候，需要对 convertView 进行类型判断，是因为这里含有各种不同类型的 view，在 view 滚动显示的时候，对于不同类型的 view 不能复用，所有需要判断

示例代码：

获取条目个数

```
public int getCount() {  
    // 用户程序个数 + 系统程序个数  
    return userAppinfos.size() + 1 + systemAppinfos.size() + 1;  
}
```

类型判断：

```
if (convertView != null && convertView instanceof RelativeLayout) {  
    view = convertView;  
    holder = (ViewHolder) view.getTag();  
} else {  
    //.....  
}
```

getView 中条目位置的选择：

```
if (position == 0) { // 显示一个 textview 的标签，告诉用户用户程序有多少个  
    TextView tv = new TextView(getApplicationContext());  
    tv.setBackgroundColor(Color.GRAY);  
    tv.setTextColor(Color.WHITE);  
    tv.setText("用户程序:" + userAppinfos.size() + "个");  
    return tv;  
} else if (position == (userAppinfos.size() + 1)) {  
    TextView tv = new TextView(getApplicationContext());  
    tv.setBackgroundColor(Color.GRAY);  
    tv.setTextColor(Color.WHITE);  
    tv.setText("系统程序:" + systemAppinfos.size() + "个");  
    return tv;  
} else if (position <= userAppinfos.size()) { // 用户程序  
    appInfo = userAppinfos.get(position - 1);  
} else { // 系统程序  
    appInfo = systemAppinfos.get(position - 1 - userAppinfos.size() - 1);  
}
```

四、ListView 中图片的优化：

1、处理图片的方式：

如果自定义 Item 中有涉及到图片等等的，一定要狠狠的处理图片，图片占的内存是 ListView 项中最恶心的，处理图片的方法大致有以下几种：

①、不要直接拿路径就去循环 decodeFile();使用 Option 保存图片大小、不要加载图片到内存去

②、拿到的图片一定要经过边界压缩

③、在 ListView 中取图片时也不要直接拿个路径去取图片，而是以 WeakReference（使用 WeakReference 代替强引用。

比如可以使用 WeakReference mContextRef）、SoftReference、WeakHashMap 等的来存储图片信息，是图片信息不是图片哦！

④、在 getView 中做图片转换时，产生的中间变量一定及时释放

2、异步加载图片基本思想：

（待进一步总结，详见曹睿新闻案例【E:\JAVA\SOURCE\TSource\lessons\Android\PROJECT\PhoneLottory\day06\Optimization】）

1）、先从内存缓存中获取图片显示（内存缓冲）

2）、获取不到的话从 SD 卡里获取（SD 卡缓冲）

3）、都获取不到的话从网络下载图片并保存到 SD 卡同时加入内存并显示（视情况看是否要显示）

原理：

优化一：先从内存中加载，没有则开启线程从 SD 卡或网络中获取，这里注意从 SD 卡获取图片是放在子线程里执行的，否则快速滚屏的话会不够流畅。

优化二：于此同时，在 adapter 里有个 busy 变量，表示 listview 是否处于滑动状态，如果是滑动状态则仅从内存中获取图片，没有的话无需再开启线程去外存或网络获取图片。

优化三：ImageLoader 里的线程使用了线程池，从而避免了过多线程频繁创建和销毁，有的童鞋每次总是 new 一个线程去执行这是非常不可取的，好一点的用的 AsyncTask 类，其实内部也是用到了线程池。在从网络获取图片时，先是将其保存到 sd 卡，然后再加载到内存，这么做的好处是在加载到内存时可以做个压缩处理，以减少图片所占内存。

Tips：这里可能出现图片乱跳（错位）的问题：

图片错位问题的本质源于我们的 listview 使用了缓存 convertView，假设一种场景，一个 listview 一屏显示九个 item，那么在拉出第十个 item 的时候，事实上该 item 是重复使用了第一个 item，也就是说在第一个 item 从网络中下载图片并最终要显示的时候，其实该 item 已经不在当前显示区域内了，此时显示的后果将可能在第十个 item 上输出图像，这就导致了图片错位的问题。所以解决之道在于可见则显示，不可见则不显示。在 ImageLoader 里有个 imageView 的 map 对象，就是用于保存当前显示区域图像对应的 url 集，在显示前判断处理一下即可。

Adapter 示例代码：

```
public class LoaderAdapter extends BaseAdapter{

    private static final String TAG = "LoaderAdapter";

    private boolean mBusy = false;           //是否处于滑动中
    public void setFlagBusy(boolean busy) {
        this.mBusy = busy;
    }

    private ImageLoader mImageLoader;
    private int mCount;
    private Context mContext;
    private String[] urlArrays;

    public LoaderAdapter(int count, Context context, String []url) {
        this.mCount = count;
        this.mContext = context;
        urlArrays = url;
        mImageLoader = new ImageLoader(context);
    }

    public ImageLoader getImageLoader(){
        return mImageLoader;
    }
}
```

```

@Override
public int getCount() {
    return mCount;
}

@Override
public Object getItem(int position) {
    return position;
}

@Override
public long getItemId(int position) {
    return position;
}

@Override
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent) {
    ViewHolder viewHolder = null;
    if (convertView == null) { //加载新创建的 view
        convertView = LayoutInflater.from(mContext).inflate(R.layout.list_item, null);
        viewHolder = new ViewHolder();
        viewHolder.mTextView = (TextView) convertView.findViewById(R.id.tv_tips);
        viewHolder.mImageView = (ImageView) convertView.findViewById(R.id.iv_image);
        convertView.setTag(viewHolder);
    } else {
        viewHolder = (ViewHolder) convertView.getTag();
    }
    String url = "";
    url = urlArrays[position % urlArrays.length];
    viewHolder.mImageView.setImageResource(R.drawable.ic_launcher);

    if (!mBusy) {
        mImageLoader.DisplayImage(url, viewHolder.mImageView, false);
        viewHolder.mTextView.setText("--" + position + "--IDLE ||TOUCH_SCROLL");
    } else {
        mImageLoader.DisplayImage(url, viewHolder.mImageView, true);
        viewHolder.mTextView.setText("--" + position + "--FLING");
    }
}

//复用历史缓存 view
return convertView;
}

static class ViewHolder {
    TextView mTextView;
    ImageView mImageView;
}
}

```

3、内存缓冲机制：

首先限制内存图片缓冲的堆内存大小，每次有图片往缓存里加时判断是否超过限制大小，超过的话就从中取出最少使用的图片并将其移除。

当然这里如果不采用这种方式，换做软引用也是可行的，二者目的皆是最大程度的利用已存在于内存中的图片缓存，避免重复制造垃圾增加 GC 负担；OOM 溢出往往皆因内存瞬时大量增加而垃圾回收不及时造成的。只不过二者区别在于 LinkedHashMap 里的图片缓存在没有移除出去之前是不会被 GC 回收的，而 SoftReference 里的图片缓存在没有其他引用保存时随时都会被 GC 回收。所以在使用 LinkedHashMap 这种 LRU 算法缓存更有利于图片的有效命中，当然二者配合使用的话效果更佳，即从 LinkedHashMap 里移除出的缓存放到 SoftReference 里，这就是内存的二级缓存。

本例采用的是 LRU 算法，先看看 MemoryCache 的实现

```
public class MemoryCache {
    private static final String TAG = "MemoryCache";
    // 放入缓存时是个同步操作
    // LinkedHashMap 构造方法的最后一个参数 true 代表这个 map 里的元素将按照最近使用次数由少到多排列，即 LRU
    // 这样的好处是如果要替换缓存中的元素，则先遍历出最近最少使用的元素来替换以提高效率
    private Map<String, Bitmap> cache = Collections
        .synchronizedMap(new LinkedHashMap<String, Bitmap>(10, 1.5f, true));
    // 缓存中图片所占用的字节，初始 0，将通过此变量严格控制缓存所占用的堆内存
    private long size = 0; // current allocated size
    // 缓存只能占用的最大堆内存
    private long limit = 1000000; // max memory in bytes
    public MemoryCache() {
        // use 25% of available heap size
        setLimit(Runtime.getRuntime().maxMemory() / 10);
    }
    public void setLimit(long new_limit) {
        limit = new_limit;
        Log.i(TAG, "MemoryCache will use up to " + limit / 1024. / 1024. + "MB");
    }
    public Bitmap get(String id) {
        try {
            if (!cache.containsKey(id))
                return null;
            return cache.get(id);
        } catch (NullPointerException ex) {
            return null;
        }
    }
    public void put(String id, Bitmap bitmap) {
        try {
            if (cache.containsKey(id))
                size -= getSizeInBytes(cache.get(id));
            cache.put(id, bitmap);
            size += getSizeInBytes(bitmap);
            checkSize();
        } catch (Throwable th) {
            th.printStackTrace();
        }
    }
}
```



```

    }
}
/**
 * 严格控制堆内存，如果超过将首先替换最近最少使用的那个图片缓存
 *
 */
private void checkSize() {
    Log.i(TAG, "cache size=" + size + " length=" + cache.size());
    if (size > limit) {
        // 先遍历最近最少使用的元素
        Iterator<Entry<String, Bitmap>> iter = cache.entrySet().iterator();
        while (iter.hasNext()) {
            Entry<String, Bitmap> entry = iter.next();
            size -= getSizeInBytes(entry.getValue());
            iter.remove();
            if (size <= limit)
                break;
        }
        Log.i(TAG, "Clean cache. New size " + cache.size());
    }
}

public void clear() {
    cache.clear();
}
/**
 * 图片占用的内存
 * <a href="\http://www.eoeandroid.com/home.php?mod=space&uid=2768922\" target="\_blank\">@Param</a> bitmap
 * @return
 */
long getSizeInBytes(Bitmap bitmap) {
    if (bitmap == null)
        return 0;
    return bitmap.getRowBytes() * bitmap.getHeight();
}
}

```

五、ListView 的其他优化：

1、尽量避免在 BaseAdapter 中使用 static 来定义全局静态变量：

static 是 Java 中的一个关键字，当用它来修饰成员变量时，那么该变量就属于该类，而不是该类的实例。所以用 static 修饰的变量，它的生命周期是很长的，如果用它来引用一些资源耗费过多的实例（比如 Context 的情况最多），这时就要尽量避免使用了。

2、尽量使用 getApplicationContext：

如果为了满足需求下必须使用 Context 的话：Context 尽量使用 Application Context，因为 Application 的 Context 的生命周期比较长，引用它不会出现内存泄露的问题

3、尽量避免在 ListView 适配器中使用线程：

因为线程产生内存泄露的主要原因在于线程生命周期的不可控制。之前使用的自定义 ListView 中适配数据时使用 AsyncTask 自行开启线程的，这个比用 Thread 更危险，因为 Thread 只有在 run 函数不结束时才出现这种内存泄露问题，然而 AsyncTask 内部的实现机制是运用了线程执行池(ThreadPoolExecutor),这个类产生的 Thread 对象的生命周期是不确定的，是应用程序无法控制的，因此如果 AsyncTask 作为 Activity 的内部类，就更容易出现内存泄露的问题。解决办法如下：

- ①、将线程的内部类，改为静态内部类。
- ②、在线程内部采用弱引用保存 Context 引用

示例代码：

```
public abstract class WeakAsyncTask extends AsyncTask {
    protected WeakReference mTarget;
    public WeakAsyncTask(WeakTarget target) {
        mTarget = new WeakReference(target);
    }
    @Override
    protected final void onPreExecute() {
        final WeakTarget target = mTarget.get();
        if (target != null) {
            this.onPreExecute(target);
        }
    }
    @Override
    protected final Result doInBackground(Params... params) {
        final WeakTarget target = mTarget.get();
        if (target != null) {
            return this.doInBackground(target, params);
        } else {
            return null;
        }
    }
    @Override
    protected final void onPostExecute(Result result) {
        final WeakTarget target = mTarget.get();
        if (target != null) {
            this.onPostExecute(target, result);
        }
    }
    protected void onPreExecute(WeakTarget target) {
        // No default action
    }
    protected abstract Result doInBackground(WeakTarget target, Params... params);
    protected void onPostExecute(WeakTarget target, Result result) {
        // No default action
    }
}
```

六、ScrollView 和 ListView 的冲突问题：【摘自网络】

解决方法之一：

在 ScrollView 添加一个 ListView 会导致 listview 控件显示不全 这是因为两个控件的滚动事件冲突导致。所以需要通过 listview 中的 item 数量去计算 listview 的显示高度，从而使其完整展示，如下提供一个方法供大家参考。

示例代码：

```
public void setListViewHeightBasedOnChildren(ListView listView) {  
    ListAdapter listAdapter = listView.getAdapter();  
    if (listAdapter == null) {  
        return;  
    }  
  
    int totalHeight = 0;  
    for (int i = 0; i < listAdapter.getCount(); i++) {  
        View listItem = listAdapter.getView(i, null, listView);  
        listItem.measure(0, 0);  
        totalHeight += listItem.getMeasuredHeight();  
    }  
  
    ViewGroup.LayoutParams params = listView.getLayoutParams();  
    params.height = totalHeight + (listView.getDividerHeight() * (listAdapter.getCount() - 1));  
    params.height += 5; //if without this statement, the listview will be a little short  
    listView.setLayoutParams(params);  
}
```

熟悉 XML/JSON 解析数据，以及数据存储方式

数据的存储方式包括：File、SharedPreferences、XML/JSON、数据库、网络

XML/JSON 解析数据：

一、XML 解析

1. 解析 *****

- 获取解析器: Xml.newPullParser()
- 设置输入流: setInput()
- 获取当前事件类型: getEventType()
- 解析下一个事件，获取类型: next()
- 获取标签名: getName()
- 获取属性值: getAttributeValue()

获取下一个文本: nextText()

获取当前文本: getText()

5 种事件类型: START_DOCUMENT, END_DOCUMENT, START_TAG, END_TAG, TEXT

示例代码：

```
public List<Person> getPersons(InuptStream in){  
    XmlPullParser parser=Xml.newPullParser();//获取解析器  
    parser.setInput(in,"utf-8");  
    for(int type=) { //循环解析  
  
    }  
}
```

2.生成 *

获取生成工具: Xml.newSerializer()

设置输出流: setOutput()

开始文档: startDocument()

结束文档: endDocument()

开始标签: startTag()

结束标签: endTag()

属性: attribute()

文本: text()

示例代码：

```
XmlSerializer serial=Xml.newSerializer();//获取 xml 序列化工具  
serial.setOutput("utf-8");  
serial.startDocument("utf-8",true);  
serial.startTag(null,"persons");  
for(Person p:persons){  
    serial.startTag(null,"persons");  
    serial.attribute(null,"id",p.getId().toString());  
  
    serial.startTag(null,"name");  
    serial.attribute(null,"name",p.getName().toString());  
    serial.endTag(null,"name");  
  
    serial.startTag(null,"age");  
    serial.attribute(null,"age",p.getAge().toString());  
    serial.endTag(null,"age");  
    serial.endTag(null,"persons");  
  
}
```

(二)JSON 解析

1、JSON 书写格式：

1) JSON 的规则很简单：对象是一个无序的“名称/值”对集合。

一个对象以“{”（左括号）开始，“}”（右括号）结束。每个“名称”后跟一个“:”（冒号）；“名称/值”对之间使用“,”（逗号）分隔。

2) 规则如下：

①映射用冒号（“:”）表示。名称:值

②并列的数据之间用逗号（“,”）分隔。名称 1:值 1,名称 2:值 2

③映射的集合（对象）用大括号（“{}”）表示。{名称 1:值,名称 2:值 2}

④并列数据的集合（数组）用方括号（“[]”）表示。

```
[
    {名称 1:值,名称 2:值 2},
    {名称 1:值,名称 2:值 2}
]
```

⑤元素值可具有的类型：string, number, object, array, true, false, null

2、举例：

1) JSON 对象（键值对或键值对的集合）

例 1、{ "name": "Obama" }

例 2、{ "name": "Romney", "age": 56 }

例 3、{ "city": { "name": "bj" }, "weatherinfo": { "weather": "sunny" } }

例 4、{
 "city": { "name": "北京", "city_id": "101010100" },
 "weatherinfo": { "weather": "sunny", "temp": "29 度" }
}

2) JSON 数组

例 1、

```
[
    { "name": "张三", "age": 22, "email": "zhangsan@qq.com" },
    { "name": "李四", "age": 23, "email": "lisi@qq.com" },
    { "name": "王五", "age": 24, "email": "wangwu@qq.com" }
]
```

例 2、

```
{ "student":
[
    { "name": "张三", "age": 22, "email": "zhangsan@qq.com" },
    { "name": "李四", "age": 23, "email": "lisi@qq.com" },
    { "name": "王五", "age": 24, "email": "wangwu@qq.com" }
]
}, {
    title : "国家发改委：台湾降油价和大陆没可比性",
    description : "国家发改委副主任朱之鑫",
    image : "http://192.168.1.101/Web/img/a.jpg",
    comment : 163
}, {
```

```

    title : "国家发改委：台湾降油价和大陆没可比性",
    description : "国家发改委副主任朱之鑫",
    image : "http://192.168.1.101/Web/img/b.jpg",
    comment : 0
}, {
    title : "国家发改委：台湾降油价和大陆没可比性",
    description : "国家发改委副主任朱之鑫",
    image : "http://192.168.1.101/Web/img/c.jpg",
    comment : 0
}
];

```

3、在 Android 中使用 json

在 Android 中内置了 JSON 的解析 API，在 org.json 包中包含了如下几个类：

JSONArray、JSONObject、JSONStringer、JSONTokener 和一个异常类 JSONException

4、JSON 解析：

解析步骤

1)、读取 html 文件源代码，获取一个 json 字符串

```

InputStream in = conn.getInputStream();
String jsonStr = DataUtil.Stream2String(in); //将流转换成字符串的工具类

```

2)、将字符串传入响应的 JSON 构造函数中

①、通过构造函数将 json 字符串转换成 json 对象

```
JSONObject jsonObject = new JSONObject(jsonStr);
```

②、通过构造函数将 json 字符串转换成 json 数组：

```
JSONArray array = new JSONArray(jsonStr);
```

3)、解析出 JSON 中的数据信息：

①、从 json 对象中获取你所需要的键所对应的值

```

JSONObject json=jsonObject.getJSONObject("weatherinfo");
String city = json.getString("city");
String temp = json.getString("temp")

```

②、遍历 JSON 数组，获取数组中每一个 json 对象，同时可以获取 json 对象中键对应的值

```

for (int i = 0; i < array.length(); i++) {
    JSONObject obj = array.getJSONObject(i);
    String title=obj.getString("title");
    String description=obj.getString("description");
}

```

注意：

①json 数组并非全是由 json 对象组成的数组

②json 数组中的每一个元素数据类型可以不相同

如：[94043,90210]或者["zhangsan",24]类似于 javascript 中的数组

5、生成 JSON 对象和数组：

1) 生成 JSON：

方法 1、创建一个 map，通过构造方法将 map 转换成 json 对象

```
Map<String, Object> map = new HashMap<String, Object>();
```

```
map.put("name", "zhangsan");
map.put("age", 24);
JSONObject json = new JSONObject(map);
```

方法 2、创建一个 json 对象，通过 put 方法添加数据

```
JSONObject json=new JSONObject();
json.put("name", "zhangsan");
json.put("age", 24);
```

2) 生成 JSON 数组：

方法 1、创建一个 list，通过构造方法将 list 转换成 json 对象

```
Map<String, Object> map1 = new HashMap<String, Object>();
map1.put("name", "zhangsan");
map1.put("age", 24);
Map<String, Object> map2 = new HashMap<String, Object>();
map2.put("name", "lisi");
map2.put("age", 25);
List<Map<String, Object>> list=new ArrayList<Map<String,Object>>();
list.add(map1);
list.add(map2);
JSONArray array=new JSONArray(list);
System.out.println(array.toString());
```

精通 Android 下的 Handler 机制，并能熟练使用

Message：消息；其中包含了消息 ID，消息对象以及处理的数据等，由 MessageQueue 统一列队，终由 Handler 处理

Handler：处理者，负责 Message 发送消息及处理。Handler 通过与 Looper 进行沟通，从而使用 Handler 时，需要实现 handleMessage(Message msg)方法来对特定的 Message 进行处理，例如更新 UI 等（主线程中才行）

MessageQueue：消息队列；用来存放 Handler 发送过来的消息，并按照 FIFO（先入先出队列）规则执行。当然，存放 Message 并非实际意义的保存，而是将 Message 以链表的方式串联起来的，等 Looper 的抽取。

Looper：消息泵，不断从 MessageQueue 中抽取 Message 执行。因此，一个线程中的 MessageQueue 需要一个 Looper 进行管理。Looper 是当前线程创建的时候产生的（UI Thread 即主线程是系统帮忙创建的 Looper，而如果在子线程中，需要手动在创建线程后立即创建 Looper[调用 Looper.prepare()方法]）。也就是说，会在当前线程上绑定一个 Looper 对象。

Thread：线程；负责调度消息循环，即消息循环的执行场所。

知识要点

一、说明

1、handler 应该由处理消息的线程创建。

2、handler 与创建它的线程相关联，而且也只与创建它的线程相关联。handler 运行在创建它的线程中，所以，如果在 handler 中进行耗时的操作，会阻塞创建它的线程。

二、一些知识点

1、Android 的线程分为有消息循环的线程和没有消息循环的线程，有消息循环的线程一般都会有一个 Looper。主线程（UI 线程）就是一个消息循环的线程。

2、获取 looper：

```
Looper.myLooper(); //获得当前的 Looper
Looper.getMainLooper () //获得 UI 线程的 Lopper
```

- 3、Handle 的初始化函数（构造函数），如果没有参数，那么他就默认使用的是当前的 Looper，如果有 Looper 参数，就是用对应的线程的 Looper。
- 4、如果一个线程中调用 Looper.prepare()，那么系统就会自动的为该线程建立一个消息队列，然后调用 Looper.loop();之后就进入了消息循环，这个之后就可以发消息、取消息、和处理消息。

消息处理机制原理：

一、大致流程：

在创建 Activity 之前，当系统启动的时候，先加载 ActivityThread 这个类，在这个类中的 main 函数，调用了 Looper.prepareMainLooper(); 方法进行初始化 Looper 对象；然后创建了主线程的 handler 对象（Tips：加载 ActivityThread 的时候，其内部的 Handler 对象[静态的]还未创建）；随后才创建了 ActivityThread 对象；最后调用了 Looper.loop();方法，不断的进行轮询消息队列的消息。也就是说，在 ActivityThread 和 Activity 创建之前（同样也是 Handler 创建之前，当然 handler 由于这两者初始化），就已经开启了 Looper 的 loop()方法，不断的进行轮询消息。需要注意的是，这个轮询的方法是阻塞式的，没有消息就一直等待（实际是等着 MessageQueue 的 next()方法返回消息）。在应用一执行的时候，就已经开启了 Looper，并初始化了 Handler 对象。此时，系统的某些组件或者其他的一些活动等发送了系统级别的消息，这个时候主线程中的 Looper 就可以进行轮询消息，并调用 msg.target.dispatchMessage(msg)（msg.target 即为 handler）进行分发消息，并通过 handler 的 handleMessage 方法进行处理；所以会优于我们自己创建的 handler 中的消息而处理系统消息。

0、准备数据和对象：

①、如果在主线程中处理 message（即创建 handler 对象），那么如上所述，系统的 Looper 已经准备好了（当然，MessageQueue 也初始化了），且其轮询方法 loop 已经开启。【系统的 Handler 准备好了，是用于处理系统的消息】。【Tips：如果是子线程中创建 handler，就需要显式的调用 Looper 的方法 prepare()和 loop()，初始化 Looper 和开启轮询器】

②、通过 Message.obtain()准备消息数据（实际是从消息池中取出的消息）

③、创建 Handler 对象，在其构造函数中，获取到 Looper 对象、MessageQueue 对象（从 Looper 中获取的），并将 handler 作为 message 的标签设置到 msg.target 上

1、发送消息：sendMessage()：通过 Handler 将消息发送给消息队列

2、给 Message 贴上 handler 的标签：在发送消息的时候，为 handler 发送的 message 贴上当前 handler 的标签

3、开启 HandlerThread 线程，执行 run 方法。

4、在 HandlerThread 类的 run 方法中开启轮询器进行轮询：调用 Looper.loop()方法进行轮询消息队列的消息

【Tips：这两步需要再斟酌，个人认为这个类是自己手动创建的一个线程类，Looper 的开启在上面已经详细说明了，这里是说自己手动创建线程（HandlerThread）的时候，才会在这个线程中进行 Looper 的轮询的】

5、在消息队列 MessageQueue 中 enqueueMessage(Message msg, long when)方法里，对消息进行入列，即依据传入的时间进行消息入列（排队）

6、轮询消息：与此同时，Looper 在不断的轮询消息队列

7、在 Looper.loop()方法中，获取到 MessageQueue 对象后，从中取出消息（Message msg = queue.next()）

8、分发消息：从消息队列中取出消息后，调用 msg.target.dispatchMessage(msg);进行分发消息

9、将处理好的消息分发给指定的 handler 处理，即调用了 handler 的 dispatchMessage(msg)方法进行分发消息。

10、在创建 handler 时，复写的 handleMessage 方法中进行消息的处理

11、回收消息：在消息使用完毕后，在 Looper.loop()方法中调用 msg.recycle()，将消息进行回收，即将消息的所有字段恢复为初始状态

测试代码：

/**

* Handler 构造函数测试

* @author zhaoyu 2013-10-5 上午 9:56:38

*/

```
public class HandlerConstructorTest extends Activity {  
    private Handler handler1 = new Handler(new Callback() {  
        @Override  
        public boolean handleMessage(Message msg) {  
            System.out.println("使用了 Handler1 中的接口 Callback");  
            return false;        // 此处，如果返回 false，下面的 handleMessage 方法会执行，true，下面的不执行  
        }  
    });  
  
    private Handler handler2 = new Handler() {  
        public void handleMessage(Message msg) {  
            System.out.println("Handler2");  
        }  
    };  
  
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {  
        super.onCreate(savedInstanceState);  
        //消息 1  
        Message obtain1 = Message.obtain();  
        obtain1.obj = "sendMessage";  
        obtain1.what = 1;  
        handler1.sendMessage(obtain1);  
        //消息 2  
        Message obtain2 = handler2.obtainMessage();  
        handler2.sendMessage(obtain2);    //①  
        // handler2.dispatchMessage(obtain2);    //②  
    }  
}
```

二、详细解释：

1、准备 Looper 对象

两种情况初始化 Looper 对象：

1) 在主线程中不需要显式的创建 Looper 对象，直接创建 Handler 对象即可；因为在主线程 ActivityThread 的 main 函数中已经自动调用了创建 Looper 的方法：Looper.prepareMainLooper();，并在最后调用了 Looper.loop()方法进行轮询。

2) 如果在子线程中创建 Handler 对象，需要创建 Looper 对象，即调用显式的调用 Looper.prepare()

初始化 Looper 的工作：

1) 初始化 Looper 对象：通过调用 Looper.prepare()初始化 Looper 对象，在这个方法中，新创建了 Looper 对象

2) 将 Looper 绑定到当前线程：在初始化中，调用 sThreadLocal.set(new Looper(quitAllowed))方法，将其和 ThreadLocal 进行绑定。在 ThreadLocal 对象中的 set 方法，是将当前线程和 Looper 绑定到一起：首先获取到当前的线程，并获取线程内部类 Values，通过 Thread.Values 的 put 方法，将当前线程和 Looper 对象进行绑定到一起。即将传入的 Looper 对象挂载到当前线程上。

Tips：在 Looper 对象中，可以通过 getThread()方法，获取到当前线程，即此 Looper 绑定的线程对象。

源代码：

Looper 中：

```

public static void prepare() {
    prepare(true);
}

private static void prepare(boolean quitAllowed) {
    if (sThreadLocal.get() != null) {
        throw new RuntimeException("Only one Looper may be created per thread");
    }
    sThreadLocal.set(new Looper(quitAllowed));
}

```

ThreadLocal 中：

```

public void set(T value) {
    Thread currentThread = Thread.currentThread();
    Values values = values(currentThread);
    if (values == null) {
        values = initializeValues(currentThread);
    }
    values.put(this, value);
}

```

2、创建消息 Message：

消息的创建可以通过两种方式：

1) new Message()

2) Message.obtain()：【当存在多个 handler 的时候，可以通过 Message.obtain(Handler handler)创建消息，指定处理的 handler 对象】

Tips：建议使用第二种方式更好一些。原因：

因为通过第一种方式，每有一个新消息，都要进行 new 一个 Message 对象，这会创建出多个 Message，很占内存。

而如果通过 obtain 的方法，是从消息池 sPool 中取出消息。每次调用 obtain()方法的时候，先判断消息池是否有消息（if (sPool != null)），没有则创建新消息对象，有则从消息池中取出消息，并将取出的消息从池中移除【具体看 obtain()方法】

```

public static Message obtain() {
    synchronized (sPoolSync) {
        if (sPool != null) {
            Message m = sPool;
            sPool = m.next;
            m.next = null;
            sPoolSize--;
            return m;
        }
    }
    return new Message();
}

```

```

public Message() {
}

```

3、创建 Handler 对象

两种形式创建 Handler 对象：

1) 创建无参构造函数的 Handler 对象：

2) 创建指定 Looper 对象的 Handler 对象

最终都会调用相应的含有 Callback 和 boolean 类型的参数的构造函数

【这里的 Callback 是控制是否分发消息的，其中含有一个返回值为 boolean 的 handleMessage(Message msg)方法进行判断的；boolean 类型的是参数是判断是否进行异步处理，这个参数默认是系统处理的，我们无需关心】

在这个构造函数中，进行了一系列的初始化工作：

- ①、获取到当前线程中的 Looper 对象
- ②、通过 Looper 对象，获取到消息队列 MessageQueue 对象
- ③、获取 Callback 回调对象
- ④、获取异步处理的标记

源代码：

- ①、创建无参构造函数的 Handler 对象：

```
public Handler() {
    this(null, false);
}

public Handler(Callback callback, boolean async) {
    if (FIND_POTENTIAL_LEAKS) {
        final Class<? extends Handler> klass = getClass();
        if ((klass.isAnonymousClass() || klass.isMemberClass() || klass.isLocalClass()) && (klass.getModifiers() & Modifier.STATIC) == 0) {
            Log.w(TAG, "The following Handler class should be static or leaks might occur: " + klass.getCanonicalName());
        }
    }

    mLooper = Looper.myLooper();
    if (mLooper == null) {
        throw new RuntimeException("Can't create handler inside thread that has not called Looper.prepare()");
    }
    mQueue = mLooper.mQueue;
    mCallback = callback;
    mAsynchronous = async;
}
```

- ②、创建指定 Looper 对象的 Handler 对象

```
public Handler(Looper looper) {
    this(looper, null, false);
}

public Handler(Looper looper, Callback callback, boolean async) {
    mLooper = looper;
    mQueue = looper.mQueue;
    mCallback = callback;
    mAsynchronous = async;
}
```

4、Handler 对象发送消息：

- 1) Handler 发送消息给消息队列：

Handler 对象通过调用 sendMessage(Message msg)方法，最终将消息发送给消息队列进行处理

这个方法（所有重载的 sendMessage）最终调用的是 enqueueMessage(MessageQueue queue, Message msg, long uptimeMillis)

（1）先拿到消息队列：在调用到 sendMessageAtTime(Message msg, long uptimeMillis)方法的时候，获取到消息队列（在创建 Handler 对象时获取到的）

（2）当消息队列不为 null 的时候（为空直接返回 false，告知调用者处理消息失败），再调用处理消息入列的方法：

```
enqueueMessage(MessageQueue queue, Message msg, long uptimeMillis)
```

这个方法，做了三件事：

- ①、为消息打上标签：msg.target = this;：将当前的 handler 对象这个标签贴到传入的 message 对象上，为 Message 指定处理者
- ②、异步处理消息：msg.setAsynchronous(true);，在 asyn 为 true 的时候设置
- ③、将消息传递给消息队列 MessageQueue 进行处理：queue.enqueueMessage(msg, uptimeMillis);

```
public final boolean sendMessage(Message msg){
    return sendMessageDelayed(msg, 0);
}

public final boolean sendMessageDelayed(Message msg, long delayMillis){
    if (delayMillis < 0) {
        delayMillis = 0;
    }
    return sendMessageAtTime(msg, SystemClock.uptimeMillis() + delayMillis);
}

public boolean sendMessageAtTime(Message msg, long uptimeMillis) {
    MessageQueue queue = mQueue;
    if (queue == null) {
        RuntimeException e = new RuntimeException(
            this + " sendMessageAtTime() called with no mQueue");
        Log.w("Looper", e.getMessage(), e);
        return false;
    }
    return enqueueMessage(queue, msg, uptimeMillis);
}

private boolean enqueueMessage(MessageQueue queue, Message msg, long uptimeMillis) {
    msg.target = this;
    if (mAsynchronous) {
        msg.setAsynchronous(true);
    }
    return queue.enqueueMessage(msg, uptimeMillis);
}
```

2) MessageQueue 消息队列处理消息：

在其中的 enqueueMessage(Message msg, long when)方法中，工作如下：

在消息未被处理且 handler 对象不为 null 的时候，进行如下操作（同步代码块中执行）

- ①、将传入的处理消息的时间 when（即为上面的 uptimeMillis）赋值为当前消息的 when 属性。
- ②、将 next()方法中处理好的消息赋值给新的消息引用：Message p = mMessages;

在 next()方法中：不断的从消息池中取出消息，赋值给 mMessage，当没有消息发来的时候，Looper 的 loop()方法由于是阻塞式的，就一直等消息传进来

- ③、当传入的时间为 0，且 next()方法中取出的消息为 null 的时候，将传入的消息 msg 入列，排列在消息队列上，此时为消息是先进先出的

否则，进入到死循环中，不断的将消息入列，根据消息的时刻（when）来排列发送过来的消息，此时消息是按时间的先后进行排列在消息队列上的

```
final boolean enqueueMessage(Message msg, long when) {
    if (msg.isInUse()) {
```

```

        throw new AndroidRuntimeException(msg + " This message is already in use.");
    }
    if (msg.target == null) {
        throw new AndroidRuntimeException("Message must have a target.");
    }
    boolean needWake;
    synchronized (this) {
        if (mQuitting) {
            RuntimeException e = new RuntimeException(msg.target + " sending message to a Handler on a dead thread");
            Log.w("MessageQueue", e.getMessage(), e);
            return false;
        }

        msg.when = when;
        Message p = mMessages;
        if (p == null || when == 0 || when < p.when) {
            // New head, wake up the event queue if blocked.
            msg.next = p;
            mMessages = msg;
            needWake = mBlocked;
        } else {
            needWake = mBlocked && p.target == null && msg.isAsynchronous();
            Message prev;
            for (;;) {
                prev = p;
                p = p.next;
                if (p == null || when < p.when) {
                    break;
                }
                if (needWake && p.isAsynchronous()) {
                    needWake = false;
                }
            }
            msg.next = p; // invariant: p == prev.next
            prev.next = msg;
        }
    }

    if (needWake) {
        nativeWake(mPtr);
    }
    return true;
}

```

5、轮询 Message

1) 开启 loop 轮询消息

当开启线程的时候，执行 run 方法，在 HandlerThread 类中，调用的 run 方法中将开启 loop 进行轮询消息队列：

在 loop 方法中，先拿到 MessageQueue 对象，然后死循环不断从队列中取出消息，当消息不为 null 的时候，通过 handler 分发消息：msg.target.dispatchMessage(msg)。消息分发完之后，调用 msg.recycle()回收消息，

2) 回收消息：

在 Message 的回收消息 recycle()这个方法中：首先调用 clearForRecycle()方法，将消息的所有字段都恢复到原始状态【如 flags=0 ,what=0 ,obj=null , when=0 等等】

然后在同步代码块中将消息放回到消息池 sPool 中，重新利用 Message 对象

源代码：

Looper.loop()

```
public static void loop() {
    final Looper me = myLooper();
    if (me == null) {
        throw new RuntimeException("No Looper; Looper.prepare() wasn't called on this thread.");
    }
    final MessageQueue queue = me.mQueue;
    Binder.clearCallingIdentity();
    final long ident = Binder.clearCallingIdentity();
    for (;;) {
        Message msg = queue.next(); // might block
        if (msg == null) {
            return;
        }
        // This must be in a local variable, in case a UI event sets the logger
        Printer logging = me.mLogging;
        if (logging != null) {
            logging.println(">>>> Dispatching to " + msg.target + " " +
                msg.callback + ": " + msg.what);
        }
        msg.target.dispatchMessage(msg);
        if (logging != null) {
            logging.println("<<<< Finished to " + msg.target + " " + msg.callback);
        }
        final long newIdent = Binder.clearCallingIdentity();
        if (ident != newIdent) {
            Log.wtf(TAG, ".....");
        }
        msg.recycle();
    }
}
```

msg.recycle(); :

```
public void recycle() {
    clearForRecycle();
    synchronized (sPoolSync) {
        if (sPoolSize < MAX_POOL_SIZE) {
            next = sPool;
            sPool = this;
        }
    }
}
```

```

        sPoolSize++;
    }
}

```

```

/*package*/ void clearForRecycle() {
    flags = 0;
    what = 0;
    arg1 = 0;
    arg2 = 0;
    obj = null;
    replyTo = null;
    when = 0;
    target = null;
    callback = null;
    data = null;
}

```

6、处理 Message

在 `Looper.loop()`方法中调用了 `msg.target.dispatchMessage(msg);`的方法，就是调用了 `Handler` 中的 `dispatchMessage(Message msg)`方法：

- 1) 依据 `Callback` 中的 `handleMessage(msg)`的真假判断是否要处理消息，如果是真则不进行消息分发，则不处理消息，否则进行处理消息
- 2) 当 `Callback` 为 `null` 或其 `handleMessage(msg)`的返回值为 `false` 的时候，进行分发消息，即调用 `handleMessage(msg)`处理消息【这个方法需要自己复写】

```

/**
 * Subclasses must implement this to receive messages.
 */
public void handleMessage(Message msg) {
}

/**
 * Handle system messages here.
 */
public void dispatchMessage(Message msg) {
    if (msg.callback != null) {
        handleCallback(msg);
    } else {
        if (mCallback != null) {
            if (mCallback.handleMessage(msg)) {
                return;
            }
        }
        handleMessage(msg);
    }
}

```

=====

场景一：

在主线程中创建 Handler，其中复写了 handleMessage 方法（处理 message，更新界面）

然后创建子线程，其中创建 Message 对象，并设置消息，通过 handler 发送消息

示例代码：

```
public class MainActivity2 extends Activity implements OnClickListener{

    private Button bt_send;

    private TextView tv_recieve;

    private Handler handler = new Handler(){

        @Override

        public void handleMessage(Message msg) {

            super.handleMessage(msg);

            tv_recieve.setText((String) msg.obj);

        }

    };

    @Override

    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {

        super.onCreate(savedInstanceState);

        setContentView(R.layout.activity_main);

        bt_send = (Button) findViewById(R.id.bt_send);

        tv_recieve = (TextView) findViewById(R.id.tv_recieve);

        bt_send.setOnClickListener(this);

        tv_recieve.setOnClickListener(this);

    }

    @Override

    public void onClick(View v) {

        switch (v.getId()) {

            case R.id.bt_send:

                new Thread(){

                    public void run() {

                        Message msg = new Message();

                        msg.obj = "消息来了"+ System.currentTimeMillis();

                        handler.sendMessage(msg);

                    }

                }.start();

                break;

        }

    }

}
```

执行过程：

1、Looper.prepare()

在当前线程(主线程)中准备一个 Looper 对象，即轮询消息队列 MessageQueue 的对象；此方法会创建一个 Looper，在 Looper 的构造函数中，初始化的创建了一个 MessageQueue 对象(用于存放消息)，并准备好了一个线程供调用

2、new Hnader():

在当前线程中创建出 Handler，需要复写其中的 handleMessage(Message msg)，对消息进行处理（更新 UI）。在创建 Handler 中，会将 Looper 设置给 handler，并随带着 MessageQueue 对象；其中 Looper 是通过调用其静态方法 myLooper()，返回的是 ThreadLocal 中的 currentThread，并准备好了 MessageQueue【mQueue】

3、Looper.loop():

无限循环，对消息队列进行不断的轮询，如果没有获取到消息，就会结束循环；如果有消息，直接从消息队列中取出消息，并通过调用 msg.target.dispatchMessage(msg)进行分发消息给各个控件进行处理。

[其中的 msg.target 实际就是 handler]。

4、创建子线程，handler.sendMessage(msg)

在 handler.sendMessage(msg)方法中，实际上最终调用 sendMessageAtTime(Message msg, long uptimeMillis)方法[sendMessageXXX 方法都是最终调用的 sendMessageAtTime 方法]；此方法返回的 enqueueMessage(queue, msg, uptimeMillis)，实际上返回的是 MessageQueue 中的 enqueueMessage(msg, uptimeMillis)，其中进行的操作时对存入的消息进行列队，即根据接收到的消息的时间先后进行排列[使用的单链形式]；然后将消息就都存入到了消息队列中，等待着 handler 进行处理。

场景二：

创建两个子线程，一个线程中创建 Handler 并进行处理消息，另一个线程使用 handler 发送消息。

示例代码：

```
public class MainActivity extends Activity implements OnClickListener{
```

```
    private Button bt_send;
    private TextView tv_recieve;
    private Handler handler;

    @Override
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
        super.onCreate(savedInstanceState);
        setContentView(R.layout.activity_main);
        bt_send = (Button) findViewById(R.id.bt_send);
        tv_recieve = (TextView) findViewById(R.id.tv_recieve);
        bt_send.setOnClickListener(this);
        tv_recieve.setOnClickListener(this);
        new Thread(){
            public void run() {
                //Looper.prepare();
                handler = new Handler(Looper.getMainLooper()){
                    @Override
                    public void handleMessage(Message msg) {
                        super.handleMessage(msg);
                        tv_recieve.setText((String) msg.obj);
                    }
                };
                //Looper.loop();
            }
        };
```

```

    }
}.start();
}

@Override
public void onClick(View v) {
    switch (v.getId()) {
        case R.id.bt_send:
            new Thread(){
                public void run() {
                    Message msg = new Message();
                    msg.obj = "消息来了"+ System.currentTimeMillis();
                    handler.sendMessage(msg);
                }
            }.start();
            break;
    }
}
}
}

```

简单说明执行过程:

说明：在子线程中是不能更新界面的操作的，只能放在主线程中进行更新。所以必须将处理的消息放到主线程中，才能进行更新界面，否则会报错

1、子线程中创建 Handler，并处理消息

1) 创建 Handler：

源码如下：

```

public Handler(Looper looper, Callback callback, boolean async) {
    mLooper = looper;
    mQueue = looper.mQueue;
    mCallback = callback;
    mAsynchronous = async;
}

```

这个构造函数做了一下几步工作：

①、创建轮询器：

由于新创建的子线程中没有轮询器，就需要创建一个轮询器，才能进行消息的轮询处理。传入的是主线程的轮询器，就已经将这个 looper 绑定到主线程上了【传入哪个线程的 Looper，就绑定在哪个线程上】

②、将消息队列加入到轮询器上。

消息队列 MessageQueue 是存放 handler 发来的消息的，等着 Looper 进行轮询获取；在一个线程中的 MessageQueue 需要一个 Looper 进行管理，所以两者需要同在一个线程中。

③、回调和异步加载。（此处不做分析[其实我还没分析好]）

需要注意的是界面更新：

上面说到了，在子线程中是不可以更新界面的操作的，这就需要使用带有轮询器参数的 handler 构造函数进行创建，传入主线程的轮询器：Looper.getMainLooper()，从而将消息加入到主线程的消息队列之中。因此就可进行在 handleMessage 方法中进行处理消息更新界面了。

2)、消息处理：

复写其中的 handleMessage(Message msg)，对消息进行处理（更新 UI）。在创建 Handler 中，会将 Looper 设置给 handler，并随带着

MessageQueue 对象,其中 Looper 是通过调用其静态方法 myLooper() 返回的是 ThreadLocal 中的 currentThread 并准备好了 MessageQueue 【mQueue】

虽然是在子线程中编写的代码,但是由于传入的是主线程的 looper,所以,Looper 从 MessageQueue 队列中轮询获取消息、再进行更新界面的操作都是在主线程中执行的。

3)、Looper.loop():

说明:由于传入的是主线程的 Looper,而在主线程中已经有这一步操作了,所以这里就不需要进行显示的调用了。但是主线程在这个时候是做了这个轮询的操作的。

无限循环,对消息队列进行不断的轮询,如果没有获取到消息,就会结束循环;如果有消息,直接从消息队列中取出消息,并通过调用 msg.target.dispatchMessage(msg)进行分发消息给各个控件进行处理。

[其中的 msg.target 实际就是 handler]。

2、创建子线程,发送消息 handler.sendMessage(msg)

新开一个子线程,发送消息给另一个子线程

在 handler.sendMessage(msg)方法中,实际上最终调用 sendMessageAtTime(Message msg, long uptimeMillis)方法[sendMessageXXX 方法都是最终调用的 sendMessageAtTime 方法]

此方法返回的 enqueueMessage(queue, msg, uptimeMillis),实际上返回的是 MessageQueue 中的 enqueueMessage(msg, uptimeMillis),其中进行的操作时对存入的消息进行列队,即根据接收到的消息的时间先后进行排列[使用的单链形式];然后将消息就都存入到了消息队列中,等待着 handler 进行处理。

对各种引用的简单了解

1.1 临界状态的处理

临界状态:

当缓存内容过多,同时系统,内存又相对较低时的状态;

临界状态处理:

低内存预警:

每当进行数据缓存时需要判断当前系统的内存值是否低于应用预设的最低内存;

如果是,提示用户应用将在低内存环境下运行;

Tips:

Intent.ACTION_DEVICE_STORAGE_LOW;

设备内存不足时发出的广播,此广播只能由系统使用,其它 APP 不可用;

Intent.ACTION_DEVICE_STORAGE_OK;

设备内存从不足到充足时发出的广播,此广播只能由系统使用,其它 APP 不可用;

构建高速缓存(扩展)

1.2 对象的引用的级别

在 JDK 1.2 以前的版本中,若一个对象不被任何变量引用,那么程序就无法再使用这个对象。即只有对象处于可触及(reachable)状态,程序才能使用它。

从 JDK 1.2 版本开始,把对象的引用分为 4 种级别,从而使程序能更加灵活地控制对象的生命周期。

这 4 种级别由高到低依次为：强引用、软引用、弱引用和虚引用；

1.2.1 强引用 (StrongReference)

如：Object object = new Object();

特点：

强引用是使用最普遍的引用；

如果一个对象具有强引用，那垃圾回收器绝不会回收它，内存不足时，宁抛异常 OOM，程序终止也不回收；

1.2.2 软引用 (SoftReference)

JDK 提供创建软引用的类 SoftReference：

通过“袋子”(sr) 来拿“内容”(object)；

系统发现不足时，会将“袋子”中的“内容”回收，这时，将拿到 null 了，此时，这个“壳”也没有用了，需要干掉；

```
Object object = new Object();           // 占用系统内容较多的对象      (内容)
```

```
SoftReference sr = new SoftReference(object); // 将 object 对象的引用级别降低    (袋子)
```

SoftReference 的特点是它的实例保存对一个 Java 对象的软引用，该软引用的存在不妨碍垃圾收集线程对该 Java 对象的回收。

一旦 SoftReference 保存了对一个 Java 对象的软引用后，在垃圾线程对这个 Java 对象回收前，SoftReference 类所提供的 get()方法返回 Java 对象的强引用。

另外，一旦垃圾线程回收该 Java 对象之后，get()方法将返回 null；

特点：

如果一个对象只具有软引用，则内存空间足够，垃圾回收器就不会回收它；

如果内存空间不足了，就会回收这些对象的内存，会在抛出 OOM 之前回收掉；

- c. 只要垃圾回收器没有回收它，该对象就可以被程序使用，软引用可用来实现内存敏感的高速缓存；
- d. 软引用可以和一个引用队列 (ReferenceQueue) 联合使用，如果软引用所引用的对象被垃圾回收器回收，Java 虚拟机就会把这个软引用加入到与之关联的引用队列中。

说明一下软引用：

```
Object object = new Object();           // 占用系统内容较多的对象      (内容)
```

```
SoftReference sr = new SoftReference(object); // 将 object 对象的引用级别降低    (袋子)
```

此时，对于这个 Object 对象，有两个引用路径：

一个是来自 SoftReference 对象的软引用；

一个来自变量 object 的强引用，所以这个 Object 对象是强可及对象；

随即，我们可以结束 object 对这个 Object 实例的强引用：

```
object = null;
```

此后，这个 Object 对象成为了软可及对象；

如果垃圾收集线程进行内存垃圾收集，并不会因为有一个 SoftReference 对该对象的引用而始终保留该对象；

Java 虚拟机的垃圾收集线程对软可及对象和其他一般 Java 对象进行了区别对待：

软可及对象的清理是由垃圾收集线程根据其特定算法按照内存需求决定的。

也就是说，垃圾收集线程会在虚拟机抛出 OutOfMemoryError 之前回收软可及对象，而且虚拟机会尽可能优先回收长时间闲置不用的软可及对象，

对那些刚刚构建的或刚刚使用过的“新”软可及对象会被虚拟机尽可能保留。

在回收这些对象之前，我们可以通过，Object anotherRef=(Object)aSoftRef.get()，重新获得对该实例的强引用。

回收之后，调用 get()方法就只能得到 null 了。

1.2.3 弱引用 (WeakReference)

弱引用与软引用的区别：只具有弱引用的对象拥有更短暂的生命周期。

特点：

生命周期比软引用更短；

在垃圾回收器线程扫描它所管辖的内存区域的过程中，一旦发现了只具有弱引用的对象，不管当前内存空间足够与否，都会回收它的内存；

不过，由于垃圾回收器是一个优先级很低的线程，因此不一定会很快发现那些只具有弱引用的对象；

类似于软引用，弱引用也可以和一个引用队列 (ReferenceQueue) 联合使用，如果弱引用所引用的对象被垃圾回收，

Java 虚拟机就会把这个弱引用加入到与之关联的引用队列中

1.2.4 虚引用 (PhantomReference)

“虚引用”顾名思义，就是形同虚设，与其他几种引用都不同，虚引用并不会决定对象的生命周期。

如果一个对象仅持有虚引用，那么它就和没有任何引用一样，在任何时候都可能被垃圾回收器回收。

特点：

形同虚设；

可用来跟踪对象被垃圾回收器回收的活动；

虚引用与软引用和弱引用的一个区别在于：

虚引用必须和引用队列 (ReferenceQueue) 联合使用，

当垃圾回收器准备回收一个对象时，如果发现它还有虚引用，就会在回收对象的内存之前，把这个虚引用加入到与之关联的引用队列中；

1.3 ReferenceQueue 与软引用结合使用

ReferenceQueue 的作用：

引用队列，在检测到适当的可达性更改后，垃圾回收器将已注册的引用对象添加到该队列中；

利用 ReferenceQueue 的特性，即用来清除失去了软引用对象的 SoftReference；

为什么需要 ReferenceQueue：

作为一个 Java 对象，SoftReference 对象除了具有保存软引用的特殊性之外，也具有 Java 对象的一般性。

所以，当软可及对象 (SoftReference 袋中对象) 被回收之后，虽然这个 SoftReference 对象的 get() 方法返回 null；

但这个 SoftReference 对象已经不再具有存在的价值，需要一个适当的清除机制，避免大量 SoftReference 对象带来的内存泄漏。

这时候需要用到 ReferenceQueue 类；

如果在创建 SoftReference 对象的时候，使用了一个 ReferenceQueue 对象作为参数提供给 SoftReference 的构造方法，如：

```
Object object = new Object(); // 占用系统内容较多的对象 (内容)
ReferenceQueue queue = new ReferenceQueue(); // 装 SoftReference 的队列
SoftReference sr=new SoftReference(object, queue);
```

那么当这个 SoftReference 所软引用的 object 被垃圾收集器回收的同时，sr 所强引用的 SoftReference 对象被列入 ReferenceQueue。

也就是说，ReferenceQueue 中保存的对象是 Reference 对象，而且是已经失去了它所软引用的对象的 Reference 对象。

另外从 ReferenceQueue 这个名字也可以看出，它是一个队列；

当我们调用它的 poll() 方法的时候，如果这个队列中不是空队列，那么将返回队列前面的那个 Reference 对象。

在任何时候，我们都可以调用 ReferenceQueue 的 poll() 方法来检查是否有它所关心的非强可及对象被回收。

如果队列为空，将返回一个 null，否则该方法返回队列中前面的一个 Reference 对象。

利用这个方法，我们可以检查哪个 SoftReference 所软引用的对象已经被回收。

于是我们可以把这些失去所软引用的对象的 SoftReference 对象清除掉。

示例：

一、当界面显示较多的时候，内存就会占用很多，会导致手机内容不足

在 UIManager 中：

1、判断手机当前的可用内存（如 10M——看成应用需要的最大内存（峰值内存））

在创建的 BASEVIEWS 的 map 时处理：

①、BASEVIEWS 显示大小：要动态的配置，依据内存大小变动，不好

②、降低对象的引用级别 <== 目的

关于 Java 对象引用级别：强引用、软引用、弱引用、虚引用【1.2 以后出现】

关于强引用：当 new 出来一个，为强引用；GC 在内存不足时，宁可抛出 OOM（内存溢出）的异常也不回收强引用的对象

使用软引用：在出现异常之前，让 GC 在 OOM 之前就把引用回收掉。软引用：SoftReference

采用②方案：关于返回键的处理——直接返回到首页，同时提示用户应用在低内存下运行

手机彩票代码处理：

1、在一加载的时候，进行判断，当内存够用的时候，创建出强引用集合，不足时，创建软引用的 map

```
private static Map<String, BaseView> BASEVIEWS;// key:子类的简单名称
static {
    if (MemoryManager.hasAcaillMemory()) {
        BASEVIEWS = new HashMap<String, BaseView>();// key:子类的简单名称
    } else {
        BASEVIEWS = new SoftHashMap<String, BaseView>();// 软引用的 map
    }
}
```

2、处理返回键：

由于占有内存空间最大的就是 BASEVIEWS 这个存放界面的集合，当内存不够的时候，回收掉这个集合，即将显示过的界面都清除掉但是新显示的界面不会有问題，因为是新建的，不会被干掉。但是当点击返回键的时候，是找不到集合中的内容的，就会出现空指针异常

所以，在处理返回键的时候，就需要特别注意：就直接创建出首页，并返回，提示用户。【主要针对测试用的】

è 当目标 view 为空的时候，即不存在历史 view 的时候，返回主页

①、提示用户：在低内存下运行：

PromptManager.showToast(getContext(), "应用在低内存下运行");

②、清空返回键

clear();

③、显示首页

changeView(Hall.class, null);

二、方案二的具体实现：创建软引用的集合：

一）分析：

1、创建出软引用的集合 SoftHashMap：

```
public class SoftHashMap<K, V> extends HashMap<K, V>
```

2、目的：降低对象的引用级别

①、将 V 的引用级别降低

②、回收“空袋子”：即存储 Object 的软引用 SoftReference

3、SoftReference(T referent, ReferenceQueue<? super T> q)：

参数 1：强引用，相当于手机

参数 2：队列，存“袋子”的队列

- ①、指定好 ReferenceQueue，是存“袋子”的队列，会依据 V（强引用（手机））存对应的软引用（袋子）；
- ②、当 GC 回收的时候，ReferenceQueue 会进行查询，如果不为空，会将“空袋子”（没有强引用的软引用）存入到这个队列中。如果队列中有值，说明有“空袋子”。这样，只需要循环这个队列，就可以将“空袋子”进行回收掉了

二）具体实现：

1、创建集合：

- ①、临时的 HashMap:

```
private HashMap<K, SoftValue<K, V>> temp;
```

将 HashMap 中的 V 包装了一层，就类似于给 V 加了个软引用【类似给手机加了个袋子】，让系统可以把 V 回收掉

- ②、创建存软引用的队列（里面是装 V 的袋子）：

```
private ReferenceQueue<V> queue;
```

2、在构造函数中初始化集合：

Tips：

new 一个对象，是作为强引用存在的；

将这个强引用对象（类比为手机）放到 SoftReference（类比为袋子）中，就相当于将手机放入袋子中

这样就实现了降低对象的引用级别

当内存不足的时候，GC 会将占用空间较多的 Object 回收，而不会将 sr 回收掉

如：

```
//Object object = new Object();// 占有系统内存较多的对象
```

```
// SoftReference sr = new SoftReference(object);// 将 object 的对象引用级别降低了
```

- ①、初始化两个集合：

```
@temp = new HashMap<K, SoftValue<K, V>>();
```

//在操作的时候，是操作的 temp 这个 Map，即存入到这个集合中的对象，而不是系统中的东西，

```
@queue = new ReferenceQueue<V>();
```

```
// ReferenceQueue<V>是一个队列，里面放的是软引用（“空袋子”），依据 V 存的
```

需要重写用到的方法：

但凡涉及到了 super（HashMap 中的数据，都不能使用，因为没有软引用的功能）

3、重写 put 方法：

- ①、创建出 V 的对象：SoftReference<V> sr = new SoftReference<V>(value);

- ②、创建软引用，将强引用对象封装到软引用中（类似于将手机装入袋子）： temp.put(key, sr);

不能调用 super.put(key, value)，这样就调用了 HashMap 这个集合了；我们需要调用的是 temp 这个集合（含有软引用的集合）

直接 put 到 temp 这个集合中，才能操作到这个集合中的对象

- ③、返回的为 null，或者返回 put 方法的返回值也可以

4、重写 get 方法：

Tips：也不能用 super.get(key)，因为没存到父类集合中

- ①、通过 temp 这个集合获取到，获取到的是装强引用的软引用对象（即装手机的袋子）：

```
SoftReference<V> sr = temp.get(key);
```

- ②、返回软引用的对象：sr.get();

5、重写 containsKey 方法：

- ①、如果 V（手机）被 GC 回收了，此方法就没有意义了，就无法调用临时 map（temp）的 containsKey

所以，只需要判断 V 是否为空，就能得到是否包含了对应的 key 的值。

因此，判断获得的强引用的值是否为空，不为空，才调用 containsKey

```
V v = get(key);
```

```

boolean isContain = false;
if (v != null) {
    isContain = true;
}
return isContain;

```

6、回收软引用：

Tips：

虽然软引用（袋子）占用内存不多，但是在低内存状态下运行的
 如果软引用中都没有引用的“强引用的对象”了，就无需这个软引用的集合了（即“空袋子”）
 即：强引用（手机）都没了，要这个软引用（空袋子）也没什么用处了

①、回收“空袋子”：

@方案 1：循环 temp 中的所有内存，若发现 V==null，再 temp 中删除对应的空袋子

没必要循环 temp 集合，循环清空每个“空袋子”：

*因为当还没有到 OOM（内存溢出）的时候，这个循环没有意义，因为没有强引用被回收掉，所以不会回收掉“袋子”的
 *当内存充足的时候，是不会执行这个清空方法的，也没必要清空

@方案 2：让 GC 记录一下回收的内容（集合中:存储空袋子的引用），如果 GC 回收内容了，集合的 size>0，再循环回收
 *进行轮询，获取“空袋子”，

poll()：会轮询此队列，查看是否存在可用的引用对象；如果有的话，进行移除并返回；没有返回 null

SoftValue<K, V> poll = (SoftValue<K, V>) queue.poll();//获取到的是值

*循环中再次获取 poll，直到集合中没有元素了，就不在循环了

集合中的 remove 方法：remove(key)是没有依据值（value）进行删除的【因为 poll 返回的是 value】

这时，就需要改造一下这个 remove，创建加强版的“袋子”（见下）：

当 poll（poll()方法返回的值）不为空，再次循环，直到为空，说明“空袋子”都清空了：

```

while (poll != null) {
    temp.remove(poll.key);
    poll = (SoftValue<K, V>) queue.poll();
}

```

创建加强版的“袋子”：存储一下 key：

因为系统中的集合中没有直接依据值删除指定的元素

只能 remove(Object key)，现在是通过加强功能，直接通过“袋子”的 key（类似标签）进行删除；

因此要加强存“袋子”的队列 ReferenceQueue<V>

①、创建自定义的类 SoftValue<K, V>，继承 ReferenceQueue<V>

②、创建构造函数

通过构造传递 key，从而可以获取对应的 value

/**

* 加强版的袋子：存储一下 key

*/

```

private class SoftValue<K, V> extends SoftReference<V> {
    private Object key;
    public SoftValue(K key, V r, ReferenceQueue<? super V> q) {
        super(r, q);
        this.key = key;
    }
}

```



```
}
```

示例代码：

```
import java.lang.ref.ReferenceQueue;
import java.lang.ref.SoftReference;
import java.util.HashMap;
```

```
/**
```

```
 * 软引用的 map
```

```
 *
```

```
 * @author Administrator
```

```
 *
```

```
 * @param <K>
```

```
 * @param <V>
```

```
 */
```

```
public class SoftHashMap<K, V> extends HashMap<K, V> {
```

```
    // 降低对象的引用级别
```

```
    // ①将 V 的应用级别降低
```

```
    // ②回收“空袋子”
```

```
    private HashMap<K, SoftValue<K, V>> temp;
```

```
    private ReferenceQueue<V> queue;// 装 V 的袋子
```

```
    public SoftHashMap() {
```

```
        // Object object = new Object();// 占有系统内存较多的对象
```

```
        // SoftReference sr = new SoftReference(object);// 将 object 的对象引用级别降低了
```

```
        temp = new HashMap<K, SoftValue<K, V>>();
```

```
        queue = new ReferenceQueue<V>();
```

```
    }
```

```
    @Override
```

```
    public V put(K key, V value) {
```

```
        SoftValue<K, V> sr = new SoftValue<K, V>(key, value, queue);
```

```
        temp.put(key, sr);
```

```
        return null;
```

```
    }
```

```
    @Override
```

```
    public V get(Object key) {
```

```
        clearNullSR();// 清理空袋子
```

```
        SoftValue<K, V> sr = temp.get(key);// 如果是空袋子——已经被回收了，获取到的对象为 null
```

```
        if (sr != null) {
```

```
            return sr.get();
```

```
        } else {
```

```

        return null;
    }
}

@Override
public boolean containsKey(Object key) {
    // temp.containsKey(key); //如果 V (手机) 被 GC 回收了
    clearNullSR();
    return temp.containsKey(key);
}

/**
 * 回收"空袋子"
 */
private void clearNullSR() {
    // 方案一：循环 temp 中所有的内容，如果发现 V=null，在 temp 中删除对应空袋子
    // 方案二：让 GC，记录一下回收的内容（集合中:存储空袋子的引用），如果 GC 回收内容了，集合的 size>0
    SoftValue<K, V> poll = (SoftValue<K, V>) queue.poll();
    while (poll != null) {
        temp.remove(poll.key);
        poll = (SoftValue<K, V>) queue.poll();
    }
}

/**
 * 加强版的袋子：存储一下 key
 */
private class SoftValue<K, V> extends SoftReference<V> {
    private Object key;

    public SoftValue(K key, V r, ReferenceQueue<? super V> q) {
        super(r, q);
        this.key = key;
    }
}
}

```

图片的缓存

高效加载大图片

我们在编写 Android 程序的时候经常要用到许多图片，不同图片总是会有不同的形状、不同的大小，但在大多数情况下，这些图片都会大于我们程序所需要的大小。比如说系统图片库里展示的图片大都是用手机摄像头拍出来的，这些图片的分辨率会比我们手机屏幕的分辨率高得多。大家应该知道，我们编写的应用程序都是有一定内存限制的，程序占用了过高的内存就容易出现 OOM(OutOfMemory) 异常。我们可以通过下面的代码看出每个应用程序最高可用内存是多少。

```
int maxMemory = (int) (Runtime.getRuntime().maxMemory() / 1024);
```

```
Log.d("TAG", "Max memory is " + maxMemory + "KB");
```

因此在展示高分辨率图片的时候，最好先将图片进行压缩。压缩后的图片大小应该和用来展示它的控件大小相近，在一个很小的 ImageView 上显示一张超大的图片不会带来任何视觉上的好处，但却会占用我们相当多宝贵的内存，而且在性能上还可能会带来负面影响。下面我们就来看一看，如何对一张大图片进行适当的压缩，让它能够以最佳大小显示的同时，还能防止 OOM 的出现。

BitmapFactory 这个类提供了多个解析方法(decodeByteArray, decodeFile, decodeResource 等)用于创建 Bitmap 对象，我们应该根据图片的来源选择合适的方法。比如 SD 卡中的图片可以使用 decodeFile 方法，网络上的图片可以使用 decodeStream 方法，资源文件中的图片可以使用 decodeResource 方法。这些方法会尝试为已经构建的 bitmap 分配内存，这时就会很容易导致 OOM 出现。为此每一种解析方法都提供了一个可选的 BitmapFactory.Options 参数，将这个参数的 inJustDecodeBounds 属性设置为 true 就可以让解析方法禁止为 bitmap 分配内存，返回值也不再是一个 Bitmap 对象，而是 null。虽然 Bitmap 是 null 了，但是 BitmapFactory.Options 的 outWidth、outHeight 和 outMimeType 属性都会被赋值。这个技巧让我们可以在加载图片之前就获取到图片的长宽值和 MIME 类型，从而根据情况对图片进行压缩。如下代码所示：

```
[java] view plaincopy
```

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inJustDecodeBounds = true;
```

```
BitmapFactory.decodeResource(getResources(), R.id.myimage, options);
```

```
int imageHeight = options.outHeight;
```

```
int imageWidth = options.outWidth;
```

```
String imageType = options.outMimeType;
```

为了避免 OOM 异常，最好在解析每张图片的时候都先检查一下图片的大小，除非你非常信任图片的来源，保证这些图片都不会超出你程序的可用内存。

现在图片的大小已经知道了，我们就可以决定是把整张图片加载到内存中还是加载一个压缩版的图片到内存中。以下几个因素是我们需要考虑的：

预估一下加载整张图片所需占用的内存。

为了加载这一张图片你所愿意提供多少内存。

用于展示这张图片的控件的实际大小。

当前设备的屏幕尺寸和分辨率。

比如，你的 ImageView 只有 128*96 像素的大小，只是为了显示一张缩略图，这时候把一张 1024*768 像素的图片完全加载到内存中显然是不值得的。

那我们怎样才能对图片进行压缩呢？通过设置 BitmapFactory.Options 中 inSampleSize 的值就可以实现。比如我们有一张 2048*1536 像素的图片，将 inSampleSize 的值设置为 4，就可以把这张图片压缩成 512*384 像素。原本加载这张图片需要占用 13M 的内存，压缩后就只需要占用 0.75M 了(假设图片是 ARGB_8888 类型，即每个像素点占用 4 个字节)。下面的方法可以根据传入的宽和高，计算出合适的 inSampleSize 值：

```
[java] view plaincopy
```

```
public static int calculateInSampleSize(BitmapFactory.Options options,
```

```
    int reqWidth, int reqHeight) {
```

```

// 源图片的高度和宽度
final int height = options.outHeight;
final int width = options.outWidth;
int inSampleSize = 1;
if (height > reqHeight || width > reqWidth) {
    // 计算出实际宽高和目标宽高的比率
    final int heightRatio = Math.round((float) height / (float) reqHeight);
    final int widthRatio = Math.round((float) width / (float) reqWidth);
    // 选择宽和高中最小的比率作为 inSampleSize 的值，这样可以保证最终图片的宽和高
    // 一定都会大于等于目标的宽和高。
    inSampleSize = heightRatio < widthRatio ? heightRatio : widthRatio;
}
return inSampleSize;
}

```

使用这个方法，首先你要将 `BitmapFactory.Options` 的 `inJustDecodeBounds` 属性设置为 `true`，解析一次图片。然后将 `BitmapFactory.Options` 连同期望的宽度和高度一起传递到 `calculateInSampleSize` 方法中，就可以得到合适的 `inSampleSize` 值了。之后再解析一次图片，使用新获取到的 `inSampleSize` 值，并把 `inJustDecodeBounds` 设置为 `false`，就可以得到压缩后的图片了。

```

[java] view plaincopy
public static Bitmap decodeSampledBitmapFromResource(Resources res, int resId,
    int reqWidth, int reqHeight) {
    // 第一次解析将 inJustDecodeBounds 设置为 true，来获取图片大小
    final BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
    options.inJustDecodeBounds = true;
    BitmapFactory.decodeResource(res, resId, options);
    // 调用上面定义的方法计算 inSampleSize 值
    options.inSampleSize = calculateInSampleSize(options, reqWidth, reqHeight);
    // 使用获取到的 inSampleSize 值再次解析图片
    options.inJustDecodeBounds = false;
    return BitmapFactory.decodeResource(res, resId, options);
}

```

下面的代码非常简单地任意一张图片压缩成 100*100 的缩略图，并在 `ImageView` 上展示。

```

[java] view plaincopy
mImageView.setImageBitmap(
    decodeSampledBitmapFromResource(getResources(), R.id.myimage, 100, 100));

```

使用图片缓存技术

在你应用程序的 UI 界面加载一张图片是一件很简单的事情，但是当你需要在界面上加载一大堆图片的时候，情况就变得复杂起来。在很多情况下，（比如使用 `ListView`、`GridView` 或者 `ViewPager` 这样的组件），屏幕上显示的图片可以通过滑动屏幕等事件不断地增加，最终导致 OOM。

为了保证内存的使用始终维持在一个合理的范围，通常会把被移除屏幕的图片进行回收处理。此时垃圾回收器也会认为你不再持有这些图片的引用，从而对这些图片进行 GC 操作。用这种思路来解决问题是非常好的，可是为了能让程序快速运行，在界面上迅速地加载图片，你又必须要考虑到某些图片被回收之后，用户又将它重新滑入屏幕这种情况。这时重新去加载一遍刚刚加载过的图片无疑是性能的瓶颈，你需要想办法去避免这个情况的发生。

这个时候，使用内存缓存技术可以很好的解决这个问题，它可以让组件快速地重新加载和处理图片。下面我们就来看一看如何使用内

缓存技术来对图片进行缓存，从而让你的应用程序在加载很多图片的时候可以提高响应速度和流畅性。

内存缓存技术对那些大量占用应用程序宝贵内存的图片提供了快速访问的方法。其中最核心的类是 `LruCache` (此类在 `android-support-v4` 的包中提供)。这个类非常适合用来缓存图片，它的主要算法原理是把最近使用的对象用强引用存储在 `LinkedHashMap` 中，并且把最近最少使用的对象在缓存值达到预设定值之前从内存中移除。

在过去，我们经常会使用一种非常流行的内存缓存技术的实现，即软引用或弱引用 (`SoftReference` or `WeakReference`)。但是现在已经不再推荐使用这种方式了，因为从 `Android 2.3 (API Level 9)` 开始，垃圾回收器会更倾向于回收持有软引用或弱引用的对象，这让软引用和弱引用变得不再可靠。另外，`Android 3.0 (API Level 11)` 中，图片的数据会存储在本地的内存当中，因而无法用一种可预见的方式将其释放，这就有潜在的风险造成应用程序的内存溢出并崩溃。

为了能够选择一个合适的缓存大小给 `LruCache`，有以下多个因素应该放入考虑范围内，例如：

你的设备可以为每个应用程序分配多大的内存？

设备屏幕上一次最多能显示多少张图片？有多少图片需要进行预加载，因为有可能很快也会显示在屏幕上？

你的设备的屏幕大小和分辨率分别是多少？一个超高分辨率的设备（例如 `Galaxy Nexus`）比起一个较低分辨率的设备（例如 `Nexus S`），在持有相同数量图片的时候，需要更大的缓存空间。

图片的尺寸和大小，还有每张图片会占据多少内存空间。

图片被访问的频率有多高？会不会有一些图片的访问频率比其它图片要高？如果有的话，你也许应该让一些图片常驻在内存当中，或者使用多个 `LruCache` 对象来区分不同组的图片。

你能维持好数量和质量之间的平衡吗？有些时候，存储多个低像素的图片，而在后台去开线程加载高像素的图片会更加的有效。

并没有一个指定的缓存大小可以满足所有的应用程序，这是由你决定的。你应该去分析程序内存的使用情况，然后制定出一个合适的解决方案。一个太小的缓存空间，有可能造成图片频繁地被释放和重新加载，这并没有好处。而一个太大的缓存空间，则有可能还是会引起 `java.lang.OutOfMemory` 的异常。

下面是一个使用 `LruCache` 来缓存图片的例子：

```
[java] view plaincopy
```

```
private LruCache<String, Bitmap> mMemoryCache;
```

```
@Override
```

```
protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
```

```
    // 获取到可用内存的最大值，使用内存超出这个值会引起 OutOfMemory 异常。
```

```
    // LruCache 通过构造函数传入缓存值，以 KB 为单位。
```

```
    int maxMemory = (int) (Runtime.getRuntime().maxMemory() / 1024);
```

```
    // 使用最大可用内存值的 1/8 作为缓存的大小。
```

```
    int cacheSize = maxMemory / 8;
```

```
    mMemoryCache = new LruCache<String, Bitmap>(cacheSize) {
```

```
        @Override
```

```
        protected int sizeOf(String key, Bitmap bitmap) {
```

```
            // 重写此方法来衡量每张图片的大小，默认返回图片数量。
```

```
            return bitmap.getByteCount() / 1024;
```

```
        }
```

```
    };
```

```
}
```

```
public void addBitmapToMemoryCache(String key, Bitmap bitmap) {
```

```
    if (getBitmapFromMemCache(key) == null) {
```

```
        mMemoryCache.put(key, bitmap);
```

```
    }
```

```
}
```

```
public Bitmap getBitmapFromMemCache(String key) {
    return mMemoryCache.get(key);
}
```

在这个例子当中，使用了系统分配给应用程序的八分之一内存来作为缓存大小。在中高配置的手机当中，这大概会有 4 兆(32/8)的缓存空间。一个全屏的 GridView 使用 4 张 800x480 分辨率的图片来填充，则大概会占用 1.5 兆的空间(800*480*4)。因此，这个缓存大小可以存储 2.5 页的图片。

当向 ImageView 中加载一张图片时，首先会在 LruCache 的缓存中进行检查。如果找到了相应的键值，则会立刻更新 ImageView，否则开启一个后台线程来加载这张图片。

[java] view plaincopy

```
public void loadBitmap(int resId, ImageView imageView) {
    final String imageKey = String.valueOf(resId);
    final Bitmap bitmap = getBitmapFromMemCache(imageKey);
    if (bitmap != null) {
        imageView.setImageBitmap(bitmap);
    } else {
        imageView.setImageResource(R.drawable.image_placeholder);
        BitmapWorkerTask task = new BitmapWorkerTask(imageView);
        task.execute(resId);
    }
}
```

BitmapWorkerTask 还要把新加载的图片的键值对放到缓存中。

[java] view plaincopy

```
class BitmapWorkerTask extends AsyncTask<Integer, Void, Bitmap> {
    // 在后台加载图片。
    @Override
    protected Bitmap doInBackground(Integer... params) {
        final Bitmap bitmap = decodeSampledBitmapFromResource(
            getResources(), params[0], 100, 100);
        addBitmapToMemoryCache(String.valueOf(params[0]), bitmap);
        return bitmap;
    }
}
```

掌握了以上两种方法，不管是要在程序中加载超大图片，还是要加载大量图片，都不用担心 OOM 的问题了！不过仅仅是理论地介绍不知道大家能不能完全理解，在后面的文章中我会演示如何在实际程序中灵活运用上述技巧来避免程序 OOM

Android 照片墙的实现：

照片墙这种功能现在应该算是挺常见了，在很多应用中你都可以经常看到照片墙的身影。它的设计思路其实也非常简单，用一个 GridView 控件当作“墙”，然后随着 GridView 的滚动将一张张照片贴在“墙”上，这些照片可以是手机本地中存储的，也可以是从网上下载的。制作类似于这种的功能的应用，有一个非常重要的问题需要考虑，就是图片资源何时应该释放。因为随着 GridView 的滚动，加载的图片可能会越来越多，如果没有一种合理的机制对图片进行释放，那么当图片达到一定上限时，程序就必然会崩溃。

今天我们照片墙应用的实现，重点也是放在了如何防止由于图片过多导致程序崩溃上面。主要的核心算法使用了 Android 中提供的 LruCache 类，这个类是 3.1 版本中提供的，如果你是在更早的 Android 版本中开发，则需要导入 android-support-v4 的 jar 包。

第一个要考虑的问题就是，我们从哪儿去收集这么多的图片呢？这里我从谷歌官方提供的 Demo 里将图片源取了出来，我们就从这些网址中下载图片，代码如下所示：

新建或打开 activity_main.xml 作为程序的主布局，加入如下代码：

[html] view plaincopy

```
<LinearLayout xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    xmlns:tools="http://schemas.android.com/tools"
    android:layout_width="wrap_content"
    android:layout_height="wrap_content" >

    <GridView
        android:id="@+id/photo_wall"
        android:layout_width="match_parent"
        android:layout_height="wrap_content"
        android:columnWidth="90dip"
        android:stretchMode="columnWidth"
        android:numColumns="auto_fit"
        android:verticalSpacing="10dip"
        android:gravity="center"
    ></GridView>
```

</LinearLayout>

可以看到，我们在这个布局文件中仅加入了一个 GridView，这也就是我们程序中的“墙”，所有的图片都将贴在这个“墙”上。接着我们定义 GridView 中每一个子 View 的布局，新建一个 photo_layout.xml 布局，加入如下代码：

[html] view plaincopy

```
<RelativeLayout xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    xmlns:tools="http://schemas.android.com/tools"
    android:layout_width="wrap_content"
    android:layout_height="wrap_content" >

    <ImageView
        android:id="@+id/photo"
        android:layout_width="90dip"
        android:layout_height="90dip"
        android:src="@drawable/empty_photo"
        android:layout_centerInParent="true"
    />
```

</RelativeLayout>

在每一个子 View 中我们就简单使用了一个 ImageView 来显示一张图片。这样所有的布局就已经定义好了。

接下来新建 PhotoWallAdapter 做为 GridView 的适配器，代码如下所示：

[java] view plaincopy

```
public class PhotoWallAdapter extends ArrayAdapter<String> implements OnScrollListener {

    /**
     * 记录所有正在下载或等待下载的任务。
     */
    private Set<BitmapWorkerTask> taskCollection;
```

```

/**
 * 图片缓存技术的核心类，用于缓存所有下载好的图片，在程序内存达到设定值时会将最少最近使用的图片移除掉。
 */
private LruCache<String, Bitmap> mMemoryCache;

/**
 * GridView 的实例
 */
private GridView mPhotoWall;

/**
 * 第一张可见图片的下标
 */
private int mFirstVisibleItem;

/**
 * 一屏有多少张图片可见
 */
private int mVisibleItemCount;

/**
 * 记录是否刚打开程序，用于解决进入程序不滚动屏幕，不会下载图片的问题。
 */
private boolean isFirstEnter = true;

public PhotoWallAdapter(Context context, int textViewResourceId, String[] objects,
    GridView photoWall) {
    super(context, textViewResourceId, objects);
    mPhotoWall = photoWall;
    taskCollection = new HashSet<BitmapWorkerTask>();
    // 获取应用程序最大可用内存
    int maxMemory = (int) Runtime.getRuntime().maxMemory();
    int cacheSize = maxMemory / 8;
    // 设置图片缓存大小为程序最大可用内存的 1/8
    mMemoryCache = new LruCache<String, Bitmap>(cacheSize) {
        @Override
        protected int sizeOf(String key, Bitmap bitmap) {
            return bitmap.getByteCount();
        }
    };
    mPhotoWall.setOnScrollListener(this);
}

@Override
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent) {
    final String url = getItem(position);

```



```

View view;
if (convertView == null) {
    view = LayoutInflater.from(getContext()).inflate(R.layout.photo_layout, null);
} else {
    view = convertView;
}
final ImageView photo = (ImageView) view.findViewById(R.id.photo);
// 给 ImageView 设置一个 Tag , 保证异步加载图片时不会乱序
photo.setTag(url);
setImageView(url, photo);
return view;
}

/**
 * 给 ImageView 设置图片。首先从 LruCache 中取出图片的缓存，设置到 ImageView 上。如果 LruCache 中没有该图片的缓存，
 * 就给 ImageView 设置一张默认图片。
 *
 * @param imageUrl
 *      图片的 URL 地址，用于作为 LruCache 的键。
 * @param imageView
 *      用于显示图片的控件。
 */
private void setImageView(String imageUrl, ImageView imageView) {
    Bitmap bitmap = getBitmapFromMemoryCache(imageUrl);
    if (bitmap != null) {
        imageView.setImageBitmap(bitmap);
    } else {
        imageView.setImageResource(R.drawable.empty_photo);
    }
}

/**
 * 将一张图片存储到 LruCache 中。
 *
 * @param key
 *      LruCache 的键，这里传入图片的 URL 地址。
 * @param bitmap
 *      LruCache 的键，这里传入从网络上下载的 Bitmap 对象。
 */
public void addBitmapToMemoryCache(String key, Bitmap bitmap) {
    if (getBitmapFromMemoryCache(key) == null) {
        mMemoryCache.put(key, bitmap);
    }
}

/**

```

* 从 LruCache 中获取一张图片，如果不存在就返回 null。

*

* @param key

* LruCache 的键，这里传入图片的 URL 地址。

* @return 对应传入键的 Bitmap 对象，或者 null。

*/

```
public Bitmap getBitmapFromMemoryCache(String key) {  
    return mMemoryCache.get(key);  
}
```

@Override

```
public void onScrollStateChanged(AbsListView view, int scrollState) {  
    // 仅当 GridView 静止时才去下载图片，GridView 滑动时取消所有正在下载的任务  
    if (scrollState == SCROLL_STATE_IDLE) {  
        loadBitmaps(mFirstVisibleItem, mVisibleItemCount);  
    } else {  
        cancelAllTasks();  
    }  
}
```

@Override

```
public void onScroll(AbsListView view, int firstVisibleItem, int visibleItemCount,  
    int totalItemCount) {  
    mFirstVisibleItem = firstVisibleItem;  
    mVisibleItemCount = visibleItemCount;  
    // 下载的任务应该由 onScrollStateChanged 里调用，但首次进入程序时 onScrollStateChanged 并不会调用，  
    // 因此在这里为首次进入程序开启下载任务。  
    if (isFirstEnter && visibleItemCount > 0) {  
        loadBitmaps(firstVisibleItem, visibleItemCount);  
        isFirstEnter = false;  
    }  
}
```

/**

* 加载 Bitmap 对象。此方法会在 LruCache 中检查所有屏幕中可见的 ImageView 的 Bitmap 对象，

* 如果发现任何一个 ImageView 的 Bitmap 对象不在缓存中，就会开启异步线程去下载图片。

*

* @param firstVisibleItem

* 第一个可见的 ImageView 的下标

* @param visibleItemCount

* 屏幕中总共可见的元素数

*/

```
private void loadBitmaps(int firstVisibleItem, int visibleItemCount) {  
    try {  
        for (int i = firstVisibleItem; i < firstVisibleItem + visibleItemCount; i++) {  
            String imageUrl = Images.imageThumbUrls[i];
```

```

        Bitmap bitmap = getBitmapFromMemoryCache(imageUrl);
        if (bitmap == null) {
            BitmapWorkerTask task = new BitmapWorkerTask();
            taskCollection.add(task);
            task.execute(imageUrl);
        } else {
            ImageView imageView = (ImageView) mPhotoWall.findViewById(imageUrl);
            if (imageView != null && bitmap != null) {
                imageView.setImageBitmap(bitmap);
            }
        }
    }
} catch (Exception e) {
    e.printStackTrace();
}
}

```

```

/**
 * 取消所有正在下载或等待下载的任务。
 */

```

```

public void cancelAllTasks() {
    if (taskCollection != null) {
        for (BitmapWorkerTask task : taskCollection) {
            task.cancel(false);
        }
    }
}

```

```

/**
 * 异步下载图片的任务。
 *
 * @author guolin
 */

```

```

class BitmapWorkerTask extends AsyncTask<String, Void, Bitmap> {

```

```

    /**
     * 图片的 URL 地址
     */
    private String imageUrl;

```

```

    @Override
    protected Bitmap doInBackground(String... params) {
        imageUrl = params[0];
        // 在后台开始下载图片
        Bitmap bitmap = downloadBitmap(params[0]);
        if (bitmap != null) {

```

```

        // 图片下载完成后缓存到 LrcCache 中
        addBitmapToMemoryCache(params[0], bitmap);
    }
    return bitmap;
}

@Override
protected void onPostExecute(Bitmap bitmap) {
    super.onPostExecute(bitmap);
    // 根据 Tag 找到相应的 ImageView 控件，将下载好的图片显示出来。
    ImageView imageView = (ImageView) mPhotoWall.findViewWithTag(imageUrl);
    if (imageView != null && bitmap != null) {
        imageView.setImageBitmap(bitmap);
    }
    taskCollection.remove(this);
}

/**
 * 建立 HTTP 请求，并获取 Bitmap 对象。
 *
 * @param imageUrl
 *         图片的 URL 地址
 * @return 解析后的 Bitmap 对象
 */
private Bitmap downloadBitmap(String imageUrl) {
    Bitmap bitmap = null;
    HttpURLConnection con = null;
    try {
        URL url = new URL(imageUrl);
        con = (HttpURLConnection) url.openConnection();
        con.setConnectTimeout(5 * 1000);
        con.setReadTimeout(10 * 1000);
        con.setDoInput(true);
        con.setDoOutput(true);
        bitmap = BitmapFactory.decodeStream(con.getInputStream());
    } catch (Exception e) {
        e.printStackTrace();
    } finally {
        if (con != null) {
            con.disconnect();
        }
    }
    return bitmap;
}
}

```

```
}
```

PhotoWallAdapter 是整个照片墙程序中最关键的一个类了，这里我来重点给大家讲解一下。首先在 PhotoWallAdapter 的构造函数中，我们初始化了 LruCache 类，并设置了最大缓存容量为程序最大可用内存的 1/8，接下来又为 GridView 注册了一个滚动监听器。然后在 getView()方法中，我们为每个 ImageView 设置了一个唯一的 Tag，这个 Tag 的作用是为了后面能够准确地找回这个 ImageView，不然异步加载图片会出现乱序的情况。之后调用了 setImageView()方法为 ImageView 设置一张图片，这个方法首先会从 LruCache 缓存中查找是否已经缓存了这张图片，如果成功找到则将缓存中的图片显示在 ImageView 上，否则就显示一张默认的空图片。

看了半天，那到底是在哪里下载图片的呢？这是在 GridView 的滚动监听器中进行的，在 onScrollStateChanged()方法中，我们对 GridView 的滚动状态进行了判断，如果当前 GridView 是静止的，则调用 loadBitmaps()方法去下载图片，如果 GridView 正在滚动，则取消掉所有下载任务，这样可以保证 GridView 滚动的流畅性。在 loadBitmaps()方法中，我们为屏幕上所有可见的 GridView 子元素开启了一个线程去执行下载任务，下载成功后将图片存储到 LruCache 当中，然后通过 Tag 找到相应的 ImageView 控件，把下载好的图片显示出来。由于我们使用了 LruCache 来缓存图片，所以不需要担心内存溢出的情况，当 LruCache 中存储图片的总大小达到容量上限的时候，会自动把最近最少使用的图片从缓存中移除。

最后新建或打开 MainActivity 作为程序的主 Activity，代码如下所示：

```
[java] view plaincopy
```

```
public class MainActivity extends Activity {
```

```
    /**
```

```
     * 用于展示照片墙的 GridView
```

```
    */
```

```
    private GridView mPhotoWall;
```

```
    /**
```

```
     * GridView 的适配器
```

```
    */
```

```
    private PhotoWallAdapter adapter;
```

```
    @Override
```

```
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
```

```
        super.onCreate(savedInstanceState);
```

```
        setContentView(R.layout.activity_main);
```

```
        mPhotoWall = (GridView) findViewById(R.id.photo_wall);
```

```
        adapter = new PhotoWallAdapter(this, 0, Images.imageThumbUrls, mPhotoWall);
```

```
        mPhotoWall.setAdapter(adapter);
```

```
    }
```

```
    @Override
```

```
    protected void onDestroy() {
```

```
        super.onDestroy();
```

```
        // 退出程序时结束所有的下载任务
```

```
        adapter.cancelAllTasks();
```

```
    }
```

```
}
```

MainActivity 中的代码非常简单，没什么需要说明的了，在 Activity 被销毁时取消掉了所有的下载任务，避免程序在后台耗费流量。另

外由于我们使用了网络功能，别忘了在 AndroidManifest.xml 中加入网络权限的声明。

能够对图片的优化进行相应的处理

1、利用“三级缓存”实现图片的优化

第一次是要从服务器获取的，以后每次显示图片，首先判断内存中获取，如果没有，再从本地缓存目录中获取，如果还没有，最后就需要发送请求从服务器获取。服务器端下载的图片是使用 Http 的缓存机制，每次执行将本地图片的时间发送给服务器，如果返回码是 304，说明服务端的图片和本地的图片是相同的，直接使用本地保存的图片，如果返回码是 200，则开始下载新的图片并实现缓存。在从服务器获取到图片后，需要再在本地和内存中分别存一份，这样下次直接就可以从内存中直接获取了，这样就加快了显示的速度，提高了用户的体验。

2、图片过大导致内存溢出：

模拟器的 RAM 比较小，由于每张图片先前的情况，放入到 Bitmap 的时候，大小会变大，导致超出 RAM 内存

★android 中用 bitmap 时很容易内存溢出，报如下错误：Java.lang.OutOfMemoryError : bitmap size exceeds VM budget

解决：

方法 1：主要是加上这段：等比例缩小图片

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;
```

1) 通过 getResource()方法获取资源：

```
//解决加载图片 内存溢出的问题
```

```
//Options 只保存图片尺寸大小，不保存图片到内存
```

```
BitmapFactory.Options opts = new BitmapFactory.Options();
```

//缩放的比例，缩放是很难按准备的比例进行缩放的，其值表明缩放的倍数，SDK 中建议其值是 2 的指数值，值越大会导致图片不清晰

```
opts.inSampleSize = 2;
```

```
Bitmap bmp = null;
```

```
bmp = BitmapFactory.decodeResource(getResources(), mImageIds[position],opts);
```

```
...
```

```
//回收
```

```
bmp.recycle();
```

2) 通过 Uri 取图片资源

```
private ImageView preview;
```

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;//图片宽高都为原来的二分之一，即图片为原来的四分之一
```

```
Bitmap bitmap = BitmapFactory.decodeStream(cr.openInputStream(uri), null, options);
```

```
preview.setImageBitmap(bitmap);
```

以上代码可以优化内存溢出，但它只是改变图片大小，并不能彻底解决内存溢出。

3) 通过路径获取图片资源

```
private ImageView preview;
```

```
private String fileName= "/sdcard/DCIM/Camera/2010-05-14 16.01.44.jpg";
```

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;//图片宽高都为原来的二分之一，即图片为原来的四分之一
```

```
Bitmap b = BitmapFactory.decodeFile(fileName, options);
```

```
preview.setImageBitmap(b);
```

```
filePath.setText(fileName);
```

方法 2：对图片采用软引用，及时地进行 recycle()操作

```
SoftReference<Bitmap> bitmap;  
bitmap = new SoftReference<Bitmap>(pBitmap);  
if(bitmap != null){  
    if(bitmap.get() != null && !bitmap.get().isRecycled()){  
        bitmap.get().recycle();  
        bitmap = null;  
    }  
}
```

1、为何使用软引用：

由于创建的集合中存的都是强引用的对象，对于强引用的对象，垃圾回收器是绝对不会回收这个强引用的对象的，除非手动将对象置为 null，垃圾回收器才会在适当的时候将其回收掉。当内存不足的时候，即使抛出了 OOM 异常，程序终止了也不会回收这个强引用对象。所以为了避免在低内存下缓存图片而导致 OOM 异常的出现，需要降低对象的引用级别，这就涉及到了软引用。

简单来说，软引用就相当于一个“袋子”，而强引用就相当于袋子中的内容，可以比喻为将手机(内容)存入到袋子中，即用软引用包裹强引用。软引用 SoftReference 的特点就在于它的实例保存了对一个 java 对象的软引用，该软引用的存在并不妨碍垃圾回收线程对该 java 对象的回收。SoftReference 保存了对一个 java 对象的软引用后，在垃圾回收此 java 对象之前，SoftReference 所提供的 get()方法返回的是 java 对象的强引用；一旦垃圾线程回收该 java 对象之后，get()返回的是 null。

2、软引用的特点：

- 1)、在内存空间充足时，即使一个对象具有软引用，垃圾回收器也不会回收它。
- 2)、当内存不足时，会在出现 OOM 异常之前回收掉这些对象的内存空间。
- 3)、只要垃圾回收器没回收这个对象，则程序就可以继续使用这个对象，因此软引用可用来实现内存敏感的高速缓存。
- 4)、软引用和引用队列 ReferenceQueue 联合使用时，当软引用所引用的对象被垃圾回收器回收后，java 虚拟机就会将这个软引用加入到与之关联的引用队列中。

需要说明的是，对于强引用对象（如 new 一个对象），如果被软引用所引用后，不为 null 时是作为强可及对象存在的，如果为 null 后，是作为软可及对象存在的；当垃圾回收的时候，不会因为这个对象被软引用所引用而保留该对象的。而是会在 OOM 异常之前优先回收掉长时间闲置的软可及对象，尽可能保留“新”的软可及对象。如果想重新获得对该实例的强引用，可以通过调用软引用的 get()方法获得对象后继续使用。

3、引用队列 ReferenceQueue：

虽然 SoftReference 对象具有保存软引用的特性，但是也还是具有 java 对象的一般性的。也就是说当软引用所引用的对象被回收之后，这个软引用的对象实际上并没有什么存在的价值了，这就需要有一个适当的清除机制，避免由于大量的 SoftReference 对象的存在而带来新的内存泄露的问题。这就需要将这些“空袋子”回收掉，这就需要使用引用队列 ReferenceQueue 这个类。

使用方法：就是将创建的强引用和引用队列作为参数传递到软引用的构造方法中，从而实现在 SoftReference 所引用的 object 在被垃圾回收器回收的同时，这个软引用对象会被加入到引用队列 ReferenceQueue 之中。我们可以通过 ReferenceQueue 的 poll()方法监控到是否有非强可及对象被回收了。当队列为空时，说明没有软引用加入到队列中，即没有非强可及引用被回收，否则 poll()方法会返回队列中前面一个 Reference 对象。通过这个方法，我们就可以将无引用对象的软引用 SoftReference 回收掉，这就避免了大量 SoftReference 未被回收导致的内存泄露。

4、构建高级缓存：

在应用之中，当我们将图片加载到内存中，需要考虑内存的优化问题，同样会涉及到 OOM 的问题。如果图片过多的话，内存就吃不消了，这就需要考虑应用如何在低内存的情况下运行了，需要为应用构建高级缓存，来保证在低内存的情况下也能正常运行。首先，在缓存图片的时候，需要判断手机的当前可用内存是否充足，如果内存不足，就需要使用缓存的 Map 来存储，保证在高速缓存下运行。但是在 java 中并没有提供软引用的 Map 集合，只提供了一个 WeakHashMap 这个针对弱引用提供的实现类。这时候就需要我们手动创建一个具体的实现类，作为软引用的集合来使用。

1、自定义软引用集合，继承 HashMap<K, V>，这就相当于一个“袋子”

2、在构造函数中初始化：

临时集合：创建一个临时的 HashMap，其中的 V 应当作为软引用存在，即使用自定义的软引用的类[此类是加入队列的软引用]。可以理解为将手机（强引用）放入袋子（软引用）中，在将袋子贴上一个标签，放入队列中存储。

引用队列：创建存放软引用的队列 ReferenceQueue。

3、重写用到集合的方法：put、get、以及 containsKey 等用到的方法（即在实际使用中用到了哪些方法），在 put 方法中，需要先创建一个软引用对象，接收传入的 value，即包裹强引用对象；将这个软引用加入到临时的集合中，这样就可以操作软引用的集合了。同样的 get 方法也是从这个临时存储软引用的集合中取值。

4、回收“空袋子”。当强引用对象被回收后，软引用也需要被回收掉：通过调用引用队列中的 poll 方法，不断的循环，检测队列是否为空，即检测队列中是否有“空袋子”软引用，如果有则从临时的集合中移除掉。在 get 和 containKey 方法中调用此回收方法。】

掌握 OOM 异常的处理，并可以对应用进行相应的优化

一、内存溢出如何产生的

Android 的虚拟机是基于寄存器的 Dalvik，它的最大堆大小一般是 16M，有的机器为 24M。因此我们所能利用的内存空间是有限的。如果我们的内存占用超过了一定的水平就会出现 OutOfMemory 的错误。

内存溢出的几点原因总结：

1、资源释放问题：

程序代码的问题，长期保持某些资源（如 Context）的引用，造成内存泄露，资源得不到释放

2、对象内存过大问题：

保存了多个耗尽内存过大的对象（如 Bitmap），造成内存超出限制

3、static：

static 是 Java 中的一个关键字，当用它来修饰成员变量时，那么该变量就属于该类，而不是该类的实例。所以用 static 修饰的变量，它的生命周期是很长的，如果用它来引用一些资源耗费过多的实例（Context 的情况最多），这时就要谨慎对待了。

```
public class ClassName {  
    private static Context mContext;  
    //省略  
}
```

以上的代码是很危险的，如果将 Activity 赋值到 mContext 的话。那么即使该 Activity 已经 onDestroy，但是由于仍有对象保存它的引用，因此该 Activity 依然不会被释放。

我们举 Android 文档中的一个例子。

```
private static Drawable sBackground;  
@Override  
protected void onCreate(Bundle state) {  
    super.onCreate(state);  
    TextView label = new TextView(this);  
    label.setText("Leaks are bad");  
    if (sBackground == null) {  
        sBackground = getDrawable(R.drawable.large_bitmap);  
    }  
    label.setBackgroundDrawable(sBackground);  
    setContentView(label);  
}
```



```
}
```

sBackground, 是一个静态的变量, 但是我们发现, 我们并没有显式的保存 Context 的引用, 但是, 当 Drawable 与 View 连接之后, Drawable 就将 View 设置为一个回调, 由于 View 中是包含 Context 的引用的, 所以, 实际上我们依然保存了 Context 的引用。这个引用链如下:

Drawable->TextView->Context

所以, 最终该 Context 也没有得到释放, 发生了内存泄露。

针对 static 的解决方案:

第一、应该尽量避免 static 成员变量引用资源耗费过多的实例, 比如 Context。

第二、Context 尽量使用 Application Context, 因为 Application 的 Context 的生命周期比较长, 引用它不会出现内存泄露的问题。

第三、使用 WeakReference 代替强引用。比如可以使用 WeakReference<Context> mContextRef;

该部分的详细内容也可以参考 Android 文档中 Article 部分。

4、线程导致内存溢出:

线程产生内存泄露的主要原因在于线程生命周期的不可控。我们来考虑下面一段代码。

```
public class MyActivity extends Activity {
    @Override
    public void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
        super.onCreate(savedInstanceState);
        setContentView(R.layout.main);
        new MyThread().start();
    }
    private class MyThread extends Thread{
    @Override
        public void run() {
            super.run();
            //do something
        }
    }
}
```

这段代码很平常也很简单, 是我们经常使用的形式。我们思考一个问题: 假设 MyThread 的 run 函数是一个很费时的操作, 当我们开启该线程后, 将设备的横屏变为了竖屏, 一般情况下当屏幕转换时会重新创建 Activity, 按照我们的想法, 老的 Activity 应该会被销毁才对, 然而事实上并非如此。

由于我们的线程是 Activity 的内部类, 所以 MyThread 中保存了 Activity 的一个引用, 当 MyThread 的 run 函数没有结束时, MyThread 是不会被销毁的, 因此它所引用的老的 Activity 也不会被销毁, 因此就出现了内存泄露的问题。

有些人喜欢用 Android 提供的 AsyncTask, 但事实上 AsyncTask 的问题更加严重, Thread 只有在 run 函数不结束时才出现这种内存泄露问题, 然而 AsyncTask 内部的实现机制是运用了 ThreadPoolExecutor, 该类产生的 Thread 对象的生命周期是不确定的, 是应用程序无法控制的, 因此如果 AsyncTask 作为 Activity 的内部类, 就更容易出现内存泄露的问题。

针对这种线程导致的内存泄露问题的解决方案:

第一、将线程的内部类, 改为静态内部类。

第二、在线程内部采用弱引用保存 Context 引用。

二、避免内存溢出的方案：

1、图片过大导致内存溢出：

模拟器的 RAM 比较小，由于每张图片先前是压缩的情况，放入到 Bitmap 的时候，大小会变大，导致超出 RAM 内存

★android 中用 bitmap 时很容易内存溢出，报如下错误：Java.lang.OutOfMemoryError : bitmap size exceeds VM budget

解决：

方法 1：主要是加上这段：等比例缩小图片

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;
```

1) 通过 getResource()方法获取资源：

```
//解决加载图片 内存溢出的问题
```

```
//Options 只保存图片尺寸大小，不保存图片到内存
```

```
BitmapFactory.Options opts = new BitmapFactory.Options();
```

//缩放的比例，缩放是很难按准备的比例进行缩放的，其值表明缩放的倍数，SDK 中建议其值是 2 的指数值，值越大会导致图片不清晰

```
opts.inSampleSize = 2;
```

```
Bitmap bmp = null;
```

```
bmp = BitmapFactory.decodeResource(getResources(), mImageIds[position],opts);
```

```
...
```

```
//回收
```

```
bmp.recycle();
```

2) 通过 Uri 取图片资源

```
private ImageView preview;
```

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;//图片宽高都为原来的二分之一，即图片为原来的四分之一
```

```
Bitmap bitmap = BitmapFactory.decodeStream(cr.openInputStream(uri), null, options);
```

```
preview.setImageBitmap(bitmap);
```

以上代码可以优化内存溢出，但它只是改变图片大小，并不能彻底解决内存溢出。

3) 通过路径获取图片资源

```
private ImageView preview;
```

```
private String fileName= "/sdcard/DCIM/Camera/2010-05-14 16.01.44.jpg";
```

```
BitmapFactory.Options options = new BitmapFactory.Options();
```

```
options.inSampleSize = 2;//图片宽高都为原来的二分之一，即图片为原来的四分之一
```

```
Bitmap b = BitmapFactory.decodeFile(fileName, options);
```

```
preview.setImageBitmap(b);
```

```
filePath.setText(fileName);
```

方法 2：对图片采用软引用，及时地进行 recycle()操作

```
SoftReference<Bitmap> bitmap;
```

```
bitmap = new SoftReference<Bitmap>(pBitmap);
```

```
if(bitmap != null){
```

```
if(bitmap.get() != null && !bitmap.get().isRecycled()){
```

```
bitmap.get().recycle();
```

```
bitmap = null;
```

```
}  
}
```

具体见“各种引用的简单了解”中的示例

2、复用 listView :

方法：对复杂的 listview 进行合理设计与编码：

Adapter 中：

@Override

```
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent) {  
    ViewHolder holder;  
    if(convertView!=null && convertView instanceof LinearLayout){  
        holder = (ViewHolder) convertView.getTag();  
    }else{  
        convertView = View.inflate(MainActivity.this, R.layout.item, null);  
        holder = new ViewHolder();  
        holder.tv = (TextView) convertView.findViewById(R.id.tv);  
        convertView.setTag(holder);  
    }  
    holder.tv.setText("XXXX");  
    holder.tv.setTextColor(Color.argb(180, position*4, position*5, 255-position*2));  
    return convertView;  
}
```

```
class ViewHolder{  
    private TextView tv;  
}
```

3、界面切换

方法 1：单个页面，横竖屏切换 N 次后 OOM

1、看看页面布局当中有没有大的图片，比如背景图之类的。

去除 xml 中相关设置，改在程序中设置背景图（放在 onCreate()方法中）：

```
Drawable bg = getResources().getDrawable(R.drawable.bg);  
XXX.setBackgroundDrawable(rlAdDetailone_bg);
```

在 Activity destory 时注意，bg.setCallback(null); 防止 Activity 得不到及时的释放

2. 跟上面方法相似，直接把 xml 配置文件加载成 view 再放到一个容器里

然后直接调用 this.setContentView(View view);方法，避免 xml 的重复加载

方法 2：在页面切换时尽可能少地重复使用一些代码

比如：重复调用数据库，反复使用某些对象等等.....

4、内存分配：

方法 1：Android 堆内存也可自己定义大小和优化 Dalvik 虚拟机的堆内存分配

注意若使用这种方法：project build target 只能选择 <= 2.2 版本，否则编译将通不过。 所以不建议用这种方式

```
private final static int CWJ_HEAP_SIZE= 6*1024*1024;
private final static float TARGET_HEAP_UTILIZATION = 0.75f;
VMRuntime.getRuntime().setMinimumHeapSize(CWJ_HEAP_SIZE);
VMRuntime.getRuntime().setTargetHeapUtilization(TARGET_HEAP_UTILIZATION);
```

常见的内存使用不当的情况

1、查询数据库没有关闭游标

程序中经常会进行查询数据库的操作，但是经常会有使用完毕 Cursor 后没有关闭的情况。如果我们的查询结果集比较小，对内存的消耗不容易被发现，只有在长时间大量操作的情况下才会复现内存问题，这样就会给以后的测试和问题排查带来困难和风险。

```
Cursor cursor = null;
try {
    cursor = getContentResolver().query(uri ...);
    if (cursor != null && cursor.moveToNext()) {
        ... ..
    }
} finally {
    if (cursor != null) {
        try {
            cursor.close();
        } catch (Exception e) {
            //ignore this
        }
    }
}
```

2、构造 Adapter 时，没有使用缓存的 convertView

以构造 ListView 的 BaseAdapter 为例，在 BaseAdapter 中提供了方法：

```
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent)
```

来向 ListView 提供每一个 item 所需要的 view 对象。初始时 ListView 会从 BaseAdapter 中根据当前的屏幕布局实例化一定数量的 view 对象，同时 ListView 会将这些 view 对象缓存起来。当向上滚动 ListView 时，原先位于最上面的 list item 的 view 对象会被回收，然后被用来构造新出现的最下面的 list item。这个构造过程就是由 getView()方法完成的，getView()的第二个形参 View convertView 就是被缓存起来的 list item 的 view 对象(初始化时缓存中没有 view 对象则 convertView 是 null)。

由此可以看出，如果我们不去使用 convertView，而是每次都在 getView()中重新实例化一个 View 对象的话，即浪费资源也浪费时间，也会使得内存占用越来越大。ListView 回收 list item 的 view 对象的过程可以查看：

```
public View getView(int position, View convertView, ViewGroup parent) {
    View view = null;
```

```

if (convertView != null) {
    view = convertView;
    populate(view, getItem(position));
    ...
} else {
    view = new Xxx(...);
    ...
}
return view;
}

```

3、Bitmap 对象不在使用时调用 recycle()释放内存

有时我们会手工的操作 Bitmap 对象，如果一个 Bitmap 对象比较占内存，当它不在被使用的时候，可以调用 Bitmap.recycle()方法回收此对象的像素所占用的内存，但这不是必须的，视情况而定。可以看一下代码中的注释：

4、释放对象的引用

当一个生命周期较短的对象 A，被一个生命周期较长的对象 B 保有其引用的情况下，在 A 的生命周期结束时，要在 B 中清除掉对 A 的引用。

示例 A：

```

public class DemoActivity extends Activity {
    ... ..
    private Handler mHandler = ...
    private Object obj;
    public void operation() {
        obj = initObj();
        ...
        [Mark]
        mHandler.post(new Runnable() {
            public void run() {
                useObj(obj);
            }
        });
    }
}

```

我们有一个成员变量 obj，在 operation()中我们希望能够将处理 obj 实例的操作 post 到某个线程的 MessageQueue 中。在以上的代码中，即便是 mHandler 所在的线程使用完了 obj 所引用的对象，但这个对象仍然不会被垃圾回收掉，因为 DemoActivity.obj 还保有这个对象的引用。所以如果在 DemoActivity 中不再使用这个对象了，可以在[Mark]的位置释放对象的引用，而代码可以修改为：

```

... ..
public void operation() {
    obj = initObj();
    ...
    final Object o = obj;

```

```

obj = null;
mHandler.post(new Runnable() {
    public void run() {
        useObj(o);
    }
}
}
...

```

示例 B:

假设我们希望在锁屏界面(LockScreen)中，监听系统中的电话服务以获取一些信息(如信号强度等)，则可以在 LockScreen 中定义一个 PhoneStateListener 的对象，同时将它注册到 TelephonyManager 服务中。对于 LockScreen 对象，当需要显示锁屏界面时就会创建一个 LockScreen 对象，而当锁屏界面消失的时候 LockScreen 对象就会被释放掉。

但是如果在释放 LockScreen 对象的时候忘记取消我们之前注册的 PhoneStateListener 对象，则会导致 LockScreen 无法被垃圾回收。如果不断的使锁屏界面显示和消失，则最终会由于大量的 LockScreen 对象没有办法被回收而引起 OutOfMemory,使得 system_process 进程挂掉。

5、其他

Android 应用程序中最典型的需要注意释放资源的情况是在 Activity 的生命周期中，在 onPause()、onStop()、onDestroy()方法中需要适当的释放资源的情况。由于此情况很基础，在此不详细说明，具体可以查看官方文档对 Activity 生命周期的介绍，以明确何时应该释放哪些资源。

三、Android 性能优化的一些方案

1、优化 Dalvik 虚拟机的堆内存分配

1) 首先内存方面，可以参考 Android 堆内存也可自己定义大小和优化 Dalvik 虚拟机的堆内存分配

对于 Android 平台来说，其托管层使用的 Dalvik JavaVM 从目前的表现来看还有很多地方可以优化处理，比如我们在开发一些大型游戏或耗资源的应用中可能考虑手动干涉 GC 处理，使用 dalvik.system.VMRuntime 类提供的 setTargetHeapUtilization 方法可以增强程序堆内存的处理效率。当然具体原理我们可以参考开源工程，这里我们仅说下使用方法：

```
private final static floatTARGET_HEAP_UTILIZATION = 0.75f;
```

在程序 onCreate 时就可以调用：

```
VMRuntime.getRuntime().setTargetHeapUtilization(TARGET_HEAP_UTILIZATION);
```

2) Android 堆内存也可自己定义大小

对于一些大型 Android 项目或游戏来说在算法处理上没有问题外，影响性能瓶颈的主要是 Android 自己内存管理机制问题，目前手机厂商对 RAM 都比较吝啬，对于软件的流畅性来说 RAM 对性能的影响十分敏感。

除了上次 Android 开发网提到的优化 Dalvik 虚拟机的堆内存分配外，我们还可以强制定义自己软件的对内存大小，我们使用 Dalvik 提供的 dalvik.system.VMRuntime 类来设置最小堆内存为例：

```
private final static int CWJ_HEAP_SIZE = 6 * 1024 * 1024 ;
```

```
VMRuntime.getRuntime().setMinimumHeapSize(CWJ_HEAP_SIZE); //设置最小 heap 内存为 6MB 大小
```

当然对于内存吃紧来说还可以通过手动干涉 GC 去处理，我们将在下次提到具体应用。

2、基础类型上，因为 Java 没有实际的指针，在敏感运算方面还是要借助 NDK 来完成。

Android123 提示游戏开发者 ,这点比较有意思的是 Google 推出 NDK 可能是帮助游戏开发人员 ,比如 OpenGL ES 的支持有明显的改观 ,本地代码操作图形界面是很必要的。

3、图形对象优化：

这里要说的是 Android 上的 Bitmap 对象销毁，可以借助 recycle()方法显示让 GC 回收一个 Bitmap 对象，通常对一个不用的 Bitmap 可以使用下面的方式，如

```
if(bitmapObject.isRecycled()==false) //如果没有回收
    bitmapObject.recycle();
```

4、处理 GIF 动画：

目前系统对动画支持比较弱对于常规应用的补间过渡效果可以，但是对于游戏而言一般的美工可能习惯了 GIF 方式的统一处理目前 Android 系统仅能预览 GIF 的第一帧，可以借助 J2ME 中通过线程和自己写解析器的方式来读取 GIF89 格式的资源。

5、对于大多数 Android 手机没有过多的物理按键可能需要想象下了做好手势识别 GestureDetector 和重力感应来实现操控。通常我们还要考虑误操作问题的降噪处理。

四、图片占用进程的内存算法简介

android 中处理图片的基础类是 Bitmap，顾名思义，就是位图。占用内存的算法如下：

图片的 width*height*Config。

如果 Config 设置为 ARGB_8888，那么上面的 Config 就是 4。一张 480*320 的图片占用的内存就是 480*320*4 byte。

在默认情况下 android 进程的内存占用量为 16M，因为 Bitmap 除了 java 中持有数据外，底层 C++ 的 skia 图形库还会持有一个 SKBitmap 对象，因此一般图片占用内存推荐大小应该不超过 8M。这个可以调整，编译源代码时可以设置参数。

五、内存监测工具 DDMS --> Heap

无论怎么小心，想完全避免 bad code 是不可能的，此时就需要一些工具来帮助我们检查代码中是否存在会造成内存泄漏的地方。Android tools 中的 DDMS 就带有一个很不错的内存监测工具 Heap(这里我使用 eclipse 的 ADT 插件，并以真机为例，在模拟器中的情况类似)。

用 Heap 监测应用进程使用内存情况的步骤如下：

1. 启动 eclipse 后，切换到 DDMS 透视图，并确认 Devices 视图、Heap 视图都是打开的；
2. 将手机通过 USB 链接至电脑，链接时需要确认手机是处于“USB 调试”模式，而不是作为“Mass Storage”；
3. 链接成功后，在 DDMS 的 Devices 视图中将会显示手机设备的序列号，以及设备中正在运行的部分进程信息；
4. 点击选中想要监测的进程，比如 system_process 进程；
5. 点击选中 Devices 视图界面中最上方一排图标中的“Update Heap”图标；
6. 点击 Heap 视图中的“Cause GC”按钮；
7. 此时在 Heap 视图中就会看到当前选中的进程的内存使用量的详细情况。

说明：

- a) 点击“Cause GC”按钮相当于向虚拟机请求了一次 gc 操作；

b) 当内存使用信息第一次显示以后，无须再不断的点击“Cause GC”，Heap 视图界面会定时刷新，在对应用的不断的操作过程中就可以看到内存使用的变化；

c) 内存使用信息的各项参数根据名称即可知道其意思，在此不再赘述。

如何才能知道我们的程序是否有内存泄漏的可能性呢。这里需要注意一个值：Heap 视图中部有一个 Type 叫做 data object，即数据对象，也就是我们的程序中大量存在的类类型的对象。在 data object 一行中有一列是“Total Size”，其值就是当前进程中所有 Java 数据对象的内存总量，一般情况下，这个值的大小决定了是否会有内存泄漏。可以这样判断：

a) 不断的操作当前应用，同时注意观察 data object 的 Total Size 值；

b) 正常情况下 Total Size 值都会稳定在一个有限的范围内，也就是说由于程序中的代码良好，没有造成对象不被垃圾回收的情况，所以说虽然我们不断的操作会不断的生成很多对象，而在虚拟机不断的进行 GC 的过程中，这些对象都被回收了，内存占用量会会落到一个稳定的水平；

c) 反之如果代码中存在没有释放对象引用的情况，则 data object 的 Total Size 值在每次 GC 后不会有明显的回落，随着操作次数的增多 Total Size 的值会越来越大，

直到到达一个上限后导致进程被 kill 掉。

d) 此处已 system_process 进程为例，在我的测试环境中 system_process 进程所占用的内存的 data object 的 Total Size 正常情况下会稳定在 2.2~2.8 之间，而当其值超过 3.55 后进程就会被 kill。

总之，使用 DDMS 的 Heap 视图工具可以很方便的确认我们的程序是否存在内存泄漏的可能性。

熟悉 Android 中的动画，选择器，样式和主题的使用

一、动画：

1、动画的分类：

1)、Tween 动画：这种实现方式可以使视图组件移动、放大、缩小以及产生透明度的变化；

2)、Frame 动画：传统的动画方法，通过顺序的播放排列好的图片来实现，类似电影。

1) Frame 帧动画 AnimationDrawable

【参考 api 文档实现示例：</sdk/docs/guide/topics/resources/animation-resource.html#Frame>】

1、使用 AnimationDrawable 来操作：

在 res 目录下，新建 drawable 与 anim 目录：

drawable 放入帧动画图片

anim 目录下新建帧动画 xml 文件来表示帧动画；

布局文件：

```
<ImageView
    android:id="@+id/iv"
    android:onClick="start"
    android:layout_width="wrap_content"
    android:layout_height="wrap_content" />
```

帧动画文件 rocket.xml：

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<!-- oneshot 是否只播放一次 -->
<animation-list xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:oneshot="false" >
```



```

<item android:drawable="@drawable/girl_1" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_2" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_3" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_4" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_5" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_6" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_7" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_8" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_9" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_10" android:duration="200"/>
<item android:drawable="@drawable/girl_11" android:duration="200"/>
</animation-list>

```

代码：

```

public class MainActivity extends Activity {
    private ImageView iv;
    private AnimationDrawable anim;
    @Override
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
        super.onCreate(savedInstanceState);
        setContentView(R.layout.activity_main);
        iv = (ImageView) findViewById(R.id.iv);
        iv.setBackgroundResource(R.anim.rocket);           // 把动画设置为背景
        anim = (AnimationDrawable) iv.getBackground();    // 获取背景
    }
    public void start(View v) {
        if(anim.isRunning()) {
            anim.stop();
        }
        anim.start();
    }
}

```

2) Tween 动画：

①、有点类似以前弄的图片，处理，如旋转，缩放等，但 Tween 动画，注重的是动画过程，而不是结果；

②、创建方法：

使用 xml 文件来定义动画，然后通过 AnimationUtils 来加载，获取动画对象

使用代码方法，如：

```

// 旋转动画(这里设置：围绕自己的中心点旋转)
RotateAnimation ra = new RotateAnimation(0, 360, Animation.RELATIVE_TO_SELF, 0.5f, Animation.RELATIVE_TO_SELF, 0.5f);
ra.setDuration(1500);           // 旋转一次时间
ra.setRepeatCount(Animation.INFINITE); // 重复次数无限
iv_scan.startAnimation(ra);     // 开启动画

```

分类：

1、透明动画(alpha.xml)

```
<set xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:shareInterpolator="false" >
    <!-- 透明动画 -->
    <alpha
        android:repeatMode="reverse"           // 反转,播放动画
        android:repeatCount="infinite"        // 重复播放
        android:duration="1000"
        android:fromAlpha="1"
        android:toAlpha="0.2" />
</set>
```

2、缩放动画(scale.xml)

```
<!-- 缩放动画 -->
<set>
    <scale
        android:duration="1000"
        android:fromXScale="1.0"             // 起始 x 缩放级别,
        android:fromYScale="1.0"             // 起始 y 缩放级别
        android:toXScale="2"                 // 目标 x 缩放级别, 这里设置为放大一倍
        android:toYScale="2"
        android:pivotX="0"                   // 动画中心点设置; 0 基于左上角; 50%基于自身中央, 50%p 基于父容器中央, 大于 0
        基于此像素
        android:pivotY="0"
        android:repeatCount="infinite"
        android:repeatMode="reverse"/>
</set>
```

3、位移动画(translate.xml)

```
<!-- 位移动画 -->
<translate
    android:duration="1000"
    android:fromXDelta="0"                   // 起始位移位置
    android:fromYDelta="0"
    android:repeatCount="infinite"
    android:repeatMode="reverse"
    android:toXDelta="100%"                 // 移动到哪里, 这里设置为, 移动自身的右下角位置 100%
    android:toYDelta="100%" />
```

4、旋转动画(rotate.xml)

```
<!-- 旋转动画 -->
<rotate
    android:duration="1000"
    android:fromDegrees="0"                 // 旋转角度范围设置
    android:toDegrees="360"
    android:pivotX="50%"                   // 动画中心点设置
```

```

    android:pivotY="50%"
    android:repeatCount="infinite"
    android:repeatMode="restart"
/>

```

5、组合动画(all.xml)

```

<!-- 组合动画：旋转 + 缩放 + 透明 -->
<rotate
    android:duration="1000"
    android:fromDegrees="0"
    android:interpolator="@android:anim/linear_interpolator"    // 动画篡改器，设置匀速转动，不出现完成后，停顿
    android:pivotX="50%"
    android:pivotY="50%"
    android:repeatCount="infinite"
    android:repeatMode="restart"
    android:toDegrees="360" />
<scale
    android:duration="1000"
    android:fromXScale="1.0"
    android:fromYScale="1.0"
    android:pivotX="50%"
    android:pivotY="50%"
    android:repeatCount="infinite"
    android:repeatMode="reverse"
    android:toXScale="2"
    android:toYScale="2" />
<alpha
    android:duration="1000"
    android:fromAlpha="1"
    android:repeatCount="infinite"
    android:repeatMode="reverse"
    android:toAlpha="0.2" />

```

代码：

```

public class MainActivity extends Activity {
    private ImageView imageView;
    @Override
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {
        super.onCreate(savedInstanceState);
        setContentView(R.layout.activity_main);
        imageView = (ImageView) findViewById(R.id.imageView);
    }

    public void onClick(View v) {
        Animation anim = null;    // 动画对象
        switch (v.getId()) {
            case R.id.alphaBT:    // 透明动画

```

```

        anim = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.alpha);           // 根据 xml 获取动画对象
        break;
    case R.id.rorateBT:           // 旋转动画
        anim = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.rotate);
        break;
    case R.id.scaleBT:           // 缩放动画
        anim = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.scale);
        break;
    case R.id.transalteBT:       // 位移动画
        anim = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.translate);
        break;
    case R.id.all:
        anim = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.all);
        break;
    }
    if (anim != null) {
        imageView.startAnimation(anim);    // 启动动画
    }
}
}

```

动画篡改器 interpolator

Interpolator 定义了动画的变化速度，可以实现匀速、正加速、负加速、无规则变加速等；有以下几类（更多参考 API）：

- AccelerateDecelerateInterpolator，延迟减速，在动作执行到中间的时候才执行该特效。
- AccelerateInterpolator，会使慢慢以(float)的参数降低速度。
- LinearInterpolator，平稳不变的，上面旋转动画中使用到了；
- DecelerateInterpolator，在中间加速,两头慢
- CycleInterpolator，曲线运动特效，要传递 float 型的参数。

API Demo View 中有对应的动画插入器示例，可供参考；

xml 实现动画插入器：

- 1、动画定义文件 /res/anim/目录下 shake.xml ：

```

<translate xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:duration="500"
    android:fromXDelta="0"
    android:interpolator="@anim/cycle_3"
    android:toXDelta="10" />

```

- 2、interpolator 指定动画按照哪一种方式进行变化, cycle_3 文件如下：

```

<cycleInterpolator xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android" android:cycles="3" />

```

表示循环播放动画 3 次；

- 3、使用动画的，程序代码：

```
Animation shake = AnimationUtils.loadAnimation(this, R.anim.shake);
et_phone.startAnimation(shake);
```

二、样式与主题

1、样式

1)、定义样式

设置样式，在 values 文件夹下的任意文件中的<resources>中配置<style>标签

```
<style name="itheima1">
    <item name="android:layout_width">match_parent</item>
    <item name="android:layout_height">wrap_content</item>
    <item name="android:textColor">#ff0000</item>
    <item name="android:textSize">30sp</item>
</style>
```

2)、继承样式，在<style>标签中配置属性 parent

```
<style name="itheima2" parent="itheima1">
    <item name="android:gravity">center</item>
    <item name="android:textColor">#00ff00</item>
</style>
```

```
<style name="itheima3" parent="itheima2">
    <item name="android:gravity">right</item>
    <item name="android:textColor">#0000ff</item>
</style>
```

3)、使用样式

在 layout 文件的标签中配置 style 属性

```
<TextView
    style="@style/itheima1"
    android:text="一段文本" />
```

2、主题

styles.xml 中也可以为 Activity 定义属性

```
<style name="AppTheme" parent="AppBaseTheme">
    <item name="android:windowNoTitle">true</item>
    <item name="android:windowFullscreen">true</item>
</style>
```

在 AndroidManifest.xml 文件中<activity>或者<application>节点上可以使用 theme 属性引用

```
<activity
    android:name="com.itheima.style.MainActivity"
    android:theme="@style/AppTheme" />
```

三、选择器：

一)、创建 xml 文件:

在 drawable/xxx.xml 下常见 xml 文件，在同目录下记得要放相关图片

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8" ?>
<selector xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android">
<!-- 默认时的背景图片 -->
    <item android:drawable="@drawable/pic1" />
<!-- 没有焦点时的背景图片 -->
    <item android:state_window_focused="false"
        android:drawable="@drawable/pic1" />
<!-- 非触摸模式下获得焦点并单击时的背景图片 -->
    <item android:state_focused="true" android:state_pressed="true" android:drawable= "@drawable/pic2" />
<!-- 触摸模式下单击时的背景图片 -->
    <item android:state_focused="false" android:state_pressed="true" android:drawable="@drawable/pic3" />
<!--选中时的图片背景-->
    <item android:state_selected="true" android:drawable="@drawable/pic4" />
<!--获得焦点时的图片背景-->
    <item android:state_focused="true" android:drawable="@drawable/pic5" />
</selector>
```

二) 使用 xml 文件：

1、使用方法：

1)、方法一：

- (1) 在 listview 中配置 android:listSelector="@drawable/xxx
- (2) 在 listview 的 item 中添加属性 android:background="@drawable/xxx"

2)、方法二：

```
Drawable drawable = getResources().getDrawable(R.drawable.xxx);
ListView.setSelector(drawable);
```

但是这样会出现列表有时候为黑的情况，需要加上：

android:cacheColorHint="@android:color/transparent"使其透明。

2、相关属性：

android:state_selected ：是选中

android:state_focused ：是获得焦点

android:state_pressed ：是点击

android:state_enabled ：是设置是否响应事件,指所有事件

根据这些状态同样可以设置 button 的 selector 效果。也可以设置 selector 改变 button 中的文字状态。

3、Button 文字效果

1) 以下是配置 button 中的文字效果：

```
drawable/button_font.xml
<?xml version="1.0" encoding="utf-8" ?>
<selector xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android">
    <item android:state_selected="true" android:color="#FFF" />
    <item android:state_focused="true" android:color="#FFF" />
    <item android:state_pressed="true" android:color="#FFF" />
    <item android:color="#000" />
</selector>
```

2) Button 还可以实现更复杂的效果，例如渐变

```

drawable/button_color.xml
<?xml version="1.0" encoding="utf-8" ?>
<selector xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android">
    <item android:state_pressed="true">//定义当 button 处于 pressed 状态时的形态。
    <shape>
    <gradient android:startColor="#8600ff" />
    <stroke android:width="2dp" android:color="#000000" />
    <corners android:radius="5dp" />
    <padding android:left="10dp" android:top="10dp"
    android:bottom="10dp" android:right="10dp"/>
    </shape>
    </item>
    <item android:state_focused="true">//定义当 button 获得 focus 时的形态
    <shape>
    <gradient android:startColor="#eac100"/>
    <stroke android:width="2dp" android:color="#333333" color="#ffffff"/>
    <corners android:radius="8dp" />
    <padding android:left="10dp" android:top="10dp"
    android:bottom="10dp" android:right="10dp"/>
    </shape>
    </item>
</selector>

```

3) 最后，需要在包含 button 的 xml 文件里添加两项。

例如 main.xml 文件，需要在<Button />里加两项

```

android: focusable="true"
android:background="@drawable/button_color"

```

三) 语法示例：

1、文件位置：

res/color/filename.xml，文件名被做资源的 ID

2、语法示例

```

<?xml version="1.0" encoding="utf-8" ?>
<selector xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android">
    <item android:state_selected="true" android:color="@color/white" />
    <item android:state_focused="true" android:color="@color/white" />
    <item android:state_pressed="true" android:color="@color/white" />
    <item android:state_enabled="true" android:color="@color/black"/>
    <item android:state_enabled="false" android:color="@color/white"/>
    <item android:state_window_focused="false" android:color="@color/black"/>
    <item android:color="@color/black" />
</selector>

```

3、属性

android:color：十六进制颜色，必须的。颜色是用 RGB 值来指定的，并且可选择 alpha 通道。

这个值始终是用#字符开头，后面跟的是 Appha-Red-Green-Blue 信息，格式如下：

#RGB

#ARGB

#RRGGBB

#AARRGGBB

android:state_pressed：一个布尔值

如果这个项目是在对象被按下时使用，那么就要设置为 true。（如，按钮被触摸或点击时。）false 应该用于默认的非按下状态。

android:state_focused：一个布尔值

如果这个项目是在对象获取焦点时使用，那么就要设置为 true。如，一个选项标签被打开时。

如果这个项目要用于对象没有被选择的时候，那么就要设置为 false。

android:state_checkable：一个布尔值

如果这个项目要用于对象的可选择状态，那么就要设置为 true。

如果这个项目要用于不可选状态，那么就要设置为 false。（它只用于一个对象在可选和不可选之间的转换）。

android:state_checked：一个布尔值

如果这个项目要用于对象被勾选的时候，那么就要设置为 true。否则设为 false。

android:state_enabled：一个布尔值

如果这个项目要用于对象可用状态（接受触摸或点击事件的能力），那么就要设置为 true，否则设置为 false。

android:state_window_focused：一个布尔值

如果这个项目要用于应用程序窗口的有焦点状态（应用程序是在前台），那么就要设置为 true，否则设置 false。

4、注意

A：要记住，状态列表中一个与对象当前状态匹配的项目会被使用。因此，如果列表中的第一项没有包含以上任何一种状态属性，那么每次都会使用这个项目，因此默认设置应该始终被放到最后。

B：如果出现失去焦点，背景色延迟的情况，不要使用 magin。

C：drawable 下的 selector 可是设置状态背景列表(可以让 view 的背景在不同状态时变化)说明:也可以定义状态背景列表,但是是定义在 drawable 文件夹下,用的不是 color 属性,而是 drawable 属性。

四）、自定义选择器

（shape 和选择器如何同时使用。例如：如何让一个按钮即是圆角的，又能在点击的时候出现颜色变化。）

1、定义 xml 文件，Root Element 选择 shape

①创建 view 被按下的布局文件：

进行相应的属性配置，如：

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<shape xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:shape="rectangle" >
    <!-- 此处表示是一个矩形 -->
    <corners android:radius="3dp" />
    <!-- 此处表示是一个圆角 -->
    <solid android:color="#33000000" />
</shape>
```

②创建 view 正常显示的布局（新建一个 xml 同），配置如下：

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<shape xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android"
    android:shape="rectangle" >
    <!-- 此处表示是一个矩形 -->
    <corners android:radius="3dp" />
```



```
<!-- 此处表示是一个圆角 -->
<solid android:color="#00000000" />
</shape>
```

2、创建背景选择器：（Root Element 为 selector）

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8" ?>
<selector xmlns:android="http://schemas.android.com/apk/res/android">
    <item android:drawable="@drawable/bg_pressed" android:state_pressed="true"/>
    <!-- pressed -->
    <item android:drawable="@drawable/bg_pressed" android:state_focused="true"/>
    <!-- focused -->
    <item android:drawable="@drawable/bg_normal"/>
    <!-- 默认 -->
</selector>
```

3、将上面定义好的布局文件设定到选择器中（红字）

在需要使用背景资源的布局文件中选择上面创建的背景选择器（selector）
设置布局的 clickable 为 true，并设置点击事件

此时在界面中点击控件时就会变化颜色

熟悉 android 系统下消息推送机制

一、推送方式简介：

当前随着移动互联网的不断加速，消息推送的功能越来越普遍，不仅仅是应用在邮件推送上了，更多的体现在手机的 APP 上。当我们开发需要和服务端交互的应用程序时，基本上都需要获取服务端的数据，比如《地震应急通》就需要及时获取服务器上最新的地震信息。

1、概念：

所谓的消息推送就是从服务器端向移动终端发送连接，传输一定的信息。比如一些新闻客户端，每隔一段时间收到一条或者多条通知，这就是从服务器端传来的推送消息；还比如常用的一些 IM 软件如微信、GTalk 等，都具有服务器推送功能。

推送技术通过自动传送信息给用户，来减少用于网络上搜索的时间。它根据用户的兴趣来搜索、过滤信息，并将其定期推给用户，帮助用户高效率地发掘有价值的信息。

2、要获取服务器上不时更新的信息，一般来说有两种方法：

第一种是客户端使用 Pull（拉）的方式，就是隔一段时间就去服务器上获取一下信息，看是否有更新的信息出现。

第二种就是 服务器使用 Push（推送）的方式，当服务器端有新信息了，则把最新的信息 Push 到客户端上。这样，客户端就能自动的接收到消息。

虽然 Pull 和 Push 两种方式都能实现获取服务器端更新信息的功能，但是明显来说 Push 方式比 Pull 方式更优越。因为 Pull 方式更费客户端的网络流量，更主要的是费电量，还需要我们的程序不停地去监测服务端的变化。

二、常见消息推送方案的原理：

1、轮询(Pull)方式：

客户端定时向服务器发送询问消息，一旦服务器有变化则立即同步消息。应用程序应当阶段性的与服务器进行连接并查询是否有新的消息到达，你必须自己实现与服务器之间的通信，例如消息排队等。而且你还要考虑轮询的频率，如果太慢可能导致某些消息的延迟，如果太快，则会大量消耗网络带宽和电池。

2、SMS(Push)方式：

通过拦截 SMS 消息并且解析消息内容来了解服务器的命令。这个方案的好处是，可以实现完全的实时操作；但是问题是这个方案的成本相对比较高，且依赖于运营商。

3、持久连接(Push)方式：

客户端和服务器之间建立长久连接，这样就可以实现消息的及时行和实时性。

这个方案可以解决由轮询带来的性能问题，但是还是会消耗手机的电池。我们需要开一个服务来保持和服务端端的持久连接（苹果就和谷歌的 C2DM 是这种机制）。但是对于 Android 系统，当系统可用资源较低，系统会强制关闭我们的服务或者是应用，这种情况下连接会强制中断。（Apple 的推送服务之所以工作的很好，是因为每一台手机仅仅保持一个与服务器之间的连接，事实上 C2DM 也是这么工作的。即所有的推送服务都是经由一个代理服务器完成的，这种情况下只需要和一台服务器保持持久连接即可。C2DM=Cloud to Device Messaging）。

相比之下第三种还是最可行的。为软件编写系统服务或开机启动功能；或者如果系统资源较低，服务被关闭后可以在 `onDestroy()` 方法里面再重启该服务，进而实现持久连接的方式。

三、消息推送解决方案概述

1、C2DM 云端推送方案

在 Android 手机平台上，Google 提供了 C2DM（Cloud to Device Messaging）服务。Android Cloud to Device Messaging (C2DM) 是一个用来帮助开发者从服务器向 Android 应用程序发送数据的服务。该服务提供了一个简单的、轻量级的机制，允许服务器可以通知移动应用程序直接与服务器进行通信，以便于从服务器获取应用程序更新和用户数据。C2DM 服务负责处理诸如消息排队等事务并向运行于目标设备上的应用程序分发这些消息。

C2DM 操作过程示例图：

这个服务存在很大的问题：

1) C2DM 内置于 Android 的 2.2 系统上，无法兼容老的 1.6 到 2.1 系统。

2) C2DM 需要依赖于 Google 官方提供的 C2DM 服务器，由于国内的网络环境，这个服务经常不可用，如果想要很好的使用，我们的 App Server 必须也在国外，这个恐怕不是每个开发者都能够实现的。

3) 不像在 iPhone 中，他们把硬件系统集成在一块了。所以对于我们开发者来说，如果要在我们的应用程序中使用 C2DM 的推送功能，因为对于不同的这种硬件厂商平台，比如摩托罗拉、华为、中兴做一个手机，他们可能会把 Google 的这种服务去掉，尤其像在国内就很多这种，把 Google 这种原生的服务去掉。买了一些像什么山寨机或者是华为这种国产机，可能 Google 的服务就没有了。而像在国外出的那些可能会内置。

既然 C2DM 无法满足我们的要求，那么我们就需要自己来实现 Android 手机客户端与 App Server 之间的通信协议，保证在 App Server 想向指定的 Android 设备发送消息时，Android 设备能够及时的收到。

2、MQTT 协议实现 Android 推送

采用 MQTT 协议实现 Android 推送功能也是一种解决方案。MQTT 是一个轻量级的消息发布/订阅协议，它是实现基于手机客户端的消息推送服务器的理想解决方案。

wmqtt.jar 是 IBM 提供的 MQTT 协议的实现。我们可以从如下站点下载 (<http://www-01.ibm.com/support/docview.wss?rs=171&uid=swg24006006>) 它。可以将该 jar 包加入自己的 Android 应用程序中。可以从这里 (<https://github.com/tokudu/AndroidPushNotificationsDemo>) 下载该项目的实例代码，并且可以找到一个采用 PHP 书写的服务器端实现 (<https://github.com/tokudu/PhpMQTTClient>)。

架构如下图所示：

3、RSMB 实现推送功能

Really Small Message Broker (RSMB)，是一个简单的 MQTT 代理，同样由 IBM 提供，其查看地址是：<http://www.alphaworks.ibm.com/tech/rsmb>。缺省打开 1883 端口，应用程序当中，它负责接收来自服务器的消息并将其转发给指定的移动设备。SAM 是一个针对 MQTT 写的 PHP 库。我们可以从这个 <http://pecl.php.net/package/sam/download/0.2.0> 地址下载它。send_mqtt.php 是一个通过 POST 接收消息并且通过 SAM 将消息发送给 RSMB 的 PHP 脚本。

4、XMPP 协议实现 Android 推送

1) XMPP：

XMPP 全称 Extensible Messaging and Presence Protocol，前身是 Jabber 项目，是一种以 XML 为基础的开放式即时通讯协议。XMPP 因为被 Google Talk 和网易泡泡应用而被广大网民所接触。XMPP 的关键特色是，分散式的即时通讯系统，以及使用 XML 串流。XMPP 目前被 IETF 国际标准组织完成了标准化工作。

2) Android push notification(androidpn)

AndroidPN 是一个基于 XMPP 协议的 java 开源实现，它包含了完整的客户端和服务端。该服务端基本是在另外一个开源工程 openfire 基础上修改实现的。

androidpn 实现意图如下图所示：

androidpn 客户端需要用到一个基于 java 的开源 XMPP 协议包 asmack，这个包同样也是基于 openfire 下的另外一个开源项目 smack，不过我们不需要自己编译，可以直接把 androidpn 客户端里面的 asmack.jar 拿来使用。客户端利用 asmack 中提供的 XMPPConnection 类与服务器建立持久连接，并通过该连接进行用户注册和登录认证，同样也是通过这条连接，接收服务器发送的通知。

3) androidpn 服务器端：

androidpn 服务器端也是 java 语言实现的，基于 openfire 开源工程，不过它的 Web 部分采用的是 spring 框架，这一点与 openfire 是不同的。Androidpn 服务器包含两个部分，一个是侦听在 5222 端口上的 XMPP 服务，负责与客户端的 XMPPConnection 类进行通信，作用是用户注册和身份认证，并发送推送通知消息。另外一部分是 Web 服务器，采用一个轻量级的 HTTP 服务器，负责接收用户的 Web 请求。服务器的这两方式，意义非凡：当相应的 TCP 端口被防火墙封闭，可以使用轮询的方式进行访问，因此又有助于通过防火墙。服务器架构如下：

最上层包含四个组成部分，分别是 SessionManager，Auth Manager，PresenceManager 以及 Notification Manager。SessionManager 负责管理客户端与服务端之间的会话，Auth Manager 负责客户端用户认证管理，Presence Manager 负责管理客户端用户的登录状态，NotificationManager 负责实现服务器向客户端推送消息功能。

这个解决方案的最大优势就是简单，我们不需要象 C2DM 那样依赖操作系统版本，也不会担心某一天 Google 服务器不可用。利用 XMPP 协议我们还可以进一步的对协议进行扩展，实现更为完善的功能。采用这个方案，我们目前只能发送文字消息，不过对于推送来说一

般足够了，因为我们不能指望通过推送得到所有的数据，一般情况下，利用推送只是告诉手机端服务器发生了某些改变，当客户端收到通知以后，应该主动到服务器获取最新的数据，这样才是推送服务的完整实现。XMPP 协议书相对来说还是比较简单的，值得我们进一步研究。

4) androidpn 不足：

androidpn 是一个基于 XMPP 协议的 java 开源 Android push notification 实现。它包含了完整的客户端和服务端。但也存在一些不足之处：

- ①、比如时间过长时，就再也收不到推送的信息了。
- ②、性能上也不够稳定。
- ③、如果将消息从服务器上推送出去，就不再管理了，不管消息是否成功到达客户端手机上。

如果我们要使用 androidpn，则还需要做大量的工作，需要理解 XMPP 协议、理解 Androidpn 的实现机制，需要调试内部存在的 BUG。

5、使用第三方平台

目前国内、国外有一些推送平台可供使用，但是涉及到收费问题、保密问题、服务质量问题、扩展问题等等，又不得不是我们望而却步。

6、自己搭建一个推送平台。

这不是一件轻松的工作，当然可以根据各自的需要采取合适的方案。

=====

四、Android Push Notification 实现信息推送使用

AndroidPn 项目就是使用 XMPP 协议实现信息推送的一个开源项目。在这里介绍其使用过程。

1、Apndroid Push Notification 的特点：

- 1) 快速集成:提供一种比 C2DM 更加快捷的使用方式，避免各种限制.
- 2) 无需架设服务器:通过使用"云服务", 减少额外服务器负担.
- 3) 可以同时推送消息到网站页面，android 手机
- 4) 耗电少，占用流量少.

2、具体配置过程：

1) 下载并解压 androidpn 的压缩包

- ①、首先， 我们需要下载 androidpn-client-0.5.0.zip 和 androidpn-server-0.5.0-bin.zip。

下载地址：<http://sourceforge.net/projects/androidpn/>

- ②、解压两个包，Eclipse 导入 client，配置好目标平台，打开 raw/androidpn.properties 文件，配置客户端程序。

2) 配置：

A、如果是模拟器来运行客户端程序，把 xmppHost 配置成 10.0.2.2[模拟器把 10.0.2.2 认为是所在主机的地址，127.0.0.1 是模拟器本身的回环地址，10.0.2.1 表示网关地址，10.0.2.3 表示 DNS 地址，10.0.2.15 表示目标设备的网络地址]，关于模拟器的详细信息，大家可参阅相关资料。

xmppPort=5222 是服务器的 xmpp 服务监听端口

运行 androidpn-server-0.5.0\bin\run.bat 启动服务器，从浏览器访问 <http://127.0.0.1:7070/index.do> (androidPN Server 有个轻量级的 web 服务器，在 7070 端口监听请求，接受用户输入的文本消息)

运行客户端，客户端会向服务器发起连接请求，注册成功后，服务器能识别客户端，并维护和客户端的 IP 长连接。

B、如果是在同一个局域网内的其他机器的模拟器测试(或者使用同一无线路由器 wifi 上网的真机)，则需要把这个值设置为服务器机器的局域网 ip

例如：你的电脑和 android 手机都通过同一个无线路由器 wifi 上网，电脑的 ip 地址为 192.168.1.2 而手机的 ip 地址为 192.168.1.3，这个时候需要把这个值修改为 xmppHost=192.168.1.1 或是电脑的 IP 地址，就可以在手机上使用了。

C、如果是不在同一个局域网的真机测试，我们需要将这个值设置为服务器的 IP 地址。

对 Cocos2d 游戏引擎有一定的了解和实践，并接触过处理 3D 图形和模型库的 OpenGL

在进行游戏界面的绘制工作中，需要处理大量的工作，这些工作有很多共性的操作；并且对于游戏界面的切换，元素动作的处理，都已经有人做好了这些工作，并将其封装到框架中，其中 Cocos2d-android 就是这样一个框架。

Cocos2d 实现游戏的绘制：

1、实现步骤：

首先来说，要想绘制出游戏界面，按照谷歌文档中的说明，需要实现两步操作：

①、所有的 SurfaceView 和 SurfaceHolder.Callback，被 UI Thread 调用

也就是说需要接收用户的操作

②、确保所绘制的进程是有效的：

就要调用 SurfaceHolder.Callback 中的创建方法 creat 被调用和销毁方法 destroy 被调用

2、具体的实现：

1)、Cocos2d 中有 CCGLSurfaceView 这个类，是继承于 SurfaceView 的，并实现了 SurfaceHolder.Callback 的接口。创建出这个对象，就有了绘制游戏界面的容器。

2)、绘制容器中的画面和元素，还要接受用户的操作；就需要将绘制的操作放在一个子线程中执行，UI Thread 这个线程接收用户的操作；通过 GLThread 这个类实现不断的绘制界面的操作。

GLThread 绘制线程的实现：

①、复写了 run 方法，在 run 方法中调用了 GLThread 自己的 run 方法：guardedRun

此方法中，通过 while(true)不停的绘制，其中有相应的标记进行控制

绘制的方法：mRenderer.onDrawFrame(gl);【绘制一帧】

【void org.cocos2d.opengl.GLSurfaceView.Renderer.onDrawFrame(GL10 gl)】

②、Canvas 和 GL10 这个接口如何处理绘制的：

在 Canvas 中，Bitmap 和 GL 是互斥的，一个为 null，另一个必须不为 null

Cocos2d 底层用到的是 OpenGL 的信息，所以方法中传递的是 gl 的接口

③、GLThread 的开启：

@、在 GLSurfaceView 中的 setRenderer 方法中开启的：

mGLThread = new GLThread(renderer);

mGLThread.start();

@、在 CCDirector (继承了 GLSurfaceView.Renderer) 的 initOpenGLViewWithView 方法中调用了 setRenderer

@、的调用是由 attachInView(View view)方法返回的

最终是由导演 CCDirector 进行调用，这是导演的第一个工作，

attachInView(View view)的作用是将导演和 SurfaceView 进行绑定，绑定时，将绘制线程开启起来

(3) 由此，大致过程如下：

①、创建出 CCGLSurfaceView (即对应的 SurfaceView)，设置显示 setContentView(surfaceView)

②、紧随其后，创建出导演 CCDirector 【通过单例获取：director=CCDirector.sharedDirector();】

③、通过调用导演中的 attachInView(surfaceView)，传入 surfaceView：

这样就建立了 CCDirector 和 SurfaceView 之间的关系

并且还开启了绘制线程，进行绘制：

attachInView(View view)方法调用了 initOpenGLViewWithView 方法【都是导演中的方法】

initOpenGLViewWithView 方法调用了 setRenderer 【开启绘制线程用的】

在 setRenderer 中创建了绘制线程，并开启起来

```
mGLThread = new GLThread(renderer);
```

```
mGLThread.start();
```

3、界面元素的展示：

上面的操作只是创建出界面，可以不断绘制界面中的内容，要想丰富界面，就需要添加元素到界面中。

Cocos2 的架构：

①、Cocos2D Graphic 图形引擎②、CocosDenshion Audio 声音引擎③、物理引擎④、Lua 脚本库

其中对于图形引擎，在 Cocos2d 中，绘制游戏就相当于在拍电影

由导演类 CCDirector 控制这个游戏元素的展现和消失；其中还包括场景类 CCScene 和精灵类 CCSprite

说明：

1) CCDirector (导演)：

引擎的控制者，控制场景的切换，游戏引擎属性的设置 【管理整棵大树】

2) CCScene (场景)：场景类

例如游戏的闪屏，主菜单，游戏主界面等。 【类似于树根，树干】

3) CCLayer (布景)：图层类

每个图层都有自己的触发事件，该事件只能对其拥有的元素有效，而图层之上的元素所包含的元素，是不受其事件管理的【类似于树枝】

4) CCSprite (人物)：精灵类，

界面上显示的最小单元【类似于树叶】

5) CCNode：

引擎中最重要的元素，所有可以被绘制的东西都是派生于此。它可以包含其它 CCNode，可以执行定时器操作，可以执行 CCAction。

CCScene，CCLayer，CCSprite 的父类

6) CCAction (动作)：动作类

如平移、缩放、旋转等动作

示例代码：

```
public class MainActivity extends Activity {  
    private CCDirector director;  
    @Override  
    protected void onCreate(Bundle savedInstanceState) {  
        super.onCreate(savedInstanceState);  
        //创建 surfaceView  
        CCGLSurfaceView surfaceView = new CCGLSurfaceView(this);  
        setContentView(surfaceView);  
        //创建导演  
        director = CCDirector.sharedDirector();  
        /* 设置相关参数  
        */  
        //横屏显示  
        director.setDeviceOrientation(CCDirector.kCCDeviceOrientationLandscapeLeft);  
        //设置屏幕大小
```

```

        director.setScreenSize(480, 320);
        //显示帧率
        director.setDisplayFPS(true);

        //①建立 CCDirector 和 SurfaceView 之间的关系；开启绘制线程
        director.attachInView(surfaceView);
        /*
        * 管理显示内容
        */
        //创建场景
        CCScene scene = CCScene.node();
        // FirstLayer layer = new FirstLayer();
        // ActionLayer layer = new ActionLayer();
        DemoLayer layer = new DemoLayer();
        //添加场景中的 layer
        scene.addChild(layer);
        director.runWithScene(scene);
    }

    @Override
    protected void onResume() {
        director.onResume();
        super.onResume();
    }

    @Override
    protected void onPause() {
        director.onPause();
        super.onPause();
    }

    @Override
    protected void onDestroy() {
        director.end();
        super.onDestroy();
    }
}

public class FirstLayer extends CCLayer {

    private static final String TAG = "FristLayer";
    private int count;
    public FirstLayer(){
        // 一个场景里面只能有一个 layer 可以处理用户的 Touch
        this.setIsTouchEnabled(true);
        count = 0;
        init();
    }
}

```

```

}

/*
 * 初始化
 * 展示精灵并实现动画
 */
private void init() {
    //创建精灵
    CCSprite sprite = CCSprite.sprite("z_1_01.png");
    this.addChild(sprite);
    sprite.setAnchorPoint(0, 0);

    CCSprite spritex = CCSprite.sprite("z_1_01.png");
    spritex.setFlipX(true);
    spritex.setAnchorPoint(0, 0);
    spritex.setPosition(100, 0);
    this.addChild(spritex, 0, 10);

    CCSprite spritey = CCSprite.sprite("z_1_01.png");
    spritey.setFlipY(true);
    spritey.setAnchorPoint(0, 0);
    spritey.setPosition(0, 100);
    this.addChild(spritey);
}

@Override
public boolean ccTouchesBegan(MotionEvent event) {
    // 坐标转换：将 MotionEvent 封装的手机屏幕坐标系的坐标信息转换成 Cocos2D 的坐标系
    CGPoint touchPos= this.convertTouchToNodeSpace(event);
    CCSprite sprite = (CCSprite) this.getChildByTag(10);
    boolean containsPoint = CGRect.containsPoint(sprite.getBoundingBox(), touchPos);
    if(containsPoint){
//        sprite.setOpacity(new Random().nextInt(255));
//        count++;
//        sprite.setVertexZ(1.0f+count);//最大 132 ?
//        Log.i(TAG, "count=="+count);
//        //移除精灵
//        sprite.removeSelf();
//        //隐藏精灵
//        sprite.setVisible(false);
    }
    /*
     * Tips:此处不能使用 sprite.removeSelf();
     * 否则在第二次点击的时候，就会挂掉，因为再次点击的时候，精灵已经从 layer 中移除出去了
     */
}

```



```

    }

    return super.ccTouchesBegan(event);
}
}

```

有一定的屏幕适配经验

手机自适应主要分为两种情况：

横屏和竖屏的切换，以及分辨率大小不同。

一、横竖屏切换：

1、Android 应用程序支持横竖屏幕的切换，android 中每次屏幕的切换都会重启 Activity，所以应该在 Activity 销毁（执行 onPause()方法和 onDestroy()方法）前保存当前活动的状态；在 Activity 再次创建的时候载入配置，那样，进行中的游戏就不会自动重启了！有的程序适合从竖屏切换到横屏，或者反过来，这个时候怎么办呢？可以在配置 Activity 的地方进行如下的配置 android:screenOrientation="portrait"（landscape 是横向，portrait 是纵向）。这样就可以保证是竖屏总是竖屏了。

2、而有的程序是适合横竖屏切换的。如何处理呢？首先要在配置 Activity 的时候进行如下的配置：

android:configChanges="keyboardHidden|orientation",

另外需要重写 Activity 的 onConfigurationChanged 方法。

实现方式如下：

```

@Override
public void onConfigurationChanged(Configuration newConfig) {
    super.onConfigurationChanged(newConfig);
    if (this.getResources().getConfiguration().orientation == Configuration.ORIENTATION_LANDSCAPE) {
        //landscape is ok
    } else if (this.getResources().getConfiguration().orientation == Configuration.ORIENTATION_PORTRAIT) {
        //portrait is ok
    }
}

```

二、分辨率问题：

对于分辨率问题，官方给的解决办法是创建不同的 layout 文件夹，这就需要对每种分辨率的手机都要写一个布局文件，虽然看似解决了分辨率的问题，但是如果其中一处或多处有修改了，就要每个布局文件都要做出修改，这样就造成很大的麻烦。那么可以通过以下几种方式解决：

一）使用 layout_weight

目前最为推荐的 Android 多屏幕自适应解决方案。

该属性的作用是决定控件在其父布局中的显示权重，一般用于线性布局中。其值越小，则对应的 layout_width 或 layout_height 的优先级就越高（一般到 100 作用就不太明显了）；一般横向布局中，决定的是 layout_width 的优先级；纵向布局中，决定的是 layout_height 的优先级。

传统的 layout_weight 使用方法是将当前控件的 layout_width 和 layout_height 都设置成 fill_parent，这样就可以把控件的显示比例完全

交给 layout_weight；这样使用的话，就出现了 layout_weight 越小，显示比例越大的情况（即权重越大，显示所占的效果越小）。不过对于 2 个控件还好，如果控件过多，且显示比例也不相同的时候，控制起来就比较麻烦了，毕竟反比不是那么好确定的。于是就有了现在最为流行的 0px 设值法。看似让人难以理解的 layout_height=0px 的写法，结合 layout_weight，却可以使控件成正比例显示，轻松解决了当前 Android 开发最为头疼的碎片化问题之一。

先看下面的 styles（style_layout.xml）

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>

<resources>

<!-- 全屏幕拉伸-->
    <style name="layout_full">
        <item name="android:layout_width">fill_parent</item>
        <item name="android:layout_height">fill_parent</item>
    </style>

<!-- 固定自身大小-->
    <style name="layout_wrap">
        <item name="android:layout_width">wrap_content</item>
        <item name="android:layout_height">wrap_content</item>
    </style>

<!-- 横向分布-->
    <style name="layout_horizontal" parent="layout_full">
        <item name="android:layout_width">0px</item>
    </style>

<!-- 纵向分布-->
    <style name="layout_vertical" parent="layout_full">
        <item name="android:layout_height">0px</item>
    </style>

</resources>
```

可以看到，layout_width 和 layout_height 两个属性被我封装成了 4 个 style，根据实际布局情况，选用当中的一种，不需要自己设置

二）清单文件配置：【不建议使用这种方式，需要对不同的界面写不同的布局】

需要在 AndroidManifest.xml 文件的<manifest>元素如下添加子元素

```
<supports-screens android:largeScreens="true"
    android:normalScreens="true"
    android:anyDensity="true"
    android:smallScreens="true"
    android:xlargeScreens="true">
</supports-screens>
```

以上是为我们屏幕设置多分辨率支持（更准确的说是适配大、中、小三种密度）。

Android:anyDensity="true"，这一句对整个的屏幕都起着十分重要的作用，值为 true，我们的应用程序当安装在不同密度的手机上时，程序会分别加载 hdpi,mdpi,ldpi 文件夹中的资源。相反，如果值设置为 false，即使我们在 hdpi,mdpi,ldpi，xdpi 文件夹下拥有同一种资源，那么应用也不会自动地去相应文件夹下寻找资源。而是会在大密度和小密度手机上加载中密度 mdpi 文件中的资源。

有时候会根据需要在代码中动态地设置某个值，可以在代码中为这几种密度分别设置偏移量，但是这种方法最好不要使用，最好的方式是在 xml 文件中不同密度的手机进行分别设置。这里地图的偏移量可以在 values-xpdi，values-hpdi,values-mdpi,values-ldpi 四种文件夹中

的 `dimens.xml` 文件进行设置。

三)、其他：

说明：

在不同分辨率的手机模拟器下，控件显示的位置会稍有不同

通过在 `layout` 中定义的布局设置的参数，使用 `dp (dip)`，会根据不同的屏幕分辨率进行适配

但是在代码中的各个参数值，都是使用的像素 (`px`) 为单位的

技巧：

1、尽量使用线性布局，相对布局，如果屏幕放不下了，可以使用 `ScrollView` (可以上下拖动)

`ScrowView` 使用的注意：

在不同的屏幕上显示内容不同的情况，其实这个问题我们往往是用滚动视图来解决的，也就是 `ScrowView`；需要注意的是 `ScrowView` 中使用 `layout_weight` 是无效的，既然使用 `ScrowView` 了，就把它里面的控件的大小都设成固定的吧。

2、指定宽高的时候，采用 `dip` 的单位，`dp` 单位动态匹配

3、由于 `android` 代码中写的单位都是像素，所有需要通过工具类进行转化

4、尽量使用 9-patch 图，可以自动的依据图片上面显示的内容被拉伸和收缩。其中在编辑的时候，灰色区域是被拉伸的，上下两个点控制水平方向的拉伸，左右两点控制垂直方向的拉伸

工具在 `adt-bundle-windows-x86-20130522\sdk\tools` 目录下的 `draw9patch.bat`

三、手机分辨率 `px` 和 `dp` 的关系：

`dp`：是 `dip` 的简写，指密度无关的像素。

指一个抽象意义上的像素，程序用它来定义界面元素。一个与密度无关的，在逻辑尺寸上，与一个位于像素密度为 160DPI 的屏幕上的像素是一致的。要把密度无关像素转换为屏幕像素，可以用这样一个简单的公式： $\text{pixels} = \text{dips} * (\text{density} / 160)$ 。举个例子，在 DPI 为 240 的屏幕上，1 个 `DIP` 等于 1.5 个物理像素。

强烈推荐你用 `DIP` 来定义你程序的界面布局，因为这样可以保证你的 UI 在各种分辨率的屏幕上都可以正常显示。

```
/**
 * 根据手机的分辨率从 px(像素) 的单位 转成为 dp
 */
public static int px2dip(Context context, float pxValue) {
    final float scale = context.getResources().getDisplayMetrics().density;
    return (int) (pxValue / scale + 0.5f);
}

/**
 * 根据手机的分辨率从 dip 的单位 转成为 px(像素)
 */
public static int dip2px(Context context, float dpValue) {
    final float scale = context.getResources().getDisplayMetrics().density;
    return (int) (dpValue * scale + 0.5f);
}
```

对 OAuth2 认证有一定的了解

转到分享界面后，进行 OAuth2 认证：

以新浪为例：

第一步、WebView 加载界面，传递参数

使用 WebView 加载登陆网页，通过 Get 方法传递三个参数：应用的 appkey、回调地址和展示方式 display(如手机设备为 mobile)；
如：https://auth.sina.com.cn/oauth2/authorize?client_id=1750636396&redirect_uri=http://vdisk.weibo.com/&display=mobile
第二步、回调地址获取 code

当点击登陆（或授权）的时候，会将自定义的回调地址发送到相应的服务器端，这个回调地址只是为了从相应的服务器端（如新浪）获取到一个 code；可以在 WebViewClient 的 shouldOverrideUrlLoading 方法中捕获到，然后获取到这个跳转的 URL 后，截取其中的 code，如：<http://vdisk.weibo.com/?code=3ea97ac6d5c1016a70d1c16e98b6f9ca>

第三步、获取 token

通过这个 code 到相应的服务器获取到 token【当然不仅仅是获取到 token 这个认证令牌，还有令牌有效期、uid，如果有权限的话，有的还会返回刷新令牌的 token】，这些数据需要加密后保存在本地。
然后下次再登陆的时候，就可以直接登陆，然后通过发送给服务器端 token 等数据，获取到相应的数据

对 Android 底层有一定的认识，研究过相关的 Android 源码

我将从以下几方面简单说明：

一、系统架构：

一）、系统分层：（由下向上）【如图】

1、安卓系统分为四层，分别是 Linux 内核层、Libraries 层、FrameWork 层，以及 Applications 层；

其中 Linux 内核层包含了 Linux 内核和各种驱动；

Libraries 层包含各种类库（动态库（也叫共享库）、android 运行时库、Dalvik 虚拟机），编程语言主要为 C 或 C++

FrameWork 层大部分使用 java 语言编写，是 android 平台上 Java 世界的基石

Applications 层是应用层，我们在这一层进行开发，使用 java 语言编写

2、Dalvik VM 和传统 JVM 的区别：

传统的 JVM：编写.java 文件 → 编译为.class 文件 → 打包成.jar 文件

Dalvik VM： 编写.java 文件 → 编译为.class 文件 → 打包成.dex 文件 → 打包成.apk 文件(通过 dx 工具)

将所有的类整合到一个文件中，提高了效率。更适合在手机上运行

1、Linux 内核层[LINUX KERNEL]：

包含 Linux 内核和驱动模块（比如 USB、Camera、蓝牙等）。

Android2.2（代号 Froyo）基于 Linux 内核 2.6 版本。

2、Libraries 层[LIBRARIES]：

这一层提供动态库（也叫共享库）、android 运行时库、Dalvik 虚拟机等。

编程语言主要为 C 或 C++，所以可以简单的看成 Native 层。

3、FrameWork 层[APPLICATION FRAMEWORK]：

这一层大部分用 java 语言编写，它是 android 平台上 Java 世界的基石。

4、Applications 层[APPLICATION]：应用层

如图所示：

系统分层的图整体简化为下面的一张图，对应如下：

FrameWork 层	-----à	Java 世界
Libraries 层	-----à	Native 世界
Linux 内核层	-----à	Linux OS

Java 世界和 Native 世界间的通信是通过 JNI 层
JNI 层和 Native 世界都可以直接调用系统底层

二)、系统编译：

1、主要步骤：系统环境的准备，下载源码、编译源码、输出结果：

目前系统的编译环境只支持 Ubuntu 以及 Mac OS 两种操作系统，磁盘的控件要足够大

在下载源码的时候，由于 Android 源码使用 Git 进行管理，需要下载一些工具，如 `apt-get install git-core curl`

源码下载好后，进行编译：首先搭建环境，部署 JDK（不同的源码编译时需要的 JDK 版本不同，如 2.2 需要 JDK5，2.3 需要 1.6），
然后设置编译环境：使用 `. build/envsetup.sh` 脚本；选择编译目标（可以根据自己需要的版本进行不同的搭配）

最后通过 `make -j4` 的命令进行编译。（`make` 是编译的函数即命令，`j4` 指的是 `cpu` 处理器的核数：单核的是 `j4`；双核的是 `j8`）

最后将编译好的结果进行输出：所有的编译产物都位于 `/out` 目录下

2、编译流程图

二、系统的启动：

通过 Linux 内核将 Linux 系统中用户空间的第一个进程 `init` 启动起来，这是安卓世界第一个被启动的进程；

然后在 `init` 中会加载 `init.rc` 的配置文件，并开启系统的守护进程（守护 `media`（多媒体的装载）和孵化器 `zygote`（Java 世界的开启）），
其实此时调试桥的守护进程也被开启起来了；

然后会处理一些动作执行，在 `app_main.cpp` 中会将 `Zygote` 孵化器（`Zygote` 是整个 `java` 世界的基础，整个安卓世界中（包括 `framework` 和 `app` 等 `apk`）都是由孵化器启动的）启动起来：

在 `app_main` 中，会调用 `AppRuntime` 的 `start` 方法开启 `AppRuntime`，其实开启的是其父类 `AndroidRuntime` 的 `start` 方法被调用，`zygote` 由此就被调用了，此时 Native 层的右上角有一块区域即 `ANDROID RUNTIME` 就启动起来了；

与此同时，`AppRuntime` 会调用 `ZygoteInit` 的 `main` 方法启动 `ZygoteInit`（整个的 `APPLICATION` 和 `FRAMEWORK` 都会由 `ZygoteInit` 带起来的，`JNI` 也被启动起来）：

在 `ZygoteInit` 中会调用 `SystemServer` 这个类，在 `SystemServer` 的 `main` 方法中启动 `init1()` 方法，将 `system_init.cpp` 开启起来，在 `init1()` 方法中，将整个 Native 世界（即 `LIBRARIES` 层）开启起来了

然后在 `system_init.cpp` 会调用 `SystemServer` 的 `init2()` 方法开启 `ServerThread`，通过 `ServerThread` 将 `framework` 层开启起来（所有的就全部开启起来了），即 `java` 世界（`APPLICATION FRAMEWORK`）就被启动了；此时 `ActivityManager`，`WindowManager`，`PackageManager`（最主要，所有的清单文件及 `apk` 都有它管理）等等 `framework` 层全部开启起来

一）安卓系统的总体启动顺序：

1、通过 `LINUX` 内核，将 `init` 进程启动起来（是 `Linux` 系统中用户空间的第一个进程）

2、将 `ANDROID RUNTIME` 这一块的内容启动完毕

3、分为两步分别启动 `LIBRARIES`（即 Native 世界）和 `APPLICATION FRAMEWORK`（即 `java` 世界）

1）先启动 `LIBRARIES`（即 Native 世界）

2）后启动 `APPLICATION FRAMEWORK`（即 `java` 世界）【`ActivityManager`，`WindowManager`，电源管理等等】

二）具体启动流程

一）、启动流程：

1、`init` 进程：——安卓世界第一个被启动的进程

加载一堆配置文件，核心加载的 `init.rc` 配置文件，其中包含了孵化器和守护进程都被开启了

1)、启动服务：开启 `ServerManager`

守护进程启动 (Daemon Process) : `/system/bin/servicemanager`

守护的是：

①、Java 世界的开启：`onrestart restart zygote`

②、多媒体的装载：`onrestart restart media`

@、`adbd` 的守护也被开启起来了，即调试桥的守护进程也被开启起来了

2)、启动孵化器 `Zygote`

在 `app_main` 中启动孵化器 `Zygote`，整个安卓世界中（包括 `framework` 和 `app` 等 `apk`）都是由孵化器启动的

【此时虚拟机还没开启起来，只是配置了一些 `vm` 的参数】

3、`app_main`：——开启孵化器

`app_main` 中，调用 `AppRuntime` 的 `start` 方法，将 `Native` 层的右上角有一块区域，即 `ANDROID RUNTIME` 启动起来

其中的 `start` 方法实际是其父类 `AndroidRuntime` 的 `start` 方法

【此时 `VM` 虚拟机被开启起来了，通过 `start` 方法开启，在 `AndroidRuntime` 中并设置了默认的内存大小 `16M`】

【注册 `JNI`，并启动孵化器 `Zygote`】

4、`ZygoteInit` 开启

`AppRuntime` 被启动后，会调用 `ZygoteInit` 的 `main` 方法，启动 `ZygoteInit`；

然后，整个的 `APPLICATION` 和 `FRAMEWORK` 都会由 `ZygoteInit` 带起来的

5、`SystemService` 启动：

`ZygoteInit` 调用 `SystemService` 这个类，在 `SystemService` 的 `main` 方法中启动 `init1()`方法，将 `system_init.cpp` 开启起来

在 `init1()`方法中，将整个 `Native` 世界开启起来了

6、`ServerThread` 启动（开启 `framework` 层）

调用 `SystemService` 的 `init2()`方法开启 `ServerThread`，通过 `ServerThread` 将 `framework` 层开启起来（所有的就全部开启起来了）

此时 `ActivityManager`，`WindowManager`，`PackageManager`（最主要，所有的清单文件及 `apk` 都有它管理）等等 `framework` 层全部开启起来

二)、具体介绍：

1、启动入口：`init` 进程

@、源码位置：`/system/core/init/init.c`

@、进程入口：`main` 方法

1) 创建文件夹，挂载设备【通过 `mkdir` 的命令创建，挂载一些系统设备后】

2) 重定向输入输出，如错误信息输出【设置了一些输入输出的处理】

3) 设置日志输出【一些系统的日志】

4) `init.rc` 系统启动的配置文件【加载了相关的信息，不同版本的手机所特有的配置信息】

①、文件位置：`/system/core/rootdir`

②、守护进程启动 (Daemon Process) : `/system/bin/servicemanager`

守护的是

Java 世界的开启：`onrestart restart zygote`

多媒体的装载：`onrestart restart media`

`adbd` 守护也被开启起来了，即调试桥（`adb[Android Debug Bridge]`）的守护进程（`adbd[Android Debug Bridge Daemon]`）也被开启起来了

③、启动 `Zygote`——`app_main.cpp`【`Zygote` 是整个 `java` 世界的基础】

当编译之后，在 `system/bin/app_process` 下会有孵化器的启动 `Xzygote`

守护进程被开启之后，紧接着 `Zygote` 也被启动起来了

5) 解析和当前设备相关的配置信息（`/init.%s.rc`）

Tips：

当解析完 init.rc 和设备配置信息后会获取到一系列 Action

Init 将动作的执行划分为四个阶段（优先级由大到小）：

early-init : 初期
Init : 初始化阶段
early-boot : 系统启动的初期
boot : 系统启动

6) 处理动作执行：这个阶段 Zygote 将被启动

7) 无限循环阶段，等待一些事情发生

2、Zygote 简介：

@、Zygote 启动：app_main.cpp

1) Zygote 简介：

- ①、本身为 Native 的应用程序
- ②、由 init 进程通过 init.rc 加载

2) 功能分析：

- ①、Main 方法中 AppRuntime.start(),工作由父类 AndroidRuntime 来完成
- ②、在 AndroidRuntime 中开启了如下内容：

@startVM——开启虚拟机（查看堆内存设置）：默认 16M【】

@注册 JNI 函数【此时还在 Native 层，需要将连接 java 和 c 的桥（即 JNI）搭建好】

@启动“com.android.internal.os.ZygoteInit”的 main 方法

【系统级别的包（由 runtime 的 start 方法开启的这个包）】

start 方法实际是其父类 AndroidRuntime 的

@进入 java 世界的入口

3、ServiceThread 的简介：（java 世界所做的事情）

1) preloadClasses();：预加载 class

 读取一个 preloaded-classes 的配置文件

 此文件的内容非常多，这就是安卓系统启动慢的原因之一

 此时会有一个垃圾回收的操作 gc()，将无用的回收掉

2) ZygoteInit 在 main 方法中利用 JNI 开启 com.android.server.SystemServer

3) 启动 system_init.cpp 处理 Native 层的服务

4) 然后调用 SystemServer 的 init2()

5) 启动 ServiceThread，启动 android 服务

6) Launcher 启动

三、开机时的时间消耗：

1、ZygoteInit.main()中会预加载类

目录：framework/base/preload-class

ZygoteInit.main()会加载很多的类，将近 1800 多个（安卓 2.3 的）

2、开机时会对系统所有的 apk 进行扫描

 需要将所有的应用展现给用户，就需要对 apk 进行扫描，扫描所有的包

 data 目录下有个 apk 的包

 system 目录下有个 apk 的包

framework 目录下也有相关的包

3、SystemService 创建的那些 Service

四、安卓工程的启动过程

- 1、Eclipse 将.java 源文件编译成.class
- 2、使用 dx 工具将所有.class 文件转换为.dex 文件
- 3、再将.dex 文件和所有资源打包成.apk 文件
- 4、将.apk 文件安装到虚拟机完成程序安装
- 5、启动程序 – 开启进程 – 开启主线程
- 6、创建 Activity 对象 – 执行 onCreate()方法
- 7、按照 main.xml 文件初始化界面

应用程序启动：

一、解析清单文件并加载

应用程序的启动需要从 PackageManagerService 说起，由于应用程序是有 PackageManager 管理的，可以简单认为 PackageManagerService 是为应用程序启动的做了一些准备工作，才能将应用程序开启起来。

1、PackageManagerService(资料)读取所有应用程序的 Manifest 信息，并且建立信息库存储在系统级共享内存中

1) 解析：

PackageManagerService 在启动后，会进行解析的工作，它会重点监控一些文件：system/framework、system/app、data/app、data/app_private；一旦将数据存入到这些文件中，就会去解析

2) 权限分配：

PackageManagerService 会建立底层 userids 和 groupids 同上层 permissions 之间的映射，就会给一些底层用户分配权限，进行权限的映射，UID 和 GroupID，都会分配相应的权限

3) 保存数据：

PackageManagerService 还有一个重要的操作就是将解析的每个 apk 的信息保存到 packages.xml 和 packages.list 文件里，在 packages.list 记录了如下数据：pkgName，userId，debugFlag，dataPath(包的数据路径)

【下次再开机的时候，不会再扫描每个 apk 了，只需要读取 packages.xml 和 packages.list 文件即可】

除了这两个主要的工作外，还会进行一些其他的操作，如检测文件等

2、Launcher 就将 PackageManagerService 已经解析并处理好的数据都加载到内存中，从内存中就能获取到相应的数据，并展示到手机上【之所以可以展示在手机桌面上，就是在清单文件中配置了如下的内容：】

<action android:name="android.intent.action.MAIN" />：应用程序的入口

<category android:name="android.intent.category.LAUNCHER" />：配置了这个属性就可以显示在列表中

点击图标，应用就被开启起来了：

二、Activity 的启动与生命周期的监控

应用程序被开启后，是需要开启并创建 Activity，加载相应的 view，从而展示出应用程序

1、Activity 是通过 startActivity 开启起来的，startActivity 是由 Context 调用的，其具体的实现类是 ContextImpl

在 ContextImpl 中的 startActivity 方法中，会调用 ActivityThread 的相关方法【mMainThread.getInstrumentation().execStartActivity()】；可以追溯到 Instrumentation 这个类，其中的 execStartActivity() 的方法中实现了 startActivity 的调用：ActivityManagerNative.getDefault().startActivity，由此可以看出是底层进行处理。

2、ActivityMonitor 监控 Activity

当 Activity 实例创建的时候，就会给 Activity 配置一个监视器 ActivityMonitor，监控 Activity 的声明周期：

在 Instrumentation 的 execStartActivity() 的方法中，上来先判断 ActivityMonitor 是否为 null：在第一次开启 Activity 的时候，ActivityMonitor 还是 null 的，就会调用 ActivityManagerNative.getDefault().startActivity(.....)，是在操作 native 底层的信息，从而执行 startActivity，再去开启一个 Activity。

简单来说，就是通过调用 JNI，调用 startActivity 方法，开启 Activity；创建好了之后，随即也创建好了 Activity 的监视器 ActivityMonitor

3、在 ActivityMonitor 中就有 Activity 各种生命周期的监控

①、在 newActivity 方法中：

可以通过拿到 Activity 的字节码，创建一个 Activity，并将这个 Activity 返回

还会调用 attach 方法，传入 ActivityThread 的线程

②、在各种生命周期的方法中，调用 activity 的各自的生命周期的方法

总结：

1、通过 PackageManagerService 将所有用到的资源加载进内存中

2、在 Launcher 中，将 view 等控件加载到 ViewGroup 中，点击每个 item 会有相应的操作

3、在公开的文档中是找不到具体调用 startActivity 的类的，而是由系统完成调用的，实现了 Activity 的启动

实际就是通过 Context 的实现类 ContextImpl 进行调用的，一步步转到底层（ActivityManagerNative）实现调用

4、另一个重要的类就是 ActivityMonitor，监控 Activity 生命周期的；在其 newActivity 方法中创建了 Activity，并调用了 attach 方法；

也就是说当一个 Activity 被创建的时候，就会绑定一个 ActivityMonitor，用来监控 Activity 的生命周期

三、应用程序启动的时序图：

对 Activity、Window 和 View 三者间的关系有一定的见解

一、简述如何将 Activity 展现在手机上

Tips：

Activity 本身是没办法处理显示什么控件（view）的，是通过 PhoneWindow 进行显示的

换句话说：activity 就是在造 PhoneWindow，显示的那些 view 都交给了 PhoneWindow 处理显示

1、在 Activity 创建时调用 attach 方法：

2、attach 方法中会调用 PolicyManager.makeNewWindow()

实际工作的是 IPolicy 接口的 makeNewWindow 方法

①、其中创建了一个 window（可以比喻为一个房子上造了一个窗户）：mWindow = PolicyManager.makeNewWindow(this);

②、在 window 这个类中，才调用了 setContentView()，这是最终的调用

在 Activity 的 setContentView 方法中，实际上是调用：getWindow().setContentView(view, params);

这里的 getWindow()就是获取到一个 Window 对象

Tips :

为啥 attach 优先于 onCreate 调用，就是由于在 attach 方法中，会创建 window，有了 window 才能调用 setContentView

3、在 IPolicy 的实现类中创建了 PhoneWindow：

- ①、由 mWindow = PolicyManager.makeNewWindow(this); ,
- ②、这里的 makeNewWindow(this);方法中，返回的是：return sPolicy.makeNewWindow(context);
- ③、这个 sPolicy 实际是一个接口，其实现类是 Policy，其中只是创建了一个 PhoneWindow
- 4、在 PhoneWindow 的 setContentView 中向 ViewGroup (root) 中添加了需要显示的内容
- ①、PhoneWindow 是继承 Window 的
- ②、setContentView 这个方法中，需要先判断一个 mContentParent 是否为空，因为在默认进来的时候，什么都没创建呢
此时需要创建：installDecor()，DecorView 是最根上的显示的
可以通过 adt 中的 tools 中有个 hierarchyviewer.bat 的工具，可以查看手机的结构
- ③、DecorView：是继承与 FrameLayout 的，作为 parent 存在，最初显示的
- ④、下次再加载的时候，mContentParent 就不为空了，会将其中的所有的 view 移除掉，然后在通过布局填充器加载布局

二、三者关系：

- 1、在 Activity 中调用 attach，创建了一个 Window
- 2、创建的 window 是其子类 PhoneWindow，在 attach 中创建 PhoneWindow
- 3、在 Activity 中调用 setContentView(R.layout.xxx)
- 4、其中实际上是调用的 getWindow().setContentView()
- 5、调用 PhoneWindow 中的 setContentView 方法
- 6、创建 ParentView：

作为 ViewGroup 的子类，实际是创建的 DecorView(作为 FramLayout 的子类)

7、将指定的 R.layout.xxx 进行填充

通过布局填充器进行填充【其中的 parent 指的就是 DecorView】

- 8、调用到 ViewGroup
- 9、调用 ViewGroup 的 removeAllView()，先将所有的 view 移除掉
- 10、添加新的 view：addView()

安卓各版本大变化(Android 6.0 到 10.0),兼容适配

Android 5.0

Material Design

ART 虚拟机

Android 6.0

应用权限管理

官方指纹支持

Doze 电量管理

运行时权限机制->需要动态申请权限

Android 7.0

多窗口模式

支持 Java 8 语言平台

需要使用 FileProvider 访问照片

安装 apk 需要兼容

Android 8.0

通知

画中画

自动填充

后台限制

自适应桌面图标->适配

隐式广播限制

开启后台 Service 限制

Android 9.0

利用 Wi-Fi RTT 进行室内定位

刘海屏 API 支持

多摄像头支持和摄像头更新

不允许调用 hide api

限制明文流量的网络请求 http

Android 10

暗黑模式

隐私增强(后台能否访问定位)
限制程序访问剪贴板
应用黑盒
权限细分需兼容
后台定位单独权限需兼容
设备唯一标示符需兼容
后台打开 Activity 需兼容
非 SDK 接口限制 需兼容

热修复原理

原理

安卓在加载 class 时会通过双亲委托机制去加载一个类，先让父类去加载，如果找不到再让子类去加载某个类。

通过查看 ClassLoader 源码发现 findClass 方法是由每个子类自己实现的，比如 BootClassLoader 或者 BaseDexClassLoader。而 PathClassLoader 是继承自 BaseDexClassLoader 的，它的 findClass 也是在 BaseDexClassLoader 里面实现的。

BaseDexClassLoader 的 findClass 里面使用了另一个对象 DexPathList 去查找对应的 class，这是安卓里面特有的实现。在 DexPathList 对象里面有一个属性 dexElements，dexElements 是用于存放加载好了的 dex 数组的，查找 class 是从这个 dexElements 数组里面去找的。dexElements 里面存放的是 Element 对象，findClass 最终会交给 Element 去实现，Element 又会交给 Element 里面的一个属性 DexFile 去实现。我看了下，最终是用 native 实现的。

回到上面的第 3 步中的 DexPathList 对象从 dexElements 数组里面查找 class，从数组的前面往后找，找到了就返回结果，不再继续查找。所以当我们把修复好 bug 了的 class，搞成 dex，然后通过反射等技术放到 dexElements 的最前面，这样系统在通过 PathClassLoader 找到 class 时，就能先找到我们放置的修复好 bug 的 class，然后就不会再往后找了，相当于实现了热修复。这样有 bug 的 class 就不会被用了。应了一句古话，近水楼台先得月。

第 6 点中的反射，流程是：获取到 PathClassLoader，然后反射获取到父类中的 DexPathList 对象，然后再反射到 DexPathList 对象中的 dexElements 数组。然后将补丁(dex)转为 Element 对象，插入到 dexElements 数组的前面(先复制出来，再合并，再通过反射放回去)。

一句话总结。将修复好的类放在 dexElements 的最前面，这样在加载类的时候就会被优先加载到而达到修复的目的。

MVC,MVP,MVVM

首先需要知道的是为什么要进行技术框架的设计？肯定是为了低耦合，提高开发效率是吧。所以不要为了设计而设计。

MVC

在 Android 中 View 和 Controller 一般就是被 Activity 充当了，当逻辑非常多，操作非常复杂时，Activity 代码量非常庞大，不易维护。

Model：模型层，业务逻辑+数据存储等

View：用户界面，一般就是 xml+Activity

Controller：控制层，一般就是 Activity

MVP

我个人角度，现在(2019 年 10 月 29 日 20:02:49)大多是使用这种方式，既不复杂也解耦合了。

Model：模型层，业务逻辑+数据存储+网络请求

View：视图层，View 绘制和用户交互等，一般是 Activity

Presenter：呈现层，连接 V 层和 M 层，完成他们之间的交互

MVVM

为了更加分离 M，V 层，所以有了 MVVM。

Model：模型层，业务逻辑+数据存储+网络请求

View：视图层，View 绘制和用户交互等，一般是 Activity

ViewModel：其实就是 Presenter 和 View 的数据模型的合体。双向绑定，View 的变动会反应到 ViewModel 中，数据的变动也会反应到 View 上。

组件化的好处

任意修改都需要编译整个工程，效率低下。

解耦，有利于多人团队协作开发

功能复用

app 启动流程

Launcher startActivity

AMS startActivity

Zygote fork 进程

Activity main()

ActivityThread 进程 loop 循环

开启 Activity,开始生命周期回调...

Activity 启动流程

Activity startActivityForResult

Instrumentation execStartActivity

AMS startActivity

ApplicationThread scheduleLaunchActivity

ActivityThread.H handleMessage -> performLaunchActivity

Activity attach

Instrumentation callActivityOnCreate

app 体积优化

可以使用 lint 工具，检测出没有用的文件。同时可以开启资源压缩,自动删除无用的资源。尽量多使用可绘制对象，某些图像不需要静态图像资源，框架可以在运行时动态绘制图像。尽量自己写 Drawable，能不用 UI 切图就不用，占用空间小。

重用资源，比如一个三角按钮,点击前三角朝上代表收起的意思，点击后三角朝下，代表展开，一般情况下,我们会用两张图来切换，我们其实完全可以用旋转的形式去改变。比如同一图像的着色不同,我们可以用 android:tint 和 tintMode 属性，低版本可以使用 ColorFilter。压缩 PNG 和 JPEG 文件，可以减少 PNG 文件的大小，而不会丢失图像质量。使用 WebP 文件格式，可以使用 WebP 文件格式，而不是使用 PNG 或 JPEG 文件。可以使用 AS 将现有的 BMP、JPG、PNG 或静态 GIF 图像转换成 WebP 格式。使用矢量图形.svg；代码混淆，使用 proGuard 代码混淆器工具,它包括压缩，优化，混淆等功能。这个大家太熟悉。插件化，将功能模块放服务器上，按需下载，可以减少安装包大小。

app 启动优化

利用提前展示出来的 Window，快速展示出来一个节目，给用户快速反馈的体验。障眼法，治标不治本。

避免在启动时做密集沉重的初始化(Heavy app initialization)。某些 SDK 初始化放在异步去加载(比如友盟，bugly 这样的业务非必要可以异步加载)，比如地图，推送等，非第一时间需要的可以在主线程做延时启动(比如闪屏页)，当程序已经启动起来之后,再进行初始化。

对于网络，图片请求框架就必须在主线程中初始化了。启动时，避免 I/O 操作，反序列化，网络操作，布局嵌套等耗时操作。

app 布局优化

如果父控件有颜色，也是自己需要的颜色，那么就不必在子控件加背景颜色

如果子控件有背景颜色，并且能完全覆盖父控件，那么父控件不用设置背景颜色

尽量减少不必要的嵌套

能用 LinearLayout 和 FrameLayout，就不要用 RelativeLayout，因为 RelativeLayout 相对比较复杂，测绘也相对耗时。

include 和 merge 一起使用，增加复用，减少层级

ViewStub 按需加载，更加轻便

复杂界面选择 ConstraintLayout，可有效减少层级

app 内存优化

频繁使用字符串拼接用 `StringBuilder` 或者 `StringBuffer` ; `ArrayMap`、`SparseArray` 替换 `HashMap` ; 避免内存泄漏。

集合类泄漏(集合一直引用着被添加进来的元素对象)

单例/静态变量造成的内存泄漏(生命周期长的持有了生命周期短的引用)

匿名内部类/非静态内部类

资源未关闭造成的内存泄漏

检测内存泄漏的几个工具: `LeakCanary` , `TraceView` , `Systrace` , `Android Lint` 和 `Memory Monitor+mat`

内存泄漏有哪些

集合类泄漏(集合一直引用着被添加进来的元素对象)

单例/静态变量造成的内存泄漏(生命周期长的持有了生命周期短的引用)

匿名内部类/非静态内部类

资源未关闭造成的内存泄漏

网络, 文件等流忘记关闭

手动注册广播时, 退出时忘记 `unregisterReceiver()`

`Service` 执行完成后忘记 `stopSelf()`

`EventBus` 等观察者模式的框架忘记手动解除注册

app 线程优化

线程池避免存在大量的 `Thread` , 重用线程池内部的线程, 从而避免了线程的创建和销毁带来的性能开销, 同时能有效控制线程池的最大并发数, 避免大量线程因互相抢占系统资源而导致阻塞现象发生。推荐阅读《Android 开发艺术探索》第 11 章。

分类

`FixedThreadPool` 数量固定的线程池

`CachedThreadPool` 只有非核心线程, 数量不定, 空闲线程有超时机制, 比较适合执行大量耗时较少的任务

`ScheduledThreadPool` 核心线程数量固定, 非核心线程没有限制。主要用于执行定时任务和具有固定中周期的重复任务。

`SingleThreadPool` 只有一个核心线程, 确保所有的任务在同一个线程顺序执行, 统一外界任务到一个线程中, 这使得在这些任务之间不需要处理线程同步的问题。

优点

减少在创建和销毁线程上所花的时间以及系统资源的开销

不使用线程池有可能造成系统创建大量的线程而导致消耗完系统内存以及"过度切换"

注意点

如果线程池中的数量未达到核心线程的数量, 则直接启动一个核心线程来执行任务

如果线程池中的数量已经达到或超过核心线程的数量, 则任何会被插入到任务队列中等待执行

如果 2 中的任务无法插入到任务队列中, 由于任务队列已满, 这时候如果线程数量未达到线程池规定的最大值, 则会启动一个非核心线程来执行任务

如果 3 中的线程数量已经达到线程池最大值, 则会拒绝执行此任务, `ThreadPoolExecutor` 会调用 `RejectedExecutionHandler` 的 `rejectedExecution()` 方法通知调用者

Android 换肤如何实现，原理

重新设置 LayoutInflater 的 Factory2，从而拦截创建 View 的过程，然后搞成自己的控件，想怎么换肤就怎么换肤。

常用布局有哪些

FrameLayout

LinearLayout

RelativeLayout

ConstraintLayout

CoordinatorLayout

Android 数据存储有几种方式

SharedPreferences: 小东西,最终是 xml 文件中,key-value 的形式存储的.

文件

数据库

ContentProvider

网络

View , SurfaceView

View 是 Android 中所有控件的基类

View 适用于主动更新的情况，而 SurfaceView 则适用于被动更新的情况，比如频繁刷新界面。

View 在主线程中对页面进行刷新，而 SurfaceView 则开启一个子线程来对页面进行刷新。

View 在绘图时没有实现双缓冲机制，SurfaceView 在底层机制中就实现了双缓冲机制。

jni 调用流程

我之前也写过简单的 demo，JNI Java 与 C 的相互调用与基本操作。

组件之间相互引用，如何解决

调用其他组件的对外提供的方法：之前看到过一种思路,利用"接口+实现"的方式,定义一个 ComponentBase 中间层，然后里面有每个组件对外提供方法调用的 Interface ,每个组件在初始化的时候就把这些 Interface 给实现了 ,然后其他组件需要用的时候就从 ComponentBase 里面取。

界面跳转：ARouter

Android 数字签名

校验用户身份，校验数据的完整性。

fragment 用在哪里，与 Activity 的区别

当 Activity 需要模块化的时候

不同设备上的适配，比如平台和手机

Activity 相对 Fragment 而言，非常笨重，一般小界面小模块用 Fragment 比较合适，或者首页的 tab 之类的。

Retrofit 和 OkHttp 原理，拦截器

Retrofit 的话，源码写的非常非常棒。主要是通过动态代理+获取方法上面的注解等，然后组装请求网络的参数，最后用 OkHttp 去请求网络。

OkHttp 的拦截器链设计得非常巧妙，是典型的责任链模式。并最终由最后一个链处理了网络请求，并拿到结果。

点击事件传递机制，事件分为哪几种

事件传递大体过程：Activity--> Window--> DecorView --> View 树从上往下，传递过程中谁想拦截就拦截自己处理。MotionEvent 是 Android 中的点击事件。主要事件类型：

ACTION_DOWN 手机初次触摸到屏幕事件

ACTION_MOVE 手机在屏幕上滑动时触发，会回调多次

ACTION_UP 手指离开屏幕时触发

需要关注的几个方法。

dispatchTouchEvent(event);

onInterceptTouchEvent(event);

onTouchEvent(event);

上面 3 个方法可以用以下伪代码来表示其关系：

```
public boolean dispatchTouchEvent(MotionEvent ev) {  
    boolean consume = false; // 事件是否被消费  
    if (onInterceptTouchEvent(ev)) { // 调用 onInterceptTouchEvent 判断是否拦截事件  
        consume = onTouchEvent(ev); // 如果拦截则调用自身的 onTouchEvent 方法  
    } else {  
        consume = child.dispatchTouchEvent(ev); // 不拦截调用子 View 的 dispatchTouchEvent 方法  
    }  
    return consume; // 返回值表示事件是否被消费，true 事件终止，false 调用父 View 的 onTouchEvent 方法  
}
```

anr 如何产生，Service 触发 anr 是多长时间(20 秒)，如何解决 anr？

如何解决那种莫名其妙的 anr？

我觉得 anr 就是在主线程做了耗时操作，比如 io、读写文件、数据库操作等等。anr 发生之后一般会有日志，在/data/anr/traces.txt 里面。可以参考这篇文章拿 anr 日志，Android 未 root 查看 ANR 异常：

<https://blog.csdn.net/xfhy/article/details/80223190>

Dialog 和 Activity 是同一个 Window ？

不是同一个。

Activity 的 attach 方法,这里是为 Activity 实例化了一个 PhoneWindow 实例

Dialog 的构造方法里面也是实例化了一个 PhoneWindow 实例

onClick 事件和 onTouchListener 在哪里回调？

如果一个 View 需要处理事件，它设置了 onTouchListener，那么 onTouchListener 的 onTouch 方法会被回调。如果 onTouch 返回 false，则 onTouchEvent 会被调用，反之不会。在 onTouchEvent 方法中，事件为 Action.UP 的时候会回调 OnClickListener 的 onClick 方法，可见 OnClickListener 的优先级很低。

LinearLayout 是如何测量(measure)的？如果有 weight 又是如何测量的？

先做一次测量，做完之后有空间剩余，有 weight 的 View 再测量一下，分一下剩余的空间。

屏幕适配

先前有鸿洋的 AndroidAutoLayout，根据宽高进行控件缩放，非常经典，很多项目可能都还在使用，但是已经停止更新了。然后就是有名的今日头条方案，出来还是有点时间了。原理其实就是更改 density。

屏幕的宽度=设计稿宽度 * density。

然后有 AndroidAutoSize 库，将今日头条方案融合进去还完善了很多问题，易用，完美。

java

垃圾回收算法

1. 标记-清除算法

标记-清除算法是最基本的算法，和他的名字一样，分为两个步骤，一个步骤是标记需要回收的对象。在标记完成后统一回收被标记的对象。这个算法两个问题。一个是效率问题，标记和清除的效率不高。第二个问题是标记-清除之后会有大量不连续的碎片空间，如果我们需更大的连续内存就必须 GC。

2. 复制算法

复制算法，不同于标记-清除，复制算法大多数用于新生代，它需要大小相等的两块内存，每次只使用一块内存，当 GC 的时候会把这块内存存活的对象复制到另外一块内存上面，解决了时间效率和空间碎片问题。在新生代中会把他分为三个内存一个 Eden 两个 Survivor 默认是 8 比 1，开始会使用一个 Eden 和一个 Survivor 装载内存，清除时会把这两个保留的对象都保存另外在 Survivor 中，并且年龄加 1（以后提升为老年代），如果超出了 Survivor 中的限制会用老年代的内存担保。

3. 标记-整理算法

主要特点是，解决了碎片问题。标记整理算法，标记过程和第一算法一样，但是他处理的时候会让存活的对象向一边移动解决了空间碎片问题，用于老年代的处理。

4. 分代收集算法

分代收集算法不是新思想，只是把上面的算法结合起来了。

AtomicInteger 实现原理

AtomicInteger 使用 value 来保存值,value 是 volatile 的，保证了可见性。

对于 get 方法直接返回 value，对于自增一或者添加值使用了 CAS 自旋锁，使用了一个死循环，如果 cas 返回为 true 就可以退出循环。对于 CAS 全称是 compare and swap 比较和交换,CAS 需要三个操作数，一个是变量内存地址，一个是 expected 过期值，一个是现在要更新的值，我们操作的时候仅当 V 符合旧预期的值的时候才能更新我们新的。对于它的自增的操作，首先是卸载一个 for 循环里面然后获得当前的值，给这个值+1，然后进行 cvs 要是失败会再次 Get()最新值再次写。

参考：<http://ifeve.com/atomic-operation/>

synchronized 和 lock 的区别

主要有三个区别 1、用法区别，性能区别，锁机制的区别。

（1）对于用法区别：synchronized 可以在方法中上使用也可以在特定代码块中使用，括号中表示需要锁的对象，如果在方法上就是对该对象的锁，如果是在类的方法上就是类的锁，使用 Lock 必须自己用代码显示申明何时开启锁，何时关闭锁。synchronized 是 jvm 的底层实现，而 Lock 是由代码执行。

（2）对于性能的区别：ReentrantLock 功能上要多于 synchronized，多了锁投票，定时锁等。如果在小规模竞争上 synchronized 效率比较高，如果在大规模竞争上 synchronize 就比较低而 Lock 基本不变。

（3）锁的机制也不同：synchronized 获得锁和释放锁都是在块中，都是自动释放，不会引起死锁，而 Lock 需要自己定位释放，不然会引起死锁。在 Lock 中也使用了 tryLock 方法用非阻塞的方式获取锁。

在 lock 中用一个锁变量和队列维护同步。

gc 停顿原因，如何降低 GC 停顿

原因：gc 停顿的意思就像是在整个分析期间冻结在某个时间点上，具体的原因是防止在分析的时候，对象引用关系还在不断的变化，如果没有 GC 停顿很有可能分析不准确。

如何降低：在 Serial 的老年代垃圾收集器中，会把所有线程的暂停，停下来收集哪些是死亡对象。在 CMS 和 G1 中都采取了初始标记、并发标记、短暂 GC 停顿重新标记，初始标记会直接记录能 GC ROOTS 关联的对象，在并发标记的时候有一个线程来标记，这个时候对象的变化都会记录下来，在重新标记的时候会修正，这样就会降低 GC 停顿时间

jvm 如何调优，参数怎么调？如何利用工具分析 jvm 状态？

合理的分配内存，分配栈和堆的内存，在堆中我们还可以详细划分新生代和老年代的内存比例，在新生代中我们也可以划分 Eden 和 Survivor 的内存比例（调该比例大小），合理的划分内存区域大小，可以帮助我们 jvm 调优，我们采取合适的垃圾回收器，比如在新生代启用 serial 垃圾回收器，在老年代采用 cms 并发标记，可以降低 GC 停顿，当然也可以尝试去采用 G1 垃圾回收器

jvm 中类加载过程

类加载到类被卸载过程包括 7 个阶段

- 1.加载 通过类的全限定名把类文件的二进制流加入进来，通过这个字节流（这个二进制流也是我们代理类的方法），然后通过这个二进制流把静态存储结构转化为运行时方法区的结构（不包括类变量，类变量在准备阶段），在内存中生成一个 Class 对象，作为方法区访问的入口。
- 2.验证 验证是验证 Class 文件的字节流包含的信息是否符合当前虚拟机的要求规范，防止恶意攻击。
- 3.准备 在方法区为类变量分配内存和设置初始值，这个时候的初始值是数据的 0 值，不是我们定义的值，如果是常量的话准备阶段就会设置为我们定义的值
- 4.解析 将符号引用(这里的符号引用指的是字面量的形式，只需要无歧义地定位到目标)替换为直接变量
- 5.初始化 类初始化 阶段是我们加载过程的最后一步，执行类构造器，合并 static 语句，有 static 的顺序决定。
- 6.使用
- 7.卸载

Spring 中 bean 的加载机制，bean 生成具体步骤

Ioc—Inversion of Control，即“控制反转”，不是什么技术，而是一种设计思想。在 Java 开发中，Ioc 意味着将你设计好的对象交给容器控制，而不是传统的在你的对象内部直接控制。

spring 中 Bean 的加载机制其实就是 IOC 容器的初始化，比如我们这里定义了一个 IOC 容器，BeanFactory 的子类 ClassXMLPathApplicationContext,在他的构造函数中我们会把 xml 路径写进去这个步骤就是定位，接下来就是 BeanDefinition 的载入，在构造函数当中有一个 refresh()的函数，这个就是载入 BeanDefinition 的接口，这个方法进去之后是一个同步代码块，把之前的容器销毁和关闭创建了一个 BeanFactory，就像对我们的容器重新启动一样，然后我们对 BeanDefinition 载入和解析解析完毕之后会把 beanDefinition 和 beanName 放入 BeanFactory 的 HashMap 中维护。在这里 Bean 已经被创建完成，然后我们就像 IOC 容器索要 Bean，如果是第一次索要会触发依赖注入，会递归的调用 getBean 实现依赖出入。

讲下 java 锁的原理

对于 synchronized 关键字，在 jvm 中在编译的时候在同步块的前后形成监视进入和监视退出两个字节码，这两个字节码都需要一个引用类型的参数来指定要锁定和解锁的对象，如果指定了的话就使用指定的对象，如果没有指定看是类方法还是对象方法来决定，在执行监视进入的指令的时候，会判断能否进入，进入成功之后会把锁计数器加 1，如果不成功就会继续等待和其他的线程竞争，出锁的时候会把锁计数器减 1 变为 0，也就是释放了锁。在这里要说明一点 java 的线程映射到系统原生线程之上，如果要阻塞或者唤醒一个线程都需要操作系统帮忙，这就需要从用户态切换到核心态中，因此状态转换需要耗费很多的处理器时间。有可能比用户的代码执行时间还长。在 jdk1.6 之后对 synchronized 优化是非常的好的，比如锁粗化，锁自旋，锁消除。轻量级锁和偏向锁。

而对于 ReentrantLock 是代码上的实现

线程和进程的区别

进程是一段正在执行的程序，线程也叫作“轻量级进程”，他是程序执行的最小单元，一个进程可以有多个线程，各个线程之间共享程序的内存空间（比如说堆空间）及一些进程级的资源，进程和进程之间不能共享内存只能共享磁盘文件，线程也有 4 中状态：就绪，运行，挂起，死亡。

(新版本)进程是程序执行时的一个实例，从内核的观点看，进程的目的就是担当分配系统资源的基本单位。

线程是进程的一个执行流，是 cpu 调度和分配的基本单位，它是比进程更小的能独立运行的基本单位。一个进程由几个线程组成，线程和同属一个进程的其他的线程共享进程所拥有的全部资源。

进程-资源分配的最小单位。线程-程序执行的最小单位。

进程由独立的空间地址，线程没有单独的地址空间 同一进程内的共享进程的地址空间，只有自己独立的堆栈和局部变量。对于我们来说实现一个多线程的任务比实现一个多进程的任务好，

为什么分配线程比分配一般的对象更需要花费更大的代价？

首先他的资源非常“节俭”。我们知道，在 Linux 系统下，启动一个新的进程必须分配给它独立的地址空间，建立众多的数据表来维护它的代码段，堆栈段和数据段，这是一种“昂贵”的多任务工作方式。而运行一个进程中的多个进程，他们彼此之间使用相同的地址空间，共享进程内的大部分数据，启动一个进程的时间远大于一个线程的时间。

(1)地址空间:进程内的一个执行单元;进程至少有一个线程;它们共享进程的地址空间;而进程有自己独立的地址空间;

(2)资源拥有:进程是资源分配和拥有的单位,同一个进程内的线程共享进程的资源

(3)线程是处理器调度的基本单位,但进程不是.

Spring AOP 是怎么实现

首先简单说一下 Spring AOP 几个比较重要的名词：

通知：定义在连接点做什么，为切面增强提供织入接口，意思就是说增强的内容以及增强的方式

切点：PointCut:决定通知应用于什么方法上或者类上。（点：方法或者类）

通知器：连接切点和通知结合起来，可以让我们知道那个通知应用于哪个结点之上，这个结合为应用使用 Ioc 容器配置 AOP 应用

开始我们使用 AOP 的时候是用得 java 编写的切面通知使用 XML 配置，后面我们摒弃了采用 @AspectJ 注解对其进行标注

然后 AOP 的实现原理有一个 ProxyFactoryBean（代理工厂），这个 ProxyFactoryBea 是在 Spring Ioc 环境之中，创建 AOP 应用的最底层。

在 ProxyFactoryBean 中我们会配置好通知器 Advisor，在 ProxyFactory 需要为目标对象生成代理对象。ProxyFactory 有一个 getObject 方法，在我们 IOC 容器中如果获取这个 bean 会自动调用这个方法，首先第一步初始化通知器链，通知器链只会初始化一次，使用标志位判断，遍历通知器，把所有通知器加入拦截器链，接下来就是代理对象的生成，利用目标对象以及拦截器我们可以正确的生成代理对象，这里生成代理对象有两种方法一种是 jdk 一种是 cglib，在得到 AopProxy 代理对象之后，我们首先会根据配置来对拦截器是否与当

前的调用方法想匹配，如果当前方法匹配就会发挥作用,他会遍历 Proxy 代理对象中设置拦截器链的所有拦截器，拦截器调用完成之后才是目标对象的调用，这个时候会有一个注册机制，在拦截器中运行的拦截器，会注册，我们就不需要再判断。Aop 的源代码中也大量使用了 IOC 容器，比如从 IOC 中找到通知器。

SpringMVC 的主要流程

首先我们会在 web.xml 中配置 DispatcherServlet，这个就是 SpringMVC 的入口,DispatcherServlet 的父类 FrameworkServlet 首先会初始化 WebApplicationContext,DispatcherServlet 初始化了 9 个组件，初始完毕后我们开始进入，FrameworkServlet 中做了三件事一个是调用 doService 模板方法具体处理请求。将当前所有的请求都合并在一个方法里面和我们的 HttpServlet 做法有点不同，在 DispatcherServlet 中有一个 doService 的方法，其中调用了 doDispatch 这也是最核心的首先根据 request 找到 Handler,根据 Handler 找到了 HandlerAdapter，用 HandlerAdapter 处理 Handler 其中包含一些参数的处理，处理完成后就行方法调用之后得到结果然后把 View 渲染给用户或者把数据发给用户。

详细版本：

1.输入一个网址，比如 http 请求，首先我们 tomcat 服务器，会对请求创建出我们 request 和 response，然后就交给我们对应的 servlet 处理。

创建线程方式

实现 Runnable 接口重写 run 方法，继承 Thread,利用线程池来创建。

想让所有线程都等到一个时刻同时执行有哪些方法

CountDownLatch:CountDownLatch 首先我们在构造函数当中传入了一个标志值，然后在需要阻塞的地方调用 await()，直到其他线程把 countDown 减少完。这个是不可重用的。

CyclicBarrier：和他的名字一样栅栏，我们对他的构造函数传入一个栅栏值，在需要阻塞的地方调用 await 的时候我们就对其基础值加一，直到等于栅栏值。调用 CyclicBarrier 的 reset 方法可以对他进行重置。

Semaphore 信号量：Semaphore 可以同时控制访问的线程个数，如果需要这个资源我们会 acquire()以阻塞的方式去请求，如果没有可用的信号量，就等待,release 释放信号量，这个机制有点类似于锁。

在 jdk1.7 中提供了一个同步器 Phaser，作用和 countdownLatch，CyclicBarrier 类似，但 Phaser 的使用方式更为灵活。使用 register 注册方法递增计数器，使用 arriveAndDeregister()方法来递减计数器，使用 arriveAndAwaitAdvance()方法阻塞线程，当计数器归 0 唤醒。

volatile 的作用

参看博客：<http://blog.csdn.net/libing13820393394/article/details/48582999>

第一：volatile 是 Java 虚拟机提供的最轻量级的同步机制，使变量对所有的线程可见，保证了可见性，但是并不能保证它的原子性。

第二个：禁止指令重排序优化。普通变量仅仅保证在该方法所有依赖赋值结果的地方都能获取到正确的结果，而不能保证变量赋值操作的顺序与程序代码中的执行一样。从硬件的方面来说，并不是指令任意重拍，他只是把多条指令不安程序规定顺序分发给电路处理单元，比如说 $2*3+5$ $2*3$ 之间是有依赖，5 就可以排到他们前面。volatile 会帮助我们加入内存屏障防止重排序。volatile 读操作性能消耗与普通变量几乎没区别，写操作会慢一些，因为它需要在本地代码中插入许多内存屏障指令来保证处理器不发生乱序执行。

注意：对于 volatile 修饰的变量，jvm 只是保证从主内存加载到线程的工作的内存是最新的

谈一谈 java 内存模型

- (1) java 虚拟机规范试图定义一种 JAVA 内存模型来屏蔽掉各种硬件和操作系统的内存访问的差异。
- (2) java 内存模型的主要目标是定义程序中各个变量的访问规则，这里的变量不包含局部变量和方法参数，而是指的是实例字段、静态字段、和构成数组对象的元素。
- (3) java 内存模型规定了所有的变量都存储在主内存中，而线程内的局部变量在自己的工作内存中，并且还有被该线程使用到的变量的主内存的副本拷贝，线程对变量的操作（读取、赋值）都在工作内存中进行，不能直接读写主内存的变量，不同的线程无法直接访问对方工作内存的变量，线程键的变量值的传递需要通过主内存来完成，在内存模型中比较重要的就是工作线程和主内存的交互。

内存之间的交互：

java 内存模型定义的操作：

Lock (锁定)
Unlock (解锁)
Read (读取)
Load (载入)
Use (使用)
Assign (赋值)
Store (存储)
Write (写入)

变量从主内存到工作内存：按照顺序执行 read load 操作

变量从工作内存到主内存：按照顺序执行 Store write 操作

重排序：

包括：编译器优化重排序、指令级并行重排序、内存系统重排序

什么时候使用 LinkedList?

首先分写 LinkedList 和 ArrayList 的不同，在经常插入和删除的时候，在实现栈和队列的时候，不适合随机查找元素。

Object 有哪些方法(九大方法),clone 是深复制还是浅复制，finalize 一般在什么时候使用：

wait,notify,notifyall,clone,getclass,toString,equals,hashCode,finalize。

1、Clone()方法

private 保护方法，实现对象的浅复制，只有类实现了 Cloneable 接口才可以调用该方法，否则抛出 CloneNotSupportedException。clone 是浅复制，复制完成后其中的变量引用还是和以前的一样，如果要实现深复制需要我们把所有的变量引用都递归复制一次，然后再赋值。

（或者使用序列化，也可以实现深拷贝）如果我们要自己实现 clone()方法必须要实现克隆接口 cloneable。

2、Equals()方法

在 object 中与==是一样的，子类一般需要重写该方法

3、hashCode()方法

该方法用于哈希查找，重写了 equals 方法一般都要重写 hashCode 方法，这个方法在一些具有哈希功能的 collection 中使用

4、getClass()方法

final 方法，获得运行时的类型

5、Wait()方法

使得当前的线程等待该对象的锁，当前线程必须是该对象的拥有者，也就是具有该对象的锁。Wait 方法会一直等待，直到获得锁（到了睡眠的时间间隔也会唤醒自己）或者被中断掉。

调用该方法，当前的线程会进入到睡眠的状态，直到调用该对象的 notify 方法、notifyAll 方法、调用 interrupt 中断该线程，时间间隔到了。

6、Notify()方法

唤醒在该对象上的等待的某个线程

7、notifyAll()方法

唤醒在该对象上的等待到所有的线程

8、toString()方法

把对象转换成 string 类型进行输出

9、finalize()方法

finalize 在我们垃圾回收器回收这个对象的时候工作，可以做一些后续的工作，即进行一些必要的清理和清除的工作，比如说关闭流。当然我们也可以在这个里面对我们即将被回收的对象逃出回收。这里需要注意的是系统只会调用一次 finalize()方法。但是一般我们不推荐使用这个方法，因为这个方法是为了对开始 C 和 C++程序员的一种妥协，因为 C 中有析构函数，这个方法运行代价高，不确定大，我们还是会推荐使用 try{}finally，他做的方法 try{}finally 都可以做。

如何管理线程（主要介绍各种线程池的实现）

使用线程池来管理线程

在 Java 中实现多种线程池

我们使用 executors 工厂产生我们的线程池，当线程池达到负载的时候会在我们线程池管理的 Runnable 阻塞队列中等待，不会像线程那样竞争 CPU

第一种 newFixedThreadPool,和它的名字一样这是一个固定线程池，我们可以设置基本大小也就是我们没有任何任务执行的时候的大小，最大大小，只有在工作队列满了才能达到最大大小。

第二种 newCachedThreadPool 这种线程池把大小设置为 Integer.MAX_VALUE,基本大小设置为 0，空闲超时设置 1 分钟，这种线程池可以无限扩展，并且当需求降低时会自动收缩。

第三种 newSingleThreadPool 这种线程池把基本大小设置为 1，最大大小都设置为 1，只允许同一时刻一个线程。

固定线程池和单线程池固定默认使用的是阻塞队列无界的 LinkedBlockingQueue，在这个阻塞队列中可以无限增长。但是对于我们的 newCachedThreadPool 来说他的线程池是无限大的，不需要阻塞等待，我们这里使用的是 SynchronousQueue 来避免排队，其实这个东西不是一个队列，是直接在线程之间进行移交，当线程池的大小小于所需要的时候，要么创建一个要么拒绝一个。我们一般在使用的時候可以扩展，使用使用信号量来控制提交速率。

如何让线程 A 等待线程 B 结束

1.使用 join 方法可以等待 A 线程结束,或者单线程池中 阻塞队列的方式让 A 先获得单线程池的线程，然后 B 一直阻塞，知道 A 释放自己的线程。

如何优化 jvm 参数

，首先设置堆的大小，一般设置 `xxmx` 和 `xxms` 大小相同，如果老年代容易溢出可以扩充老年代，也要适当的调整永久代大小，选择自己合适的收集器，调整新生代对象年龄阈值等。

什么是守护线程

线程会分为两种：

普通线程和守护线程。在 JVM 启动时创建的所有线程中，除了主线程其他都是守护线程，比如说垃圾回收器就是守护线程，当普通线程全部退出的时候守护线程也会退出，我们自己也可以手动设置手动线程在线程启动之前，但是我们应该尽可能少使用守护线程，因为我们很少有操作可以在不进行清理就可以安全地抛弃，比如说 I/O 操作。

TCP 如何控制拥塞

拥塞控制就是防止过多的数据注入网络中，这样可以使网络中的路由器或链路不致过载。

发送方维持一个叫做拥塞窗口 `cwnd` (congestion window) 的状态变量。

为了防止 `cwnd` 增长过大引起网络拥塞，还需设置一个慢开始门限 `ssthresh` 状态变量。`ssthresh` 的用法如下：

当 `cwnd < ssthresh` 时，使用慢开始算法。也就是乘法算法

当 `cwnd > ssthresh` 时，改用拥塞避免算法。也就是加法算法

当 `cwnd = ssthresh` 时，慢开始与拥塞避免算法任意。

当出现拥塞的时候就把慢开始的门限值设为此时窗口大小的一半，窗口大小设置为 1，再重新执行上面的步骤。

当收到连续三个重传的时候这就需要快重传和快恢复了，当收到连续三个重传 这个时候发送方就要重传自己的信息，然后门限减半但是这个时候并不是网络阻塞，窗口只会减半执行拥塞避免算法。

ThreadLocal ?

我们使用 `ThreadLocal` 为每个使用该类型的变量提供了一个独立的副本，具体的实现是在每个线程中保存了一个 `ThreadLocalMap`, 这个 `ThreadLocalMap` 会在我们第一次使用 `ThreadLocal` 中的 `set` 方法创建出来，`set` 方法就是保存在 `ThreadLocalMap` 中，该变量为 key，值为 value, `get` 方法也从这个 `HashMap` 中找。

OSI 网络模型？

网卡在哪一层（物理层）

交换机在哪一层（链路层）

路由器在哪一层（网络层）

传输 TCP

会话 SQL

表示 IMG

html 在应用层

HTTP1.0 和 Http1.1 区别？

1.0 默认是多次 tcp 连接多次请求，然后增加了 keep alive 功能，但是必须在 request Header 手动增加 Connection:keepalive

1.1 是一次 tcp 连接多次请求，新的 persistence 功能

POST 和 GET 方法的区别？

长的说：

对于 GET 方式的请求，浏览器会把 http header 和 data 一并发送出去，服务器响应 200（返回数据）；

而对于 POST，浏览器先发送 header，服务器响应 100 continue，浏览器再发送 data，服务器响应 200 ok（返回数据）。

也就是说，GET 只需要汽车跑一趟就把货送到了，而 POST 得跑两趟，第一趟，先去和服务器打个招呼“嗨，我等下要送一批货来，你们打开门迎接我”，然后再回头把货送过去。

因为 POST 需要两步，时间上消耗的要多一点，看起来 GET 比 POST 更有效。因此 Yahoo 团队有推荐用 GET 替换 POST 来优化网站性能。但这是一个坑！跳入需谨慎。为什么？

1. GET 与 POST 都有自己的语义，不能随便混用。

2. 据研究，在网络环境好的情况下，发一次包的时间和发两次包的时间差别基本可以无视。而在网络环境差的情况下，两次包的 TCP 在验证数据包完整性上，有非常大的优点。

3. 并不是所有浏览器都会在 POST 中发送两次包，Firefox 就只发送一次。

1.get 是从服务器上获取数据，post 是向服务器传送数据。

2.get 是通过 URL 来传递数据，POST 是通过表单传递，因此 get 数据限制在 1024k,而 POST 没有限制

3.在 java 服务器端 get 是通过 request.QUERYSTRING post 通过 request.getParameterNames 和 request.getParameterValue

4.get 是安全的，幂等的 POST 即不安全又不幂等(多次操作和一次操作一样)

在 rest 中设计的话，一般 get 用来查询数据,POST 用来添加数据,PUT 用来更新数据,Delete 用来删除数据

filter 执行顺序？

多个 filter 的执行顺序是 web.xml 中的配置顺序

影响 SQL 执行效率的因素？

1.is null 和 is not null

2.通配符的 like

3.order by

4.not

5.in 和 exists

GBK 和 UTF-8 的区别

GBK 包含全部中文字符； UTF-8 则包含全世界所有国家需要用到的字符。

GBK 的文字编码是双字节来表示的，即不论中、英文字符均使用双字节来表示，只不过为区分中文，将其最高位都定成 1。

至于 UTF - 8 编码则是用以解决国际上字符的一种多字节编码，它对英文使用 8 位（即一个字节），中文使用 24 位（三个字节）来编

码。对于英文字符较多的论坛则用 UTF - 8 节省空间。

UTF8 是国际编码 , 它的通用性比较好 , 外国人也可以浏览论坛 GBK 是国家编码 , 通用性比 UTF8 差 , 不过 UTF8 占用的数据库比 GBK 大~

stringBuffer 和 StringBuilder 组

1. 三者在执行速度方面的比较 : StringBuffer > StringBuffer > String

看 servlet 和 Filter 的实现原理

StringBuffer 是线程安全的 , St 不是线程安全的 , 内部的实现是使用 char 数

什么是 rest

一次网站访问的全过程 :

楼主提到 TCP/IP 分层的时候用的是网络接口层 , 那么楼主的 TCP/IP 分层概念应该是 : 应用层、传输层、网络层、网络接口层 (包含了七层模型中的数据链路层和物理层) 。

我尝试回答一下楼主的问题 , 希望大家继续拍砖 , 如果访问 www.163.COM 这个网站 , 那么他的主要过程应该是 :

一、主机向 DNS 服务器发起域名解析请求 , 以得到相对应的 IP 地址

二、应用层应用 HTTP 协议发送数据

三、数据到达传输层封装成数据段 , 主机使用 1024 以后的随机源端口号 , 目标端口号为 80

四、数据段到达网络层封装成数据包 , 加入主机源 IP 地址和目标 IP 地址

五、数据包到达网络接口层首先封装成数据帧 , 加入源 MAC 地址和目标 MAC 地址 (注 : 此目标 MAC 地址为本地网关的 MAC 地址 , 源和目的 MAC 地址在数据转发的过程中 , 会由路由器不断的改变) 。封装后将数据转换为物理层的数据流 , 通过互联网发送至目标服务器。

什么时候抛出 InvalidMonitorStateException 异常?为什么 ?

调用 wait ()/notify ()/notifyAll () 中的任何一个方法时 , 如果当前线程没有获得该对象的锁 , 那么就会抛出 IllegalMonitorStateException 的异常

也就是说程序在没有执行对象的任何同步块或者同步方法时 ,

仍然尝试调用 wait ()/notify ()/notifyAll () 时。由于该异常是 RuntimeException 的子类 ,

所以该异常不一定要捕获 (尽管你可以捕获只要你愿意

作为 RuntimeException , 此类异常不会在 wait (), notify (), notifyAll () 的方法签名提及。

Collections.synchronizedXX 方法的原理

返回了一个同步容器 , 在这个同步容器中的所有方法都有一个锁为当前对象或者指定锁的同步块 , 用这种阻塞同步的方法可以让我们容器同步

什么是 Future

Future 就是对于具体的 Runnable 或者 Callable 任务的执行结果进行取消、查询是否完成、获取结果。必要时可以通过 get 方法获取执行

结果，该方法会阻塞直到任务返回结果。

1.cancel 方法用来取消任务

2.isCancelled 方法表示任务是否被取消成功，如果在任务正常完成前被取消成功，则返回 true。

3.isDone()表示是否完成

4.get()获得执行结果，这个方法会一直阻塞

5.在时间范围内获取执行结果

FutureTask 是 Future 的实现类

说出数据连接池的工作机制是什么？

J2EE 服务器启动时会建立一定数量的池连接，并一直维持不少于此数目的池连接。

调用：客户端程序需要连接时，池驱动程序会返回一个未使用的池连接并将其标记为忙。如果当前没有空闲连接，池驱动程序就新建一定数量的连接，新建连接的数量有配置参数决定。

释放：当使用的池连接调用完成后，池驱动程序将此连接标记为空闲，其他调用就可以使用这个连接。

数据库连接池在初始化时将创建一定数量的数据库连接放到连接池中，这些数据库连接的数量是由最小数据库连接数来设定的。无论这些数据库连接是否被使用，连接池都将一直保证至少拥有这么多的连接数量。连接池的最大数据库连接数量限定了这个连接池能占有的最大连接数，当应用程序向连接池请求的连接数超过最大连接数量时，这些请求将被加入到等待队列中。

数据库连接池的最小连接数和最大连接数的设置要考虑到下列几个因素：

- 1) 最小连接数是连接池一直保持的数据库连接，所以如果应用程序对数据库连接的使用量不大，将会有大量的数据库连接资源被浪费；
- 2) 最大连接数是连接池能申请的最大连接数，如果数据库连接请求超过此数，后面的数据库连接请求将被加入到等待队列中，这会影晌之后的数据库操作。
- 3) 如果最小连接数与最大连接数相差太大，那么最先的连接请求将会获利，之后超过最小连接数量的连接请求等价于建立一个新的数据库连接。不过，这些大于最小连接数的数据库连接在使用完不会马上被释放，它将被放到连接池中等待重复使用或是空闲超时后被释放。

存储过程和函数的区别

存储过程是用户定义的一系列 sql 语句的集合，涉及特定表或其它对象的任务，用户可以调用存储过程，而函数通常是数据库已定义的方法，它接收参数并返回某种类型的值并且不涉及特定用户表。

事务是什么？

事务是作为一个逻辑单元执行的一系列操作。

游标的作用？如何知道游标已经到了最后？

游标用于定位结果集的行，通过判断全局变量@@FETCH_STATUS 可以判断是否到了最后，通常此变量不等于 0 表示出错或到了最后。

系统进程间通信的方式

管道(pipe)：管道是一种半双工的通信方式，数据只能单向流动，而且只能在具有亲缘关系的进程间使用。进程的亲缘关系通常是指父子进程关系。

命名管道 (named pipe)：命名管道也是半双工的通信方式，但是它允许无亲缘关系进程间的通信。

信号量(semaphore)：信号量是一个计数器，可以用来控制多个进程对共享资源的访问。它常作为一种锁机制，防止某进程正在访问共享资源时，其他进程也访问该资源。因此，主要作为进程间以及同一进程内不同线程之间的同步手段。

消息队列(message queue)：消息队列是由消息的链表，存放在内核中并由消息队列标识符标识。消息队列克服了信号传递信息少、管道只能承载无格式字节流以及缓冲区大小受限等缺点。

信号(sinal)：信号是一种比较复杂的通信方式，用于通知接收进程某个事件已经发生。

共享内存(shared memory)：共享内存就是映射一段能被其他进程所访问的内存，这段共享内存由一个进程创建，但多个进程都可以访问。共享内存是最快的 IPC 方式，它是针对其他进程间通信方式运行效率低而专门设计的。它往往与其他通信机制，如信号量，配合使用，来实现进程间的同步和通信。

套接字(socket)：套接口也是一种进程间通信机制，与其他通信机制不同的是，它可用于不同及其间的进程通信。

jvm 调优:内存溢出和内存泄露：

溢出解决：

- 1.在代码中减少不必要的实例构造
- 2.设置堆和永久代的大小 -xms 堆最小 -xmx 堆最大

内存泄露：

内存泄露不能通过配置解决代码的问题。比如资源在使用完毕后没有释放，一些对象存在无效引用我们不能回收。

http 和 https 的区别

http 协议是无状态的明文传输，Https 而 SSL+HTTP 协议构建的可进行加密传输。https 的服务器必须向 CA 申请一个证明服务器用途的证书，而客户端通过该证书确认服务器，所以银行都是 https，所有的通讯都是在密钥加密的情况下，而密钥则是通过证书交换，所以第三方拦截的数据没有密钥也没有用。

SSL 用以保障在 Internet 上数据传输之安全，利用数据加密(Encryption)技术，可确保数据在网络上之传输过程中不会被截取及窃听。

虚拟机性能监控状况

jps:显示系统内所有进程的信息。

jstat:收集虚拟机各种运行状态信息的命令行工具。-gc.监视 java 堆 -class 就是监视类加载，还可以监视编译状况。

jinfo:java 配置信息工具。

jmap:用于生成堆转储快照 有些选项只能在 linux 下才能看见。

jhat:配合 jmap。

jstack:堆栈追踪。

Servlet 生命周期

- 1.加载：在 Servlet 容器启动的时候会通过类加载器加载我们的 Servlet 的 Class 文件。
- 2.创建：在创建过程的时候如果没有在 web.xml 文件中使用 load-on-startup 我们在第一次访问我们的 Servlet 的时候会初始化实例，如果配置了这个并且大于 1 会在容器启动的时候就创建。
- 3.初始化：init()初始化的方法只会被调用一次。在我们实例化被创建之后就会执行初始化。
- 4.处理客户请求：service()在 Servlet 的 service 方法中会根据不同的 http 方法来调用。
- 5.卸载：destroy()当我们 Servlet 需要被卸载的时候就会调用我们的 destroy()方法，随后垃圾回收器会回收。

Minor GC 和 FULL GC

当我们需要向新生代中分配内存时出现不足的情况：会出现 Minor GC,在新生代中 都是朝生夕灭的对象，频率比较高。Minor GC 发生在新生代。

FULL GC 指在老年代发生的 GC，一般情况下出现了 FULL GC 都会伴随着一次 Minor GC。

为什么 MinorGC 和 FULL GC 速度有差距呢？

在 Minor GC 中使用的 copy 算法，在 FullGC 中使用的是标记清除 或者 标记整理算法。

copy 算法是用空间换时间 mark（标记）和 copy（复制）是一个动作。

但是 mark-sweep 或 mark-compact 都是分为两个阶段，先标记再清除是两步骤。

所以 Minor GC 速度会快于 FullGC。

JVM 调优问题

对于 JVM 调优的重点是垃圾回收和内存管理。

垃圾回收我们可以使用我们的 cms 垃圾回收器。

对于内存管理有：

永久代溢出、栈溢出、堆溢出的情况

永久代溢出：

针对永久代溢出在 JVM 默认情况只有 64M 的永久代大小，很多东西都需要我们永久代区内存，尤其是使用 Spring 等框架的时候会有 cglib 的动态字节码生成 class，都会存储在我们的永久代。所以我们需要扩充永久代防止内存溢出。

堆溢出：

对于堆溢出我们也是比较常见的比如说我们使用容器的时候没有释放内存很有可能就会导致堆溢出，需要动态扩展。

栈溢出：

对于栈我们也可以设置提高。

单例模式

（1）恶汉式的单例模式

利用静态 static 的方式进行实例化，在类被加载时就会创建实例。

```

/**
 * 饿汉式实现单例模式
 */
public class Singleton {
    private static Singleton instance = new Singleton();//在类加载时实例单例对象

    private Singleton() {}//私有的构造器
}

public static Singleton getInstance() {}//返回一个实例对象
    return instance;
}
}

```

(2) 懒汉式实现单例模式

在被第一次引用时才去创建对象。

```

/**
 * 懒汉式实现单例模式
 */
public class Singleton {
    private static Singleton instance;//创建私有的静态变量

    private Singleton() {}//私有的构造函数
}

// synchronized 方法,多线程情况下保证单例对象唯一
public static synchronized Singleton getInstance() {
//如果实例对象为空，就重新去实例化
    if (instance == null) {
        instance = new Singleton();
    }
    return instance;
}
}

```

分析：这中方法的实现，效率不高，因为该方法定义为同步的方法。

(3) 双重锁实现的单例模式 double check

```

/**
 * DCL 实现单例模式
 */
public class Singleton {

```

private static volatile Singleton instance = null;//这里要加入 volatile 关键字，避免指令重排序，可能先赋值但是没有分配内存

```
private Singleton() {  
}  
  
public static Singleton getInstance() {  
    // 两层判空，第一层是为了避免不必要的同步  
    // 第二层是为了在 null 的情况下创建实例  
    if (instance == null) {  
        synchronized (Singleton.class) {  
            if (instance == null) {  
                instance = new Singleton();  
            }  
        }  
    }  
    return instance;  
}
```

分析：资源的利用率较高，在需要的时候去初始化实例，而且可以保证线程的安全，该方法没有去进行同步锁，效率比较好。

(4)静态内部类实现单例模式

```
/**  
 * 静态内部类实现单例模式  
 */  
public class Singleton {  
    private Singleton() {  
    }  
    //返回实例的方法  
    public static Singleton getInstance() {  
        return SingletonHolder.instance;  
    }  
  
    /**  
     * 静态内部类  
     */  
    private static class SingletonHolder {  
        //静态私有的实例对象  
        private static Singleton instance = new Singleton();  
    }  
}
```

分析：第一次加载类时不会去初始化 instance,只有第一次调用 getInstance()方法时，虚拟机才会加载内部类，初始化 instance

可以保证线程的安全，单例对象的唯一，延迟了单例的初始化。

(5)枚举单例

```
/**
 * 枚举实现单例模式
 */
public enum SingletonEnum {
    INSTANCE;//直接定义一个实例对象
    public void doSomething() {
        System.out.println("do something");
    }
}
```

分析：枚举实例的创建是线程安全的，即使反序列化也不会生成新的实例，在任何的情况下都是单例的。

设计模式 6 大原则

1.单一职责。2.里氏替换 3.依赖导致 4 接口隔离 5.迪米特法则 6.开闭原则。

XML 和 JSON 优缺点

XML 的优点

- A.格式统一，符合标准；
- B.容易与其他系统进行远程交互，数据共享比较方便。
- C.可读性高

XML 的缺点

- A.XML 文件庞大，文件格式复杂，传输占带宽；
- B.服务器端和客户端都需要花费大量代码来解析 XML，导致服务器端和客户端代码变得异常复杂且不易维护；
- C.客户端不同浏览器之间解析 XML 的方式不一致，需要重复编写很多代码；
- D.服务器端和客户端解析 XML 花费较多的资源和时间。

JSON 的优缺点

JSON 的优点：

- A.数据格式比较简单，易于读写，格式都是压缩的，占用带宽小；
- B.易于解析，客户端 JavaScript 可以简单的通过 eval()进行 JSON 数据的读取；
- C.支持多种语言，包括 ActionScript, C, C#, ColdFusion, Java, JavaScript, Perl, PHP, Python, Ruby 等服务器端语言，便于服务器端的解析；
- D.在 PHP 世界，已经有 PHP-JSON 和 JSON-PHP 出现了，偏于 PHP 序列化后的程序直接调用，PHP 服务器端的对象、数组等能直接生成 JSON 格式，便于客户端的访问提取；

E.因为 JSON 格式能直接为服务器端代码使用，大大简化了服务器端和客户端的代码开发量，且完成任务不变，并且易于维护。

JSON 的缺点

- A.没有 XML 格式这么推广的深入人心和喜用广泛，没有 XML 那么通用性；

B.JSON 格式目前在 Web Service 中推广还属于初级阶段。

C：可读性低。

四种读取 XML 文件读取的办法

1.DOM 生成和解析 XML 文档

为 XML 文档的已解析版本定义了一组接口。解析器读入整个文档，然后构建一个驻留内存的树结构。

优点：整个文档树在内存中，便于操作；支持删除，修改，重新排列等。

缺点：把整个文档调入内存，存在很多无用的节点，浪费了时间和空间。

2.SAX 为解决 DOM

1、边读边解析，应用于大型 XML 文档

2、只支持读

3、访问效率低

4、顺序访问

3.DOM4J 生成和解析 XML 文档(解析工具) 性能最好 SUM 的 JAXM 也大量采用 DOM4J

HIBERNATE 采用 DOM4J

虽然 DOM4J 代表了完全独立的开发结果，但最初，它是 JDOM 的一种智能分支。它合并了许多超出基本 XML 文档表示的功能，包括集成的 XPath 支持、XML Schema 支持以及用于大文档或流化文档的基于事件的处理。它还提供了构建文档表示的选项，它通过 DOM4J API 和标准 DOM 接口具有并行访问功能。从 2000 下半年开始，它就一直处于开发之中。

为支持所有这些功能，DOM4J 使用接口和抽象基本类方法。DOM4J 大量使用了 API 中的 Collections 类，但是在许多情况下，它还提供一些替代方法以允许更好的性能或更直接的编码方法。直接好处是，虽然 DOM4J 付出了更复杂的 API 的代价，但是它提供了比 JDOM 大得多的灵活性。

在添加灵活性、XPath 集成和对大文档处理的目标时，DOM4J 的目标与 JDOM 是一样的：针对 Java 开发者的易用性和直观操作。它还致力于成为比 JDOM 更完整的解决方案，实现在本质上处理所有 Java/XML 问题的目标。在完成该目标时，它比 JDOM 更强调防止不正确的应用程序行为。

DOM4J 是一个非常非常优秀的 Java XML API，具有性能优异、功能强大和极端易用使用的特点，同时它也是一个开放源代码的软件。如今你可以看到越来越多的 Java 软件都在使用 DOM4J 来读写 XML，特别值得一提的是连 Sun 的 JAXM 也在用 DOM4J。

4.JDOM

JDOM

优点:①是基于树的处理 XML 的 Java API，把树加载在内存中

②没有向下兼容的限制，因此比 DOM 简单

③速度快，缺陷少

④具有 SAX 的 JAVA 规则

缺点:

①不能处理大于内存的文档

②JDOM 表示 XML 文档逻辑模型。不能保证每个字节真正变换。

③针对实例文档不提供 DTD 与模式的任何实际模型。

④不支持与 DOM 中相应遍历包。

最适合于:JDOM 具有树的便利，也有 SAX 的 JAVA 规则。在需要平衡时使用

如何防止 Sql 注入

有两种办法

1.第一种消毒，通过正则匹配过滤请求数据中可能注入的 SQL。

2.使用预编译手段 preparedStatement。

DB 第一范式，第二范式，第三范式

第一范式：没一列属性不可再分,没有多值属性

第二范式：在符合第一范式的基础上，存在主键

第三范式：在符合第二范式的基础上，非关键字独立于其他的非关键字，并且依赖关键字。不能存在传递依赖。

public、protected、private、默认权限

private:用于修饰类和方法，只允许该类访问。

默认：只允许在同一个类和同一个包中进行访问。

protected:用于修饰类和方法，允许该类和子类访问以及同一个包中访问。

public:用于修饰类和方法，允许该包下面和其他包的访问，即在全局范围都可以访问。

数据库事务

事务的特性：

原子性：事务是不可再分的；

一致性：事务的实行前后，数据库的状态保持一致；

隔离性：事务的并发访问，事务之间的执行互不干扰；

持久性：事务结束后数据永久保存在数据库中。

什么是脏读？

脏读就是一个事务读取了该数据并且对该数据做出了修改，另一个事务也读取了该修改后的数据但是前一个事务并没有提交，这是脏数据。

读取到保存在数据库内存中的数据。

什么是不可重复读？

一个事务：在同一个事务中读取同一数据，得到的内容不同。一个事务读取另外一个事务更新的数据，导致二次的查询的数据不一致。

什么是幻读？

幻读是当事务不独立发生的。比如一个事务删除了所有数据，另一个事务又插入了一条，那么第一个事务的用户会发现表中还没有修改的数据行。一个事务读取到另外一个事务提交的数据，导致查询的结果不一致的问题。

数据库的隔离级别：

Read uncommitted：未提交读：三中都有可能发生

Read committed：已提交读 避免脏读

Repeated read：重复读：避免脏读 不可重复读

Serializable：串行化读 都可以避免

WebService 到底是什么

一言以蔽之：WebService 是一种跨编程语言和跨操作系统平台的远程调用技术。

所谓跨编程语言和跨操作平台，就是说服务端程序采用 java 编写，客户端程序则可以采用其他编程语言编写，反之亦然！跨操作系统平台则是指服务端程序和客户端程序可以在不同的操作系统上运行。

所谓远程调用，就是一台计算机 a 上的一个程序可以调用到另外一台计算机 b 上的一个对象的方法，譬如，银联提供给商场的 pos 刷卡系统，商场的 POS 机转账调用的转账方法的代码其实是跑在银行服务器上。再比如，amazon，天气预报系统，淘宝网，校内网，百度等把自己的系统服务以 webservice 服务的形式暴露出来，让第三方网站和程序可以调用这些服务功能，这样扩展了自己系统的市场占有率，往大的概念上吹，就是所谓的 SOA 应用。

其实可以从多个角度来理解 WebService，从表面上看，WebService 就是一个应用程序向外界暴露出一个能通过 Web 进行调用的 API，也就是说能用编程的方法通过 Web 来调用这个应用程序。我们把调用这个 WebService 的应用程序叫做客户端，而把提供这个 WebService 的应用程序叫做服务端。从深层次看，WebService 是建立可互操作的分布式应用程序的新平台，是一个平台，是一套标准。它定义了应用程序如何在 Web 上实现互操作性，你可以用任何你喜欢的语言，在任何你喜欢的平台上写 Web service，只要我们可以通过 Web service 标准对这些服务进行查询和访问。

WebService 平台需要一套协议来实现分布式应用程序的创建。任何平台都有它的数据表示方法和类型系统。要实现互操作性，

WebService 平台必须提供一套标准的类型系统，用于沟通不同平台、编程语言和组件模型中的不同类型系统。Web service 平台必须提供一种标准来描述 Web service ,让客户可以得到足够的信息来调用这个 Web service。最后 ,我们还必须有一种方法来对这个 Web service 进行远程调用,这种方法实际是一种远程过程调用协议(RPC)。为了达到互操作性，这种 RPC 协议还必须与平台和编程语言无关。

java 中锁的优化

- 1.减少锁持有的时间，可以减少其它线程的等待时间，不能让一个线程一直控制着某个锁不释放，导致竞争加剧。
- 2.减少锁的粒度，合适的锁的代码块，可以减少竞争，控制锁的范围。
- 3.锁分离，将锁安功能划分，比如读写锁，读读不互斥，读写互斥，写写互斥，保证了线程的安全，提高了性能。比如阻塞队列中的 take 和 put
- 4.锁粗化，如果对同一个锁不停的进行请求，同步和释放，这个消耗是非常的大的，所以适当的时候可以粗化。
- 5.锁消除，编译器可以帮助我们优化比如一些代码根本不需要锁。

虚拟机内的锁优化

- 1.偏向锁:偏向当前已经占有锁的线程，在无竞争的时候，之前获得锁的线程再次获得锁时，会判断是否偏向锁指向我，那么该线程将不用再获得锁，直接进入同步块。
- 2.轻量级锁:偏向锁失败后，利用 cas 补救补救失败就会升级为重量级锁。
- 3.自旋锁：会做空操作，并且不停地尝试拿到这个锁。

java 中一亿个数找前 10000 个最大的

先利用 Hash 法去重复，去除大量的之后 然后等量的分成 100 份 用小顶堆 来获得 10000 个，再把所有的 1 万个都合在一起就 OK

java 中线程的状态

java 中的线程的状态有 5 种(新建、就绪、运行、阻塞、结束)

- 1.新建:创建后尚未启动的线程处于这种状态，新建出一个线程对象。
- 2.就绪状态：当针对该对象调用了 start()方法，该线程等待获取 CPU 的使用权
- 3.运行状态:在就绪状态下，获得了 CPU 处于运行状态。
- 4.阻塞:
等待阻塞：运行的线程执行 wait 方法，JVM 会把该线程放入等待池
同步阻塞：运行的线程在获取对象的同步锁时，若该同步锁被其他的线程锁占用，则 jvm 会把该线程放入锁池中。
其他阻塞：运行的线程在执行 sleep()方法或者 join()方法时，或者发出 IO 请求，JVM 会把线程置为阻塞状态。
- 5.结束:
也就是我们的死亡，表明线程结束。

Maven 的生命周期

maven 有三套相互独立的生命周期

1.clean 生命周期

pre-clean, clean, post-clean

2.default 生命周期 构建项目

1.validate:验证工程是否正确，所有需要的资源是否可用

2.compile:编译项目源代码

3.test:使用合适的单元框架来测试已编译的源代码。

4.Package:把已编译的代码打包成可发布的格式.jar。

4) Package：把已编译的代码打包成可发布的格式，比如 jar。

5) integration-test：如有需要，将包处理和发布到一个能够进行集成测试的环境。

6) verify：运行所有检查，验证包是否有效且达到质量标准。

7) install：把包安装到 maven 本地仓库，可以被其他工程作为依赖来使用。

8) Deploy：在集成或者发布环境下执行，将最终版本的包拷贝到远程的 repository，使得其他的开发者或者工程可以共享。

3.

site 生命周期：建立和发布项目站点，phase 如下

1) pre-site：生成项目站点之前需要完成的工作

2) site：生成项目站点文档

3) post-site：生成项目站点之后需要完成的工作

4) site-deploy：将项目站点发布到服务器

数据库索引

什么是索引？

(1) 索引是对记录集多个字段进行排序的方法。

(2) 也是一个数据结构，在一张表中为一个字段创建索引，将创建另外一个数据结构，包含字段的数值以及指向相关记录的指针，就可以对该数据结构进行二分法排序，当需要查询时就可以降低时间复杂度。

优势：快速存取数据；保证数据记录的唯一性；实现表和表之间的参照完整性；在使用 order by group by 子句进行数据的检索时，利用索引可以减少排序和分组的时间。

弊端：建立索引表也是需要额外的空间。

索引的工作原理：

在对表中记录进行搜索时并不是对表中的数据进行全部的扫描遍历，而是查看在索引中定义的有序列，一旦在索引中找到了要查询的记录，就会得到一个指针，它会指向相应的表中数据所保存的位置。

索引的类型：

- (1) 聚集索引：数据页在物理上的有序的存储，数据页的物理顺序是按照聚集索引的顺序进行排列。在聚集索引中数据页聚集索引的叶子节点，数据页之间通过双向的链表形式相连接，实际的数据存储在叶节点中。
- (2) 非聚集索引：叶子节点不存放具体的数据页信息，只存放索引的键值。非聚集索引的叶子节点包含着指向具体数据的指针，数据页之间没有连接，是相对独立的。
- (3) 唯一索引：在整个表中仅仅会出现一次（主键约束/UNIQUE）
- (4) 非唯一索引：在提取数据时允许出现重复的值。
- (5) 单一索引和组合索引

哪些情况下索引会失效？

- 1. 条件中有 or 但是前后没有同时使用索引
- 2. 多列索引，不是使用前面部分
- 3. like 查询是以%开头
- 4. 字符类型应该加单引号 防止转换为 int 类型

数据库查询优化(Sql)

- 1、应尽量避免在 where 子句中使用 !=或<>操作符，否则将引擎放弃使用索引而进行全表扫描。
- 2、对查询进行优化，应尽量避免全表扫描，首先应考虑在 where 及 order by 涉及的列上建立索引。
- 3、应尽量避免在 where 子句中对字段进行 null 值判断，否则将导致引擎放弃使用索引而进行全表扫描，如：

```
select id from t where num is null
```

可以在 num 上设置默认值 0，确保表中 num 列没有 null 值，然后这样查询：

```
select id from t where num=0
```

- 4、尽量避免在 where 子句中使用 or 来连接条件，否则将导致引擎放弃使用索引而进行全表扫描，如：

```
select id from t where num=10 or num=20
```

可以这样查询：

```
select id from t where num=10
```

```
union all
```

```
select id from t where num=20
```

- 5、下面的查询也将导致全表扫描：(不能前置百分号)

```
select id from t where name like '◆c%'
```

若要提高效率，可以考虑全文检索。

- 6、in 和 not in 也要慎用，否则会导致全表扫描，如：

```
select id from t where num in(1,2,3)
```

对于连续的数值，能用 between 就不要用 in 了：

```
select id from t where num between 1 and 3
```

- 7、如果在 where 子句中使用参数，也会导致全表扫描。因为 SQL 只有在运行时才会解析局部变量，但优化程序不能将访问计划的选择推迟到运行时；它必须在编译时进行选择。然而，如果在编译时建立访问计划，变量的值还是未知的，因而无法作为索引选择的输入项。如下面语句将进行全表扫描：

```
select id from t where num=@num
```

可以改为强制查询使用索引：

```
select id from t with(index(索引名)) where num=@num
```

8、应尽量避免在 where 子句中对字段进行表达式操作，这将导致引擎放弃使用索引而进行全表扫描。如：

```
select id from t where num/2=100
```

应改为：

```
select id from t where num=100*2
```

9、应尽量避免在 where 子句中对字段进行函数操作，这将导致引擎放弃使用索引而进行全表扫描。如：

```
select id from t where substring(name,1,3)='abc'-name 以 abc 开头的 id
```

```
select id from t where datediff(day,createdate,'2005-11-30')=0-'2005-11-30' 生成的 id
```

应改为：

```
select id from t where name like 'abc%'
```

```
select id from t where createdate>='2005-11-30' and createdate<'2005-12-1'
```

10、不要在 where 子句中的“=”左边进行函数、算术运算或其他表达式运算，否则系统将可能无法正确使用索引。

11、在使用索引字段作为条件时，如果该索引是复合索引，那么必须使用到该索引中的第一个字段作为条件时才能保证系统使用该索引，否则该索引将不会被使用，并且应尽可能的让字段顺序与索引顺序相一致。

12、不要写一些没有意义的查询，如需要生成一个空表结构：

```
select col1,col2 into #t from t where 1=0
```

这类代码不会返回任何结果集，但是会消耗系统资源的，应改成这样：

```
create table #t(...)
```

13、很多时候用 exists 代替 in 是一个好的选择：

```
select num from a where num in(select num from b)
```

用下面的语句替换：

```
select num from a where exists(select 1 from b where num=a.num)
```

14、并不是所有索引对查询都有效，SQL 是根据表中数据来进行查询优化的，当索引列有大量数据重复时，SQL 查询可能不会去利用索引，如一表中有字段 sex，male、female 几乎各一半，那么即使在 sex 上建了索引也对查询效率起不了作用。

15、索引并不是越多越好，索引固然可以提高相应的 select 的效率，但同时也降低了 insert 及 update 的效率，因为 insert 或 update 时有可能会重建索引，所以怎样建索引需要慎重考虑，视具体情况而定。一个表的索引数最好不要超过 6 个，若太多则应考虑一些不常使用到的列上建的索引是否有必要。

16、应尽可能的避免更新 clustered 索引数据列，因为 clustered 索引数据列的顺序就是表记录的物理存储顺序，一旦该列值改变将导致整个表记录的顺序的调整，会耗费相当大的资源。若应用系统需要频繁更新 clustered 索引数据列，那么需要考虑是否应将该索引建为 clustered 索引。

17、尽量使用数字型字段，若只含数值信息的字段尽量不要设计为字符型，这会降低查询和连接的性能，并会增加存储开销。这是因为引擎在处理查询和连接时会逐个比较字符串中每一个字符，而对于数字型而言只需要比较一次就够了。

18、尽可能的使用 varchar/nvarchar 代替 char/nchar，因为首先变长字段存储空间小，可以节省存储空间，其次对于查询来说，在一个相对较小的字段内搜索效率显然要高些。

19、任何地方都不要使用 select * from t，用具体的字段列表代替“*”，不要返回用不到的任何字段。

20、尽量使用表变量来代替临时表。如果表变量包含大量数据，请注意索引非常有限（只有主键索引）。

21、避免频繁创建和删除临时表，以减少系统表资源的消耗。

22、临时表并不是不可使用，适当地使用它们可以使某些例程更有效，例如，当需要重复引用大型表或常用表中的某个数据集时。但是，对于一次性事件，最好使用导出表。

23、在新建临时表时，如果一次性插入数据量很大，那么可以使用 select into 代替 create table，避免造成大量 log，以提高速度；如果数据量不大，为了缓和系统表的资源，应先 create table，然后 insert。

24、如果使用到了临时表，在存储过程的最后务必将所有的临时表显式删除，先 truncate table，然后 drop table，这样可以避免系统表的较长时间锁定。

25、尽量避免使用游标，因为游标的效率较差，如果游标操作的数据超过 1 万行，那么就应该考虑改写。

26、使用基于游标的方法或临时表方法之前，应先寻找基于集的解决方案来解决问题，基于集的方法通常更有效。

27、与临时表一样，游标并不是不可使用。对小型数据集使用 FAST_FORWARD 游标通常要优于其他逐行处理方法，尤其是在必须引用几个表才能获得所需的数据时。在结果集中包括“合计”的例程通常要比使用游标执行的速度快。如果开发时间允许，基于游标的方法和基于集的方法都可以尝试一下，看哪一种方法的效果更好。

28、在所有的存储过程和触发器的开始处设置 SET NOCOUNT ON，在结束时设置 SET NOCOUNT OFF。无需在执行存储过程和触发器的每个语句后向客户端发送 DONE_IN_PROC 消息。

29、尽量避免向客户端返回大数据量，若数据量过大，应该考虑相应需求是否合理。

30、尽量避免大事务操作，提高系统并发能力。查询 sql 语句中哪些比较慢

- 1.慢查询日志，一般设置查询超过两秒就记录
- 2.processlist:显示哪些线程正在运行.
- 3.explain 关键字可以让我们更好的优化

数据库设计优化:

- 1.反范式设计，尽量是单表，可以高效利用索引
- 2.可以使用查询缓存，Mysql 也会自带查询缓存
- 3.尽量查询通过搜索引擎查不通过我们
- 4.key,value 数据库

锁的优化策略

- 1.读写分离，锁分离
- 2.减少锁持有时间，可以减少其他的锁的持有时间
- 3.以正确的顺序获得和释放锁
- 4.适当的锁的范围扩大或者缩小，控制锁的粒度

Spring Bean 中作用域

singleton：单例模式，在整个 Spring IoC 容器中，使用 singleton 定义的 Bean 将只有一个实例。

prototype：原型模式，每次通过容器的 getBean 方法获取 prototype 定义的 Bean 时，都将产生一个新的 Bean 实例。

request：对于每次 HTTP 请求，使用 request 定义的 Bean 都将产生一个新实例，即每次 HTTP 请求将会产生不同的 Bean 实例。只有在 Web 应用中使用 Spring 时，该作用域才有效。

session：对于每次 HTTP Session，使用 session 定义的 Bean 都将产生一个新实例。同样只有在 Web 应用中使用 Spring 时，该作用域才有效。

Global session：每个全局的 HTTP Session，使用 session 定义的 Bean 都将产生一个新实例。典型情况下，仅在使用 portlet context 的时候有效。同样只有在 Web 应用中使用 Spring 时，该作用域才有效。

java 中启定时任务

- 1.利用 sleep 特性//休眠
 - 2.time 和 timerTask//定时器
 - 3.ScheduledExecutorService service.scheduleAtFixedRate(runnable, 10, 1, TimeUnit.SECONDS);
- //任务调度服务

操作系统如何进行分页调度

用户程序的地址空间被划分成若干固定大小的区域，称为“页”，相应地，内存空间分成若干个物理块，页和块的大小相等。可将用户程序的任一页放在内存的任一块中，实现了离散分配。

linux 内核的三种主要调度策略：

- 1, SCHED_OTHER 分时调度策略，
- 2, SCHED_FIFO 实时调度策略，先到先服务
- 3, SCHED_RR 实时调度策略，时间片轮转

TCP 和 UDP 相关

TCP 通过什么方式提供可靠性:

- 1.超时重发，发出报文段要是没有收到及时的确认，会重发。
- 2.数据包的校验，也就是校验首部数据和。
- 3.对失序的数据重新排序
- 4.进行流量控制，防止缓冲区溢出
- 5.快重传和快恢复
- 6.TCP 会将数据截断为合理的长度

TCP 和 UDP 的区别:

- 1.UDP 是无连接的，TCP 必须三次握手建立连接
- 2.UDP 是面向报文，没有拥塞控制，所以速度快，适合多媒体通信要求，比如及时聊天，支持一对一，一队多。多对一，多对多。
- 3.TCP 只能是一对一的可靠性传输

TCP 的 RPC，在协议栈的下层，能够灵活的对字段进行定制，减少网络传输字节数，降低网络开销，提高性能，实现更大的吞吐量和并发数。但是实现代价高，底层复杂，难以得到开源社区的支持，难以实现跨平台

集群调优

1.load

load 是被定义为特定时间间隔内运行队列中的平均线程数，uptime 查看，一般 load 不大于 3，我们认为负载是正常的，如果每个 CPU 的线程数大于 5，表示负载就非常高了。

2.CPU 利用率

查看 cpu 的消耗的情况命令：top | grep Cpu

查看磁盘的剩余空间命令：df -h

查看系统的内存的使用情况：free -m

心跳检测方法

1.使用 ping 命令

对于 full gc 导致不响应，网络攻击这种 ping 展示不明确

2.使用 curl

访问我们的自测地址

3.对不同的功能使用 curl 检测，在 response 中加入状态头，表示正常

可以计算 qps 通过 28 原则

innodb 存储引擎通过预写事务日志的方式保障事务的原子性，也就是在写入数据之前，先将数据操作写入日志，这种成为预写日志

轻量级锁认为在程序运行过程中，绝大部分的锁，在整个同步周期内都是不存在竞争的，利用 cas 操作避免互斥开销。

偏向锁是 jdk1.6 中引入的一项优化，甚至可以省掉 CAS 操作，偏向锁偏向第一个获得他锁的线程，如果在接下来执行过程中，这个锁没有被其他线程获取，则持有偏向锁的线程永远不需要同步。

GC 调优

查看 GC 日志，根据 GC 日志来优化

我们可以通过 jps 找到我们虚拟机正在运行的进程。参数 通过 jps -help 了解。

Jstat -gc 或者 -gcutil 查看堆使用情况-class 配合 Jps 得到进程

BTrace 原理利用 hotspot 虚拟中的热替换，把代码动态的替换到 java 程序内，可在不需要重启的时候就可以排除问题

JConsole

我们也可以使用 JConsole 来分析这是一个图形化的，比较容易让我们操作

使用 VisualVM 进行远程连接 使用 JMX 方式，也有修改 tomcat 的 catalina 就行了

内部类去访问外部变量，为什么需要加 final?

题目有点问题，并不是所有的外部变量才加 final,我们的内部类访问我们的成员变量就不需要加 final,但是访问局部变量就必须加 final，因为方法（main 方法）结束我们栈帧也就销毁了，但是我们内部类在堆中并没有被销毁，如果引用了成员变量，这时候被销毁了肯定是不行的，所以我们就需要成员变量设置为 final，让其在方法（main 方法）结束时不会被销毁。

泛型

泛型的作用:在我们没有泛型的时候，我们通过对 Object 的引用来对参数的任意化，任意化有个缺点就是要做显示的强制类型转换，强制转换有一个不好的地方是运行的时候才会报错，泛型的好处实在编译的时候检查类型安全，所以泛型的特点就是简单安全，泛型的原理是类型擦除，java 的泛型是伪泛型，在编译期间，所有的泛型信息都会被擦除掉。在生成的 java 字节码中是不包含泛型中的类型信息的。使用泛型的时候加上的类型参数，会在编译器编译的时候去掉。比如 List<Object>信息在编译后都是 List。

nginx 和 apache 的对比

1.nginx 相对于 apache 来说

- (1) 轻量级占用的内存少；
- (2) 抗并发,nginx 是异步非阻塞，apache 是阻塞的，在高并发的情况下，nginx 的性能优；
- (3) 高度模块化的设计，编写模块相对简单；
- (4) 社区活跃，各种高性能模块有。

适合场景：apache 适合于动态的请求，而负载均衡和静态请求适合 nginx，nginx 采用的是 epoll，并且有自己的一套 sendfile 系统，减少在内存中的赋值次数。

2.apache 相对于 nginx 的优点：

- (1) rewrite，比 nginx 的 rewrite 强大；
- (2) 模块超多，基本想到的都可以找到；
- (3) 少 bug，nginx 的 bug 相对较多；
- (4) 超稳定。

线程、进程的共享和独立

共享的部分：

- 1.进程代码段
- 2.进程的公有数据(利用这些共享的数据，线程很容易的实现相互之间的通讯)
- 3.进程打开的文件描述符、
- 4.信号的处理程序、
- 5.进程的当前目录
- 6.进程用户 ID 与进程组 ID

线程独有的内容包括：

- 1.线程 ID
- 2.寄存器组的值
- 3.线程的堆栈
- 4.错误返回码
- 5.线程的信号屏蔽码

最大的优势就是线程极高的执行效率。因为子程序切换不是线程切换，而是由程序自身控制，因此，没有线程切换的开销，和多线程比，线程数量越多，线程的性能优势就越明显。

第二大优势就是不需要多线程的锁机制，因为只有一个线程，也不存在同时写变量冲突，在线程中控制共享资源不加锁，只需要判断

状态就好了，所以执行效率比多线程高很多。

简单的说一下 nginx 的优点

- 1.作为高性能的 web 服务器:相比 Apache,Nginx 使用更少的资源，支持更多的并发连接，体现更高的效率，这点让 Nginx 受到虚拟主机提供商的欢迎。一个 Nginx 实例能够轻松支持高达 5 万并发。
- 2.作为负载均衡服务器:Nginx 即可以在内部直接支持 PHP，也可以支持作为 HTTP 代理服务器对外进行服务，独有的 send files 系统，减少文件复制次数。
- 3.作为邮件代理服务器:也比 Apache 好很多。
- 4.Nginx 安装简单，配置文件非常简洁。启动容易，7*24 小时几乎不间断，可以进行热更新。

BIO

在 BIO 中读和写都是同步阻塞的，阻塞的时间取决于对方 I/O 线程的处理速度和网络的传输速度。本质上来讲，我们是无法保证生产环境的网络状况和对端的应用程序可以足够快，应用程序是不应该依赖对方的处理速度，它的可靠性就非常差。BIO 就算用线程池实现，要是所有可用线程都被阻塞到故障点中，后续的所有 I/O 消息都将在队列中排队。

NIO

- (1) 提供了高速，面向块的 I/O。
- (2) 在 NIO 中所有数据都是用缓冲区来处理的，也就是使用我们的 jvm 中的 direct memory（直接内存）。缓冲区是一个数组，但是缓冲区不仅仅是一个数组，缓冲区提供了对数据的结构化访问以及维护读写位置等信息。
- (3) 在 NIO 中 channel（通道）也是特别重要的他是我们数据读写的通道，一般来说流比如 inputStream 和 outputStream 都是单向的，而通道是双向的，是全双工的。
- (4) 多路复用器 Selector 也是比较重要的，掌握它对于我们的 NIO 编程来说是比较重要的。多路复用器提供选择已经就绪的任务的能力。Selector 会不断轮训注册在其上的 Channel,如果某个 Channel 上面发生读或者写事件，这个 Channel 就处于就绪状态，会被 Selector 轮询出来，通过 Selection Key 可以获取就绪 Channel 的集合，进行后续的 I/o 操作。我们只需要一个线程就可以管理我们多个客户端。

垃圾收集器

1.Serial 收集器

Serial 收集器是 JAVA 虚拟机中最基本、历史最悠久的收集器，在 JDK 1.3.1 之前是 JAVA 虚拟机新生代收集的唯一选择。Serial 收集器是一个单线程的收集器，但它的“单线程”的意义并不仅仅是说明它只会使用一个 CPU 或一条收集线程去完成垃圾收集工作，更重要的是在它进行垃圾收集时，必须暂停其他所有的工作线程，直到它收集结束。

Serial 收集器到 JDK1.7 为止，它依然是 JAVA 虚拟机运行在 Client 模式下的默认新生代收集器。它也有着优于其他收集器的地方：简单而高效（与其他收集器的单线程比），对于限定单个 CPU 的环境来说，Serial 收集器由于没有线程交互的开销，专心做垃圾收集自然可以获得最高的单线程收集效率。在用户的桌面应用场景中，分配给虚拟机管理的内存一般来说不会很大，收集几十兆甚至一两

百兆的新生代（仅仅是新生代使用的内存，桌面应用基本上不会 再大了），停顿时间完全可以控制在几十毫秒最多一百多毫秒以内，只要不是频繁发生，这点停顿是可以接受的。所以，Serial 收集器对于运行在 Client 模式下的虚拟机来说是一个很好的选择。

2. Parallel（并行）收集器

这是 JVM 的缺省收集器。就像它的名字，其最大的优点是使用多个线程来通过扫描并压缩堆。串行收集器在 GC 时会停止其他所有工作线程（stop-the-world），CPU 利用率是最高的，所以适用于要求高吞吐量（throughput）的应用，但停顿时间（pause time）会比较长，所以对 web 应用来说就不适合，因为这意味着用户等待时间会加长。而并行收集器可以理解是多线程串行收集，在串行收集基础上采用多线程方式进行 GC，很好的弥补了串行收集的不足，可以大幅缩短停顿时间（如下图表示的停顿时长高度，并发比并行要短），因此对于空间不大的区域（如 young generation），采用并行收集器停顿时间很短，回收效率高，适合高频率执行。

3.CMS 收集器

CMS（Concurrent Mark Sweep）收集器是基于“标记-清除”算法实现的，它使用多线程的算法去扫描堆（标记）并对发现的未使用的对象进行回收（清除）。整个过程分为 6 个步骤，包括：

初始标记（CMS initial mark）

并发标记（CMS concurrent mark）

并发预清理（CMS-concurrent-preclean）

重新标记（CMS remark）

并发清除（CMS concurrent sweep）

并发重置（CMS-concurrent-reset）

其中初始标记、重新标记这两个步骤仍然需要“Stop The World”。初始标记仅仅只是标记一下 GC Roots 能直接关联到的对象，速度很快，并发标记阶段就是进行 GC Roots Tracing 的过程，而重新标记阶段则是为了修正并发标记期间，因用户程序继续运作而导致标记产生变动的那一部分对象的标记记录，这个阶段的停顿时间一般会比初始标记阶段稍长一些，但远比并发标记的时间短。其他动作都是并发的。

需要注意的是，CMS 收集器无法处理浮动垃圾（Floating Garbage），可能出现“Concurrent Mode Failure”失败而导致另一次 Full GC 的产生。由于 CMS 并发清理阶段用户线程还在运行着，伴随程序的运行自然还会有新的垃圾不断产生，这一部分垃圾出现在标记过程之后，CMS 无法在本次收集集中处理掉它们，只好留待下一次 GC 时再将其清理掉。这一部分垃圾就称为“浮动垃圾”。也是由于在垃圾收集阶段用户线程还需要运行，即还需要预留足够的内存空间给用户线程使用，因此 CMS 收集器不能像其他收集器那样等到老年代几乎完全被填满了再进行收集，需要预留一部分空间提供并发收集时的程序运作使用。在默认设置下，CMS 收集器在老年代使用了 68% 的空间后就会被激活，这是一个偏保守的设置，如果在应用中老年代增长不是太快，可以适当调高参数 -XX:CMSInitiatingOccupancyFraction 的值来提高触发百分比，以便降低内存回收次数以获取更好的性能。要是 CMS 运行期间预留的内存无法满足程序需要，就会出现一次“Concurrent Mode Failure”失败，这时候虚拟机将启动后备预案：临时启用 Serial Old 收集器来重新进行老年代的垃圾收集，这样停顿时间就很长了。所以说参数 -XX:CMSInitiatingOccupancyFraction 设置得太高将会很容易导致大量“Concurrent Mode Failure”失败，性能反而降低。

try catch 有 return 在字节码中 可以看到会出现 Goto 跳转行数，跳转到 finally 中的 return

Tomcat 总结构

最外层的 Server 提供接口访问内部的 Service 服务。

Service 服务的作用就是把 Connector 在 Connector 中监听端口和 Container 连接起来，方便我们的操纵控制。

在 tomcat 中生命周期是统一的由 Lifecycle 来管理的

在 lifecycle 中有两个方法比较重要 start 和 stop,调用 server 的 start 会去调用自己下面所有 service 的 start 方法

Connector 最重要的功能就是接受连接请求然后分配线程处理

在 Container 中 有 4 个级别 Engine,Host,Context ,warpper ,这四个组件不是平行的 ,而是父子关系 ,Engine 包含 Host,Host 包含 Context , Context 包含 Wrapper。通常一个 Servlet class 对应一个 Wrapper ,如果有多个 Servlet 就可以定义多个 Wrapper ,如果有多个 Wrapper 就要定义一个更高的 Container 了,如 Context。在 Host 中有个 value 比较重要,类似于一个管道,和拦截器链差不多,我们在中间可以进行一些处理。

在 Engine 中只能添加子容器 Host,不能添加父容器.Engine 下可以配置多个虚拟主机 Virtual Host,每个虚拟主机都有一个域名

当 Engine 获得一个请求时,它把该请求匹配到某个 Host 上,然后把该请求交给该 Host 来处理 Engine 有一个默认虚拟主机,当请求无法匹配到任何一个 Host 上的时候,将交给该默认 Host 来处理

一个 Host 就类似于一个虚拟主机,用来管理应用。代表一个 Virtual Host,虚拟主机,每个虚拟主机和某个网络域名 Domain Name 相匹配

每个虚拟主机下都可以部署(deploy)一个或者多个 Web App,每个 Web App 对应于一个 Context,有一个 Context path

当 Host 获得一个请求时,将把该请求匹配到某个 Context 上,然后把该请求交给该 Context 来处理

匹配的方法是“最长匹配”,所以一个 path="" 的 Context 将成为该 Host 的默认 Context

所有无法和其它 Context 的路径名匹配的请求都将最终和该默认 Context 匹配。

Context 代表 Servlet 的 Context,它具备了 Servlet 运行的基本环境,理论上只要有 Context 就能运行 Servlet 了。简单的 Tomcat 可以没有 Engine 和 Host。

Context 最重要的功能就是管理它里面的 Servlet 实例,Servlet 实例在 Context 中是以 Wrapper 出现的,还有一点就是 Context 如何才能找到正确的 Servlet 来执行它呢?

一个 Context 对应于一个 Web Application,一个 Web Application 由一个或者多个 Servlet 组成

Context 在 创 建 的 时 候 将 根 据 配 置 文 件 CATALINAHOME/conf/web.xml 和 CATALINAHOME/conf/web.xml 和 WEBAPP_HOME/WEB-INF/web.xml 载入 Servlet 类

当 Context 获得请求时,将在自己的映射表(mapping table)中寻找相匹配的 Servlet 类

如果找到,则执行该类,获得请求的回应,并返回。

线程池参数

JDK1.5 中引入了强大的 concurrent 包,其中最常用的莫过于线程池的实现。ThreadPoolExecutor (线程池执行器),它给我们带来了极大的方便,但同时,对于该线程池不恰当的设置也可能使其效率并不能达到预期的效果,甚至仅相当于或低于单线程的效率。

ThreadPoolExecutor 类可设置的参数主要有:

(1) corePoolSize 基本大小

核心线程数,核心线程会一直存活,即使没有任务需要处理。当线程数小于核心线程数时,即使现有的线程空闲,线程池也会优先创建新线程来处理任务,而不是直接交给现有的线程处理。

核心线程在 allowCoreThreadTimeout 被设置为 true 时会超时退出,默认情况下不会退出。

(2) maxPoolSize 最大大小

当线程数大于或等于核心线程 corePoolSize,且任务队列已满时,线程池会创建新的线程,直到线程数量达到 maxPoolSize。如果线程数已等于 maxPoolSize,且任务队列已满,则已超出线程池的处理能力,线程池会拒绝处理任务而抛出异常。

keepAliveTime 大于 coolPoolSize 的 会退出

当线程空闲时间达到 keepAliveTime,该线程会退出,直到线程数量等于 corePoolSize。如果 allowCoreThreadTimeout 设置为 true,则所有线程均会退出直到线程数量为 0。

allowCoreThreadTimeout 是否退出核心线程

是否允许核心线程空闲退出,默认值为 false。

queueCapacity

任务队列容量。从 maxPoolSize 的描述上可以看出,任务队列的容量会影响到线程的变化,因此任务队列的长度也需要恰当的设置。

线程池按以下行为执行任务

当线程数小于核心线程数时，创建线程。

当线程数大于等于核心线程数，且任务队列未满时，将任务放入任务队列。

当线程数大于等于核心线程数，且任务队列已满

若线程数小于最大线程数，创建线程

若线程数等于最大线程数，抛出异常，拒绝任务

系统负载

参数的设置跟系统的负载有直接的关系，下面为系统负载的相关参数：

tasks，每秒需要处理的最大任务数量

tasktime，处理每个任务所需要的时间

responsetime，系统允许任务最大的响应时间，比如每个任务的响应时间不得超过 2 秒。

参数设置

corePoolSize:

每个任务需要 tasktime 秒处理，则每个线程每秒可处理 $1/\text{tasktime}$ 个任务。系统每秒有 tasks 个任务需要处理，则需要的线程数为： $\text{tasks}/(1/\text{tasktime})$ ，即 $\text{tasks} \times \text{tasktime}$ 个线程数。假设系统每秒任务数为 100~1000，每个任务耗时 0.1 秒，则需要 100×0.1 至 1000×0.1 ，即 10~100 个线程。那么 corePoolSize 应该设置为大于 10，具体数字最好根据 8020 原则，即 80% 情况下系统每秒任务数，若系统 80% 的情况下每秒任务数小于 200，最多时为 1000，则 corePoolSize 可设置为 20。

queueCapacity:

任务队列的长度要根据核心线程数，以及系统对任务响应时间的要求有关。队列长度可以设置为 $(\text{corePoolSize}/\text{tasktime}) \times \text{responsetime}$ ： $(20/0.1) \times 2 = 400$ ，即队列长度可设置为 400。

队列长度设置过大，会导致任务响应时间过长，切忌以下写法：

```
LinkedBlockingQueue queue = new LinkedBlockingQueue();
```

这实际上是将队列长度设置为 Integer.MAX_VALUE，将会导致线程数量永远为 corePoolSize，再也不会增加，当任务数量陡增时，任务响应时间也将随之陡增。

maxPoolSize:

当系统负载达到最大值时，核心线程数已无法按时处理完所有任务，这时就需要增加线程。每秒 200 个任务需要 20 个线程，那么当每秒达到 1000 个任务时，则需要 $(1000 - \text{queueCapacity}) \times (20/200)$ ，即 60 个线程，可将 maxPoolSize 设置为 60。

keepAliveTime:

线程数量只增加不减少也不行。当负载降低时，可减少线程数量，如果一个线程空闲时间达到 keepAliveTime，该线程就退出。默认情

况下线程池最少会保持 corePoolSize 个线程。

allowCoreThreadTimeout:

默认情况下核心线程不会退出，可通过将该参数设置为 true，让核心线程也退出。

以上关于线程数量的计算并没有考虑 CPU 的情况。若结合 CPU 的情况，比如，当线程数量达到 50 时，CPU 达到 100%，则将 maxPoolSize 设置为 60 也不合适，此时若系统负载长时间维持在每秒 1000 个任务，则超出线程池处理能力，应设法降低每个任务的处理时间 (tasktime)。

使用 ThreadLocal 解决 SimpleDateFormat，

```
private static ThreadLocal<DateFormat> threadLocal = new ThreadLocal<DateFormat>() {  
    @Override  
    protected DateFormat initialValue()  
    {  
        return new SimpleDateFormat("yyyy-MM-dd HH:mm:ss");  
    }  
};
```

或者推荐 Joda-Time 处理时间比较推荐

在 java 线程中有 6 个状态也就是 Thread 中的枚举类

NEW, RUNNABLE, WAITING, TIME_WAITING, BLOCKED, TERMINATED

应该在 try{} catch{} 中重新设置中断状态，因为发出中断异常被退出了。

java 内存模型

jvm 规范定了 jvm 内存模型来屏蔽掉各种操作系统，虚拟机实现厂商和硬件的内存访问差异，确保 java 程序在所有操作系统和平台上能够实现一次编写，到处运行的效果。

为什么 IP 协议也能够进行数据的不可靠传输，还需要 Udp

1. 我们需要端口号来实现应用程序间的区分。
2. UDP 校验和可以实现传输层的校验，虽然 UDP 协议不具备纠错能力，但是可以对出错的数据包进行丢弃，而 IP 的校验只是在校验 IP 报头，而不是整个数据包，整个数据包的校验是在传输层完成的，如果出错了，就会把出错的数据包丢弃。这也就是为什么需要有传输层

进程通信中管道和共享内存谁的速度快？

1. 管道通信方式的中间介质是文件，通常称这种文件为管道文件。两个进程利用管道进行通信，一个进程为写进程，另一个进程为读进程。写进程通过往管道文件中写入信息，读进程通过读端从管道文件中读取信息，这样的方式进行通信。
2. 共享内存是最快的可用 IPC 形式，他通过把共享的内存空间映射到进程的地址空间，进程间的数据传递不在通过执行任何进入内核的系统调用，节约了时间。java 内存模型就采用的是共享内存的方式。各个进程通过公共的内存区域进行通信。

java 线程池 shutdown 和 shutdownNow 的区别？

Shutdown()方法

当线程池调用该方法时,线程池的状态则立刻变成 SHUTDOWN 状态。此时,则不能再往线程池中添加任何任务,否则将会抛出 RejectedExecutionException (拒绝执行异常)异常。但是,此时线程池不会立刻退出,直到添加到线程池中的任务都已经处理完成,才会退出。

shutdownNow()方法

根据 JDK 文档描述,大致意思是:执行该方法,线程池的状态立刻变成 STOP 状态,并试图停止所有正在执行的线程,不再处理还在池队列中等待的任务,当然,它会返回那些未执行的任务。

它试图终止线程的方法是通过调用 Thread.interrupt()方法来实现的,但是大家知道,这种方法的作用有限,如果线程中没有 sleep、wait、Condition、定时锁等应用,interrupt()方法是无法中断当前的线程的。所以,ShutdownNow()并不代表线程池就一定立即就能退出,它可能必须要等待所有正在执行的任务都执行完成了才能退出。

Integer 的装箱和拆箱的基本原理

Integer 包装类是 Java 最基本的语法糖优化 如果我们写一段程序 通过反编译就会看到 通过的是 Integer.valueOf()或者 Integer.intValue()来进行转换的。

Integer 和 int 比较会自动拆箱,

当 Integer 和 integer 比较的时候是不会自动拆箱的,除非遇到了算术符,才会调用 intValue()方法去拆箱。并且在 Integer 中的 equals 是不会处理数据类型转换关系的,使用时是需要慎用,在 equals 方法中判断为 Integer 类的才会执行真正的判断流程也就是拆箱去判断,所以不会处理数据类型转换比如 Long。如果是基本类型比较,编译器会隐形的把 int 转换为 long,就可以得出正确的结论。

为什么不推荐使用 resume 和 suspend??

因为在使用 suspend()去挂起线程的时候,suspend 在导致线程暂停的同时,不会去释放任何锁的资源。必须要等待 resume()操作,被挂起的线程才能继续。如果我们 resume()操作意外地在 suspend()前就执行了,那么被挂起的线程可能很难有机会被继续执行。并且,更严重的是:所占用的锁不会被释放,因此可能会导致整个系统工作不正常

yield 是谦让,调用后会使得当前线程让出 CPU,但是注意的地方让出 CPU 并不表示当前线程不执行了。当前线程在让出 CPU 后,还会进行 CPU 资源的争夺,有可能刚刚一让马上又进。

数据库事务的隔离级别

- 1.未提交读 都不能解决
- 2.已提交读 能解决脏读
- 3.可重复读 能解决脏读,不可重复读
- 4.序列化读 能解决脏读,不可重复读,幻读

Docker 和虚拟机的比较

- 1.传统的虚拟机在宿主机操作系统上面会利用虚拟机管理程序去模拟完整的一个虚拟机操作系统，docker 只是在操作系统上的虚拟化，直接复用本地主机的操作系统，非常轻量级。
docker 启动速度一般在秒级，虚拟机启动速度一般在分钟级。
- 2.对于资源的使用一般是 mb,一台机器可以有上千个 docker 容器，但是虚拟机占用资源为 GB，只能支持几个。
- 3.性能:接近原生，由于又虚拟化了一层所以效率低。
- 4.docker 采用类似 git 的命令学习升本低，指令简单。
- 5.虚拟机隔离性是完全隔离，容器是安全隔离

lucence 组件

每一个词都会有一个倒排表，多个可以合并

为了标识 webSocket:会在请求头中写一个 upgrade:webSocket

与 HTTP 比较

同样作为应用层的协议，WebSocket 在现代的软件开发中被越来越多的实践，和 HTTP 有很多相似的地方，这里将它们简单的做一个纯个人、非权威的比较：

相同点

都是基于 TCP 的应用层协议。

都使用 Request/Response 模型进行连接的建立。

在连接的建立过程中对错误的处理方式相同，在这个阶段 WS 可能返回和 HTTP 相同的返回码。

都可以在网络中传输数据。

不同点

WS 使用 HTTP 来建立连接，但是定义了一系列新的 header 域，这些域在 HTTP 中并不会使用。

WS 的连接不能通过中间人来转发，它必须是一个直接连接。

WS 连接建立之后，通信双方都可以在任何时刻向另一方发送数据。f

WS 连接建立之后，数据的传输使用帧来传递，不再需要 Request 消息。

WS 的数据帧有序。

微服务架构

首先看一下微服务架构的定义：微服务（MSA）是一种架构风格，旨在通过将功能分解到各个离散的服务中以实现对解决方案的解耦。

它有如下几个特征：

小，且只干一件事情。

独立部署和生命周期管理。

异构性

轻量级通信，RPC 或者 Restful。

BIO 通信模型图：

BIO 以是一客户端一线程，一个 Acceptor 线程来接受请求，之后为每一个客户端都创建一个新的线程进行链路处理，最大的问题缺乏

弹性伸缩能力，客户端并发访问量增加后，线程数急剧膨胀。可以用线程池缓解但是还是不行。

NIO 非阻塞 IO 解决了这个问题，一个线程就可以管理多个 Socket.

在 NIO 中有三个需要我们了解 Buffer,Channel,Selector。

Buffer:NIO 是面向缓冲区，IO 是面向流的。缓冲区实质上一个数组

，缓冲区不仅仅是一个数组，缓冲区提供了对数据结构化访问以及维护读写位置等信息。

通道 Channel:

Channel 是一个通道，网络数据通过 Channel 读取和写入。通道与流的不同之处在于通道是双向的，流是一个方向上移动，通道可以用于读写操作，特别是在 UNIX 网络编程模型底层操作系统的通道都是全双工的，同时支持读写操作。

Selector:多路复用器 NIO 编程的基础，多路复用器提供选择就绪任务的能力。简单来说 Selector 会不断注册在其上的 Channel，如果某个 Channel 上面发生读或者写时间，这个 Channel 就处于就绪状态，会被 Selector 轮询出来，通过 SelectionKey,一个多路复用器可以同时轮询多个 Channel，JDK 使用了 epoll 代理传统 select 实现，所以没有最大连接句柄 fd 的限制，意味着一个线程负责 Selector 的轮询，就可以接入成千上万的客户端

select/poll 和 epoll：select poll 顺序扫描 fd，就绪就返回 fd。epoll 则是采用事件驱动，用回调的方式返回 fd。

面向对象设计七大原则

1. 单一职责原则（Single Responsibility Principle）

每一个类应该专注于做一件事情。

2. 里氏替换原则（Liskov Substitution Principle）

超类存在的地方，子类是可以替换的。

3. 依赖倒置原则（Dependence Inversion Principle）

实现尽量依赖抽象，不依赖具体实现。

4. 接口隔离原则（Interface Segregation Principle）

应当为客户端提供尽可能小的单独的接口，而不是提供大的总的接口。

5. 迪米特法则（Law Of Demeter）

又叫最少知识原则，一个软件实体应当尽可能少的与其他实体发生相互作用。

6. 开闭原则（Open Close Principle）

面向扩展开放，面向修改关闭。

7. 组合/聚合复用原则（Composite/Aggregate Reuse Principle CARP）

尽量使用合成/聚合达到复用，尽量少用继承。原则：一个类中有另一个类的对象。

拦截器和过滤器的区别

强类型:不允许隐形转换

弱类型:允许隐形转换

静态类型:编译的时候就知道每一个变量的类型，因为类型错误而不能做的事情是语法错误。

动态类型:编译得时候不知道每一个变量的类型，因为类型错误而不能做的事情是运行时错误

编译语言和解释语言：解释性编程语言，每个语句都是执行的时候才翻译而且是一句一句的翻译就很低。

编译的语言就只需要一次 就可以了

继承 Thread 和 接口 Runnable 的区别

主要是继承和实现接口的两个区别,如果只想重写 run 方法就可以使用,如果不重写其他方法 就使用 Runnable,如果使用实现接口的实现,让自己方便管理线程以及让线程复用,可以使用线程池去创建。

hash 算法（特点、哈希函数构造、解决冲突的策略）

哈希表的概念：

哈希表就是一种以 键-值(key-indexed) 存储数据的结构，我们只要输入待查找的值即 key，即可查找到其对应的值。

哈希表的实现思路：

如果所有的键都是整数，那么就可以使用一个简单的无序数组来实现：将键作为索引，值即为其对应的值，这样就可以快速访问任意键的值。这是对于简单的键的情况，我们将其扩展到可以处理更加复杂的类型的键。对于冲突的情况，则需要处理地址的冲突问题。所以，一方面要构造出良好的哈希函数，对键值集合进行哈希，另外一方面需要设计出良好的解决冲突的算法，处理哈希碰撞的冲突。

哈希表的查找步骤：

（1）使用哈希函数将被查找的键转换为数组的索引。在理想的情况下，不同的键会被转换为不同的索引值，但是在有些情况下我们需要处理多个键被哈希到同一个索引值的情况。所以哈希查找的第二个步骤就是处理冲突

（2）处理哈希碰撞冲突。有很多处理哈希碰撞冲突的方法，本文后面会介绍拉链法和线性探测法。

哈希表的思想：

是一个在时间和空间上做出权衡的经典例子。如果没有内存限制，那么可以直接将键作为数组的索引。那么所有的查找时间复杂度为 $O(1)$ ；如果没有时间限制，那么我们可以使用无序数组并进行顺序查找，这样只需要很少的内存。哈希表使用了适度的时间和空间来在这两个极端之间找到了平衡。只需要调整哈希函数算法即可在时间和空间上做出取舍。

哈希表的工作步骤：

1) 哈希(Hash)函数是一个映象，即将关键字的集合映射到某个地址集合上，它的设置很灵活，只要这个地址集合的大小不超出允许范围即可；

2) 由于哈希函数是一个压缩映象，因此，在一般情况下，很容易产生“冲突”现象，即： $key1 \neq key2$ ，而 $f(key1) = f(key2)$ 。键不同，但是对应的取值相同。

3). 只能尽量减少冲突而不能完全避免冲突，这是因为通常关键字集合比较大，其元素包括所有可能的关键字，而地址集合的元素仅为哈希表中的地址值。

哈希函数的构造方法：

1、直接地址法

以数据元素的关键字 k 本身或者他的线性的函数作为它的哈希地址，也就是 $H(k)=k$, 或者 $H(k)=a*k+b$;

适用的场景：地址集合的大小==关键字的集合。

2、数字分析法

取数据元素关键字中某些取值较均匀的数字位作为哈希地址的方法

适用的场景：能预先估计出全体关键字的每一位上各种数字出现的频度。

3、折叠法

将关键字分割成位数相同的几部分（最后一部分的位数可以不同），然后取这几部分的叠加和（舍去进位），这方法称为折叠法

适用场景：关键字的数字位数特别多。

4、平方取中法

先取关键字的平方，然后根据可使用空间的大小，选取平方数是中间几位为哈希地址。

适用场景：通过取平方扩大差别，平方值的中间几位和这个数的每一位都相关，则对不同的关键字得到的哈希函数值不易产生冲突，由此产生的哈希地址也较为均匀。

5、减去法

6、基数转换法

7、除留余数法

8、随机数法

9、随机乘数法

10、旋转法

构造哈希哈希函数的原则：

1、计算哈希函数的时间

2、关键字的长度

3、哈希表的长度

4、关键字的分布的情况

5、记录查找频率

哈希函数的冲突解决的方法：

1、开放地址法

这种方法也称再散列法，其基本思想是：当关键字 key 的哈希地址 $p=H(\text{key})$ 出现冲突时，以 p 为基础，产生另一个哈希地址 p_1 ，如果 p_1 仍然冲突，再以 p 为基础，产生另一个哈希地址 p_2 ，...，直到找出一个不冲突的哈希地址 p_i ，将相应元素存入其中。这种方法有一个通用的再散列函数形式：

$$H_i = (H(\text{key}) + d_i) \% m \quad i=1, 2, \dots, n$$

其中 $H(\text{key})$ 为哈希函数，m 为表长， d_i 称为增量序列。增量序列的取值方式不同，相应的再散列方式也不同。主要有以下三种：

1 线性探测再散列

$$d_i = 1, 2, 3, \dots, m-1$$

这种方法的特点是：冲突发生时，顺序查看表中下一单元，直到找出一个空单元或查遍全表。

1 二次探测再散列

$$d_i = 1^2, -1^2, 2^2, -2^2, \dots, k^2, -k^2 \quad (k \leq m/2)$$

这种方法的特点是：冲突发生时，在表的左右进行跳跃式探测，比较灵活。

1 伪随机探测再散列

d_i = 伪随机数序列。

2、再哈希法

这种方法是同时构造多个不同的哈希函数：

$$H_i = RH_i(\text{key}) \quad i=1, 2, \dots, k$$

当哈希地址 $H_i = RH_i(\text{key})$ 发生冲突时，再计算 $H_i = RH_2(\text{key}) \dots$ ，直到冲突不再产生。这种方法不易产生聚集，但增加了计算时间。

3、链地址法

这种方法的基本思想是将所有哈希地址为 i 的元素构成一个称为同义词链的单链表，并将单链表的头指针存在哈希表的第 i 个单元中，因而查找、插入和删除主要在同义词链中进行。链地址法适用于经常进行插入和删除的情况。

4、建立公共溢出区

这种方法的基本思想是：将哈希表分为基本表和溢出表两部分，凡是和基本表发生冲突的元素，一律填入溢出表

类加载的方式

1.通过 new

2.通过反射利用当前线程的 classloader

3.自己继承实现一个 classloader 实现自己的类装载器

class.forName 和 Classloader.loadClass 区别

ClassLoader

HashMap 内部是怎么实现的？（拉链式结构）

核心：hashMap 采用拉链法，构成“链表的数组”

存储示意图：

索引 index 建立规则:

(1) 一般情况下通过 $\text{hash}(\text{key})\% \text{length}$ 实现, 元素存储在数组中的索引是由 key 的哈希值对数组的长度取模得到。

(2) hashmap 也是一个线性的数组实现的, 里面定义一个内部类 Entry, 属性包括 key、value、next。Hashmap 的基础就是一个线性数组, 该数组为 Entry[], map 里面的内容都保存在 entry[] 数组中。

(3) 确定数组的 $\text{index} = \text{hashcode} \% \text{table.length}$

数组的下标 index 相同, 但是不表示 hashCode 相同。

实现随机存储的方法:

// 存储时:

```
int hash = key.hashCode(); // 这个 hashCode 方法这里不详述, 只要理解每个 key 的 hash 是一个固定的 int 值
```

```
int index = hash % Entry[].length;
```

```
Entry[index] = value;
```

// 取值时:

```
int hash = key.hashCode();
```

```
int index = hash % Entry[].length;
```

```
return Entry[index];
```

put 方法的实现:

如果两个 key 通过 $\text{hash} \% \text{Entry}[\text{table.length}]$ 得到的 index 相同, 会不会有覆盖的危险?

这里 HashMap 里面用到链式数据结构的一个概念。上面我们提到过 Entry 类里面有一个 next 属性, 作用是指向下一个 Entry。打个比方, 第一个键值对 A 进来, 通过计算其 key 的 hash 得到的 $\text{index} = 0$, 记做: $\text{Entry}[0] = A$ 。一会后又进来一个键值对 B, 通过计算其 index 也等于 0, 现在怎么办? HashMap 会这样做: $B.\text{next} = A, \text{Entry}[0] = B$, 如果又进来 C, index 也等于 0, 那么 $C.\text{next} = B, \text{Entry}[0] = C$; 这样我们发现 $\text{index} = 0$ 的地方其实存储了 A, B, C 三个键值对, 他们通过 next 这个属性链接在一起。所以疑问不用担心。也就是说数组中存储的是最后插入的元素。

get 方法的实现:

先定位到数组元素, 再遍历该元素处的链表

table 的大小:

table 的初始的大小并不是 initialCapacity, 是 initialCapacity 的 2 的 n 次幂

目的在于: 当哈希表的容量超过默认的容量时, 必须重新调整 table 的大小, 当容量已经达到最大的可能的值时, 这时需要创建一张新的表, 将原来的表映射到该新表。

```
req.getSession().invalidate(); 销毁 session
```

```
req.getSession().setMaxInactiveInterval(30); 设置默认 session 的过期时间, tomcat 的默认过期时间是 30 分钟
```

利用线程池的优势:

1、降低资源消耗。通过重复利用已创建的线程降低线程创建和销毁造成的消耗。

2、提高响应速度。当任务到达时, 任务可以不需要等到线程创建就能立即执行。

3、提高线程的可管理性。线程是稀缺资源, 如果无限制的创建, 不仅会消耗系统资源, 还会降低系统的稳定性, 使用线程池可以进行统一的分配, 调优和监控。

boolean 单独使用的时候还会被变成 int,4 个字节

boolean[] 数组使用的时候变成 byte,1 个字节

Cache 和 Buffer 的区别

Cache:缓存区，位于 cpu 和主内存之间容量很小但速度很快的存储器，因为 CPU 的速度远远高于主内存的速度，CPU 从内存中读取数据许要等待很长的时间，而 Cache 保存着 CPU 刚用过的数据或循环使用的部分数据，Cache 读取数据更快，减少 cpu 等待时间。

Buffer:缓冲区，用于存储速度不同步的情况，处理系统两端速度平衡，为了减小短期内突发 I/O 的影响，起到流量整形的作用。速度慢的可以先把数据放到 buffer，然后达到一定程度在读取数据

内连接：

必须两个表互相匹配才会出现

外链接

左外链接:左边不加限制

右外连接：右边不加限制

全连接：左右都不加限制

三、如何创建索引

全文检索的索引创建过程一般有以下几步：

第一步：一些要素索引的原文档(Document)。

为了方便说明索引创建过程，这里特意用两个文件为例：

文件一：Students should be allowed to go out with their friends, but not allowed to drink beer.

文件二：My friend Jerry went to school to see his students but found them drunk which is not allowed.

第二步：将原文档传给分词器(Tokenizer)。

分词器(Tokenizer)会做以下几件事情(此过程称为 Tokenize)：

1. 将文档分成一个一个单独的单词。
2. 去除标点符号。
3. 去除停词(Stop word)。

所谓停词(Stop word)就是一种语言中最普通的一些单词，由于没有特别的意义，因而大多数情况下不能成为搜索的关键词，因而创建索引时，这种词会被去掉而减少索引的大小。

英语中停词(Stop word)如：“the”，“a”，“this”等。

对于每一种语言的分词组件(Tokenizer)，都有一个停词(stop word)集合。

经过分词(Tokenizer)后得到的结果称为词元(Token)。

在我们的例子中，便得到以下词元(Token)：

“Students”, “allowed”, “go”, “their”, “friends”, “allowed”, “drink”, “beer”, “My”, “friend”, “Jerry”, “went”, “school”, “see”, “his”, “students”, “found”, “them”, “drunk”, “allowed”。

第三步：将得到的词元(Token)传给语言处理组件(Linguistic Processor)。

语言处理组件(linguistic processor)主要是对得到的词元(Token)做一些同语言相关的处理。

对于英语，语言处理组件(Linguistic Processor)一般做以下几点：

1. 变为小写(Lowercase)。
2. 将单词缩减为词根形式，如“cars”到“car”等。这种操作称为：stemming。
3. 将单词转变为词根形式，如“drove”到“drive”等。这种操作称为：lemmatization。

而且在此过程中，我们惊喜地发现，搜索“drive”，“driving”，“drove”，“driven”也能够被搜到。因为在我们的索引 中，“driving”，“drove”，“driven”都会经过语言处理而变成“drive”，在搜索时，如果您输入“driving”，输入的查询 语句同样经过我们这里的一到三步，从而变为查询“drive”，从而可以搜索到想要的文档。

ZK 实现分布式锁- 是否存在，并且最小的

根据 ZK 中节点是否存在，可以作为分布式锁的锁状态，以此来实现一个分布式锁，下面是分布式锁的基本逻辑：

客户端调用 create()方法创建名为“/dln-locks/lockname/lock-”的临时顺序节点。

客户端调用 getChildren(“lockname”)方法来获取所有已经创建的子节点。

客户端获取到所有子节点 path 之后，如果发现自己的在步骤 1 中创建的节点是所有节点中序号最小的，那么就认为这个客户端获得了锁。如果创建的节点不是所有节点中需要最小的，那么则监视比自己创建节点的序列号小的最大的节点，进入等待。直到下次监视的子节点变更的时候，再进行子节点的获取，判断是否获取锁。

而且 zk 的临时节点可以直接避免网络断开或主机宕机，锁状态无法清除的问题，顺序节点可以避免惊群效应。这些特性都使得利用 ZK 实现分布式锁成为了最普遍的方案之一。

Redis 实现分布式锁，使用 setNX （ set if not exists ）

getset(先写新值返回旧值，用于分辨是不是首次操作) 防止网络断开后 会设置超时

<http://blog.csdn.net/ugg/article/details/41894947>

SETNX 可以直接加锁操作，比如说对某个关键词 foo 加锁，客户端可以尝试

SETNX foo.lock <current unix time>

如果返回 1，表示客户端已经获取锁，可以往下操作，操作完成后，通过

DEL foo.lock

命令来释放锁。

处理死锁

在 上面的处理方式中，如果获取锁的客户端端执行时间过长，进程被 kill 掉，或者因为其他异常崩溃，导致无法释放锁，就会造成死锁。所以，需要对加锁要做时 效性检测。因此，我们在加锁时，把当前时间戳作为 value 存入此锁中，通过当前时间戳和 Redis 中的时间戳进行对比，如果超过一定差值，认为锁已经时 效，防止锁无限期的锁下去，但是，在大并发情况，如果同时检测锁失效，并简单粗暴的删除死锁，再通过 SETNX 上锁，可能会导致竞争条件的产生，即多个客 户端同时获取锁。

C1 获取锁，并崩溃。C2 和 C3 调用 SETNX 上锁返回 0 后，获得 foo.lock 的时间戳，通过比对时间戳，发现锁超时。

C2 向 foo.lock 发送 DEL 命令。

C2 向 foo.lock 发送 SETNX 获取锁。

C3 向 foo.lock 发送 DEL 命令，此时 C3 发送 DEL 时，其实 DEL 掉的是 C2 的锁。

C3 向 foo.lock 发送 SETNX 获取锁。

此时 C2 和 C3 都获取了锁，产生竞争条件，如果在更高并发的情况，可能会有更多客户端获取锁。所以，DEL 锁的操作，不能直接使用在锁超时的情况下，幸好我们有 GETSET 方法，假设我们现在有另外一个客户端 C4，看看如何使用 GETSET 方式，避免这种情况产生。

C1 获取锁，并崩溃。C2 和 C3 调用 SETNX 上锁返回 0 后，调用 GET 命令获得 foo.lock 的时间戳 T1，通过对比时间戳，发现锁超时。

C4 向 foo.lock 发送 GESET 命令，
GETSET foo.lock <current unix time>

并得到 foo.lock 中老的时间戳 T2

如果 $T1=T2$ ，说明 C4 获得时间戳。

如果 $T1 \neq T2$ ，说明 C4 之前有另外一个客户端 C5 通过调用 GETSET 方式获取了时间戳，C4 未获得锁。只能 sleep 下，进入下次循环中。

现在唯一的问题是，C4 设置 foo.lock 的新时间戳，是否会对锁产生影响。其实我们可以看到 C4 和 C5 执行的时间差值极小，并且写入 foo.lock 中的都是有效时间戳，所以对锁并没有影响。

为了让这个锁更加强壮，获取锁的客户端，应该在调用关键业务时，再次调用 GET 方法获取 T1，和写入的 T0 时间戳进行对比，以免锁因其他情况被执行 DEL 意外解开而不知。以上步骤和情况，很容易从其他参考资料中看到。客户端处理和失败的情况非常复杂，不仅仅是崩溃这么简单，还可能是客户端因为某些操作被阻塞了相当长时间，紧接着 DEL 命令被尝试执行(但这时锁却在另外的客户端手上)。也可能因为处理不当，导致死锁。还有可能因为 sleep 设置不合理，导致 Redis 在大并发下被压垮。最为常见的问题还有 AOF 重写带有子进程副本保证安全

Java 虚拟机

Java 内存结构，分区，每个区放置什么

程序计数器：（线程私有）当前线程所执行的字节码的行号指示器，通过改变这个计数器的值来选取下一条需要执行的字节码的指令，以程序中分支、循环和跳转等流程的控制都离不开这个计数器的指示。

虚拟机栈：（线程私有），每个方法在执行时都会创建一个栈帧，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。一个方法从调用到执行完成的过程，对应的栈帧在虚拟机栈的进出过程。当线程结束时，虚拟机栈中的数据会被自动的释放。

局部变量表：基本数据类型、对象的引用、返回地址，局部变量表需要的内存空间是在程序编译时就已经会被确定好的。

本地方法栈：（线程私有）虚拟机栈是为执行 java 方法所服务的，而本地方法栈是为了虚拟机使用到的本地方法服务的。

堆区：（线程共享）java 堆是被所有的线程所共享的一片区域，所有的对象的实例和数组都会在堆区尽心分配。java 堆细分：新生代和老年代；也可能会划分出多个线程锁共享额分配缓冲区 TLAB;

Java 堆可以在物理上不连续的内存空间中，只要逻辑上连续就可以。

方法区：（线程共享）存储已经被虚拟机加载过的类的信息、常量、静态变量和及时编译器编译后的代码。在方法区中一个区域叫做：运行时常量池，用于存放编译后生成的字面量和符号的引用。

堆的分代

(1)年轻代：

所有新生成的对象首先都是放在年轻代的。年轻代的目标就是尽可能快速的收集掉那些生命周期短的对象。年轻代分三个区。一个 Eden 区，两个 Survivor 区(一般而言)。

大部分对象在 Eden 区中生成。当 Eden 区满时，还存活的对象将被复制到 Survivor 区（两个中的一个），当一个 Survivor 区满时，此区的存活对象将被复制到另外一个 Survivor 区，当另一个 Survivor 区也满了的时候，从前一个 Survivor 区复制过来的并且此时还存活的对象，将被复制“年老区(Tenured)”。

(2)年老代：

在年轻代中经历了 N（可配置）次垃圾回收后仍然存活的对象，就会被放到年老代中。因此，可以认为年老代中存放的都是一些生命周期较长的对象。

(3)持久代：

用于存放静态数据，如 Java Class, Method 等。持久代对垃圾回收没有显著影响。

OOM 异常的处理思路

对象的创建方法，对象的内存的分配，对象的访问定位

对象的创建：

(1)第一步，当遇到一个 new 的指令，首先去检查这个指令的参数是否能在常量池中定位到一个类的符号引用，并检查这个符号引用代表的类是否已经被加载、解析和初始化过。如果没有，需要先执行相应的类加载过程；

(2)第二步，根据类加载完成后确定的内存大小，为对象分配内存；

(3)第三步，需要对分配到的内存空间都初始化为零值；

(4)第四步，虚拟机要对对象设置一些基本信息，如对象是那个类的实例、对象的哈希码、对象的 GC 分代年龄信息、如何才能找到类的元数据信息等，到这里虚拟机创建对象的工作已经完成；

(5)第五步，从程序的角度，我们还需要对对象进行初始化操作。

对象的内存分配：

(1)对象头:

存储 hashCode、gc 分代年龄以及一些必要的自身的运行时数据

(2)实例数据：

存储真实的数据信息

(3)对齐填充：

仅仅起到占位符的作用

对象的访问定位：

通过句柄池的访问，在句柄池中保存着到对象实例数据的指针以及到对象类型的数据的指针

通过直接的指针访问，通过引用直接指向 java 堆的对象的实例数据

GC 的三种收集方法：标记清除、标记整理、复制算法的原理与特点，分别用在什么地方，如果让你优化收集方法，有什么思路？

标记清除法：

就是先标记哪些对象实例不用，然后直接清除。缺点就是产生大量的内存碎片，下次若要存储一个大的对象，无法找到连续内存而又必须提前 GC

标记整理：

也就是先标记，然后对存活的对象进行移动，全部移动到一端，然后再对其它的内存进行清理。

复制算法：

把内存分成相等的 AB 两块，每次只使用其中的一块。比如当 A 内存使用完后，就把 A 中还存活着的对象复制到另外一块内存中去(B)，然后再把已经使用过的内存清理掉。优点：这样就不用考虑内存碎片的问题了。缺点：内存减半，代价略高。

GC 收集器有哪些？CMS 收集器与 G1 收集器的特点。

对于新生代的收集器：

Serial 单线程收集器 parnew 多线程收集器 parallelScavenge 收集器

对于老年代的收集器：

CMS 并发收集低停顿收集器 serial Old 单线程收集器 parallel Old 多线程收集器

CMS 收集器：

优点：并发收集、低停顿

缺点：

- (1)对 cpu 资源非常的敏感，在并发的阶段虽然不会导致用户的线程停顿，但是会由于占用一部分的线程导致应用程序变慢，总的吞吐量会降低；
- (2)无法去处理浮动垃圾；
- (3)基于“标记-清除”算法的收集器，所以会出现碎片。

G1 收集器：

优点：

- (1)能充分利用 cpu、多核的优势，使用多个 cpu 缩短停顿的时间；
- (2)分代收集，不要其他收集器的配合便可以独立管理整个的 GC 堆；
- (3)空间整合：整体基于“标记-清理”算法的实现，局部是基于“复制”算法的实现；
- (4)可以预测的停顿

Minor GC、Full GC 分别在什么时候发生？

Minor GC:新生代 GC，当 jvm 无法为一个新的对象分配空间时会触发

Full GC:整个堆空间的 GC

类加载的五个过程：加载、连接、初始化。

类的加载：将类的 class 文件读入内存，并创建一个叫做 java.lang.Class 对象，当程序中使用任何类时，系统都会为之建立一个 java.lang.Class 对象。

这些类的 class 文件的来源：

- (1)从本地文件系统中加载 class 文件
- (2)从 jar 包中加载 class 文件，比如 jdbc 编程时
- (3)通过网络加载 class 文件
- (4)把一个 java 源文件动态编译，并执行加载

连接：

- (1)验证：验证阶段用于检验被加载的类是否具有正确的内部结构，并和其他的类协调一致
- (2)准备：为类的类变量分配内存，并去设置默认的值
- (3)解析：将类的二进制数据中的符号引用替换成直接引用。

初始化：

主要是对类变量进行初始化。

- (1)如果该类还没有被加载和连接，则先进行加载连接
- (2)如果该类的直接父类还没有被初始化，则先初始化其直接父类
- (3)类中如果有初始化的语句则先去执行这些初始化语句。

反射

概念：在运行的状态中，对于任何一个类或者对象，可以知道其任意的方法和属性，这种动态地调用其属性和方法的手段叫做反射。
利用的反编译的手段

一、通过三种方式来获取 **Employee** 类型,获取类：

```
(1)Class c1 = Class.forName("Employee");  
(2)Class c2 =Employee.class;  
(3)Employee e = new Employee(); Class c3 = e.getClass();
```

二、得到 **class** 的实例：

```
Object o = c1.newInstance();
```

三、获取所有的属性

```
Field[] fs = c.getDeclaredFields();
```

四、获取所有的方法

```
GetDeclareMethods();
```

多线程（线程锁）

线程的状态：

新建状态、就绪状态、运行状态、阻塞状态、死亡状态（线程状态转换图）

多线程的创建和启动：

(1)继承 **Thread** 类，重写类的 **run** 方法，调用对象的 **start** 方法启动
(2)实现 **Runnable** 接口，并重写该接口的 **run** 方法，该方法同样是线程的执行体，创建 **Runnable** 实现类的实例，并以此实例作为 **Thread** 类的 **target** 来创建 **thread** 对象，该 **thread** 对象才是真的线程对象。
(3)使用 **Callable** 和 **Future** 接口创建线程。具体是创建 **Callable** 接口的实现类，并实现 **call()**方法。并使用 **FutureTask** 类来包装 **Callable** 实现类的对象，且以此 **FutureTask** 对象作为 **Thread** 对象的 **target** 来创建线程。

方法 3：

```
// 创建 MyCallable 对象  
Callable<Integer> myCallable = new MyCallable();
```

```
//使用 FutureTask 来包装 MyCallable 对象
FutureTask<Integer> ft = new FutureTask<Integer>(myCallable);
//FutureTask 对象作为 Thread 对象的 target
Thread thread = new Thread(ft);
//线程进入到就绪状态
thread.start();
```

线程同步的方法：**synchronized**、**lock**、**reentrantLock** 等

synchronized 修饰同步监视器:修饰可能被并发访问的共享资源充当同步监视器；
synchronized 修饰方法，同步方法的同步监视器是 **this**,也就是调用该方法的对象；
synchronized 可以用来修饰方法，可以修饰代码块，但是不能修饰构造器和成员变量；

使用 **lock** 锁对象，每次只能有一个线程对 **lock** 对象进行加锁和释放锁，线程开始访问该锁对象时必须先获得锁 **lock**

基本用法：

```
Private final ReentrantLock lock = new ReentrantLock();
Lock.lock();
Try(){

}
}catch(Exception e){
}finally{}
Lock.unlock();
```

锁的等级：内置锁、对象锁、类锁、方法锁。

内置锁：每一个 **java** 对象都可以用做一个实现同步的锁，这个锁成为内置锁。当一个线程进入同步代码块或者方法的时候会自动获得该锁，在退出同步代码块或者方法时会释放该锁。

获得内置锁的方法：进入这个锁的保护的同步代码块或者方法

注意：**java** 内置锁是一个互斥锁，最多只有一个线程能够获得该锁。

对象锁：对象锁是用于对象实例方法，或者一个对象实例上的。

类锁：类锁用于类的静态方法或者一个类的 **class** 对象上，一个类的对象实例有多个，但是每个类只有一个 **class** 对象，即不同对象实例的对象锁是互不干扰的，每一个类都有一个类锁。类锁只是概念上的，并不是真实存在的。

方法锁：**synchronized** 修饰方法，同步方法的同步监视器是 **this**,也就是调用该方法的对象；

ThreadLocal 的设计理念与作用。

作用：

ThreadLocal 类只能去创建一个被线程访问的变量，如果一段代码含有一个 **ThreadLocal** 变量的引用，即使两个线程同时执行这段代码，它们也无法访问到对方的 **ThreadLocal** 变量。

创建 ThreadLocal 的方式：

```
private ThreadLocal myThreadLocal = new ThreadLocal();
```

我们可以看到，通过这段代码实例化了一个 ThreadLocal 对象。

我们只需要实例化对象一次，并且也不需要知道它是被哪个线程实例化。

虽然所有的线程都能访问到这个 ThreadLocal 实例，但是每个线程却只能访问到自己通过调用 ThreadLocal 的 set()方法设置的值。即使是两个不同的线程在同一个 ThreadLocal 对象上设置了不同的值，他们仍然无法访问到对方的值。

如何为 ThreadLocal 对象赋值和取值：

一旦创建了一个 ThreadLocal 变量，你可以通过如下代码设置某个需要保存的值：

```
myThreadLocal.set("A thread local value");
```

可以通过下面方法读取保存在 ThreadLocal 变量中的值：

```
String threadLocalValue = (String) myThreadLocal.get();
```

get()方法返回一个 Object 对象，set()对象需要传入一个 Object 类型的参数。

初始化该 ThreadLocal 变量：

通过创建一个 ThreadLocal 的子类重写 initialValue()方法，来为一个 ThreadLocal 对象指定一个初始值。

ThreadPool 用法与优势。

优势：

第一：降低资源消耗。通过重复利用已创建的线程降低线程创建和销毁造成的消耗。

第二：提高响应速度。当任务到达时，任务可以不需要等到线程创建就能立即执行。

第三：提高线程的可管理性。线程是稀缺资源，如果无限制的创建，不仅会消耗系统资源，还会降低系统的稳定性，使用线程池可以进行统一的分配，调优和监控。但是要做到合理的利用线程池，必须对其原理了如指掌。

用法：

线程池的创建：

```
new ThreadPoolExecutor(corePoolSize, maximumPoolSize, keepAliveTime, milliseconds,runnableTaskQueue, handler);
```

参数：corePoolSize:线程池的基本大小

maximumPoolSize:线程池的最大大小

runnableTaskQueue:任务队列

keepAliveTime:线程活动保持时间

执行方式：

```
threadsPool.execute(handler);
```

```
threadsPool.submit(handler);
```

线程池的关闭：

Shutdown 和 shutdownNow 方法实现

线程池的工作流程分析：

先将任务提交的顺序为核心线程池、队列、线程池、当这三个关节都不能执行用户所提交的线程时，则抛出“无法执行的任务”。

字节流和字符流

(1)java 中字节流处理的最基本的单位是单个字节。通常用来处理二进制数据，最基本的两个字节流类是 InputStream 和 OutputStream, 这两个类都为抽象类。

字节流在默认的情况下是不支持缓存的。每次调用一次 read 方法都会请求操作系统来读取一个字节，往往会伴随一次磁盘的 IO,如果要使用内存提高读取的效率，应该使用 BufferedInputStream。

(2)字符流处理的最基本的单元是 unicode（码元），通常用来处理文本数据。

输入字符流（文件到内存）：把要读取的字节序列按照指定的编码方式解码为相应的字符序列，从而可以存在内存中。

输出字符流（内存到文件）：把要写入文件的字符序列转为指定的编码方式下的字节序列，然后写入文件中。

区别如下：

1、字节流操作的基本单元为字节；字符流操作的基本单元为 Unicode 码元。

unicode 的编码范围：0x0000~0xFFFF,在这个范围的每个数字都有一个字符与之对应

2、字节流默认不使用缓冲区；字符流使用缓冲区。

3、字节流通常用于处理二进制数据，实际上它可以处理任意类型的数据，但它不支持直接写入或读取 Unicode 码元；字符流通常处理文本数据，它支持写入及读取 Unicode 码元。

序列化（常见的序列化操作）

含义：

java 序列化：将 java 对象转换为字节序列的过程；

java 反序列化：将字节序列恢复为 java 对象的过程

序列化的目的：

实现数据的持久化，将数据永久地保存在磁盘上，通常放在文件中；

利用序列化实现远程的通讯，在网络上传送对象的字节序列。

实现序列化的三种方法：

（1）某实体类仅仅实现了 serializable 接口（常用）

序列化步骤：

步骤一：创建一个对象输出流，它可以包装一个其它类型的目标输出流，如文件输出流：

```
ObjectOutputStream out = new ObjectOutputStream(new FileOutputStream("D:\\objectfile.obj"));
```

步骤二：通过对象输出流的 writeObject()方法写对象：

```
//Hello 对象的字节流将输入到文件
```

```
out.writeObject("Hello");
```

反序列化步骤：

步骤一：创建一个对象输入流，它可以包装一个其它类型输入流，如文件输入流：

```
ObjectInputStream in = new ObjectInputStream(new FileInputStream("D:\\objectfile.obj"));
```

步骤二：通过对象输入流的 readObject()方法读取对象：

```
//将从文件中读取到字节序列转化为对象
```

```
String obj1 = (String)in.readObject();
```

（2）若实体类仅仅实现了 Serializable 接口，并且还定义了 readObject(ObjectInputStream in)和 writeObject(ObjectOutputStream out)，则采

用以下方式进行序列化与反序列化。

ObjectOutputStream 调用该对象的 writeObject(ObjectOutputStream out)的方法进行序列化。

ObjectInputStream 会调用该对象的 readObject(ObjectInputStream in)的方法进行反序列化。

(3)若 Student 类实现了 Externalizable 接口,且 Student 类必须实现 readExternal(ObjectInput in)和 writeExternal(ObjectOutput out)方法,则按照以下方式进行序列化与反序列化。

ObjectOutputStream 调用 Student 对象的 writeExternal(ObjectOutput out)的方法进行序列化。

ObjectInputStream 会调用 Student 对象的 readExternal(ObjectInput in)的方法进行反序列化。

String,StringBuffer,StringBuilder 的区别,应用场景

1)在执行的速度上:StringBuilder>StringBuffer>String

2)String 是字符串常量 StringBuffer 和 StringBuilder 是字符串变量

例子 1:

```
String s = "abcd";
```

```
s=s+1;
```

```
Syos(s);
```

底层执行:首先创建一个对象 s,赋予 abcd.然后又创建新的对象 s,之前的对象并没有发生变化,利用 string 操作字符串时,是在不断创建新的对象,而原来的对象由于没有了引用,会被 GC,这样执行的效率会很低。

例子 2:

```
String str2 = "This is only a";
```

```
String str3 = " simple";
```

```
String str4 = " test";
```

```
String str1 = str2 +str3 + str4;
```

同理:str2 str3 str3 没有被引用,但是创建了新的对象 str1,执行速度上会很慢。

StringBuilder:线程非安全的

StringBuffer:线程安全的

例子 3:

```
StringBuffer builder = new StringBuffer("This is only a").append(" simple").append(" test");
```

应用场景:

A:使用要操作少量的数据时,使用 String

B:单线程操作字符串缓冲区下操作大量数据使用 StringBulider

C:多线程操作字符串缓冲区下操作大量的数据使用 StringBuffer

HashMap 和 HashTable 的区别

HashMap 是线程不安全的;允许有 null 的键和值;执行的效率高一点;方法不是 synchronize 的要提供外同步;包含有 containsvalue 和 containskey 的方法

HashTable 是线程安全的;不允许有 null 的键和值;效率稍微低些;方法是 synchronize 的;包含 contains 方法

= = 与 equals 区别

==:对于基本数据类型的变量,直接比较存储的值是否相等;作用于引用类型的变量,则比较的是该变量所指向的地址是否相同。

equals:不同作用于基本数据类型的变量,如果没有对 equals 方法进行重写,则比较的是引用类型的变量所指向的对象的地址(相当于直接使用父类的 equals 方法,而该方法则是用==进行的比较,所以结果和用==比较的效果是一样的);但是比如 String Date 类对 equals 进行了重写,比较的是字面量。

final 关键字

对于基本的数据类型，使用 final 关键字将使得数值恒定不变；

对于对象引用，final 则是引用恒定不变，一旦被初始化指向一个对象，它就不会再指向另外一个对象，但是该对象本身是可以被修改的；

对于类，如果不想继承某个类，可以将该类设置为 final 形式，该类不会有子类；

对于方法，final 修饰的方法不会被重写

对于空白的 final,对于没有给定初始值的 final,编译器会在使用前初始化该 final 修饰的变量

对于宏变量：被 final 修饰的变量为宏常量 在编译的阶段被其本身的价值直接替换

short s1=1 ; s1 = s1+1 ;

表达式类型的自动提升，一个 short 类型的变量和一个 int 型的数在一起进行运算，会将 short 类型的数隐式转换为 int 参与运算，但是该运算的结果为 int 类型是不能直接赋值给一个 short 类型的，必须进行强制的类型转换，否则编译是通不过的。

八种基本数据类型的大小，以及他们的封装类。

类型转换：byte (1 字节)--->short(1)/char(2)--->int(4)--->long(8)--->float(4)--->double(8)

封装类：Byte Short Character Integer Long Float Double

Switch 能否用 string 做参数？（分版本讨论）

(1)在 jdk1.7 版本前不支持 string 作为参数，仅仅支持 byte、short、char，因为可以转换为 int,但是 long 和 string 不能转换为 int，所以不能使用。

(2)在 jdk1.7 之后，支持使用 string 作为 case 的参数，实际匹配的是该字符串的 hash 值，然后用 equals 进行安全性检查。Switch 支持 String 其实是一个语法糖，在编译后的字节码文件中都会被还原成原生的类型，并在相应的位置插入强制转换的代码，底层的 JVM 在 switch 上并没有修改；当传入 switch 是 null 时，在运行时对一个 null 调用 hashCode()方法，会抛出空指针异常。

Object 有哪些公用方法？

Object 是所有类的父类，任何类都默认继承 Object 类

9、Clone

private 保护方法，实现对象的浅复制，只有类实现了 Cloneable 接口才可以调用该方法，否则抛出 CloneNotSupportedException

10、Equals

在 Object 中与 == 是一样的，子类一般需要重写该方法

11、hashCode

该方法用于哈希查找，重写了 equals 方法一般都要重写 hashCode 方法，这个方法在一些具有哈希功能的 collection 中使用

12、getClass

final 方法，获得运行时的类型

13、wait 方法

使得当前的线程等待该对象的锁，当前线程必须是该对象的拥有者，也就是具有该对象的锁。Wait 方法会一直等待，直到获得锁（到了睡眠的时间间隔也会唤醒自己）或者被中断掉。

调用该方法，当前的线程会进入到睡眠的状态，直到调用该对象的 notify 方法、notifyAll 方法、调用 interrupt 中断该线程，时间间隔到了。

14、Notify

唤醒在该对象上的等待的某个线程

15、notifyAll

唤醒在该对象上的等待到所有的线程

16、toString

把对象转换成 string 类型进行输出

Java 的四种引用，强弱软虚，用到的场景。

引用的级别：

强引用>软引用>弱引用>虚引用

强引用：如果一个对象具有强引用，垃圾回收器绝对不会回收它。当内存空间不足时，jvm 宁愿抛出 outofmemoryError,使得程序的异常终止。

软引用：如果一个对象具有软引用，则内存空间足够，垃圾回收机制就不会去回收它，当内存不足时，就会进行回收。如果软引用所引用的对象被垃圾回收器回收，java 虚拟机就会把这个软引用加入到与之关联的引用队列。

应用场景：实现内存敏感的高速缓存

弱引用：在垃圾回收器线程扫描它所管辖的内存区域的过程中，一旦发现了只具有弱引用的对象，不管当前内存空间足够与否，都会回收它的内存。

应用场景：gc 运行后终止

虚引用：就是形同虚设，与其他几种引用都不同，虚引用并不会决定对象的生命周期。如果一个对象仅持有虚引用，那么它就和没有任何引用一样，在任何时候都可能被垃圾回收器回收。

HashCode 的作用。

(1)HashCode 的存在主要用于解决查找的快捷性，比如在 hashmap、hashtable 中，hashCode 是用来在散列的存储结构中确定对象的存储的位置的。

(2)如果两个对象相同，就是通过 equals 方法比较返回 true,两个对象装在一个桶里，也就是 hashCode 也要一定相同。

(3)两个对象的 hashCode 相同，并不一定代表两个对象就是相同的，只能说明他们存储在一个桶里。

(4)一般重写了 equals 方法，也尽量去重写 hashCode 方法，保证先找到该桶，再去找到对应的类，通过 equals 方法进行比较。

ArrayList、LinkedList、Vector 的区别。

- 1、ArrayList:是基于动态数组的数据结构，LinkedList 的基于链表的数据结构
- 2、对于随机访问 get 和 set,ArrayList 性能较好，因为 LinkedList 会去移动指针
- 3、对于新增和删除的操作，LinkedList 只需要修改指针的指向，性能较好，但是 ArrayList 会移动数据。

vector 的特点：

- 1、vector 的方法都是线程同步的，是线程安全的，但是 ArrayList 和 LinkedList 不是，由于线程的同步必然会影响性能，所以 vector 的性能不太高。
- 2、当 vector 或者 ArrayList 的元素超过它的初始的大小时，vector 会将容量翻倍，但是 ArrayList 只会增加 50%，这样有利于节约内存的空间。

Map、Set、List、Queue、Stack 的特点与用法。

HashMap 和 ConcurrentHashMap 的区别

HashMap 不是线程安全的；

ConcurrentHashMap 是线程安全的；在其中引入了“分段锁”，而不是将所有的方法加上 synchronized，因为那样就变成了 Hashtable。

所谓“分段锁”，就是把一个大的 Map 拆分成 N 个小的 Hashtable，根据 key.hashCode() 决定把 key 放在哪一个 Hashtable 中。

通过把整个 Map 分为 N 个 Segment（类似 HashTable），可以提供相同的线程安全，但是效率提升 N 倍，默认提升 16 倍。

TreeMap、HashMap、LindedHashMap 的区别。

HashMap:根据键的 hashCode 值进行存储数据，根据键可以直接获取它的值，具有快速访问的特点，遍历时取得数据是随机的，HashMap 最多只允许一条记录的键为 null（set 无序不重复），允许多条记录的值为 Null; 如果要保证线程的同步，应该使用 Collections.synchronizedMap() 方法进行包装，或者使用 ConcurrentHashMap

LinkedHashMap：保存了记录的插入的顺序，在迭代遍历 Linkedhashmap 时，先得到的记录肯定是先插入的，它遍历的速度只和实际的数据有关和容量没关。

TreeMap:实现的是 SortMap，能够把保存的记录按照键进行排序，默认会按照键值的升序进行排序，当遍历 TreeMap 时得到的记录是排序过后的。

Collection 包结构，与 Collections 的区别。

Collection 是一个集合的接口，提供了对集合对象进行操作的通用的方法。

在它下面的子接口：set、list、map

java.util.Collections 是一个包装的类，包含有各种的有关集合操作的静态方法，比如包含对集合的搜索、排序、线程安全化等一系列的操作，此类不能被实例化，相当于是操作集合的工具类，服务于 java 的 collection 的框架。

介绍下 Concurrent 包

concurrent 包基本有 3 个 package 组成

(1)java.util.concurrent：提供大部分关于并发的接口和类，如 BlockingQueue,Callable,ConcurrentHashMap,ExecutorService, Semaphore 等

(2)java.util.concurrent.atomic：提供所有原子操作的类，如 AtomicInteger, AtomicLong 等；

(3)java.util.concurrent.locks:提供锁相关的类, 如 Lock, ReentrantLock, ReadWriteLock, Condition 等；

concurrent 包的优点：

1. 首先，功能非常丰富，诸如线程池(ThreadPoolExecutor)，CountDownLatch 等并发编程中需要的类已经有现成的实现，不需要自己去实现一套；毕竟 jdk1.4 对多线程编程的主要支持几乎就只有 Thread, Runnable,synchronized 等
2. concurrent 包里面的一些操作是基于硬件级别的 CAS(compare and swap),就是在 cpu 级别提供了原子操作，简单的说就可以提供无阻塞、无锁定的算法；而现代 cpu 大部分都是支持这样的算法的；

Try-catch -finally，try 里有 return，finally 还执行么？

任然会执行。

- 1、不管有木有出现异常，finally 块中代码都会执行；
- 2、当 try 和 catch 中有 return 时，finally 仍然会执行；
- 3、finally 是在 return 后面的表达式运算后执行的（此时并没有返回运算后的值，而是先把要返回的值保存起来，不管 finally 中的代码怎么样，返回的值都不会改变，任然是之前保存的值），所以函数返回值是在 finally 执行前确定的；
- 4、finally 中最好不要包含 return，否则程序会提前退出，返回值不是 try 或 catch 中保存的返回值。

Exception 与 Error 包结构。OOM 你遇到过哪些情况，SOF 你遇到过哪些情况。

Java 面向对象的三个特征与含义。

封装：

是指将某事物的属性和行为包装到对象中，这个对象只对外公布需要公开的属性和行为，而这个公布也是可以有选择性的公布给其它对象。在 Java 中能使用 private、protected、public 三种修饰符或不用（即默认 default）对外部对象访问该对象的属性和行为进行限制。

继承：

是子对象可以继承父对象的属性和行为，亦即父对象拥有的属性和行为，其子对象也就拥有了这些属性和行为。

多态：

java 的引用变量有两种类型，一个是编译时的类型，一个是运行时的类型，编译时类型由申明该变量时的类型决定，运行时的类型由实际赋值给该变量的对象所决定，如果编译时的类型和运行时的类型不一致就可能出现所谓的多态。

在 java 中把一个子类的对象直接赋值给一个父类的引用变量，当运行该引用变量的方法时，其方法行为总是表现出子类方法的行为特征，这就有可能出现，相同类型的变量，调用同一个方法时呈现多种不同的行为特征，出现了“多态”

Override 和 Overload 的含义和区别。

Overload：方法重载，在同一个类中，方法名相同，参数列表不同，至于方法的修饰符，返回值的类型，与方法的重载没有任何的联系。

Override:方法重写，两同两小一大

两同：方法名称相同、参数列表相同

两小：返回值类型要小或者相等；抛出的异常要小或者相等

一大：子类方法的访问权限要相等或者更大

Interface 与 abstract 类的区别。

实例化：

都不能被实例化

类：一个类只能继承一次 abstract 类；一个类可以实现多个 interface

数据成员：可以有私有的；接口的数据成员必须定义成 static final 的

方法：可以有私有的，非 abstract 方法必须实现；接口中不可以有私有的方法，默认都是 public abstract 的

变量：可以有私有的，其值可以在子类中重新定义，也可以重新赋值；接口中不可以有私有的成员变量，默认是 public static final 实现类中不能去重新定义和改变其值

Java IO 与 NIO

IO 是面向流的，NIO 是面向缓冲区

Java NIO 和 IO 之间第一个最大的区别是，IO 是面向流的，NIO 是面向缓冲区的。Java IO 面向流意味着每次从流中读一个或多个字节，直至读取所有字节，它们没有被缓存在任何地方。此外，它不能前后移动流中的数据。如果需要前后移动从流中读取的数据，需要先将它缓存到一个缓冲区。Java NIO 的缓冲导向方法略有不同。数据读取到一个它稍后处理的缓冲区，需要时可在缓冲区中前后移动。这就增加了处理过程中的灵活性。但是，还需要检查是否该缓冲区中包含所有您需要处理的数据。而且，需确保当更多的数据读入缓冲区时，不要覆盖缓冲区里尚未处理的数据。

阻塞与非阻塞 IO

Java IO 的各种流是阻塞的。这意味着，当一个线程调用 read() 或 write() 时，该线程被阻塞，直到有一些数据被读取，或数据完全写入。该线程在此期间不能再干任何事情了。Java NIO 的非阻塞模式，使一个线程从某通道发送请求读取数据，但是它仅能得到目前可用的数据，如果目前没有数据可用时，就什么也不会获取。而不是保持线程阻塞，所以直至数据变的可以读取之前，该线程可以继续做其他的事情。非阻塞写也是如此。一个线程请求写入一些数据到某通道，但不需要等待它完全写入，这个线程同时可以去做别的事情。线

程通常将非阻塞 IO 的空闲时间用于在其它通道上执行 IO 操作，所以一个单独的线程现在可以管理多个输入和输出通道（channel）。

选择器（Selectors）

Java NIO 的选择器允许一个单独的线程来监视多个输入通道，你可以注册多个通道使用一个选择器，然后使用一个单独的线程来“选择”通道：这些通道里已经有可以处理的输入，或者选择已准备写入的通道。这种选择机制，使得一个单独的线程很容易来管理多个通道。

wait()和 sleep()的区别。

(1)sleep 方法，该方法属于 thread 类；wait 方法属于 object 类

(2)sleep 方法导致程序会暂停执行指定的时间，让出 cpu 给其他的线程，但是他还是监控状态的保持者，当到达指定的时间又会自动恢复运行。也就是调用 sleep 方法线程不会释放对象锁；调用 wait 方法会释放对象锁，进入到等待此对象的等待锁定池，只有当针对此对象调用了 notify()方法后，才会获取对象锁进入运行的状态。

foreach 与正常 for 循环效率对比。

For 循环可以从前向后遍历，也可以从后向前遍历，可以不逐个遍历，通常用于已知次数的循环。

foreach 循环不能向迭代变量赋值，通常对集合对象从头到尾进行读取，其有优化的存在。

Java 与 C++对比。

1、指针

java 语言不提供指针，增加了自动的内存管理，有效的防止 c/c++中的指针操作失误。

2、多重继承

C++支持多重继承，java 不支持多重继承，但是允许实现多个接口。

3、数据类型和类

java 将数据和方法结合起来，分装到类中，每个对象都可以实现自己的特点和方法；而 c++允许将函数和变量定义全局的。

4、内存管理

java 可以对所有的对象进行内存管理，自动回收不再使用的对象的内存；c++必须由程序员显式分配内存释放内存。

5、操作符的重载

C++支持操作符的重载，java 不允许进行操作符的重载。

6、预处理功能

java 不支持预处理功能，c++有一个预编译的阶段，也就是预处理器。

7、字符串

C++不支持字符串，java 中支持字符串，是 java 的类对象。

8、数组

java 引入了真正的数组，不同于 c++中利用指针实现的伪数组。

9、类型的转换

C++中有时会出现数据类型的隐含转换，设计到自动强制类型的转换问题，比如存在将浮点数直接转换为整数的情况，java 不支持自动的强制类型转换，如果需要，必须显示进行强制的类型转换。

10、异常

java 中使用 try{}catch(){}finally{}进行异常的处理，c++没有。

HTTP 和 HTTPS 的区别

https：是 http 的安全版本，利用 ssl 可以对所传输的数据进行加密，默认端口是 443

cookie 和 session 的区别

(1)cookie 数据存放在客户的浏览器上，session 数据放在服务器上。

(2)cookie 不是很安全，别人可以分析存放在本地的 COOKIE 并进行 COOKIE 欺骗,如果主要考虑到安全应当使用 session。

(3)session 会在一定时间内保存在服务器上。当访问增多，会比较占用你服务器的性能，如果主要考虑到减轻服务器性能方面，应当使用 COOKIE。

(4)单个 cookie 在客户端的限制是 4K，就是说一个站点在客户端存放的 COOKIE 不能 4K。

(5)所以：将登陆信息等重要信息存放为 SESSION;其他信息如果需要保留，可以放在 COOKIE 中

网路

TCP 三次握手、四次挥手，各个状态的名称和含义 timewait 的作用？

ACK:tcp 协议规定，只有 ack=1 时才有效，在连接建立后所有发送的豹纹的 ack=1

Syn(SYNchronization):在连接建立时用来同步序号。

当 SYN=1 而 ACK=0:这是一个连接请求报文；

当对方同意建立连接时，则应该使得 SYN=1 而且 ACK=1;

当 SYN=1:这是一个连接请求或者连接接受报文

FIN(finis):终结的意思，用来释放一个连接。当 fin=1,表示次报文段的发送方的数据已经发送完毕并要求释放连接。

A 的状态：关闭状态--->同步已发送--->已建立

B 的状态：关闭状态--->监听状态--->同步收到--->已建立

A:建立状态--->终止等待 1--->终止等待 2--->等待 2MSL

B:建立状态--->关闭等待--->最后确认

Timewait 的作用？

(1)为了保证 A 发送最后一个 ACK 报文能到达 B,因为这个 ACK 报文有可能会丢失，这样会使得处在最后确认阶段的 B 收不到已经发送的 FIN+ACK 的确认信息，B 会超时重传该报文段，在 2MSL 的时间内，A 会收到信息，重传依次确认，重启该计时器。

(2)保证在 2MSL 的时间内，所有在本网络上产生的报文段都消失，使得在新的连接中不会出现旧的连接请求的报文段。

(2) SYN 攻击防范

TCP/IP 层次架构，每层的作用和协议

OSI 模型：应用层、表示层、会话层、传输层、网络层、数据链路层、物理层

TCP/IP 模型：应用层、传输层、网络互联层、主机到网络层

协议：

(1)应用层：FTP、TELNET、HTTP|SNMP、TFTP、NTP

将 OSI 模型的会话层和表示层整合成应用层，应用层面向不同的网络应用引入了不同的应用层协议。

(2)传输层：TCPIUDP

功能是使得源端主机和目标端主机上的对等实体可以进行会话，定义了两种服务质量不同的协议，分别是 TCP 和 UDP 协议。

TCP 协议是一个面向连接的、可靠的协议。它将一台主机发出的字节流无差错地发往互联网上的其他主机。在发送端，它负责把上层传送下来的字节流分成报文段并传递给下层。在接收端，它负责把收到的报文进行重组后递交给上层。TCP 协议还要处理端到端的流量控制，以避免缓慢接收的接收方没有足够的缓冲区接收发送方发送的大量数据。

UDP 协议是一个不可靠的、无连接协议。主要适用于不需要对报文进行排序和流量控制的场合。

(3)网络互联层：IP

网络互联层是整个 TCP/IP 协议栈的核心。功能是把分组发往目标网络或者主机。为了尽快发送分组，可能会沿着不同的路径同时进行分组传递。因此，分组到达的顺序和发送的顺序可能会不一致，这就需要上层必须对分组进行排序。同时它可以将不同类型的网络进行互联，完成拥塞控制的功能。

(4)主机到网络层：以太网、令牌环网、PPP

该层未被定义，具体的实现方式随着网络类型的不同而不同。

TCP 拥塞控制

拥塞：计算机网络中的带宽、交换节点中的缓存和处理机都是网络中的资源，当在某一个时间，对网络中的某一个资源的需求超出了该资源所能提供的部分，网络的性能会变坏，就出现了拥塞。

拥塞控制：防止过多的数据注入到网路，使得网络中的路由器和链路不至于过载。拥塞控制是一个全局的过程，和流量控制不同，流量控制是点对点的通信量的控制。

慢开始和拥塞避免：

发送方维持一个叫做拥塞窗口的状态变量，拥塞窗口取决于网络的拥塞程度，并且会动态的变化。发送方让自己的发送窗口等于拥塞窗口，考虑接受方的接受能力，发送窗口可能会小于拥塞窗口。

慢开始算法：不要一开始就发送大量的数据，先探测下网络的拥塞程度，由小到大逐渐增加拥塞窗口的数量。

拥塞避免算法：让拥塞窗口缓慢增长，每进过一个往返时间就把发送方的拥塞窗口 $cwnd+1$ ，而不是加倍，此时拥塞窗口按照线性的规律缓慢增长。

结合使用：为了防止拥塞窗口增长过大引发网络的拥塞，设置一个慢开始门限 $ssthresh$ 状态变量。其用法：

当 $cwnd < ssthresh$ ，使用慢开始算法

当 $cwnd > ssthresh$ ，使用拥塞避免算法

当 $cwnd = ssthresh$, 慢开始算法和拥塞避免算法随意。

当遇到网络拥塞时, 就把慢开始门限设置为出现拥塞时发送窗口大小的一半, 同时将拥塞的窗口设置为 1, 再重新开始执行慢开始算法。

滑动窗口是什么设计的？

窗口：是一段可以被发送者发送的字节序列, 其连续的范围称为“窗口”

滑动：这段“允许发送的范围”是随着发送的过程而不断变换的, 表现的形式就是“按照顺序滑动”

流量控制：

(1) TCP 利用滑动窗口实现流量的控制机制

(2) 如何考虑流量控制中的传输效率

流量控制, 接受方传递信息给发送方, 使其发送数据不要太快, 是一种端到端的控制, 主要的方式是返回的 `ack` 中会包含自己的接受的窗口的大小, 发送方收到该窗口的大小时会控制自己的数据发送。

传输效率：单个发送字节单个确认, 和窗口有一个空余即通知发送方发送一个字节, 会增加网络中许多不必要的报文, 因为会为一个字节数据添加 40 个字节的头部。

TCP/UDP 的区别

- 1、TCP 面向连接（如打电话要先拨号建立连接）；UDP 是无连接的, 即发送数据之前不需要建立连接。
- 2、TCP 提供可靠的服务。也就是说, 通过 TCP 连接传送的数据, 无差错, 不丢失, 不重复, 且按序到达；UDP 尽最大努力交付, 即不保证可靠交付。
- 3、TCP 面向字节流, 实际上是 TCP 把数据看成一连串无结构的字节流；UDP 是面向报文的
UDP 没有拥塞控制, 因此网络出现拥塞不会使源主机的发送速率降低（对实时应用很有用, 如 IP 电话, 实时视频会议等）
- 4、每一条 TCP 连接只能是点对点的；UDP 支持一对一, 一对多, 多对一和多对多的交互通信
- 5、TCP 首部开销 20 字节；UDP 的首部开销小, 只有 8 个字节
- 6、TCP 的逻辑通信信道是全双工的可靠信道, UDP 则是不可靠

TCP 报文结构

紧急比特 URG: $URG=1$, 注解该报文应该尽快送达, 而不需要按照原来的的队列次序依次送达

确认比特 ACK: 只有当 $ACK=1$, 确认序号字段才有意义

急迫比特 PSH: 当 $PSH=1$ 时, 注解恳求远地 TCP 将本报文段立即传送给应用层

复位比特 RST: 当注解呈现严重错误时, 必须开释连接, 进行重新的传输连接

同步比特 SYN: 当 $SYN=1$ 而 $ACK=0$ 时, 这是一个连接请求报文段, 若对方赞成连接请求会将 $SYN=1$ 而且 $ACK=1$

终止比特 FIN:当 FIN=1,注解字符串已经发送完毕,并请求开释传输连接。

HTTP 的报文结构（请求报文+响应报文）

HTTP 请求报文：(1)请求行+(2)请求头部+(3)请求正文

(1)请求行：请求方法+URL+协议版本

请求方法：常用 GET、POST

协议版本:HTTP/主版本号.次版本号 常用 HTTP/1.0 和 HTTP/1.1

(2)为请求报文添加的一些附加的信息，“名/值”组成，并且是每行一对 用冒号进行分割

在请求头部存在空行，表示请求头部的结束，接下来是请求正文！

区别 get 和 post 方式

对于 get 方式没有请求的正文，对于 post 方式有请求的正文。

HTTP 响应的报文格式：

(1)状态行+(2)响应头部+(3)响应正文

(1)状态行：协议版本+状态码+状态码描述

(2)响应头部：也是由键值对所组成

(3)响应正文，由服务器端接受数据

http request 的几种类型（8 种）

(1)OPTIONS：返回服务器针对特定资源所支持的 HTTP 请求方法。也可以利用向 Web 服务器发送“”的请求来测试服务器的功能性。

(2)HEAD：向服务器索要与 GET 请求相一致的响应，只不过响应体将不会被返回。这一方法可以在不必传输整个响应内容的情况下，就可以获取包含在响应消息头中的元信息。

(3)GET：向特定的资源发出请求。

(4)POST：向指定资源提交数据进行处理请求（例如提交表单或者上传文件）。数据被包含在请求体中。POST 请求可能会导致新的资源的创建和/或已有资源的修改。

(5)PUT：向指定资源位置上传其最新内容。

(6)DELETE：请求服务器删除 Request-URI 所标识的资源。

(7)TRACE：回显服务器收到的请求，主要用于测试或诊断。

(8)CONNECT：HTTP/1.1 协议中预留给能够将连接改为管道方式的代理服务器。

GET 方式和 POST 方式对比：

GET 方式：请求数据放在 HTTP 包头；使用明文传送，不安全；长度较小，一般为 1024B；应用的场景为查询数据；如果传送的是英文数字或者是数字，直接发送，如果传送的是中文字符或则是其他的字符，则会进行 BASE64 编码

POST 方式：请求数据放在 HTTP 正文；可明文或者密文传送，较为安全；长度一般没有限制；应用在修改数据上。

http1.0 和 http1.1 的区别

(1)HTTP1.0 规定浏览与服务器只是保持短暂的连接，浏览器每次请求都需要和服务器建立一个 TCP 连接，服务器完成请求处理后立即断开 TCP 连接，服务器不去跟踪每个客户也不去记录每个客户过去的请求。HTTP1.0 不支持 HOST 请求字段

(2)HTTP1.1 支持久连接，在一个 TCP 上可以传送多个 HTTP 请求和响应，减少了建立和关闭连接的消耗和延迟；

允许客户端不用等待上一次请求的返回结果，就可以去发送下一个请求，但是服务器端必须按照接受的客户端请求的先后顺序依次会送响应的结果，这样客户端才能够区分出每次请求的响应的内容。

HTTP1.0 支持 HOST 请求字段，这样就可以使用一个 IP 地址和端口号，在此基础上使用不同的主机名创建多个虚拟的 WEB 站点；

HTTP1.1 提供了与身份认证、状态管理和 cache 缓存等机制

http 怎么去处理长连接

http1.1 默认支持长连接，即一次 tcp 连接，允许发送多个 http 请求。

当 web 服务器看到 keep-alive 值时，会建立长连接。

电脑上访问一个网页的整个过程是怎样的？DNS、HTTP、TCP、OSPF、IP、ARP

步骤 1：当访问 www.baidu.com 时，会先从本地的 host 文件中获取该域名对应的 IP 地址，如果找不到就会用 DNS 协议来获取 IP，在该 DNS 协议中，计算机会由本地的 DNS 服务器来解析该域名，最终找到对应的 IP 地址。

步骤 2：接下来是使用 TCP 协议，建立 TCP 连接，在建立连接之前需要，为了将给服务器的消息带给服务器，则需要 OSPF\IP\ARP 协议的支持，IP 告诉该消息从哪里出发，去向那里；消息的传送会经过一个个的路由器，OSPF 会利用路由算法找出最佳的通往目的地址的路径；ARP 负责找到下一个节点的地址，ARP 协议使用的 MAC 地址，整个的发送的过程涉及到每一个节点的 MAP 地址。

步骤 3：通过步骤 2 的解析 IP,现在可以和服务器建立 TCP 连接了，这时客户端便可以将 Http 请求数据发送给服务器端。服务器端进行处理，然后以 http response 的形式发送给客户端。

IP 地址的分类

- A 类地址：1 个字节的网络号+3 个字节的主机地址 0.0.0.0~126.255.255.255
- B 类地址：2 个字节的网络号+2 个字节的主机地址 128.0.0.0~191.255.255.255
- C 类地址：3 个字节的网络号+1 个字节的主机地址 192.0.0.0~223.255.255.255
- D 类地址：多播地址
- E 类地址：保留为今后使用

路由器和交换机的区别

交换机：为数据帧从一个端口到另外一个端口的转发提供了低时延、低开销的通路，使得任意端口接受的数据帧都能够从其他的端口送出。

路由器：网络连接和路由选择，用于网络层的数据转发。

如何设计一个高并发的系统？

- ① 数据库的优化，包括合理的事务隔离级别、SQL 语句优化、索引的优化
- ② 使用缓存，尽量减少数据库 IO
- ③ 分布式数据库、分布式缓存
- ④ 服务器的负载均衡

设计模式

简单工厂模式

有一个抽象的产品父类将所有的具体的产品抽象出来，达到复用的目的。同时有一个简单工厂维护一个对抽象产品的依赖，在该简单工厂中去负责实例的创建，在该工厂中去实例不同的对象，往往需要利用 case 判断语句去动态实例化相关的类。

工厂方法模式

创建对象的接口，让子类去决定具体实例化的对象，把简单的内部逻辑的判断，转移到了客户端，让客户端去动态地实例化相关的子类。工厂方法模式克服了简单工厂违背开放-封闭原则的特点。

抽象工厂模式

提供创建一系列相关或者相互依赖对象的接口，而无需指定他们具体的类。

职责链模式

使得多个对象都有机会去处理请求，从而避免请求的发送者和接受者之间的耦合关系，将这些对象连成一条链，并沿着这条链去传递该请求，直到有一个对象处理它为之。

单例模式

(2) 饿汉式的单例模式

利用静态 static 的方式进行实例化，在类被加载时就会创建实例。

```
/**
 * 饿汉式实现单例模式
 */
public class Singleton {
    private static Singleton instance = new Singleton();

    private Singleton() {
    }

    public static Singleton getInstance() {
        return instance;
    }
}
```

(6) 懒汉式实现单例模式

在被第一次引用时才去创建对象。

```
/**
 * 懒汉式实现单例模式
 */
public class Singleton {
    private static Singleton instance;//创建私有的静态变量

    private Singleton() {//私有的构造函数
    }
}
```



```

// synchronized 方法,多线程情况下保证单例对象唯一
public static synchronized Singleton getInstance() {
//如果实例对象为空，就重新去实例化
    if (instance == null) {
        instance = new Singleton();
    }
    return instance;
}
}

```

分析：这中方法的实现，效率不高，因为该方法定义为同步的方法。

(7)双重锁实现的单例模式

```

/**
 * DCL 实现单例模式
 */
public class Singleton {
    private static Singleton instance = null;

    private Singleton() {
    }

    public static Singleton getInstance() {
        // 两层判空，第一层是为了避免不必要的同步
        // 第二层是为了在 null 的情况下创建实例
        if (instance == null) {
            synchronized (Singleton.class) {
                if (instance == null) {
                    instance = new Singleton();
                }
            }
        }
        return instance;
    }
}

```

分析：资源的利用率较高，在需要的时候去初始化实例，而且可以保证线程的安全，该方法没有去进行同步锁，效率比较好。

(8)静态内部类实现单例模式

```

/**
 * 静态内部类实现单例模式
 */

```

```

public class Singleton {
    private Singleton() {
    }

    //返回实例的方法
    public static Singleton getInstance() {
        return SingletonHolder.instance;
    }

    /**
     * 静态内部类
     */
    private static class SingletonHolder {
        //静态私有的实例对象
        private static Singleton instance = new Singleton();
    }
}

```

分析：第一次加载类时不会去初始化 instance,只有第一次调用 getInstance()方法时，虚拟机才会加载内部类，初始化 instance 可以保证线程的安全，单例对象的唯一，延迟了单例的初始化。

(9)枚举单例

```

/**
 * 枚举实现单例模式
 */
public enum SingletonEnum {
    INSTANCE;
    public void doSomething() {
        System.out.println("do something");
    }
}

```

分析：枚举实例的创建是线程安全的，即使反序列化也不会生成新的实例，在任何的情况下都是单例的。

适配器模式

将一个类的接口转换成客户希望的另外一个接口，使得原本由于接口步兼容而不能一起工作的类变得可以一起工作。

target 是我们所期望的接口的类型，包含一个 request 方法，通过使用 adapter 去实现该接口，并实现其中的 request 方法，在 adapter 中建立一个私有的 adaptee 对象，在 adapter 重写的方法中去调用 specificRequest 方法，这样适配器 adapter 就构建好了。只需要在客户端，创建 adapter 实例，调用 request 方法就可以利用多态的方式，实现了 specificRequest()方法。

观察者模式

定义了一种一对多的依赖关系，让多个观察者可以同时去监听某一个主题对象，这个主题对象在状态发生变化时，会通知所有的观察者对象，使得他们能够自动更新自己。

Subject:把所有对观察者对象的引用保存在一个聚集里，每个主题都可以有任何数量的观察者，可以增加删除观察者对象。

Observer:抽象观察者，为所有的具体的观察者定义一个接口，在得到主题时更新自己。

concreteObserver:具体的观察者，实现更新的方法

concreteSubject:具体的主题

什么是乐观锁？

乐观锁：假设每次去拿数据都认为别人不会修改，所以不会上锁。但是在更新的时候会判断一下此期间别人有没有去更新这个数据。一般用在读比较多，写比较少的情况。

悲观锁：假设每次都是最坏情况，每次去拿数据时别人都会修改，所以每次拿数据的时候都会上锁，这样别人想拿这个数据就会被阻塞直到它拿到锁，多写少读时使用。

volatile 关键字

保证可见性，不保证原子性

禁止指令重排序

不缓存，每次都是从主存中取

hashmap 原理，红黑树是什么？

数组+链表,链表过长时，会导致查询效率退化

数组+链表+红黑树，当链表长度大于 8 转为红黑树

HashMap 的默认初始大小为 16，初始化大小必须为 2 的幂，最大大小为 2 的 30 次方。数组中存储的链表节点 Entry 类实现于 Map.Entry 接口，它实现了对节点的通用操作。HashMap 的阈值默认为“容量 * 0.75F”，当存储节点数量超过该值，则对 map 进行扩容处理。

线程不安全的容器，解决并发问题使用 ConcurrentHashMap(高效)或者是 Collections.synchronizedMap()。Collections.synchronizedMap()其实就是每个方法加一个 synchronize，其实和 HashTable 差不多。

红黑树

平衡的二叉查找树

节点是红色或者是黑色

根节点是黑色

每个叶子的节点都是黑色的空节点(NULL)

每个红色节点的两个子节点都是黑色的

从任意节点到其每个叶子的所有路径都包含相同的黑色节点

插入时会涉及到变色和旋转

jvm 内存分配

程序计数器

Java 虚拟机栈

本地方法栈

Java 堆

方法区

运行时常量池

直接内存

String,StringBuffer,StringBuilder 区别

String，StringBuffer，StringBuilder 最终底层存储与操作的都是 char 数组。但是 String 里面的 char 数组是 final 的，而 StringBuffer，StringBuilder 不是，也就是说，String 是不可变的，想要新的字符串只能重新生成 String。而 StringBuffer 和 StringBuilder 只需要修改底层的 char 数组就行。相对来说，开销要小很多。

String 的大多数方法都是重新 new 一个新 String 对象返回，频繁重新生成容易生成很多垃圾。StringBuffer 是线程安全的，StringBuilder 是线程不安全的，因为 StringBuffer 的方法是加了 synchronized 锁起来了的，而 StringBuilder 没有。增删比较多时用 StringBuffer 或 StringBuilder（注意单线程与多线程）。实际情况按需而取吧，既然已经知道了里面的原理。