ANR

ANR

概念

ANR(Application Not responding),是指应用程序未响应,Android系统对于一些事件需要在一定的时间范围内完成,如果超过预定时间能未能得到有效响应或者响应时间过长,都会造成ANR

在 Android 里,应用程序的响应性是由 Activity Manager 和 WindowManager 系统服务监视的。当它监测到以下情况中的一个时,Android 就会针对特定的应用程序显示 ANR:

场景

- Service Timeout
- BroadcastQueue Timeout
- ContentProvider Timeout
- InputDispatching Timeout

Timeout时长

- 对于前台服务,则超时为SERVICE_TIMEOUT = 20s;
- 对于后台服务,则超时为SERVICE_BACKGROUND_TIMEOUT = 200s
- 对于前台广播,则超时为BROADCAST_FG_TIMEOUT = 10s;
- 对于后台广播,则超时为BROADCAST_BG_TIMEOUT = 60s;
- ContentProvider超时为CONTENT_PROVIDER_PUBLISH_TIMEOUT = 10s;
- InputDispatching Timeout: 输入事件分发超时5s,包括按键和触摸事件。

注意事项: Input的超时机制与其他的不同,对于input来说即便某次事件执行时间超过timeout时长,只要用户后续在没有再生成输入事件,则不会触发ANR

超时检测机制

- 1. Service超时检测机制:
 - o 超过一定时间没有执行完相应操作来触发移除延时消息,则会触发anr;
- 2. BroadcastReceiver超时检测机制:
 - o 有序广播的总执行时间超过 2* receiver个数 * timeout时长,则会触发anr;有序广播的某一个receiver执行过程超过 timeout时长,则会触发anr;
- 3. 另外:
 - 。 对于Service, Broadcast, Input发生ANR之后,最终都会调用AMS.appNotResponding;
 - o 对于provider,在其进程启动时publish过程可能会出现ANR,则会直接杀进程以及清理相应信息,而不会弹出ANR的对话框

如何避免 ANR?

考虑上面的 ANR 定义,让我们来研究一下为什么它会在 Android 应用程序里发生和如何最佳 构建应用程序来避免 ANR。

- Android 应用程序通常是运行在一个单独的线程(例如, main)里。这意味着你的应用程序 所做的事情如果在主线程里占用了太长的时间的话,就会引发 ANR 对话框,因为你的应用程 序并没有给自己机会来处理输入事件或者 Intent 广播。
- 因此,运行在主线程里的任何方法都尽可能少做事情。特别是,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(或者以数据 库操作为例,通过异步请求的方式)来完成。然而,不是说你的主线程阻塞在那里等待子线程的完成——也不是调用 Thread.wait()或是 Thread.sleep()。替代的方法是,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。以这种方式设计你的应用程序,将能保证你的主线程保持对输入的响应性并能避免由于 5 秒输入事件的超时引发的 ANR 对话框。这种做法应该在其它显示 UI 的线程里效仿,因为它们都受相同的超时影响。
- IntentReceiver 执行时间的特殊限制意味着它应该做:在后台里做小的、琐碎的工作如保存设定或者注册一个 Notification。和在主线程里调用的其它方法一样,应用程序应该避免在 BroadcastReceiver 里做耗时的操作或计算。但不再是在子线程里做这些任务(因为 BroadcastReceiver 的生命周期短),替代的是,如果响应 Intent 广播需要执行一个耗时的动作的话,应用程序应该启动一个 Service。顺便提及一句,你也应该避免在IntentReceiver 里启动一个 Activity,因为它会创建一个新的画面,并从当前用户正在运行的程序上抢夺焦点。如果你的应用程序在响应 Intent 广播时需要向用户展示什么,你应该使用 Notification Manager 来实现。
- 增强响应灵敏性
 - 一般来说,在应用程序里,100 到 200ms 是用户能感知阻滞的时间阈值。因此,这里有一些额外的技巧来避免 ANR,并有助于让你的应用程序看起来有响应性。如果你的应用程序为响应用户输入正在后台工作的话,可以显示工作的进度(ProgressBar和 ProgressDialog 对这种情况来说很有用)。特别是游戏,在子线程里做移动的计算。

如果你的应用程序有一个耗时的初始化过程的话,考虑可以显示一个 SplashScreen 或者快 速显示主画面并异步来填充这些信息。在这两种情况下,你都应该显示正在进行的进度,以 免用户认为应用程序被冻结了。

前台与后台ANR【了解下就行】

- 前台ANR: 用户能感知,比如拥有前台可见的activity的进程,或者拥有前台通知的fg-service的进程,此时发生ANR对用户体验影响比较大,需要弹框让用户决定是否退出还是等待
- 后台ANR: ,只抓取发生无响应进程的trace,也不会收集CPU信息,并且会在后台直接杀掉该无响应的进程,不会弹框提示用户

ANR分析

- 1. 前台ANR发生后, 系统会马上去抓取现场的信息, 用于调试分析, 收集的信息如下:
 - o 将am_anr信息输出到EventLog,也就是说ANR触发的时间点最接近的就是EventLog中输出的am_anr信息
 - o 收集以下重要进程的各个线程调用栈trace信息,保存在data/anr/traces.txt文件
 - 当前发生ANR的进程, system_server进程以及所有persistent进程
 - audioserver, cameraserver, mediaserver, surfaceflinger等重要的native进程
 - CPU使用率排名前5的进程
 - o 将发生ANR的reason以及CPU使用情况信息输出到main log

- o 将traces文件和CPU使用情况信息保存到dropbox,即data/system/dropbox目录
- o 对用户可感知的进程则弹出ANR对话框告知用户,对用户不可感知的进程发生ANR则直接杀掉

2. 分析步骤

- 1. 定位发生ANR时间点
- 2. 查看trace信息
- 3. 分析是否有耗时的message,binder调用,锁的竞争,CPU资源的抢占
- 4. 结合具体的业务场景的上下文来分析

如何避免ANR发生

- 1. 主线程尽量只做UI相关的操作,避免耗时操作,比如过度复杂的UI绘制,网络操作,文件IO操作;
- 2. 避免主线程跟工作线程发生锁的竞争,减少系统耗时binder的调用,谨慎使用sharePreference,注意主线程 执行provider query操作

总之,尽可能减少主线程的负载,让其空闲待命,以期可随时响应用户的操作

trace.txt文件解读【重点要看的】

1. 人为的收集trace.txt的命令

adb shell kill -3 888 //可指定进程pid

执行完该命令后traces信息的结果保存到文件/data/anr/traces.txt

2. trace文件解读

```
---- pid 888 at 2016-11-11 22:22:22 -----
Cmd line: system_server
ABI: arm
Build type: optimized
Zygote loaded classes=4113 post zygote classes=3239
Intern table: 57550 strong; 9315 weak
JNI: CheckJNI is off; globals=2418 (plus 115 weak)
Libraries: /system/lib/libandroid.so /system/lib/libandroid servers.so
/system/lib/libaudioeffect jni.so /system/lib/libcompiler rt.so /system/lib/libjavacrypto.so
/system/lib/libjnigraphics.so /system/lib/libmedia jni.so /system/lib/librs jni.so
/system/lib/libsechook.so /system/lib/libshell jni.so /system/lib/libsoundpool.so
/system/lib/libwebviewchromium loader.so /system/lib/libwifi-service.so
/vendor/lib/libalarmservice jni.so /vendor/lib/liblocationservice.so libjavacore.so (16)
//已分配堆内存大小40MB, 其中29M已用, 总分配207772个对象
Heap: 27% free, 29MB/40MB; 307772 objects
... //省略GC相关信息
//当前进程总99个线程
DALVIK THREADS (99):
//主线程调用栈
"main" prio=5 tid=1 Native
 | group="main" sCount=1 dsCount=0 obj=0x75bd9fb0 self=0x5573d4f770
  | sysTid=12078 nice=-2 cgrp=default sched=0/0 handle=0x7fa75fafe8
  | state=S schedstat=( 5907843636 827600677 5112 ) utm=453 stm=137 core=0 HZ=100
  | stack=0x7fd64ef000-0x7fd64f1000 stackSize=8MB
 | held mutexes=
 //内核栈
 kernel: __switch_to+0x70/0x7c
```

```
kernel: SyS epoll wait+0x2a0/0x324
 kernel: SyS epoll pwait+0xa4/0x120
 kernel: cpu switch to+0x48/0x4c
 native: #00 pc 0000000000069be4 /system/lib64/libc.so ( epoll pwait+8)
 native: #01 pc 000000000001cca4 /system/lib64/libc.so (epoll pwait+32)
 native: #02 pc 000000000001ad74 /system/lib64/libutils.so (_ZN7android6Looper9pollInnerEi+144)
 native: #03 pc 000000000001b154 /system/lib64/libutils.so
( ZN7android6Looper8pollOnceEiPiS1 PPv+80)
 native: #04 pc 00000000000d4bc0 /system/lib64/libandroid runtime.so
( ZN7android18NativeMessageQueue8pollOnceEP7 JNIEnvP8 jobjecti+48)
 native: #05 pc 0000000000000000002c /data/dalvik-cache/arm64/system@framework@boot.oat
(Java android os MessageQueue nativePollOnce JI+144)
 at android.os.MessageQueue.nativePollOnce(Native method)
 at android.os.MessageQueue.next(MessageQueue.java:323)
 at android.os.Looper.loop(Looper.java:135)
 at com.android.server.SystemServer.run(SystemServer.java:290)
 at com.android.server.SystemServer.main(SystemServer.java:175)
 at java.lang.reflect.Method.invoke!(Native method)
 at com.android.internal.os.ZygoteInit$MethodAndArgsCaller.run(ZygoteInit.java:738)
 at com.android.internal.os.ZygoteInit.main(ZygoteInit.java:628)
"Binder 1" prio=5 tid=8 Native
  group="main" sCount=1 dsCount=0 obj=0x12c610a0 self=0x5573e5c750
  sysTid=12092 nice=0 cgrp=default sched=0/0 handle=0x7fa2743450
  | state=S schedstat=( 796240075 863170759 3586 ) utm=50 stm=29 core=1 HZ=100
  | stack=0x7fa2647000-0x7fa2649000 stackSize=1013KB
  | held mutexes=
 kernel: switch to+0x70/0x7c
 kernel: binder thread read+0xd78/0xeb0
 kernel: binder ioctl write read+0x178/0x24c
 kernel: binder ioctl+0x2b0/0x5e0
 kernel: do_vfs_ioctl+0x4a4/0x578
 kernel: SyS ioctl+0x5c/0x88
 kernel: cpu_switch_to+0x48/0x4c
 native: #00 pc 00000000000069cd0 /system/lib64/libc.so (__ioctl+4)
 native: #01 pc 00000000000073cf4 /system/lib64/libc.so (ioctl+100)
 native: #02 pc 000000000002d6e8 /system/lib64/libbinder.so
( ZN7android14IPCThreadState14talkWithDriverEb+164)
 native: #03 pc 000000000002df3c /system/lib64/libbinder.so
( ZN7android14IPCThreadState20getAndExecuteCommandEv+24)
 native: #04 pc 000000000002e114 /system/lib64/libbinder.so
( ZN7android14IPCThreadState14joinThreadPoolEb+124)
 native: #05 pc 00000000000036c38 /system/lib64/libbinder.so (???)
 native: #06 pc 00000000001579c /system/lib64/libutils.so
( ZN7android6Thread11 threadLoopEPv+208)
 native: #07 pc 0000000000090598 /system/lib64/libandroid runtime.so
( ZN7android14AndroidRuntime15javaThreadShellEPv+96)
 native: #08 pc 0000000000014fec /system/lib64/libutils.so (???)
 native: #09 pc 0000000000067754 /system/lib64/libc.so ( ZL15 pthread startPv+52)
 native: #10 pc 00000000001c644 /system/lib64/libc.so (__start_thread+16)
 (no managed stack frames)
... //此处省略剩余的N个线程.
```

3. trace参数解读

"Binder_1" prio=5 tid=8 Native

| group="main" sCount=1 dsCount=0 obj=0x12c610a0 self=0x5573e5c750

| sysTid=12092 nice=0 cgrp=default sched=0/0 handle=0x7fa2743450

| state=S schedstat=(796240075 863170759 3586) utm=50 stm=29 core=1 HZ=100

| stack=0x7fa2647000-0x7fa2649000 stackSize=1013KB

| held mutexes=

• 第0行:

。 线程名: Binder_1 (如有daemon则代表守护线程)

prio: 线程优先级tid: 线程内部id线程状态: NATIVE

● 第1行:

o group: 线程所属的线程组

o sCount: 线程挂起次数

dsCount: 用于调试的线程挂起次数obj: 当前线程关联的java线程对象

o self: 当前线程地址

• 第2行:

o sysTid: 线程真正意义上的tid

o nice: 调度有优先级

o cgrp: 进程所属的进程调度组

sched: 调度策略handle: 函数处理地址

• 第3行:

o state: 线程状态

o schedstat: CPU调度时间统计

o utm/stm: 用户态/内核态的CPU时间(单位是jiffies)

o core: 该线程的最后运行所在核

o HZ: 时钟频率

● 第4行:

stack: 线程栈的地址区间stackSize: 栈的大小

• 第5行:

o mutex: 所持有mutex类型,有独占锁exclusive和共享锁shared两类

• schedstat含义说明:

- o nice值越小则优先级越高。此处nice=-2, 可见优先级还是比较高的;
- o schedstat括号中的3个数字依次是Running、Runable、Switch,紧接着的是utm和stm

■ Running时间: CPU运行的时间,单位ns

■ Runable时间: RQ队列的等待时间,单位ns

■ Switch次数: CPU调度切换次数

■ utm: 该线程在用户态所执行的时间,单位是jiffies,jiffies定义为sysconf(_SC_CLK_TCK),默认等于10ms

- stm: 该线程在内核态所执行的时间,单位是jiffies,默认等于10ms
- 可见,该线程Running=186667489018ns,也约等于186667ms。在CPU运行时间包括用户态(utm)和内核态 (stm)。 utm + stm = (12112 + 6554) ×10 ms = 186666ms。
- 结论: utm + stm = schedstat第一个参数值。