- 01. 消息机制介绍
  - 1.1 进程与线程通信差异
  - 1.2 为什么要有消息机制
- 02. 消息机制底层原理
- 03. 消息机制实际流程
  - 3.1 消息队列的轮询
  - 3.2 工作线程发送消息
  - 3.3 消息分发和处理
- 04. 消息机制源码
  - 3.1 Looper初始化流程
  - 3.2 MessageQueue初始化
    - 1.MessageQueue 构造函数
    - 2. nativeInit() 方法
    - 3. Native层MessageQueue 构造函数
    - 4. Native层Looper 构造函数
    - 5. rebuildEpollLocked 方法
    - 6.这里有一个很困惑的地方,消息存放在哪?
    - 7.消息的数据结构
  - 3.3 Handler初始化流程
    - 1. 那么Handler呢? 首先我们怎么理解Handler
    - 2.Handler的初始化
    - 3.怎么理解:异步消息,跳过同步屏障

04.消息轮询过程

- 1. 消息轮询过程概述
- 2.Looper.loop()

其他介绍

01.关于我的博客

## 01. 消息机制介绍

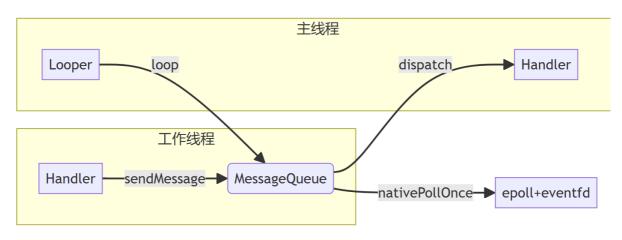
## 1.1 进程与线程通信差异

- 要理解消息机制,我们首先要理解进程和线程间的通信的差异。
- 对于进程,他们之间通信相对困难,因为进程彼此之间隔离。所以他们的关键点是解决隔离问题,通常借助系统调用将用户空间数据复制到内核空间,再通过内核来传递数据,以此来消除隔离。
- 对于线程,他们之间通信相对简单,因为他们都属于同一个进程,拥有相同的地址空间,理论上它们可以直接访问彼此的数据。那么线程间通信困难点是什么?线程间通信相对困难的是:在多线程的环境下,期望数据的获取与代码执行的结果和单线程时保持一致,这依赖于同步(控制线程间执行顺序)和互斥(避免多个线程同时修改数据)。

## 1.2 为什么要有消息机制

- 那么我们为什么要有消息机制?它存在的主要原因是在于Android UI线程的特殊性,其有如下两点要求。
  - o 单线程规则: 所有 UI 操作(按钮点击、页面滚动、动画等)必须在主线程执行
  - **16ms 生死线**: 屏幕每 16ms 刷新一次,主线程必须在这期间完成界面渲染,这意味着UI线程不能被延迟太久。

- 因此,这产生了一个结果,就是主线程既要频繁获取其它线程对UI的修改的数据,又不能被阻塞导致绘制过程延时。如果主线程和其它线程之前通过Linux中传统的锁来进行彼此的同步和互斥,那么会造成一种可能的情况:我们主线程尝试获取数据,但是被锁住,导致主线程渲染界面操作被阻塞,进而产生界面卡顿或无响应,产生ANR。
- 那么我们该怎么解决这个问题呢? Android 的答案: 用异步消息队列取代锁,进行主线程和其它线程间通信。有以下几点:
  - 我们有一个消息队列,工作线程只能通过锁往消息队列中放入消息,而主线程可以单线程的从消息队列中取出消息并执行,天然避免竞争。
  - o 主线程平时休眠,只有有消息到达消息队列时才被唤醒,并从中取出消息进行UI更新。



## 02. 消息机制底层原理

- 消息机制的核心不是消息队列本身,而是依赖 Linux 的 lepoll 和 leventfd 实现的高效阻塞唤醒。
- 我们设想一种情况, 假如我主线程要进行UI的更新。
  - o 如果我是一直循环等待,这种情况就是for无限循环,监听消息队列中消息的到来,每次到来进行视图的更新。它存在一个问题,就是这个主线程必定一直占据一个cpu核心。但是,它这个过程中大部分时间都在等待,没有执行实际的操作。
  - 另一种情况,我每隔一段时间被唤醒,然后检测消息队列中消息的到来。这种情况虽然提高了 cpu利用率,但是存在一个问题,就是消息队列中消息没法及时处理,如果有紧急消息,这种 情况显然不能满足?
  - o 那么我们怎么解决呢?我们希望主线程既可以休眠提高cpu利用率,又可以在消息到来时及时响应,这依赖于Linux的 epoll 和 eventfd 实现的高效阻塞唤醒。
- 那么这个高效阻塞唤醒的过程是什么呢?
  - o 主线程通过调用 epoll\_wait(),进入 wq 等待队列中,放弃自身时间片,进入睡眠状态。
  - 。 当工作线程写入消息时, eventfd被更新, 触发系统调用, 进入内核态
  - o 内核线程检测到eventfd更新产生的这次系统调用后,将主线程从epoll的等待队列中唤醒,分配时间片,让其开始工作。
  - o 这样我们通过加入等待队列实现了阻塞,提高了cpu利用率,然后当消息到来时,通过写入 eventfd,将主线程唤醒,可以及时响应消息。我们付出的代价仅仅是线程的切换。

## 03. 消息机制实际流程

• Android 的消息机制主要有三个组成部分,分别是: **消息队列**(MessageQueue)、**事件循环** (Looper)、以及 Handler 。消息队列用于存放消息,事件循环用于等待消息的到来,并进行消息的分发。Handler是消息的实际的执行者。 • 它的整体流程概括为:消息轮询,消息入队,消息分发处理。

### 3.1 消息队列的轮询

- 主线程启动时创建 Looper 和 MessageQueue,调用 Looper.loop()进入消息循环。
- 消息循环过程主要是由 Looper 的 loop() 方法、MessageQueue 的 next() 方法、Native 层 pollonce() 这三个方法组成。
  - o 首先是从 Looper 的 loop() 方法开始的, loop() 方法中有一个死循环, 死循环中会调用 MessageQueue 的 next() 方法尝试获取消息。如果获取到, msg != null , loop() 方法就会 调用 msg.target.dispatchMessage(msg); 方法分发消息。
  - o 让我们来看看next方法,这是里面的核心。在 MessageQueue 的 next() 方法中,首先会调用 native层的PollOnce() JNI 方法,内部调用epoll\_wait监听eventfd。没有消息到来,线程就会 被阻塞。有的话线程会被唤醒,接着执行后续处理。
  - 。 线程被唤醒后: 首先其不会立刻执行新消息,而是优先尝试找出需要优先执行的异步消息,如果没有,那么会判断这个新到来的消息是否到了要执行的时间可以执行,如果可以执行,那么返回给 Looper 处理。looper调用dispatchMessage分发消息给实际Handler处理。

```
public static void loop() {
   final Looper me = myLooper();
   final MessageQueue queue = me.mQueue;
    for (;;) {
       Message msg = queue.next(); // 可能阻塞
       if (msg == null) return;
       msg.target.dispatchMessage(msg); // 分发消息
queue.next()中调用pollOnce方法。
// 主线程循环核心代码
void Looper::pollOnce(int timeoutMillis) {
   int eventCount = epoll_wait(mEpollFd, mEvents, EPOLL_MAX_EVENTS,
timeoutMillis);
    for (int i = 0; i < eventCount; i++) {
       if (mEvents[i].data.fd == mEventFd) {
           // 唤醒事件到来
           eventfd_t value;
           eventfd_read(mEventFd, &value); // 清空eventfd计数器
           processMessageQueue();
       }
   }
}
```

## 3.2 工作线程发送消息

• **工作线程的消息发送**:工作线程收到来自系统服务的请求后,会将该请求封装为消息,并将其插入 到消息队列中。内部会调用nativeWake,触发eventfd\_write(),经过内核的eventfd和epoll机 制后,会唤醒阻塞线程。

```
boolean enqueueMessage(Message msg, long when) {
    synchronized (this) {
        // 插入消息到队列
        if (needWake) {
            nativeWake(mPtr); // 触发 eventfd_write()
        }
    }
}
```

## 3.3 消息分发和处理

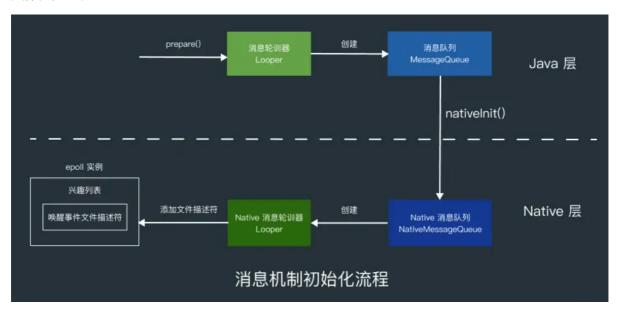
• 主线程被唤醒后,找到要处理的消息,并通过 dispatchMessage(msg);将消息分发给目标 Handler进行实际的处理。实际的Handler会调用run消费掉这个消息。

```
public void dispatchMessage(Message msg) {
    if (msg.callback != null) {
        // 处理 Runnable
        msg.callback.run();
    } else if (mcallback != null) {
        // 处理 Callback
        mcallback.handleMessage(msg);
    }
}
```

# 04. 消息机制源码

消息机制的初始化本质是创建eventfd + epoll实例,实现IO多路复用和事件通知机制,进而创建好事件循环的底层机制。

具体流程如下:



# 3.1 Looper初始化流程

之所以我们能在 Activity 中直接用 Handler 给主线程发消息 ,是因为 ActivityThread 的主函数 main()中初始化了一个主线程专用的 Looper ,也正是这个 Looper 一直在轮询主线程要处理的消息。

```
public final class ActivityThread extends ClientTransactionHandler {

public static void main(String[] args) {

// ...

// 初始化主线程 Looper
Looper.prepareMainLooper();

// ...

// 开始轮询消息
Looper.loop();

}
```

prepare() 方法用于为当前线程创建一个新的 Looper 实例。 Looper 实例内其实就是调用 MessageQueue 构造函数创建 MessageQueue , 并将其与当前线程绑定。

quitAllowed 参数决定了是否允许该 Looper 被退出。

```
public final class Looper {
   private Looper(boolean quitAllowed) {
       mQueue = new MessageQueue(quitAllowed);
       mThread = Thread.currentThread();
   public static void prepare() {
       prepare(true);
   private static void prepare(boolean quitAllowed) {
       if (sThreadLocal.get() != null) {
           throw new RuntimeException("一个线程只能创建一个 Looper");
       sThreadLocal.set(new Looper(quitAllowed));
   public static void prepareMainLooper() {
       prepare(false);
       synchronized (Looper.class) {
           if (sMainLooper != null) {
               throw new IllegalStateException("主线程 Looper 已经初始化过了");
           sMainLooper = myLooper();
```

## 3.2 MessageQueue初始化

下面来看 MessageQueue 初始化流程

### 1.MessageQueue 构造函数

在 MessageQueue 的 Java 构造函数中,有两个重要的成员变量被初始化:

```
public final class MessageQueue {
    MessageQueue(boolean quitAllowed) {
        mQuitAllowed = quitAllowed; // 是否允许队列退出
        mPtr = nativeInit(); // 调用 JNI 方法初始化 NativeMessageQueue
    }
}
```

mQuitAllowed: 用于控制 MessageQueue 是否允许退出。

mPtr: 通过 nativeInit() 返回的 Native 层对象指针,用于关联 Java 层的 MessageQueue 和 Native 层的消息处理机制。

#### 2. nativeInit() 方法

nativeInit() 是一个 JNI 调用,用来初始化 NativeMessageQueue 对象,并返回其指针给 mPtr。在 Native 层的代码中,NativeMessageQueue 的构造函数被调用,创建了一个新的 Looper。

```
jlong android_os_MessageQueue_nativeInit(JNIEnv* env, jclass clazz) {
   NativeMessageQueue* nativeMessageQueue = new NativeMessageQueue();
   return reinterpret_cast<jlong>(nativeMessageQueue);
}
```

- NativeMessageQueue: 这是 Native 层的消息队列实现,它和 Java 层的 MessageQueue 对应,但工作在 Native 环境下,主要处理 Native 层的消息轮询。
- MPtr: 这是一个指向 Native 层对象的指针,用于在 Java 和 Native 层之间传递数据。

## 3. Native层MessageQueue 构造函数

```
NativeMessageQueue::NativeMessageQueue():
    mPollEnv(NULL), mPollObj(NULL), mExceptionObj(NULL) {

    mLooper = Looper::getForThread(); // 尝试为当前线程获取 Looper
    if (mLooper == NULL) {
        mLooper = new Looper(false); // 如果没有 Looper,则为当前线程创建一个新的
        Looper::setForThread(mLooper); // 将 Looper 设置到当前线程
    }
}
```

- mLooper: Native 层的 Looper, 类似于 Java 层的 Looper, 负责处理消息的分发与轮询。每个 线程都有一个独立的 Looper 实例。
- [Looper::setForThread()]: 将当前 [Looper] 实例绑定到当前线程,这类似于 Java 层的 ThreadLocal 机制。

### 4. Native层Looper 构造函数

```
cpp复制代码Looper::Looper(bool allowNonCallbacks) :
    mAllowNonCallbacks(allowNonCallbacks),
    mSendingMessage(false),
    mPolling(false),
    mEpollRebuildRequired(false),
    mNextRequestSeq(0),
    mResponseIndex(0),
    mNextMessageUptime(LLONG_MAX) {

    mWakeEventFd.reset(eventfd(0, EFD_NONBLOCK | EFD_CLOEXEC)); // 创建唤醒事件描述
    rebuildEpollLocked(); // 重建 epoll 实例
}
```

- ImwakeEventFd: 这是一个文件描述符,用于线程间的唤醒机制,类似于一个信号量。当有新消息 到达时,通过该描述符唤醒等待中的线程。
- [rebuildEpollLocked()]: 调用该方法创建 [epoll] 实例,并将文件描述符加入到 [epoll] 事件监听中。

### 5. rebuildEpollLocked 方法

```
cpp复制代码void Looper::rebuildEpollLocked() {
    mEpollFd.reset(epoll_create1(EPOLL_CLOEXEC)); // 创建 epoll 实例

    struct epoll_event eventItem;
    eventItem.events = EPOLLIN; // 监听可读事件
    int result = epoll_ctl(mEpollFd.get(), EPOLL_CTL_ADD, mWakeEventFd.get(),
&eventItem); // 注册事件

    // 遍历请求列表, 将每个请求的文件描述符注册到 epoll 中
    for (size_t i = 0; i < mRequests.size(); i++) {
        const Request& request = mRequests.valueAt(i);
        struct epoll_event eventItem;
        int epollResult = epoll_ctl(mEpollFd.get(), EPOLL_CTL_ADD, request.fd,
&eventItem);
    }
}</pre>
```

- [epoll\_create1()]:创建 [epoll] 实例,用于监听多个文件描述符上的事件。
- epoll\_ctl():将 mwakeEventFd 和请求中的文件描述符注册到 epoll 实例中,用于监听这些文件描述符上的可读事件。
- EPOLLIN:表示监听可读事件。当有数据可读时,epoll 会返回事件,触发相应的处理。

到现在我们发现了,创建一个looper,最终就是创建了eventfd和epoll实例,并把evetnfd加入到epoll监听中

### 6.这里有一个很困惑的地方,消息存放在哪?

我们看如下代码: 尤其关注enqueueMessage插入逻辑

MessageQueue 内部采用了一个简单的链表结构来管理消息

```
class MessageQueue {
   private Message mMessages; // 链表头,代表消息队列中的第一条消息
   // 插入消息
   boolean enqueueMessage(Message msg, long when) {
       synchronized (this) {
           msg.when = when; // 设置消息的触发时间
           Message p = mMessages; // 当前的消息链表头
           if (p == null \mid \mid when < p.when) {
              // 如果队列为空,或者新消息的执行时间早于当前队列中的第一条消息
              msg.next = p;
              mMessages = msg; // 新消息成为新的链表头
           } else {
              // 否则,找到合适的位置插入消息
              Message prev;
              while (true) {
                  prev = p;
                  p = p.next;
                  if (p == null \mid \mid when < p.when) {
                     break;
                  }
              }
              msg.next = p;
               prev.next = msg;
           }
       }
       return true;
   }
   // 取出消息
   Message next() {
       // ... 取出链表中的消息并返回
   }
}
```

所以,消息队列是一个空的链表,并不是一开始就有内容的,而是通过程序运行过程中不断地 **插入消息** 逐渐充实的。

### 7.消息的数据结构

Handler 发送的核心数据是 Message 对象。 Message 是 Android 中用来封装数据和操作的基本单元,它包括了目标 Handler 、要传递的数据和要执行的操作等信息。

• what:消息类型,通常用于区分不同的消息。

• arg1 / arg2: 整型参数,可以携带一些附加的数值。

• obj: 可选的对象参数,携带复杂的数据。

• target: 该消息的目标 Handler, 当 Looper 从 MessageQueue 中取出消息时,会调用target 的 handleMessage() 方法来处理。

• callback:如果 Message 传递了一个 Runnable 回调,则消息处理时会优先执行该 Runnable。没有则调用 target 的 handleMessage() 方法来处理。

• when:消息的执行时间。

## 3.3 Handler初始化流程

#### 1. 那么Handler呢?首先我们怎么理解Handler

Handler 并不是独立存在的,它和 Looper 以及 MessageQueue 紧密关联。每个 Handler 都需要绑定一个 Looper ,从而与其管理的 MessageQueue 关联。

Handler是可以动态注册,有很多个。Handler其实就是对一个处理函数的封装。每注册一个,代表当前 looper可以处理的任务又多了一个种类。

### 2.Handler的初始化

Handler 的初始化过程比较简单,这个过程中比较特别的两个点分别是不能在没有调用 Looper.prepare() 的线程创建 Handler 以及 异步 Handler。

Handler 的构造函数有一个比较特别的一个 async 参数,async 为 true 时表示该 Handler 是一个 异步消息处理器,使用这个 Handler 发送的消息会是异步消息。

```
public class Handler {
    @Deprecated
    public Handler() {
        this(null, false);
    @Deprecated
   public Handler(@Nullable Callback callback) {
        this(callback, false);
    public Handler(@NonNull Looper looper) {
        this(looper, null, false);
    }
    public Handler(@Nullable Callback callback, boolean async) {
      mLooper = Looper.myLooper();
       if (mLooper == null) {
            throw new RuntimeException(
              "不能在没有调用 Looper.prepare() 的线程中创建 Handler");
        mQueue = mLooper.mQueue;
        mCallback = callback;
        mAsynchronous = async;
    public Handler(@NonNull Looper looper,
                   @Nullable Callback callback, boolean async) {
        mLooper = looper;
        mQueue = looper.mQueue;
        mCallback = callback;
        mAsynchronous = async;
}
```

#### 3.怎么理解: 异步消息, 跳过同步屏障

**同步消息**: 这是 Android 消息机制中默认的消息类型。同步消息会按照插入队列的顺序,逐个取出并处理,遵循严格的顺序执行规则。

**异步消息**: 异步消息是通过异步 Handler (即创建 Handler 时 async 标志为 true )发送的消息。与同步消息不同,异步消息具有更高的优先级,能够在某些特殊情况下绕过队列中的同步消息,被优先处理。

同步屏障是 Android 的消息机制中引入的一种特殊机制,用于暂时阻止队列中普通同步消息的处理。屏障存在时,MessageQueue 只会处理**异步消息**。屏障机制通常用于 **界面渲染** 或 **动画** 等场景,以确保某些任务能够优先被执行,避免延迟。

# 04.消息轮询过程

#### 1. 消息轮询过程概述

消息循环过程主要是由 Looper 的 loop() 方法、MessageQueue 的 next() 方法、Native 层 Looper 的 pollonce() 这三个方法组成。

消息轮询过程是从 Looper 的 loop() 方法开始的, loop() 方法中有一个死循环,死循环中会调用 MessageQueue 的 next() 方法,获取到消息后, loop() 方法就会调用 Message 的 target 的 dispatchMessage() 方法分发消息

在 MessageQueue 的 next() 方法中,首先会调用 nativePollOnce() JNI 方法检查队列中是否有新的消息要处理,没有时线程就会被阻塞。有的话就会尝试找出需要优先执行的异步线程,没有异步消息的话,就会判断消息是否到了要执行的时间,是的话就返回给 Looper 处理,否则重新计算消息的执行时间。

#### 2.Looper.loop()

前面讲到了在 ActivityThread 的 main() 函数中会调用 Looper 的 loop() 方法让 Looper 开始轮询消息,loop() 方法中有一个死循环,死循环中会调用 MessageQueue 的 next() 方法获取下一条消息,获取到消息后,loop() 方法就会调用 Message 的 target 的 dispatchMessage() 方法,target 其实就是发送 Message 的 Handler 。最后就会调用 Message 的 recycleUnchecked() 方法回收处理完的消息。

```
public final class Looper {
  public static void loop() {
     final MessageQueue queue = me.mQueue;
     for (;;) {
         Message msg = queue.next();
          final Printer logging = me.mLogging;
          if (logging != null) {
              logging.println(">>>>> Dispatching to " + msg.target + " " +
                      msg.callback + ": " + msg.what);
          final Observer observer = sObserver;
          Object token = null;
          if (observer != null) {
             token = observer.messageDispatchStarting();
          try {
             msg.target.dispatchMessage(msg);
             if (observer != null) {
                 observer.messageDispatched(token, msg);
              dispatchEnd = needEndTime ? SystemClock.uptimeMillis() : 0;
          } catch (Exception exception) {
             if (observer != null) {
                 observer.dispatchingThrewException(token, msg, exception);
             throw exception;
          } finally {
          if (logging != null) {
              logging.println("<<<< Finished to " + msg.target + " " + msg.callback);</pre>
```

• csdn: <a href="http://my.csdn.net/qq\_35829566">http://my.csdn.net/qq\_35829566</a>

• 掘金: <u>https://juejin.im/user/499639464759898</u>

• github: <a href="https://github.com/jjjjjjava">https://github.com/jjjjjjjava</a>

• 简书: http://www.jianshu.com/u/92a2412be53e

• 邮箱: [<u>934137388@qq.com</u>]