



1 of 6

```
从代码中我们可以看到rild可执行程序是由hardware/ril/rild/目录下的rild.c文件编译生成的。
 LOCAL_PATH:= $(call my-dir)
 include $(CLEAR_VARS)
 #编译的资源文件
LOCAL SRC FILES:= \
rrii II dl. cc
 LOCAL_SHARED_LIBRARIES := \
 libcutils \
 libril
ifeq ($(TARGET ARCH), arm)
LOCAL SHARED LIBRARIES += libdl
endif # arm
LOCAL_CFLAGS := -DRIL_SHLIB
#編译生成rild可換行程用
ILOXCAIL. WIXIDITILE := #:illall
include $(BUILD_EXECUTABLE)
 在该Android.mk文件中,还将radiooptions.c编译成二进制可执行文件radiooptions(system/bin/)
include $(CLEAR VARS)
LOCAL SRC FILES:= \
         radiooptions.c
LOCAL SHARED LIBRARIES := \
        libcutils \
LOCAL CFLAGS := \
LOCAL MODULE:= radiooptions
LOCAL MODULE TAGS := debug
include $(BUILD EXECUTABLE)
 我们可以在shell下进入system/bin目录,执行以下radiooptions这个命令,我们就可以得到如下结果:
```

```
# radiooptions
Usage: radiooptions [option] [extra socket args]
           0 - RADIO RESET,
           1 - RADIO_OFF,
           2 - UNSOL NETWORK STATE CHANGE,
           3 - QXDM_ENABLE,
           4 - QXDM DISABLE,
           5 - RADIO ON,
           6 apn- SETUP_PDP apn,
           7 - DEACTIVE PDP
           8 number - DIAL CALL number,
           9 - ANSWER CALL,
           10 - END CALL
 Unknown error: 0
```

(注意: MTK平台对该模块进行了重新封装,因此在MTK手机的system/bin目录下我们找不到radiooptions可执行文 件,如果有兴趣的同学想试着执行以下该命令,可以创建一个模拟器,然后在进入模拟器的/system/bin下面就可以 看到上面的结果了)。

三、rild启动流程分析。

前面我们讲了,ril-daemon其实质就是rild可执行程序,rild又是由init进程启动的,那么它具体又完成了哪些 工作呢? 这就需要我们具体来看rild的入口函数rild.c(hardware/ril/rild/)的实现了。这之前我们先 来了解一下 几个动态库文件。

- 1、rild、libreference-ril.so、libril.so、radiooptions的作用:
- 1)、rilld([haardwaaree/rill/rilld/rilld.c): 仅实现一main函数作为整个ril层的入口点,负责完成初始化。
- 2)、libbrill.so((harrdwarre/rill/libbrill/*):与rild结合相当紧密,是其共享库,编译时就已经建立了这一关 系(感兴趣的同学可以看看hardware/ril/libril/Android.mk文件中动态库的调

用关系)。组成部分为ril.cpp, ril_event.cpp。libril.so驻留在rild这一守护进程中,主要完成同上层通信的工 作,接受ril请求并传递给librefrence_ril.so,同时把librefrence_ril.so的

反馈同传给调用讲程。

3)、lilbureffrence_rill.soo(haardwaare/rill/llibureffrence_rill/**): rild通过手动的dlopen方式加载,结合稍微松 散,这也是因为librefrence.so主要负责跟Modem硬件通信的缘故。这样

做更方便替换或修改以适配更多的Modem种类。它转换来自libril.so的请求为AT命令,同时监控Modem的反馈信 息,并传递回libril.so。在初始化时, rild通过符号RIL_Init获取一组函数指针并 以此与之建立联系。



4)、raddicompticons (than dware /rill/rilld/raddicompticons, c): radiooptions in 过转取启动参数,利用socket 与rild通信,可供调试时配置Modem参数。 2、下面我们就来介绍一下rild的启动的流程,首先先来看看rild.c的main方法。在rild.c的main方法中,其 实主要就完成了3件事,下面我们来一一解析这3件事。 初始化流程从ritd.c中的main函数开始,它被init守护进行调用执行: 开启libril.so中的event机制。 在RIL_startEventl.oop中,是最核心的由多路I/O驱动的消息循环 RIL_startEventLoop() 初始化librefrence_ril.so。也就是跟硬件或模拟硬件modem通信的部分(后面统一称硬件通过RIL_Init函数完成。函数的返回值为rillnit为一个Ril_Radiofunctions类型的结构体的指 RIL_INIT Ril_Register() 1), RIL startEventLoop() 创建一个带消息循环的s_tid_dispatch线程,它的回调函数eventLoop() ret = pthread_create(&s_tid_dispatch, &attr, eventLoop, NULL) Ril_startEventLoop() 如果eventLoop()方法不执行, Ril_startEventLoop()方法就不会返回 while (s_started == 0) { pthread_cond_wait(&s_startupCond, &s_startupMutex): s_started = 1. 改变s_started的值, 让Rit_startEventLoop()能正常结束。 初始化ril_event.cpp中的几个非常重要的成员变量; readFds、timer_list、pe 注册进程唤醒时的回调 ril_event_set (&s_wakeupfd_event, s_fdWakeupRead, true, processWakeupCallback, NULL); rilEventAddWakeup___til_event_add() 建立起消息队列机制 ril_event_loop() fd_set_readFds 🔣 存放所有的ril_event对应的fd信息,便于同select()来查找对应的ril_event消息 gl_event * watch_table[MAX_FD_EVENTS] M 监听事件队列,就是一个gl_event数据类型的链表或者数组 超时事件队列。也就是说本来某某事件是在time_table则而的。表示正在被监听。 过了些时间,超时了还没被触发。那么这个事件就被扔pending_list则而。特执行: fil_event pending_list M 特执行的事件集合 {
make local copy of read fd_set
emcpy(&rlds, &readEds, sizeof(fd_set));
intReadies(&rlds);
= select(fids, &rlds, NULL, NULL, pty);
intReadies(&rlds); ril_event_loop() M Rill_ewent_loop就是一个for的无限循环,在这个for内部看到select函数了,其实select只监测read的 fd_set, 所要监听的fd都存放在全局变量readFds中, ptv决定select block的形态, 要么设定时间block直到到期,要么无限block直到有监听fd上数据可读,当select返回后就会查找是哪个事件的fd 的触发的,然后通过firePending()呼叫该事件的callback。注意这是循环的内部,也 就是说每当select返回并执行其他动作之后,又会重新把readFds加到select中。熟悉Linux的同学应该很清楚这种10 多路复用的select机制 (我们也可以在命令提示行下执行man select来 查看select函数的详细介绍)。这样就完成了我们rild启动的第一步就完成了,接下来我们再来看看第二步。 2) 、RIL_Init 在rild.c的main方法是通过如下方式来调用RIL_lint方法的: dlHandle = dlopen(rilLibPath, RTLD_NOW); //加载libreference-ril.so动态库文件 rilInit = (const RIL_RadioFunctions *(*)(const struct RIL_Env *, int, char **))dlsym(dlHandle, "RI L Init"); 此处的rilLibPath是通过property属性值的方式来获取的。它的值为: "/system/lib/libreferenceril.so "动态库文件的属性值。下面就会通过调用动态库的方式来调用



reference-ril.c中RIL Init()方法。 创建一个s_tid_mainloop的线程,回调函数为mainloop() ret = pthread_create(&s_tid_mainloop, &attr, mainLoop, NUL RIL_Init首先通过参数获取硬件接口的设备文件或模拟硬件接口的socket. 接下来便新开一个线程继续初始 化, 即mainLoop。mainLoop的主要任务是建立起与硬件的通信,然后通过read方法阻塞 等待硬件的主动上报或响应在注册一些基础回调(timeout,readerclose)后,mainLoop首先打开硬件设备文件, 建立起与硬件的通信,s_device_path和s_port是前面获取的设备路径参数,将其打开。 创建一个s_tid_reader线程,AT命令都是以/t/n或/n/t的换行符来作为分隔符的 readerLoop是line驱动的,除非出错,超时等,否则会读到一行完整的响应 动上报,才会返回。**这个循环跑起来以后,我们基本的AT响应机制已经建立了起来** ret = pthread_create(&s_tid_reader, &attr, readerLoop, &attr); 了响应的机制,通过RII_requestTimedCallback(initializeCallback.NULL.&TIMEVAL_0)。 到nitializeCallback中,执行一些Modem的初始化命令,主要都是AT命令的方式。 for (;;) {//无线循环 line = readline();//AT命令都是以/p/gt结束的,都是以一行为单位读取的processLine(line); readerLoop() 上面我们就完成了RIL_Init的整个过程了。 3) 、RIL_register() 在RIL init结束时的返回值为rilInit(RIL RadioFunctions结构体类型), 先来看看RIL RadioFunctions结 构体的构成,其中最重要的是onRequest,上层来的请求都由这个函数进行映射 后转换成对应的AT命令发给硬件。 typedef struct { /* set to RIL_VERSION */ int version: RIL_RequestFunc onRequest; RIL_RadioStateRequest onStateRequest; RIL_Supports supports; RIL Cancel onCancel; RIL_GetVersion getVersion;} RIL_RadioFunctions; funcs = rillmit(%s_rilEnv, argc, rilArgv); RIL_register(funcs); ///rild通过RIL_register注册这一指针。 过这个通道来和Woden端通信,Woden端也可以通过这个通道向上层App发送 响应消息了。 此处即监听我们上层RIL.java中创建的那个"rild"的Socket s_fdListen = android_get_control_socket(SOCKET_NAME_RIL);
ret = listen(s_fdListen, 4) 监听rild Socket管道 s_fdDebug = android_get_control_socket(SOCKET_NAME_RIL_DEBUG);
ret = listen(s_fdDebug, 4); Ril_Register() ril_event_set (&s_listen_event, s_fdListen, false.listenCallback, NULE); | s_fdCommand = accept(s_fdListen, (sockaddr*) &peeraddr, &socklen) err = getsockopt(s_fdCommand, SOL_SOCKET, SO_PEERCRED, &creds &szCreds). 我们也可以看到"rild" socket的通信处理,是在它的回调函数listenCallback中进行处理的,有兴趣的同学 可以自行学习一下。到此,rild的启动的流程我们就已经分析完了。 以上的分析都是基于google 4.0的源码的基础上进行的,和我们目前开发的MTK平台有一些差异,MTK自己重新实现 了rildlibreference-ril.so、libril.so……,但是它基本的流程任然是一样的, 下面我们再简单看看彼此的差异点。 四、MIK与Google原生的一些差异 1、首先我们先来看一下init, rc的差异



service ril- daemon / system/ bin/ rild
class core
socket rild stream 660 root radio
socket rild2 stream 660 root radio
socket rild-debug stream 660 radio system
socket rild- mtk- ut stream 660 radio net_bt socket rild- mtk- ut- 2 stream 660 radio net_bt
socket rild-mtk-modem stream 660 radio system
socket rild- atci stream 660 root radio
user root
group radio cache inet misc audio sdcard_rw log ccci disabled 多动互联网口户
service ril- daemon / system/ bin/ rild
class main
socket rild stream 660 root radio
socket rild-debug stream 660 radio system
user root APKBUS
group radio cache inet misc audio sdcard_rw log 🖻
上边是MTK4.0平台的ril-daemon,下边是google4.0的源代码的。ril-daemon和是通过rild可执行程序来实现
的。MINE平台实现了双卡功能,因此它在初始他时创建了两个Socket管道
"milld "##"mildZ", 这两个socket就是用来上层app和Modem通信的通道。同时他还创建了rild-mtk-ut、rild-mtk-ut-2、rild-mtk-modem、rild-atci等socket通道,这些socket通道具体的作
用,希望有了解的同学共享一下。
2. 在MTK4.1的代码中,我们在hardware/ril/rild/目录下也可以看到一个rild.c文件编译生成的rild可执行文件,但是前面我们又讲到MTK是有自己的实现的,那么这又是怎么回事了?
在ril目录下有一个CleanSpec.mk文件,里面只有如下一句; \$(call) step, rm -rf \$(FHMODICT_OUT) //system/bin/rild)
也就是说,hardware/ril/*生成的rild可执行程序会被删除排,也就是说init.rc中定义的ril-daemon的可执行文件并不是此处的rild。
那么那个 $init.rc$ 中启动的那个 $rild$ 在哪里呢?在 $vendor$ 下,我们找到了 MTK 的 $rild$,这个是以可执行程序的形式 $Release$ 给我们的。因此我们也看不到它具体的实现的。
./mediatek/huaqin17_td_tb_jb/artifacts/out/target/product/huaqin17_td_tb_jb/syst
em/bin/rild ./mediatek/huaqin17_td_tb_jb/artifacts/out/target/product/huaqin17_td_tb_jb/syst em/bin/rild3
3、libreference-ril.so和libril.so动态库文件
前面我们讲到,在rild.c的main方法中会同过dlopen(()的方式来加载动态库文件,而动态库文件的路径叉是通过property属性文件的方式获取的,既然这样,那么我们就可以尝
试在adb shell下执行settprop方法来查看这个属性
得到的结果是:
<pre>root@android:/ # getprop rild.libpath /system/lib/mtk-ril.so</pre>
同样我们在vendor下找到了mtk-ril.so以及librilmtk.so库文件。
묘
举报
加入巴单
0 0 1 0 0 0
0 0
作者的其他最新专栏

今日头条	关闭
APP安全	体检,赢万元好礼!
	【安卓巴士会员活动】8月3
APP 安全体检	日-9月1日,阿里聚安全与PP
	助手安卓开放平台联合活动
	"APP安全体检"火热进行,万
元好礼等	你来赢!!
	查看》

H132<-00-0	B话、短信的拦截功能		
honeStat	eListener的实现方式		
ndroid应)	用程序安装过程		
ackageM	anagerServer是如何解	析AndroidManifest.xml文件	
			(4)
默认	最新		(0)
		要评论?请先 登录	
		没有帐号?点击 注册	
快	捷登录		
	微信登录	微博登录	QQ登录

关于安卓巴士 联系我们 友情链接 商务合作 版权申明

