

Android逆向之旅---Android中分析某短视频的数据请求加密协议(IDA动态调试SO)第二篇

原创 2018-01-02 赵四 编码美丽

一、逆向分析

年前必须搞定短视频四小龙，之前已经搞定某音和某山小视频了，那么今天继续来搞下一个，在之前一篇文章中已经详细分析了不了解的同学，可以点击详情：某音和某山小视频的数据请求加密协议，通过IDA动态调试so来解决一些问题，本文我们继续来看另外一个短视频的数据请求加密协议，这个就是传说中的某拍视频，不多说找到突破口还是抓包：

Tunnel to api-e.yixia.com:443

123.57.136.229

fd.qchannel03.cn:443

fd

/stdl/qqminibrowser/classified_url_list.json

/getMiniBrowserUpdateConfig

/api/toolbox/geturl.php?h=E6D16E254AFDACADD98949424941C6B

/center/ard?appkey=com.smile.gifmaker-5.3.4.5093&uid=9CDB2D28

/fcgi-bin/busxml?busid=20&supplyid=10088&guid=CQEjCF9zN8Zdyz

/qmbus/QQ/QQUrlMgr_QQ88_3023.exe

/v2/yxt_view?adposcount=1&posid=%5B%22285%22%5D&postyp

QueryString

Name	Value
model	MI_3
density	3.0
vApp	64513
lastUpdateTime	1510119208221
partnerId	1
mac	8C:BE:BE:FF:96:92
resolution	1080x1920
net	1
vName	6.7.20
type	up
network	WIFI
version	6.7.20
timestamp	1510119216852
unique_id	39ddd6be-0c13-3efa-beb7-e1355dcc0012
pName	jiangwei09104
token	
page	1
userId	
carrier	未知
dpi	480
abId	70-103
refresh	2
vOs	4.4.4
os	android

Transformer Headers TextView SyntaxView ImageView HexView WebView

00000000 48 54 54 50 2F 31 2E 31 20 32 30 30 20 4F 4B 0D 0A 44 61 7

00000028 30 35 3A 33 33 3A 33 37 20 47 4D 54 0D 0A 43 6F 6E 74 65 4

00000050 6A 73 6F 6E 3B 20 63 68 61 72 73 65 74 3D 75 74 66 2D 38 0

00000078 63 68 75 6E 6B 65 64 0D 0A 43 6F 6E 6E 65 63 74 69 6F 6E 3

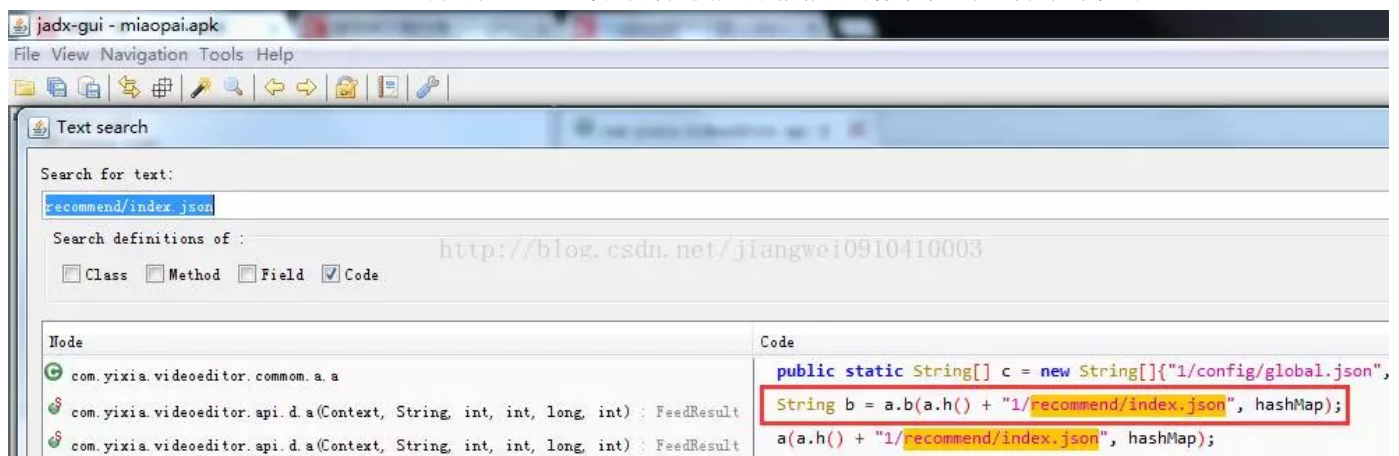
000000A0 6B 68 6E 73 70 61 60 69 78 75 6F 67 6E 6F 74 69 3D 41 51 7

请求视频列表数据

返回的数据是加密的字节数组信息

请求参数中没有签名信息

我们通过下拉一次数据，看到这个请求url发现请求中的参数信息没有携带签名信息，但是返回的数据确实加密的字节数组了。所以得先搞定这个字节数组了。直接用Jadx打开应用，然后全局搜索url字符串信息：



很容易就找到了这个，直接点击进入即可：

这里看到调用一个方法之后拿到字符串就开始直接解析json了，看看这个返回字符串方法：

看到，Jadx中解析失败，不过没关系，还是smali代码，大致能看懂，继续往下看：

这里需要你用过okhttp框架了，一看就知道这里用到这个框架，而且最终通过bytes来获取字节数组，我们看到这里又调用了这个方法，然后直接返回字符串了，去查看这个方法实现：

继续往下看，应该是个解密方法：

看到，这里依然把加密工作放到了native层了，我们操作依然很简单，直接把这个libte.so拷贝到我们的demo工程中，然后构造这个native类，直接调用native方法进行解密即可：

我们通过之前抓包看到，他的请求参数都是一些常规的信息，没有签名信息，为了简单，这里直接把这些参数拷贝出来写死利用okhttp框架进行数据请求：

当然这些参数后续肯定需要优化，实现动态获取最靠谱：

拿到请求之后的字节数据之后，然后调用native方法进行解密，我们直接运行看看日志信息：

可惜的是，发现了尽然解密失败。那么就要怀疑so中是否有判断逻辑了，直接使用IDA打开so查看：

直接F5查看对应的C代码，看到一个tinydecode函数的返回值，然后有一个判断，进入这个函数看看：

这里调用了strstr系统函数，这个函数主要用来判断第二个参数是不是第一个参数的字串，如果是就返回字串的指针，如果不是就返回空指针NULL；看到这里有个包名字段值，感觉应该和包名有关系，双击这个g_packageName字段，然后点击X键，查看调用的地方：

在JNI_OnLoad中进行赋值的，依然查看JNI_OnLoad函数代码：

这里开始进行赋值了，看看上面这里的sub_43B0函数怎么获取字符串信息的：

好吧，尽然是通过读取系统的这个文件来获取包名值，而不是通过全局的Context变量了。这个文件是很奇特的，只要在本应用中读这个文件就是当前应用包名，而是用命令行去查看这个文件是没有任何内容的。这个知识点大家就记住一下就好了。

那么这个到底用当前应用包名和哪个包名进行比较呢？看上面的strstr函数的第二个参数是：

依然双击这个变量，然后点击X键查看赋值地方：

还是在JNI_OnLoad函数中，点击进入赋值代码：

看到一个特别的字符串信息和一个循环指令，可以猜想应该是通过这个字符串信息来获取最后的信息赋值给g_me变量，其实这里我们可以才想到这个值应该是应用的包名：com.yixia.xxxxxx；这样就可以理解为只有当前应用的包名正确才能正确调用逻辑，这个是一层简单的防护而已。就是为了防止自己的so文件被其他恶意程序调用的。

二、IDA调试so

不过这里都是猜想，为了验证，可以动态调试so来验证。而调试so步骤这里不在详细多说了，在我写的大黄书**Android应用安全防护和逆向分析**一书中已经很详细介绍了，这里直接上手操作：

第一步：运行android_server开始监听

第二步：端口转发，以debug模式启动应用

第三步：打开IDA进行进程附加，记得勾选上JNI_OnLoad函数挂起状态

第四步：使用DDMS查看调试端口，然后启动调试器链接

一定要记得正确的端口号，不然链接失败报错的：

第五步：IDA中点击运行开始调试

不过这里为了保险起见，在运行之前，再去查看有没有成功挂起JNI_OnLoad函数设置：

如果没有，就在此勾选上：

然后在点击运行，当然也可以直接使用F9键：

运行成功之后，会发现，jdb也连接成功：

而且DDMS中的红色小蜘蛛变成绿色的了：

运行成功之后，因为程序会家在很多系统的so文件，而我们又在JNI_OnLoad挂起了，所以会弹出很多确定对话框，都不用管直接点击OK即可，直到把系统so文件全部加载完毕：

然后，这时候就会出现我们demo中的按钮界面了，我们直接点击按钮进行加载libte.so文件：

点击运行，加载需要调试的so文件，然后在右侧栏找到JNI_OnLoad和解密函数下断点：

先找到指定so文件，然后双击在查找函数：

点击进入函数处下断点：

接着给加密函数下断点：

点击进入函数代码处即可：

然后这时候，就可以开始运行了，运行到断点处，依次往下走，这里发现JNI_OnLoad中并没有反调试逻辑，直接略过，来到解密函数，F7单步往下走，来到了tinydecode函数处，下个断点：

然后进入函数，之前静态分析这个函数，他内部有一个字符串判断函数：

一般都会在CMP处下个断点，继续往下走，来到strstr函数内部，看看两个字符串比较的值是多少：

看到，获取到本应用的包名就是我们的demo应用，继续看另外一个字符串信息：

看到了这个包名的确是应用的"com.yixia.xxxxxx", 因为再之前下了CMP判断断点, 现在明显不是字符串, 返回NULL了, 所以寄存器中的值肯定是0了, 为了后续能在正确的逻辑, 直接修改寄存器值:

修改寄存器值很简单, 直接在右侧栏右击进行修改即可。修改成非0值即可, 一般就修改成1了, 走了正确的逻辑了, 可惜的是, 在日志中看到解密还是失败的。

三、修改指令

但是到这里, 我们已经可以确认一件事就是so中的解密函数逻辑有一层防护就是判断当前调用so的应用包名是否为正确的应用包名, 如果不是就不走正确的解密逻辑了。所以这里我们**需要修改一下so指令, 让这个判断无效。修改指令其实很简单, 我们看到他通过判断strstr函数返回的NULL值, 也就是对应 CMP R0,#0 指令值, 然后后面有一个BEQ跳转指令, 这里我们可以这么改, 他不是和0判断吗? 其实0就是NULL值, 我们把他改成和1比较, 这样strstr函数返回了NULL值也就是0, 和1比较不相等。那就正确的逻辑了。**这个思路大家要搞清楚, 其实也没这么复杂, 反正就一个目的, 不要走后面的BEQ逻辑就对了。和1比较肯定就不会走BEQ逻辑了。好了下面就来开始修改指令了, 这个网上有一个小工具可以简单修改, 但我发现了一个更好的在线修改地址: <http://armconverter.com/>; 网站打开有点慢, 等待一下即可, 我们为了验证这个网站准确, 我们先输入 CMP R0,#0 这条指令, 看看对应的十六进制值和so中的值是否对应:

看到这里有很多架构的对应这个指令的值，先不着急我们去IDA中查看这条指令对应的值：

这里为了后面修改指令方便，借助010Editor工具进行操作：

010Editor工具有两个常用的快捷键，一个是**Ctrl+F全局查找十六进制值**，一个是**Ctrl+G跳转到指定的地址**。这里我们跳转到5BB0地址处：

看到这里的值是：000050E3值，和上面的转化的arm架构值对应的。那么下面就来修改指令，比较简单，直接修改为：**CMP R0,#0 ==> CMP R0,#1**

对应的十六进制值就是010050E3了，直接去010Editor工具中进行修改：

就这样修改成功了，然后保存，再次用IDA打开修改之后的so文件，看看是否修改成功了：

这时候，我们在用F5键查看他的代码：

看到，的确有效果了，这时候strstr返回NULL了，和1进行比较显然不相等就开始走下面的正确解密逻辑了。修改成功了，到这里有的同学好奇，是否可以直接修改后面的BEQ指令为BNE呢？当然

是可以的，这个方式后面继续介绍，因为我写文章的目的就在于能介绍技术都给介绍，多条路始终是好事。

四、逆向分析签名信息

然后我们把修改之后的so文件拷贝到工程中，再次运行，其实这个结果还是不可以的，因为我们在上面的调试及时过了CMP也是不行的，所以这时候就要猜想了还要哪里有问题呢？当然找问题还得去那块请求数据的smali代码处：

开始的分析okhttp请求代码处忽略了这个地方，去查看这个类：

到了这个内部类中发现了很多关键信息，最重要的莫过于这个UA，请求头信息。而这里有很多信息，还包括了签名信息，继续往下看：

好吧，这下已经肯定就是把签名信息放到了请求头中了，这招也是够狠的，一般人还很难发现，再回到Fiddler抓包看看请求头中的具体信息：

果然在头部中有这几个信息，通过分析可以发现，除了sign字段其他的值可以暂时写死都是表示唯一的，后续需要搞定那个sessionid值。这里先不管写死。然后就来关键看看sign签名字段值怎么来的：

依然调用上面的native方法的，这里为了搞清楚参数值，直接启动hook大法打印参数值即可，没必要分析代码了：

需要注意的是，应用进行拆包了，所以为了确保hook成功，先hook系统的Application类的attach方法拿到正确的类加载器，这个方法已经在很多文章中都介绍了，这里不多说了，直接运行看日志：

看到参数再结合上面的代码可以看到，大致是应用版本号、UUID、时间戳、请求url的path值。这里我们可以把前两个值写死，后面两个值获取即可：

这里的URL就是请求视频列表数据的：

然后我们把上面的头部信息设置到okhttp中即可：

然后运行看看效果，抓包看到头部信息已经设置成功了，看看返回的数据：

看到的确有结果了，但是貌似是错误信息，直接去转码这个Unicode值：

看到，提示是签名校验失败，也就是上面的头部信息中的签名值是错误的。说明那个native函数签名有问题，继续用IDA打开so文件进行查看即可：

这里依然有一个sign函数，获取v18值，到下面进行比较逻辑，进入sign函数看看：

五、最终解决方案

果然这里还是进行判断当前应用是否为应用包名，所以我们需要修改指令了，**这一次不修改该CMP比较的值了，而是修改跳转指令，直接把BEQ改成BNE即可，BEQ是等于跳转，BNE是不等于跳转**。这样改了之后就不在乎上面的CMP指令了，修改指令还是很值钱一样：

然后去010Editor中进行查看十六进制值：

然后再去上面的那个转化网站查看：

可以看到BEQ的十六进制值最后两位是0A，那么改成BNE之后是多少：

变化的就是0A变成了1A值，那么简单了，直接修改010Editor中的0A值即可：

其他的地方都不要动，保存即可，然后再用IDA打开修改之后的so文件，确认是否修改成功：

看到了，果然把BEQ修改成了BNE了，查看代码：

这样就可以了，strstr返回的肯定是NULL也就是0，那么非0就是true了，走了下面的解密逻辑了。好了，把修改之后的so文件拷贝到我们的demo工程中，再次运行：

这样终于有结果了，我们把这json格式化看看：

好了到这里，我们就成功的拿到了应用视频的数据了。这里遇到的问题和上一篇的某音可以说完全不一样，虽然都有签名信息。下面就来总结一下。

六、知识点总结

本文分析了某拍视频获取数据信息的加密协议，可以看到其实遇到的问题不算难，但是我们依然可以了解到很多技术和知识：

- **第一**、签名信息永远都不过时，可以放在请求字段中，也可以尝试放到请求头中。
- **第二**、对于so防止被别人恶意调用，可以判断是否为当前正确的应用包名信息。
- **第三**、在native层可以直接读取系统文件/proc/self/cmdline值获取应用包名。
- **第四**、在native层遇到判断逻辑，修改一般就两种方案：一种是直接修改BEQ指令为BNE，一种是修改CMP指令比较的值，一般是把0改成1即可。

可以看到某拍的so防护比之前的某音差了一点，至少加点签名校验，反调试等基础判断，然而并没有。

严重说明

本文的意图只有一个，就是通过分析app学习更多的逆向技术，如果有人利用本文知识和技术进行非法操作进行牟利，带来的任何法律责任都将由操作者本人承担，和本文作者无任何关系，最终还是希望大家能够秉着学习的心态阅读此文。鉴于安全问题，样本和源码都去编码美丽小密圈自取！
点击立即进入小密圈

七、总结

本文在上一篇分析完某音和某山小视频协议解密之后，在此分析某拍视频的，之前我说过这次一定要搞定短视频四小龙，那么下一个大家应该猜到是谁了。当然大家也很好奇为什么我非要死磕短视频呢？因为我有一个大大的计划和项目要启动。等下一篇搞定最后一个短视频协议之后，就告诉大家我到底要干嘛？本文虽然难度低了，**但是为了讲解详细，给大家带来更多的知识，截取了很多图片注释，很累很累的。所以大家看完文章之后觉得有收获就点赞分享，让更多人爱上逆向！**

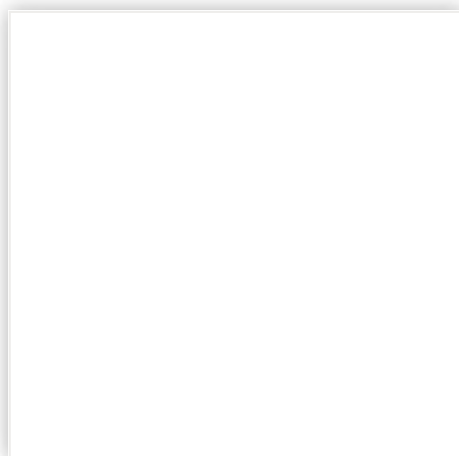
手机查看文章不方便，可以网页看

<http://www.wjdiankong.cn>

《Android应用安全防护和逆向分析》

[点击查看图书详情](#)

长按下面👉👉二维码，关注编码美丽

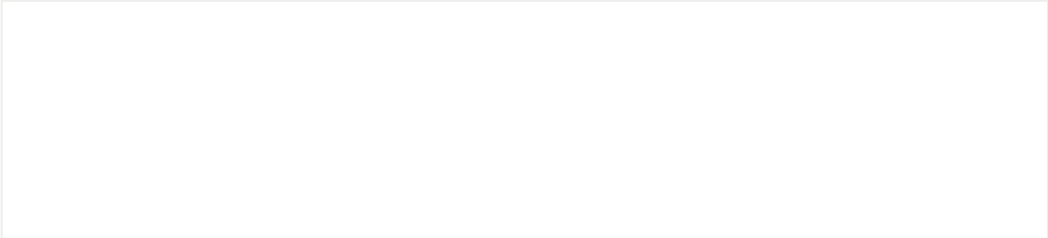


编码美丽小密圈

小密圈中汇集众神分享技术，所有源码、工具、破解样本、插件都汇集在小密圈中

---[点击立即进入小密圈](#)---

天若有情天亦老，我为逆向续一秒！，猛戳下方"阅读原文"，购买安全逆向图书！



[阅读原文](#)