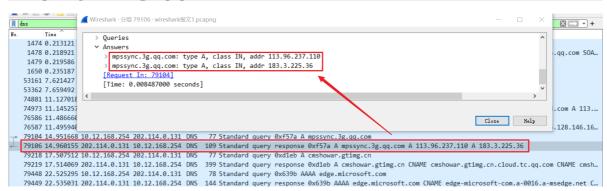
任务1: 流量分析

借助Wireshark抓取Android模拟器中"QQ同步助手"登录和同步数据时的流量,回答以下问题:

- (1) 筛选流量中,对应域名"mpssync.3g.qq.com"的IP地址;
- (2) 同步报文的TCP流量源IP: 端口, 目的IP: 端口;
- (3) 分析同步流量的数据特征,并根据这些特征,能否获取报文的一些信息,例如密文长度信息;
- (4) 保存并上传流量分组文件。

首先登录QQ,然后再打开QQ同步助手,此时打开Wireshark对WLAN网卡进行抓包,随后点击同步按钮利用QQ登录。随后对抓取到的报文进行如下分析:

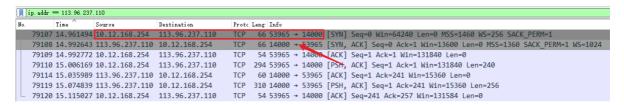
"mpssync.3g.qq.com"的IP地址



观察到"mpssync.3g.qq.com"对应的IP地址为"113.96.237.110"和"183.3.225.36"。可以得知,为了保证访问流量的均衡,采取了为DNS服务器配置一个IP多个A条目的方式。

同步报文的源、目的信息

由于"mpssync.3g.qq.com"所对应的地址即为QQ同步助手同步数据所用的服务器地址,因此筛选IP地址为"113.96.237.110"的报文,得到如下结果:

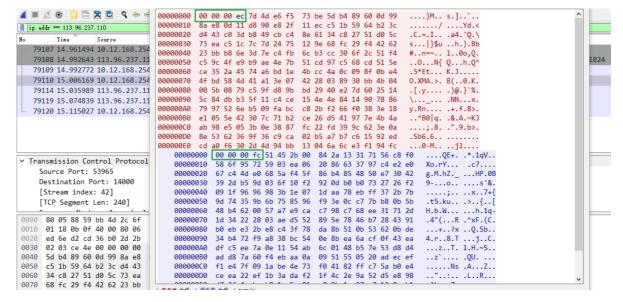


观察到,同步报文的源、目的信息如下:

源: 10.12.168.254:53965目的: 113.96.237.110:14000

分析同步流量数据特征

对该同步数据流进行跟踪,得到对应的流信息,以十六进制查看得到如下结果:



根据前四个字节所反映的数据大小,观察到收发报文的长度分别为 0xfc 和 0xec , 均为8的倍数, 因此猜测该加密方式为分组加密方式。

任务2: 函数调用栈动态跟踪

借助AndroidKiller分析和DDMS的"Method Profiling"功能,分析"QQ手机助手"登录和同步时的函数调用栈,回答以下问题:

- (1) 程序的包名是什么?
- (2) 在DDMS中对"QQ手机助手"进行动态跟踪时, PC端与手机(或模拟器)端连接的端口是多少,并参考实验手册中6.2节中的示例,附上截图。
- (3) trace文件中,列举若干涉及加解密函数的调用栈(附上截图)。
- (4) 上传trace文件

程序的包名

使用 JEB Pro 对QQ同步助手的 apk 包进行反编译,得到如下结果:

```
▼ E:\网络综合实践3\apk\3-QQtongbuzhushou_6.0.5.apk.jdb2
▼ 3-QQtongbuzhushou_6.0.5.apk
▼ Jomitencent.qqpim
■ Manifest
■ Certificate

# Dalvik Disassembly (5151 classes, 28240 methods, 13464 fields)
# Package: com.tencent.qqpim
# Application: com.tencent.qqpim.QQPimApplication (QQPimApplication)
# Committencent.qqpim
# Application: com.tencent.qqpim.ui.QQPimApplication (QQPimAndroid)
# Components: 100 activities, 5 services, 0 provider, 11 receivers
# Main Activity: com.tencent.qqpim.ui.QQPimAndroid (QQPimAndroid)
# ! Dangerous Permissions: CAMERA, CONTACTS, STORAGE, LOCATION, SMS, PHONE
```

观察到,该程序的包名为"com.tencent.qqpim"。

使用DDMS跟踪并查看连接端口号

首先启动"SDK/tools/monitor.bat"文件,并设置相关参数调整最大保存文件大小,查看DDMS为QQ同步助手分配的端口号,如下:



观察到,模拟器上给QQ同步助手分配的可调试端口号为8612,本地监听端口号为8700。 (DDMS从8600开始给进程分配调试端口号,并在8700端口监听。)

随后利用DDMS进行动态跟踪,点击"Stop Method Profiling"按钮后登录QQ同步助手并进行同步操作,得到的trace文件被存储在 C:\Users\lyg\AppData\Local\Temp 文件夹下。

列举涉及加解密函数的调用栈

利用"SDK/tools/traceview.bat"分析获得的trace文件,报错如下:

-Djava.ext.dirs=lib\x86_64;lib is not supported. Use -classpath instead.

Error: Could not create the Java Virtual Machine.

Error: A fatal exception has occurred. Program will exit.

这是由于JKD12不支持"-Djava.ext.dirs",希望在不进行JDK版本回退的情况下解决该问题,故将"traceview.bat"文件中的"-Djava.ext.dirs"改为建议的"-classpath",仍会报错如下:

Unrecognized option: -classpath=lib\x86_64;lib

Error: Could not create the Java Virtual Machine.

Error: A fatal exception has occurred. Program will exit.

查看JKD12的命令后将其更改为"--class-path"后解决lib错误问题,但出现如下新问题:

错误: 无法初始化主类 com.android.traceview.MainWindow

原因: java.lang.NoClassDefFoundError: org/eclipse/swt/widgets/Control

因此同时考虑到"SDK/tools/monitor.bat"查看trace文件时无法使用查找,最终还是选择了将JDK版本回退至JDK8的方式,回退后再次使用traceview查看trace文件,利用查找对包含关键词 encrypt 和 decrypt 的调用进行检索。结果如下:

■ 1894 com.tencent.tccsync.TccTeaEncrypt | Decrypt.encrypt | [B)[B

Parents

- 2075 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.a ([B)[B
- 2178 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.a (Ljava/lang/String;)[B

2590 com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt.tccXXTeaDecrypt ([B[B)[B

Parents

■ 2527 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.c ([B[B)[B

■ 3913 com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt.getXXTccTeaEncryptDecryptKey ()[B

Parents

■ 3887 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.a ()[B

$\blacksquare 5291\ com. and roid.org. conscrypt. Native Crypto. RSA_public_encrypt (I[B[BLcom/and roid/org/conscrypt/NativeRef\$EVP_PKEY;]) In the properties of the p$

arents

4732 com.android.org.conscrypt.OpenSSLCipherRSA.engineDoFinal ([BII)[B

215 oicq.wlogin_sdk.tools.RSACrypt.DecryptData ([B[B)[B

Parents

 $\textcolor{red}{\blacksquare 207 \ oicq.wlogin_sdk.request.e.a\ (Landroid/content/Intent;) Loicq/wlogin_sdk/request/WUserSigInfo;}$

Children

self

220 oicq.wlogin_sdk.tools.RSACrypt.decryptdata ([B[B)[B

■738 oicq.wlogin_sdk.tools.j.z (Landroid/content/Context;)[B

220 oicq.wlogin sdk.tools.RSACrypt.decryptdata ([B[B)[B

Parents

215 oicq.wlogin_sdk.tools.RSACrypt.DecryptData ([B[B)[B

Children self

(context switch)

■ 3954 com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt.decrypt ([B)[B

Parents

■ 3832 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.b ([B)[B

■ 5618 com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt.tccXXTeaEncrypt ([B[B)[B

arents

5324 com.tencent.wscl.wslib.platform.e.b ([B[B)[B

以上即为所有包含 encrypt 或 decrypt 字段的调用栈情况。

任务3:函数参数动态跟踪

安装Frida工具,编写Python脚本,基于动态跟踪结果,回答以下问题:

(1) 基于DDMS动态跟踪结果,列举同步过程中,调用了哪些加解密函数,并分析函数参数列表中的参数含义,比如,明文、密文和密钥。

- (2)针对每一加解密函数,编写Python脚本,跟踪函数的输入和输出,分析可能采用的密钥、明文或密文数组。
- (3) 在跟踪函数参数时,同时利用Wireshark抓取同步时的报文,将报文与跟踪的函数参数(密文)进行比对。
 - (4) 上传相关脚本和跟踪结果文件。

frida安装配置

安装frida并查看frida版本和模拟器信息,命令如下:

```
pip install frida frida-tools # 安装
frida --version # 查看frida版本
# 查看模拟器版本
adb shell
getprop ro.product.cpu.abi # 进入shell后执行该命令
```

```
E:\网络综合实践3\apk>frida --version
14.2.18
E:\网络综合实践3\apk>adb shell
aosp:/#getprop ro.product.cpu.abi
x86
aosp:/#
```

随后在https://github.com/frida/frida/releases下载对应版本的 frida-server-14.2.18-android-x86将其上传至模拟器的"/data/local/tmp"目录下并赋予执行权,如下:

```
E:\网络综合实践3\apk>adb push frida-server-14.2.18-android-x86 /data/local/tmp frida-server-14.2.18-android-x86: 1 file pushed, 0 skipped. 8.3 MB/s (42958488 bytes in 4.927s)

E:\网络综合实践3\apk>adb shell aosp:/ # cd /data/local/tmp aosp:/data/local/tmp # chmod 777 frida-server-14.2.18-android-x86 aosp:/data/local/tmp #
```

动态跟踪、Wireshark抓包结果

【需要特别说明的是,一下数据是同一次登录所抓取的对应的加解密函数的信息】

编写python程序如下,代码具体作用已在注释中说明:

```
import frida
import sys
# 获取远程调试设备
device = frida.get_usb_device()
print(device)
print(device.get_frontmost_application())
# attach传入进程名称
session = device.attach("com.tencent.qqpim")
# hook逻辑脚本
jscode = """
Java.perform(function() {
   var tted = Java.use("com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt");
   tted.tccXXTeaDecrypt.implementation = function(arg1, arg2) {
       send("Hook start ...");
       send("p1: ");
       send(arg1);
       send("p2: ");
```

```
var ss = [];
       for (var i=0; i<arg2.length; i++) {
           ss.push(String.fromCharCode(arg2[i]));
       send(ss.toString());
       var rtn = this.tccXXTeaDecrypt(arg1, arg2);
       send("rtn: ");
       send(rtn);
       return rtn;
   };
});
.....
# 接收脚本的回调函数,一般为固定形式
def on_message(message, data):
   print(message)
# 注入进程
script = session.create_script(jscode)
# 设置注入脚本的回调函数
script.on('message', on_message)
# 加载hook脚本
script.load()
# 保持主线程不结束
sys.stdin.read()
```

随后运行该脚本得到具体结果见上传文件 refDecrypt.txt 中, 部分结果如下图:

另外,根据任务2中DDMS截获到的数据,对其他函数参数进行截获,例如对上述函数对应的加密函数 com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt.tccXXTeaEncrypt()进行参数跟踪,其hook部分脚本如下:

```
jscode = """
Java.perform(function() {
    var tted = Java.use("com.tencent.tccsync.TccTeaEncryptDecrypt");
    tted.tccXXTeaEncrypt.implementation = function(arg1, arg2) {
        send("Hook start ...");
        send("p1: ");
        send(arg1);
        send("p2: ");
        var ss = [];
```

```
for (var i=0; i<arg2.length; i++) {
            ss.push(String.fromCharCode(arg2[i]));
        send(ss.toString());
        var rtn = this.tccXXTeaEncrypt(arg1, arg2);
        send("rtn: ");
        send(rtn);
        return rtn;
    };
});
.....
```

随后运行该脚本得到具体结果见上传文件 refencrypt.txt 中, 部分结果如下图:

同时,对该次登录进行抓包,得到具体结果见上传文件加解密函数报文.pcapng中,部分信息如下图:

和Decrypt的参数进行比较,观察到Decrypt函数中也出现了该数据,即本人的QQ号,如下图:

```
{'type': 'send', 'payload': [-66, -88, -45, -27, -69, 20, -89, 27, -58, -20, -50, 31, -28, 57, 20, -90, -40, -34, 120, 88]} {'type': 'send', 'payload': 'p2: '} {'type': 'send', 'payload': '3,1,3,6,8,0,8,2,9,0,&,C,0,M,N,:,3,5,2,7,4,6,0,2,3,4,3,0,6,0,8,&,2,7,7,6,5,1,7,4,0,&,1,6,2,1,9,4,1,2,6,8'}
{'type': 'send'. 'pavload': 'rtn: '}
```

该现象证明了Wireshark抓包结果与动态参数获取结果具有相关联系,且结果保持一致。

明密文、密钥等信息分析

在解密函数中,针对参数2,一直重复着以下信息:

```
3,5,2,7,4,6,0,2,3,4,3,0,6,0,8,h,^,l,9,o,`
D,F,G,#,,,R,G,H,R,(,&,*,M,<,>,<
3,1,3,6,8,0,8,2,9,0,&,C,O,M,N.:,3,5,2,7,4,6,0,2,3,4,3,0,6,0,8,&,2,7,7,6,5,1,7,4,0,&,1,6,2,1,9,4,1,2,6,
8
```

在加密函数中,针对参数2,一直重复着以下信息:

```
3,5,2,7,4,6,0,2,3,4,3,0,6,0,8,h,^,J,9,o,`
D,F,G,#,,,R,G,H,R,(,&,*,M,<,>,<
```

因此猜测加密函数中的两个信息,可能与密钥有关。

另外,针对第一个数据(可能的密钥),其得到的返回值结果均为正值且均小于128,因此猜测加密结果可能对128进行了取余操作,如下图:

```
{'type': 'send', 'payload': 'p2: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p3,5,2,7,4,6,0,2,3,4,3,0,6,0,8,h,^,J,9,o,^'}
{'type': 'send', 'payload': 'rtn: '}
{'type': 'send', 'payload': '[99, 111, 109, 46, 100, 101, 110, 115, 119, 46, 80, 105, 99, 70, 111, 108, 100, 101, 114, 46, 100, 111, 1
17, 100, 46, 115, 121, 110, 99, 59, 99, 111, 109, 46, 109, 111, 110, 101, 121, 59, 99, 111, 109, 46, 115, 107, 121, 112, 101, 46, 99,
111, 110, 116, 97, 99, 116, 115, 46, 115, 121, 110, 99, 59, 99, 111, 109, 46, 116, 97, 111, 98, 97, 111, 59, 99, 111, 109, 46, 116,
101, 110, 99, 101, 110, 116, 46, 109, 109, 46, 97, 99, 99, 111, 117, 110, 116, 59, 99, 111, 109, 46, 116, 101, 110, 99, 101, 110, 116,
46, 109, 111, 98, 105, 108, 101, 113, 113, 46, 97, 99, 99, 111, 117, 110, 116, 59, 99, 111, 109, 46, 121, 121, 46, 121, 121, 109, 1
01, 101, 116, 46, 99, 111, 110, 116, 97, 99, 116, 59, 118, 110, 100, 46, 115, 101, 99, 46, 99, 111, 110, 116, 97, 99, 116, 46, 115, 1
05, 109, 59]}
{'type': 'send', 'payload': 'Hook start ...'}
{'type': 'send', 'payload': 'p1: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p1: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p1: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p2: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p2: '}
{'type': 'send', 'payload': 'p2: '}
{'type': 'send', 'payload': 'r1: '}
```

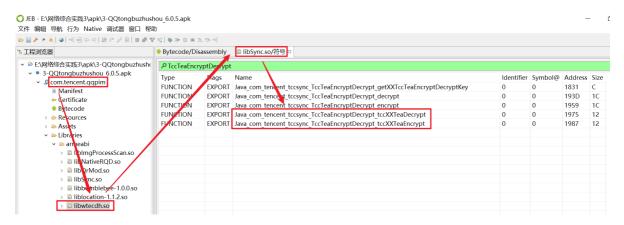
任务4: 二进制代码分析

借助IDA Pro分析"QQ手机助手"中与同步相关的so文件,回答以下问题:

- (1) 与同步操作有关的文件名称;
- (2) 比较Java代码 (借助AndroidKiller分析) 与二进制代码中对应函数参数列表的差异;
- (3) 还原与加密密钥相关的二进制代码,以C代码形式呈现;
- (4) 还原二进制代码中核心的加解密代码,以C代码形式呈现;
- (5) 上传还原的C代码(说明其主要功能)。

确定与同步操作有关的文件

利用JEB打开QQ同步助手的apk文件,在"Libraries"、"armeabi"文件夹下遍历每一个so文件进行搜索,最终在"libSync.so"文件中找到加解密有关的函数,如下图:



随后利用IEB抽取出该文件。

Java代码和二进制代码间参数列表差异

利用JEB观察解密函数的二进制代码,如下图:

```
; ROUTINE: Java_com_tencent_tccsync_TccTeaEncryptDecrypt_tccXXTeaDecrypt
; Signature: unsigned int __cdecl Java_com_tencent_tccsync_TccTeaEncryptDecrypt_tccXXTeaDecrypt(unsigned int, unsigned int, u
```

观察到其通过 BL sub_183C 指令跳转至sub_183C()函数执行相关代码,该函数的Java代码如下图所示:

```
void* sub_l83C(void* parame, void* param1, void* param2, void* param3, unsigned int pare00) {
    void* ptr0 = param3;
    param3 = "("param6 + 736);
    void* ptr0 = param3, ptr2 = param2, ptr3 = param6;
    param6 = ("(unsigned char)(((int)param2))))(param6 param2, 0, param3, ptr7);
    param8 = "("(unsigned char)(((int)param3))))(param2, param3, ptr7);
    param8 = "("unsigned char)(((int)param3))))(ptr3, param2, param3, ptr7);
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "ptr3;
    void* ptr4 = param6;
    param8 = "ptr3;
    void* ptr5 = param6;
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "(param3 + 736);
    param8 = "ptr3;
    void* ptr6 = param6;
    param8 = ptr0;
    void* ptr6 = param8;
    size_t void* param6 + ((int)param3)))(ptr3, param1, 0, param3, ptr7);
    param8 = ptr0;
    void* ptr6 = param6;
    size_t void* param6 + ((int)param3)))(ptr3, param1, param2, param3, ptr7);
    param8 = ptr0;
    void* ptr6 = param6;
    ptr7 = param6;
```

综上,对二进制代码和Java代码的参数列表进行比较,观察到从二进制代码中由于没有对栈的直接操作,因此无法直接分析出参数个数。而根据Java代码可以判断出该函数有五个参数,实际上是4个参数,第5个参数没有在代码中使用。

还原与加解密相关的二进制代码

使用IDA打开抽取出"libSync.so"文件,找到加密函数并使用F5插件获得其对应的C语言代码如下图:

观察到代码中存在大量的函数指针,为了使这些函数具象化,需要修改这些函数都使用到的 a1 值(或 v4值,其中v4=a1)。在变量 a1 处,点击右键选择 Set lvar type ,将变量设置为 JNIEnv * ,随后得到相关函数调用如下图:

```
IDA View-A □ Pseudocode-A ☑ ○ Hex View-I □ A Structures □ E Enums □ M Imports □ E Exports □
       V17 = ((int (*)(void))(**...)->GetByteArrayElements)();
V13 = ((int (_fastcall *)(JNIEnv *, int))(*v4)->GetArrayLength)(v4, v14);
src = (void *)((int (_fastcall *)(JNIEnv *, int), _DWORD))(*v4)->GetByteArrayLength)(v4, v15);
                                                                                       4)->GetByteArrayElements)(v4, v15, 0):
      v19 = v5;
v6 = v5 + 8;
28
2930
      if ( v12 )
v6 = ((v5 + 3) & 0xFFFFFFFC) + 12;
3132
       v7 = malloc(v6);
33
       dest = v7;
34
       if ( v12
36
            8 = sub_C62C(src, v19, v17, v13, v7, v6);
         v8 = sub_C49C(src, v19);
v20 = v8;
 9 39
       ((void (__fastcall *)(JNIEnv *, int, int, signed int, void *, int))(*v4)->ReleaseByteArrayElements)(
  41
          v4,
v14.
  42
  44
  45
       (void (_fastcall *)(JNIEnv *, int, void *, signed int))(*v4)->ReleaseByteArrayElements)(v4, v15, src, 2); if ( v20 >= 0 )
 47
   49
         v18 = ((int (__fastcall *)(JNIEnv *, int))(*v4)->NewByteArray)(v4, v20);
if ( ((int (__fastcall *)(JNIEnv *))(*v4)->ExceptionOccurred)(v4) )
9 50
         free(v7);
  52
     000018D6 sub_183C:47 (18D6)
```

观察到代码中此时出现了两个关键函数 sub_C62C() 和函数 sub_C49C(), 对这两个函数分别进行跟踪, 观察到两者的核心函数分别为 sub_C4D8() 函数和 sub_C340() 函数, 如下图:

```
1<mark>int</mark> __fastcall sub_C49C(void *a1, int a2, int a3, int a4, char *dest, int a6)
        int result; // r0
                                                                             1 int __fastcall sub_C62C(void *src, int a2, int a3, int a4, void *dest, int a6)
       int v7; // r3
                                                                                int v6; // r6
                                                                                int v9, // r6
int v7; // r5
int i; // r1
int v10; // [sp+8h] [bp+0h]
int v11; // [sp+Ch] [bp+4h]
       result = sub_C340(a1, a2, a3, a4, dest, a6); if ( result > 0 && dest )
         v7 = *(_DWORD *)&dest[result - 4];
if ( v7 < 0 || result - 3 <= v7 )
         result = -32227;
                                                                                v10 = a4;
                                                                         • 10
12
                                                                                v6 = a2;
v11 = a3;
                                                                                v7 = ((a2 + 3) & 0xFFFFFFFC) + 4;
if ( dest )
                                                                        1213
           élse
        dest[v7] = 0;
  15
                                                                           • 15
         result = v7;
}
17
  18
19
                                                                                  {
v7 = -1;
                                                                        17
                                                                          18
19
       return result;
                                                                                    else
                                                                        20
21
22
23
24
                                                                                  if ( dest != src )
                                                                                    memcpy(dest, src, a2);
for ( i = v6; i < v7; ++i )
  *((_BYTE ')dest + i = 0;
*((_DWORD *)dest + (i >> 2) - 1) = v6;
v7 = sub_C4D8(dest, i, v11, v10, dest, i);
                                                                         25
                                                                               }
                                                                          27
      0000C49C sub_C49C:1 (C49C)
                                                                                return v7:
```

分析与加解密相关的核心代码

观察到两者均使用了XXTEA算法来进行加解密,同时由于需要考虑线程等应用效率问题,在代码中加入了部分与加解密无关的代码部分。以下是XXTEA算法的代码,用来作为参考:

```
#include <stdio.h>
#include <stdint.h>
#define DELTA 0x9e3779b9
#define MX (((z>>5^y<<2) + (y>>3^z<<4)) ^ ((sum^y) + (key[(p&3)^e] ^ z)))

void btea(uint32_t *v, int n, uint32_t const key[4]) {
    uint32_t y, z, sum;
    unsigned p, rounds, e;
    if (n > 1) { // Coding Part
        rounds = 6 + 52/n;
        sum = 0;
        z = v[n-1];
        do {
            sum += DELTA;
            e = (sum >> 2) & 3;
        }
}
```

```
for (p=0; p<n-1; p++) {
               y = v[p+1];
               z = v[p] += MX;
           y = v[0];
           z = v[n-1] += MX;
       } while (--rounds);
   else if (n < -1) { // Decoding Part
       n = -n;
       rounds = 6 + 52/n;
       sum = rounds * DELTA;
       y = v[0];
       do {
           e = (sum >> 2) & 3;
           for (p=n-1; p>0; p--) {
               z = v[p-1];
               y = v[p] -= MX;
           }
           z = v[n-1];
           y = v[0] -= MX;
           sum -= DELTA;
       } while (--rounds);
   }
}
int main() {
   uint32_t v[2]= {1,2}; // v为要加密的数据是两个32位无符号整数
   uint32_t const k[4]= {2,2,3,4}; // k为加密解密密钥,为4个32位无符号整数,即密钥长度
为128位
   int n= 2; //n的绝对值表示v的长度,取正表示加密,取负表示解密
   btea(v, n, k);
   return 0;
}
```

sub_C4D8()函数

通过IDA结合JEB得到如下还原结果,对每一部分的解释已在注释中说明:

```
_ptr_memcpy(ptr4, ptr0, ptr1);
                }
                for(i = ptr1; !((unsigned char)(((int)i) >= ((int)result)));
++i) {
                    *((unsigned int*)(((int)i) + ((int)ptr4))) = 0;
                }
                ptr1 = i;
                sub_C2C4(ptr2, ptr3, &v2);
                param3 = *ptr4;
                param1 = (void*)(((int)ptr1) >> 2);
                i = param1 - 1;
                ptr0 = (void*)(((unsigned int)(((int)i) * 4)) + ((int)ptr4));
                ptr2 = i;
                result = *ptr0;
                if(!((unsigned char)(((int)i) > 0))) {
                    param1 = gvar_C624;
                    i = \&v2;
                    do {
                        ptr0 = *i;
                        i += 4;
                        param3 = ((unsigned int)(((unsigned int))
(__ror__(((int)param3), 16))) ^ ((int)param1))) + ((unsigned int)(((int)param1)
^ ((int)ptr0)));
                    while(!((unsigned char)(((int)i) == ((int)(\&v4)))));
                    *ptr4 = param3;
                }
                else {
                    param0 = sub_{144}c0(52, param1, i, param3, v3);
                    ptr3 = param0;
                    param3 = 0;
                    unsigned int v0 = (unsigned int)(((int)i) & 3);
                    // XXTEA算法核心部分
                    while(ptr3 + 12 != 0) {
                        param1 = ptr4;
                        param3 = (void*)(gvar\_C624 + ((int)param3));
                        unsigned int v1 = ((unsigned int)(((int)param3) >> 2)) &
3;
                        i = 0;
                        void* ptr5 = param3;
                        do {
                             param0 = *((unsigned int)((((unsigned int)(((int)i)))
\& 3)) \land v1) * 4 + ((int)(\&v2)));
                             result = ((((*(param1 + 4) * 4) \land ((unsigned int))))
(((int)result) >> 5))) + (((unsigned int)(((int)result) * 16)) ^ ((unsigned int)
(((int)(*(param1 + 4))) >> 3)))) ^ (((unsigned int)(((int)(*(param1 + 4))) ^
((int)ptr5))) + ((unsigned int)(((int)param0) ^ ((int)result))))) + *param1;
                            param0 = ptr2;
                             *param1 = result;
                            param1 += 4;
```

```
while(!((unsigned char)(((int)param0) <= ((int)i))));</pre>
                           i = *ptr4;
                            param3 = ptr5;
                            result = ((unsigned int)(((int)(((unsigned int)
(((int)i) * 4)) ^ ((unsigned int)(((int)result) >> 5))) + (((unsigned int)
(((int)result) * 16)) ^ ((unsigned int)(((int)i) >> 3))))) ^ (((unsigned int)(*
((unsigned int)((v0 \land v1) * 4 + ((int)(&v2)))) \land ((int)result))) + ((unsigned int)((v0 \land v1) * 4 + ((int)(&v2)))) \land ((int)result)))
int)(((int)i) ^ ((int)ptr5))))) + *ptr0;
                           param1 = ptr3;
                           *ptr0 = result;
                           ptr3 = param1 - 1;
                       }
                  }
                  result = ptr1;
              }
             else {
                  result = qvar_C628;
             }
         }
    }
    return result;
}
```

sub_C304()函数

通过IDA结合IEB得到如下还原结果,对每一部分的解释已在注释中说明:

```
void* sub_C340(void* param0, void* param1, void* param2, void* param3, void*
par00, void* par04) {
    unsigned char v0;
    void* ptr0, ptr1 = param0, result = param1, ptr2 = param2, ptr3 = param3,
ptr4 = par00;
    if(((unsigned char)(((int)param1) <= 0)) || ((unsigned char)(((int)param0)
== 0))) {
       return 0;
    }
    else if(((unsigned int)(((int)param1) << 30)) != 0) {</pre>
        return 0xFFFF821D;
    else if((unsigned char)(((int)par00) != 0)) {
        param3 = par04;
        if(((unsigned char)(((int)param1) > ((int)par04)))) {
            return 0xFFFF821D;
        }
        else {
            if(((unsigned char)(((int)param0) != ((int)par00)))) {
                _ptr_memcpy(ptr4, ptr1, result);
            }
            ptr1 = (void*)(((int)result) >> 2);
```

```
sub_C2C4(ptr2, ptr3, &v4);
            ptr2 = ptr1;
            ptr3 = ptr1 - 1;
            param0 = ptr1 - 1;
            ptr1 = *ptr4;
           if(!((unsigned char)(((int)param0) > 0))) {
               param3 = 3;
               ptr0 = 0x79B99E37;
               do {
                    ptr1 = (void*)((__ror__(((unsigned int)(((int)ptr1) -
((unsigned int)(*((unsigned int*)(((unsigned int)(((int)param3) * 4)) + ((int)
(&v4)))) \( ((int)0x9E3779B9)))), 16)) \( ((int)ptr0));
                   v0 = _{carry}(param3 + 1, -2);
                    --param3;
               while(v0 != 0);
               *ptr4 = ptr1;
           }
            else {
               param0 = sub_144c0(52, ptr2, \&v4, param3, v5);
               void* ptr5 = param0;
               param3 = (void*)((param0 + 6) * ((int)0x9E3779B9));
               param0 = ptr2;
               ptr0 = result;
               param1 = 0x3FFFFFFFF; // 用0x3FFFFFFF表示无穷大数,该数本身满足无穷大,
且满足加上任意数仍为无穷大的特征
               unsigned int v1 = (unsigned int)(((unsigned int)(((int)ptr3) *
4)) + ((int)ptr4));
               unsigned int v2 = ((unsigned int)(((int)ptr2) +
((int)0x3FFFFFFF))) * 4;
               while(ptr5 + 12 != 0) {
                   int v3 = ((unsigned int)(((int)param3) >> 2)) & 3;
                    param2 = (unsigned int)(((int)ptr4) + v2);
                   ptr2 = ptr3;
                   // 以下部分是XXTEA算法核心部分
                    do {
                       param1 = param2 - 4;
                       param0 = (((*param1 * 16) \land ((unsigned int))(((int))ptr1))
>> 3))) + (((unsigned int)(((int)ptr1) * 4)) ^ (*param1 >> 5))) ^ ((*((unsigned
int*)((((unsigned int)(((int)ptr2) & 3)) ^ v3) * 4 + ((int)(&v4)))) ^ *param1) +
((unsigned int)(((int)param3) ^ ((int)ptr1)));
                       ptr1 = *param2;
                       result = ptr2 - 1;
                       --ptr2;
                       ptr1 = (void*)(((int)ptr1) - ((int)param0));
                       *param2 = ptr1;
                       param2 = param1;
                   while(!((unsigned char)(((int)result) == 0)));
                    // 根据魔数0x61C8864判断出一下应该是ThreadLocal中的
                    param2 = *v1;
```

```
ptr1 = *ptr4 - (((((unsigned int)(((int)param2) * 16)) \land
((unsigned\ int)(((int)ptr1) >> 3))) + (((unsigned\ int)(((int)ptr1) * 4)) \land
((unsigned int)(((int)param2) >> 5)))) ^ (((unsigned int)(*((unsigned int*)(v3 *
4 + ((int)(&v4)))) ^ ((int)param2))) + ((unsigned int)(((int)param3) ^
((int)ptr1))));
                    param0 = 0x61C88647;
                    param1 = ptr5 - 1;
                    *ptr4 = ptr1;
                    param3 += 0x61c88647;
                    ptr5 = param1;
                }
                return ptr0;
           }
        }
   }
}
```

任务5: 报文还原测试 (选做)

根据抓取的报文,跟踪的密钥和还原代码,测试对跟踪和分析结果的正确性。上传分析过程和结果。