

2017年陕西省网络安全技术大赛·Mobile T2

原创

迷棱 于 2018-03-12 16:23:52 发布 493 收藏

分类专栏: [CTF 安卓逆向](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循[CC 4.0 BY-SA](#)版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: <https://blog.csdn.net/guchenjun789/article/details/79527768>

版权



[CTF 同时被 2 个专栏收录](#)

4 篇文章 0 订阅

订阅专栏



[安卓逆向](#)

7 篇文章 0 订阅

订阅专栏

0x00The Marauder's Map

apk链接: https://pan.baidu.com/s/1KxRb7NbR8-z5_rgD4ADI9Q 密码: y7sc

0x01Java层分析

略, 参考:<https://www.52pojie.cn/thread-603169-1-1.html>

0x02Native层分析

1. 用32位IDA打开test.so文件

来带readbin()函数, 内部调用了三处函数, 点进去看看

IDA - C:\Users\dell\Desktop\陕西省网络安全技术大赛\T2\libtest.so

The screenshot shows the IDA Pro debugger interface. The title bar reads "IDA - C:\Users\dell\Desktop\陕西省网络安全技术大赛\T2\libtest.so". The menu bar includes File, Edit, Jump, Search, View, Debugger, Options, Windows, and Help. The toolbar has various icons for file operations and debugging. The left pane is the "Functions window" showing a list of functions: sub_F40, sub_1078, sub_10F4, sub_1220, Java com.example.icontest ReadSe..., sub_139C, sub_13B4, sub_1460, sub_14B0, sub_15C0, sub_162C, and others. A red arrow points to the "Java com.example.icontest ReadSe..." entry. The right pane displays the assembly code for the selected function:

```
int __fastcall Java_com_example_icontest_ReadSe_readbin(int a1)
{
    int v1; // STOC_4@1
    int v2; // r0@1
    ...
    v1 = a1;
    sub_10F4();
    v2 = sub_1220();
    return sub_E04(v1, v2);
}
```

2. 来到第一个sub_10F4()

```

1 void * __fastcall sub_10F4(int a1, int a2)
2 {
3     int v2; // ST00_4@1
4     int v3; // ST10_4@1
5     int v4; // ST14_4@1
6     int v5; // ST18_4@1
7     int v7; // [sp+4h] [bp-28h]@1
8     void *dest; // [sp+C] [bp-20h]@1
9     int v9; // [sp+1Ch] [bp-10h]@1
10    int n; // [sp+20h] [bp-Ch]@1
11    void *src; // [sp+24h] [bp-8h]@1
12
13    v7 = a1;
14    v2 = a2;
15    dest = 0;
16    v3 = sub_CC4();
17    v4 = sub_E04(v7, "utf-8");
18    v5 = sub_D5C(v7, v3, "getBytes", "(Ljava/lang/String;)[B");
19    v9 = sub_DA8(v7, v2, v5, v4);
20    n = sub_E40(v7, v9);
21    src = (void *)sub_EB8(v7, v9, 0);
22    if ( n > 0 )
23    {
24        dest = malloc(n + 1);
25        memcpy(dest, src, n);
26        *((_BYTE *)dest + n) = 0;
27    }
28    sub_EFC(v7, v9, src, 0);
29    return dest;
30}

```

发现还是很多函数的调用，点进sub_CC4()进去看看

```

int __fastcall sub_CC4(int a1, int a2)
{
3     return (*(int (__cdecl **)(int, int))(*(_DWORD *)a1 + 24))(a1, a2);
4 }

```

参考资料:<https://www.52pojie.cn/thread-603169-1-1.html>

由上表可知：除了 Java 中基本数据类型的数组、Class、String 和 Throwable 外，其余所有 Java 对象的数据类型在 JNI 中都用 jobject 表示。

这一点太让人惊讶了！看看 processFile 这个函数：

```
//Java 层 processFile 有三个参数。  
processFile(String path, String mimeType, MediaScannerClient client);  
//JNI 层对应的函数，最后三个参数与 processFile 的参数对应。  
android_media_MediaScanner_processFile(JNIEnv *env, jobject thiz,  
    jstring path, jstring mimeType, jobject client)
```

从上面这段代码中可以发现：

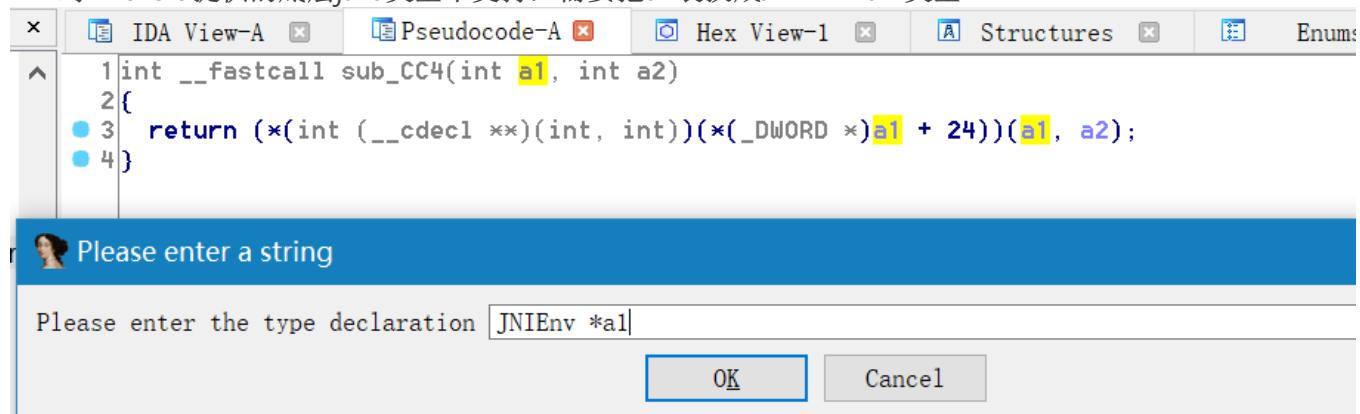
- Java 的 String 类型在 JNI 层对应为 jstring 类型。
- Java 的 MediaScannerClient 类型在 JNI 层对应为 jobject。

如果对象类型都用 jobject 表示，就好比是 Native 层的 void* 类型一样，对“码农”来说它们是完全透明的。既然是透明的，那该如何使用和操作它们呢？在回答这个问题之前再来仔细看看上面的 android_media_MediaScanner_processFile 函数，代码如下：

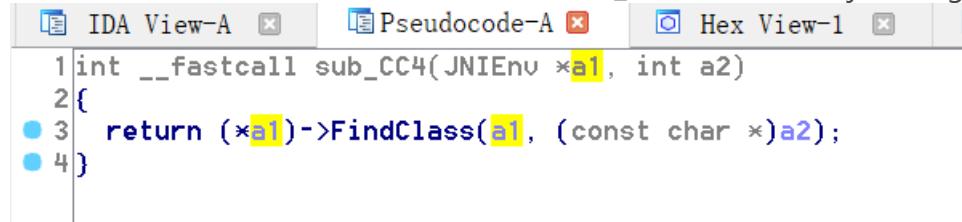
```
/*  
Java 中的 processFile 只有三个参数，为什么 JNI 层对应的函数会有五个参数呢？第一个参数中的  
JNIEnv 是什么？（稍后介绍。）第二个参数 jobject 代表 Java 层的 MediaScanner 对象，它表示是在哪个  
MediaScanner 对象上调用的 processFile。如果 Java 层是 static 函数，那么  
这个参数将是 jclass，表示是在调用哪个 Java Class 的静态函数。
```

吾爱破解论坛
www.52pojie.cn

IDA 对 Android 提供的底层 java 类型不支持，需要把 a1 装换成 JNIEnv *a1 类型



点击 OK 以后，发现代码变得更可读了，这个 sub_CC4 的作用是找类 java/lang/String



返回上一层，在 sub_10F4 对其他几个函数第一个参数 a1 同样修改 JNIEnv *a1，看看这些函数在干嘛。改完以后再返回上一层的 readbin()，再点进 sub_12200，然后退出来，发现代码已经变化了。sub_10F4 前面多了 (const char *)，于是我们猜测 sub_10F4() 是将 jstring 转成 char*

```
1 int __fastcall Java_com_example_icontest_ReadSe_readbin(int a1, int a2, int a3)
2 {
3     JNIEnv *v3; // STOC_4@1
4     const char *v4; // r0@1
5     char *v5; // r0@1
6
7     v3 = (JNIEnv *)a1; // Red arrow points here
8     v4 = (const char *)sub_10F4(a1, a3);
9     v5 = sub_1220(v4);
10    return sub_E04(v3, (int)v5);
11 }
```

3. 现在来到第二个sub_1220()

```
1 char *__fastcall sub_1220(const char *a1)
2 {
3     signed int v1; // ST18_4@2
4     int v2; // ST10_4@2
5     char *s; // [sp+4h] [bp-28h]@1
6     signed int v5; // [sp+Ch] [bp-20h]@1
7     int v6; // [sp+10h] [bp-1Ch]@1
8     signed int v7; // [sp+14h] [bp-18h]@1
9     char *src; // [sp+1Ch] [bp-10h]@1
10
11    s = (char *)a1;
12    v7 = strlen(a1);
13    v5 = 0;
14    v6 = 0;
15    src = (char *)operator new[](2 * v7 + 1);
16    do
17    {
18        v1 = (unsigned __int8)s[v5];
19        src[v6] = sub_1078(~(_BYTE)v1 & 0xF);
20        v2 = v6 + 1;
21        src[v2] = sub_1078((v1 >> 4) ^ 0xE);
22        ++v5;
23        v6 = v2 + 1;
24    }
25    while ( v5 < v7 );
26    src[2 * v7] = 0;
27    strcpy(s, src, 2 * v7 + 1);
28    return s;
29 }
```

贴上全部代码，方便查看，并做了注释

```

char * __fastcall sub_1220(const char *a1)
{
    signed int v1; // ST18_4@2
    int v2; // ST10_4@2
    char *s; // [sp+4h] [bp-28h]@1
    signed int v5; // [sp+Ch] [bp-20h]@1
    int v6; // [sp+10h] [bp-1Ch]@1
    signed int v7; // [sp+14h] [bp-18h]@1
    char *src; // [sp+1Ch] [bp-10h]@1

    s = (char *)a1; //a1是在app中输入的字符数组
    v7 = strlen(a1);
    v5 = 0;
    v6 = 0;
    src = (char *)operator new[](2 * v7 + 1); //分配字符数组长度*2+1长度的内存给src
    do
    {
        v1 = (unsigned __int8)s[v5]; //v1 = s[0]、s[1]、s[2]...
        src[v6] = sub_1078(~(_BYTE)v1 & 0xF); //src[0] = func(...)、src[2] =
        v2 = v6 + 1; //v2 = 1、3
        src[v2] = sub_1078((v1 >> 4) ^ 0xE); //src[1] = func(...)、src[3] =
        ++v5; //v5 = 1、2
        v6 = v2 + 1; //v6 = 2、4
    }
    while ( v5 < v7 ); //执行字符数组长度次循环0~n-1
    src[2 * v7] = 0;
    strncpy(s, src, 2 * v7 + 1); //将操作完成的src内容赋值给s,然后返回s
    return s;
}

```

主体加密部分分析完了，还差一个sub_1078()没有分析，点进去看看，一个很简单的加密逻辑，一目了然

```

1 signed int __fastcall sub_1078(signed int a1)
2 {
3     signed int v1; // r3@3
4
5     if ( a1 > 9 || a1 < 0 )
6     {
7         if ( a1 <= 9 || a1 > 15 )
8             v1 = 255;
9         else
10            v1 = (unsigned __int8)(a1 + 87);
11        }
12     else
13     {
14         v1 = (unsigned __int8)(a1 + 48);
15     }
16     return v1;
17 }

```

4. 来到第三个sub_E04()

将int a1改成JNIEnv *a1后，可以明白这步是将参数a2重新转为 jstring类型并返回

The screenshot shows the IDA Pro interface with three tabs at the top: 'IDA View-A' (selected), 'Pseudocode-A' (highlighted in red), and 'Hex View-1'. The pseudocode window contains the following code:

```
1 int __fastcall sub_E04(JNIEnv *a1, int a2)
2 {
3     return (*a1)->NewStringUTF(a1, (const char *)a2);
4 }
```

5. 逻辑整理

sub_10F4()将jstring转成char*
sub_1220()加密算法实现部分
sub_E04()将char*转成jstring

0x04 C语言代码实现

Part I: 逻辑构想

已知加密算法和加密后的密文，求未加密前的明文？

首先看sub_1078()，这个加密function是不允许我们逆向知道return值去找param的，因为它是范围判断，然后有一部分赋值到255（固定值），意味着不可能找到传参了。而上一篇T1却不一样，它分别是0和1、2和3...这样的交换位置，固逆向通过结果返回值找传参是可行的。

由于这里都是ascii操作的，而ascii范围又在0~255之间，

在do while循环内每次都给src连续两位赋值，即src[0] = ..、src[1] = ..然后是src[2] = ..、src[3] = ..，并且src赋值给s后就是跟java层的paramString传参通过equal比较的。

因此，通过ascii去遍历，经过func，如果两个str[i]和str[i+1]和加密后的密文都能匹配上了，说明这个ascii能经过计算拼凑出正确的密文，然后进入下一次循环判断后面两位。

Part II: 代码实现

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int func(int a1){
    if(a1>9 || a1<0){
        if(a1<=9 || a1>15){
            return 255;
        }
        else{
            return a1 + 87;
        }
    }
    else{
        return a1 + 48;
    }
}
int charToInt(char c){
    int n = c;
    return n;
}
char intToChar(int n){
    char tmp = n;
    return tmp;
}
int main(){
    char str[] = "9838e888496bfda98afdbb98a9b9a9d9cd9a29"; //length = 38;
    char s[] = "";
    int len = 0;
    for(int i=0; i<38; i=i+2){ //每次0~255遍历ASCII去验证匹配str[i]和str[i+1]两个字符是否一致，完成str字符串的全
        for(int j=0; j<255; j++){
            if((func(~j & 0xf) == charToInt(str[i]))&&(func((j>>4)^0xe) == charToInt(str[i+1]))){ //暴力匹配
                s[len++] = intToChar(j);
                break;
            }
        }
    }
    printf("%s",s);
    system("pause");
    return 0;
}

```

跑出真码flag{Y0uG0Tfutur3@}fdbb98a9b9a9d9cd9a29
就是大括号里的内容了。



[创作打卡挑战赛 >](#)
[赢取流量/现金/CSDN周边激励大奖](#)