XCTF_MOBILE11_黑客精神

原创



CTF 专栏收录该内容

17 篇文章 1 订阅 订阅专栏

初见

附件为一个apk,先到模拟器中运行一下。

必须选择CPU为ARM的模拟器,因为app里面的native库只提供了ARM指令集的版本,没有提供x86指令集的版本:

droid Virtual Devices	Device Definitions				
st of existing Android	Virtual Devices located at C:\Use	ers\Leo\.android\avd		\sim	
WD Name	Target Name	Platform	API Level	CPU/ABI	Crea
ARM	Android 5.1.1	5.1.1	22	ARM (armeabi-v7a)	Star
T Pixel_2_API_29	Android 5.1.1	5.1.1	22	Intel Atom (x86)	
					Edi
					Repa
					Dak
					Dele
					Det

模拟器启动后,将apk拖到模拟器中进行安装,安装好后,列表中app的图标是一个骚年:



运行app,又见一个骚年:



除了一个按钮啥也没有,点击这个按钮,弹出一个两按钮的对话框:



点击"不玩了",app直接退出。

点击"注册",进入新的界面。在新界面中,可以输入一串字符串,并有一个注册按钮。随便输入一个串,点击注册,弹框显示"您的注册码已保存":



弹框后,进程立即退出。从行为上暂时看不出这个注册码的作用,反编译看看代码。

MainActivity分析

使用jadx打开apk,先看一下MainActivity的代码,在onCreate函数内可以找到,"自由定义分享"按钮的响应函数:

```
this.btn1.setOnClickListener(new View.OnClickListener() {
    public void onClick(View v) {
        MyApp myApp2 = (MyApp) MainActivity.this.getApplication();
        if (MyApp.m == 0) {
            MainActivity.this.doRegister();
            return;
        }
        ((MyApp) MainActivity.this.getApplication()).work();
        Toast.makeText(MainActivity.this.getApplicationContext(), MainActivity.workString, 0).show(
        }
});
```

核心就是,MyApp.m为空时,调用doRegister()。随后调用work()。

先看看doRegister()函数:

可见,这个doRegister()函数就是弹出下图对话框并处理按钮点击:



点击"不玩了",直接killProcess。

点击"注册",以类"com.gdufs.xman.RegActivity"创建新Activity并启动。

总结来看就是:

如果MyApp.m为空,创建RegActivity进行注册,使得MyApp.m不为空。然后调用work()。

如果MyApp.m不为空,直接调用work()。

而这个work是个native函数:

public native void work();

RegActivity

RegActivity对应如下界面:



重点在"注册"按钮的响应函数:

```
public void onClick(View v) {
    String sn = RegActivity.this.edit_sn.getText().toString().trim();
    if (sn == null || sn.length() == 0) {
        Toast.makeText(RegActivity.this, "您的输入为空", 0).show();
        return;
    }
    ((MyApp) RegActivity.this.getApplication()).saveSN(sn);
    new AlertDialog.Builder(RegActivity.this).setTitle("回复").setMessage("您的注册码已保存").setPositiveButt
        public void onClick(DialogInterface dialog, int which) {
            Process.killProcess(Process.myPid());
        }
    }).show();
}
```

可见,点击"注册"按钮后:

- 1. 调用saveSN()函数进行注册
- 2. 弹框提示"您的注册码已保存",如上图
- 3. killProcess

到这里,已经分析出来的逻辑是:

如果MyApp.m为空,调用saveSN()进行注册,然后调用work()。

如果MyApp.m不为空,直接调用work()。

```
这个saveSN()也是native函数:
```

public native void saveSN(String str);

下面我们就分析分析这个两个native函数。

native库分析

将apk后缀名改为zip并解压,在解压后的lib目录下能得到native库文件: libmyjni.so。

用IDA加载libmyjni.so。

但在导出函数中没有找到work函数和saveSN函数。但能看到导出了JNI_OnLoad函数,这让人联想起JNI函数的 动态注册方式:

利用结构体 JNINativeMethod 数组记录 java 方法与 JNI 函数的对应关系;

实现 JNI_OnLoad 方法,在加载动态库后,执行动态注册;

调用 FindClass 方法,获取 java 对象;

调用 RegisterNatives 方法,传入 java 对象,以及 JNINativeMethod 数组,以及注册数目完成注册;

这和该题的JNI_OnLoad函数过程一致:

```
jint JNI_OnLoad(JavaVM *vm, void *reserved)
{
    if ( !(*vm)->GetEnv(vm, (void **)&g_env, 65542) )
    {
        j___android_log_print(2, "com.gdufs.xman", "JNI_OnLoad()");
        native_class = (*(int (__fastcall **)(int, const char *))(*(_DWORD *)g_env + 24))(g_env, "com/gdufs/xma
        if ( !(*(int (__fastcall **)(int, int, char **, int))(*(_DWORD *)g_env + 860))(g_env, native_class, off
        {
            j___android_log_print(2, "com.gdufs.xman", "RegisterNatives() --> nativeMethod() ok");
            return 65542;
        }
        j___android_log_print(6, "com.gdufs.xman", "RegisterNatives() --> nativeMethod() failed");
        }
        return -1;
    }
```

可见, off_5004就是java函数和JNI函数的对应关系, 据此得到对应关系为:

- InitSN----n1
- SaveSN----n2
- Work----n3

下面分析native函数。

SaveSN

核心反编译代码为:

```
int __fastcall n2(int a1, int a2, int a3)
{
 v5 = j_fopen("/sdcard/reg.dat", "w+");
  strcpy(v13, "W3_arE_wh0_we_ARE");
  v7 = input_string;
  v8 = v7;
  v12 = j_strlen(v7);
  v9 = 2016;
  while (1)
  {
    v10 = v8 - v7;
   if ( v8 - v7 >= v12 )
     break;
   if ( v10 % 3 == 1 )
    {
     v9 = (v9 + 5) % 16;
     v11 = v13[v9 + 1];
    }
    else if ( v10 % 3 == 2 )
    {
     v9 = (v9 + 7) \% 15;
     v11 = v13[v9 + 2];
    }
    else
    {
     v9 = (v9 + 3) % 13;
     v11 = v13[v9 + 3];
   }
    *v8++ ^= v11;
  }
  j_fputs(v7, v5);
  return j_fclose(v5);
}
```

这里的伪代码是我简化之后的,方便理解。这个里核心逻辑为:

- 1. 在循环中,依据"W3_arE_whO_we_ARE"对输入字符串进行变形
- 2. 将变形后的字符串存入文件"/sdcard/reg.dat"

InitSN

核心反编译代码为:

```
int __fastcall n1(int a1)
{
 v2 = j_fopen("/sdcard/reg.dat", "r+");
  j_fread(v6, v5, 1, v2);
  if ( !j_strcmp(v6, "EoPAoY62@ElRD") )
  {
    v8 = a1;
    v9 = 1;
 }
  else
  {
    v8 = a1;
   v9 = 0;
 }
  return j_fclose(v3);
}
```

这里的伪代码也是我简化过得,核心功能逻辑为:

- 1. 读"/sdcard/reg.dat"文件的内容
- 2. 比较内容是不是"EoPAoY62@EIRD"

到这里就清楚了,这道题就是要我们的输入字符串,在SaveSN中经过变形后为"EoPAoY62@EIRD"。

解题

SaveSN中对输入字符串进行变形的逻辑也很简单:

- 1. 取输入字符串里的每个字符a
- 2. 根据该字符在输入字符串里的下标,计算出一个值i
- 3. 取"W3_arE_whO_we_ARE"中下标为i的字符b
- 4. 计算a异或b的值,写入文件

根据变形过程,使用python实现解密代码:

```
seedstr = bytes('W3_arE_wh0_we_ARE','utf-8')
seed = 2016;
result = bytes('EoPAoY62@ElRD','utf-8')
for i in range(13):
if(i % 3 == 1):
  seed = (seed + 5) % 16
 tmp = seedstr[seed + 1]
  tmp = tmp ^ result[i]
  print(chr(tmp), end = '')
 elif(i % 3 == 2):
  seed = (seed + 7) % 15
  tmp = seedstr[seed + 2]
 tmp = tmp ^ result[i]
  print(chr(tmp), end = '')
 else:
  seed = (seed + 3) % 13
  tmp = seedstr[seed + 3]
  tmp = tmp ^ result[i]
  print(chr(tmp), end = '')
```

得到字符串: 201608Am!2333。

输入该字符串进行注册,之后再次打开app,点击"自由正义分享",提示:



所以flag为: xman{201608Am!2333}

欢迎关注我的微博:大雄_RE。专注软件逆向,分享最新的好文章、好工具,追踪行业大佬的研究成果。