

看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第四题点评及解题思路

KCTF 看雪学院 6月28日

连日的阴雨之后，上海的天气终于放晴，今天太阳露出明媚的笑脸，似乎我们的心情也变得更轻松舒畅些。

前三道题的题目解析我们已于看雪学院公众号平台持续放出，有疑惑的小伙伴请点击文章末尾原文链接。

今天我们对第四道题进行题目解析，一起来破解神秘的达芬奇密码。

题目简介

恭喜你成功进入金字塔，但这并不是结束。一阵冷风慢慢的由脚底爬到背后，让人不由得一哆嗦，映入眼帘的是两排高耸的圆形柱子，柱子上刻着古埃及的种种神话与传说。空气中弥漫着寂静的味道，只能听到你的脚步声和火把上火苗孜孜爆裂的声音。

沿着这排柱子走去，看到了道路那头坐着一扇长方形的门。门上刻着一串古埃及文字：“open the door”，下方是一串密密麻麻的数字和符号.....能量宝石就藏在门后，只有破解这些密码，才能打开这扇门，成功获取能量宝石。



本题围观人数为2168人，观者众多，攻破人数和前三道题相比有所减少，数量为28人，纵观全局，在十道题之中攻破人数和难度都属于中等水平。

攻破此题的战队排名一览：

攻破此题的战队

排名	战队名	破解时间	获取积分
1	fade-vivi	96191s	148.31
2	金左手	97483s	122.77
3	騷鬻蛋醋闾匱颯儘騷鬻	105807s	117.97
4.	__到此一游__	113021s	114.39
5.	萌萌萌	116373s	112.87
6.	辣鸡战队	130455s	107.36
7.	tekkens	134558s	105.97
8.	A2	165149s	97.79
9.	SU	170322s	96.69
10.	签完到逃	183050s	94.27
11.	我太弱了	191800s	92.79

题目名称

第四题：达芬奇密码

出题战队

兔斯基保护协会

题目简介

恭喜你成功进入金字塔，但这并不是结束。一阵冷风慢慢的由脚底爬到背后，让人不由得一哆嗦，映入眼帘的是两排高耸的圆形柱子，柱子上刻着古埃及的种种神话与传说。空气中弥漫着寂静的味道，只能听到你的脚步声和火把上火苗孜孜爆裂的声音。

沿着这排柱子走去，看到了道路那头坐着一扇长方形的门。门上刻着一串古埃及文字：“open the door”，下方是一串密密麻麻的数字和符号.....能量宝石就藏在门后，只有破解这些密码，才能打开这扇门，成功获取能量宝石。

----看雪.纽盾 KCTF 晋级赛2019 Q2，看雪CTF竞赛QQ群:8601428，加群请注明论坛用户名。

题目下载

[TheDaVinciCode.rar](#)

提交答案

提交

解析文章

[点击此处请提交分析文章（writeup）](#)

MTRush [\[原创\]KCTF 2019 Q2 Writeup](#)

看雪评委crownless点评

本题有两个门槛，一个是变形，一个是序列号算法。变形非常的简单，追求的是趣味。算法的难点又有二，一个难点是还原算法的方程，另一个难点是求一个二元二次方程符合条件的整数解。

设计思路

本题出题战队兔斯基保护协会：



题目设计

本题有两个门槛，一个是变形，一个是序列号算法。

先说**变形部分**。

变形非常的简单，追求的是趣味。还有就是拦截一些直接IDA静态分析，过于草率的认为找到了序列号判断函数的玩家。

判断序列号是否有效的函数为TestKey，这个函数一开始的内容就是一个一般复杂的序列号判断程序（事实上解它的难度高于真实的判断逻辑）。程序运行之后，在初始化对话框的时候，会读取一块内存，解密后覆盖TestKey的代码内存，从而彻底的改变TestKey的逻辑。这就是本题简单的变形过程。

再说**序列号算法部分**。

只要程序跑起来，玩家就可以得到序列号算法的全部代码了。此处无混淆，除算法本身之外没有别的坑。

算法的难点又有二，一个难点是还原算法的方程，这个认真去逆或者有些“猜”的悟性可以很快得出方程。另一个难点是解方程，这个方程就是求一个二元二次方程符合条件的整数解。

方程为： $x^2 - 7y^2 = 8$

（参数是我深思熟虑反复调整的。这个方程的解序列对初始参数即为敏感，不会因为看起来简单而简单）

解的要求是：x长度为正好8字节，满足条件的有两组解，通过首位的判断把较大解排除，正确答案为较小的那个。从而避免多解。本题采用的大数算法排除了负解的可能性。（如果有人发现多解，我穿女装发自拍到群里）

至于方程的解怎么限定为0-9、A-Z、a-z的。我把用户的初始输入和预设字节流亦或了一下，以保证玩家要输入的正确序列号符合题目要求。

通过“输入在亦或后符合比赛要求”来排除部分输入后，蛮力搜索依然在复杂度上不可行。

常规堆题。简单直接的功能题，malloc,free,edit,show功能。同样直接的堆单字节溢出。知识点unlink+堆溢出。

功能分析：

show功能默认不可用。

edit功能默认可用一次。

malloc功能申请0x30大小堆块。单字节溢出。在程序init时提前申请了一个堆块。之后malloc功能申请出的地址必须在此堆块地址附近。直接给出heap地址。

破解思路

变形部分的破解太容易，只要程序跑起来，界面初始化完毕，变形就已经结束了。在GetDlgItemTextW下个断点，就能跑到确定长度的代码和判断序列号有效性的代码。喜欢dump出来慢慢分析，还是手动调试，看玩家口味。

然后，玩家发现长度限定为16的字符，通过判断序列号的函数逆出判断方程 $x^2 - 7y^2 = 8$ 。这个方程，凭借蛮力枚举是解不了的。

有两种解法，

第一种解法

先枚举较小的解，排成一列，分析其规律~

最小的解(x,y)为(6,2).

其它解从小到大为：(90,34), (1434,542)...

有耐心的玩家会觉得，这有个递推公式吧？

试一试，构造一下。

发现递推公式是：

$$x[k + 1] = 8x[k] + 21y[k]$$

$$y[k + 1] = 3x[k] + 8y[k]$$

是不是很线性~

x[0],y[0]就是6.2.

15次递推之内就能得出本题要求的结果~

第二种解法

用线性代数方法求 $X[k+1]=M*X[k]$ ，X为解序列的数对，M为2*2待定系数的矩阵，把(6,2)(90,34)(1434,542)代入确定系数，绝大多数递推公式都能这么不浪漫的机械求出。

只要用户想到从序列找规律，就不难了。所以本题叫序列探秘（Sequence Adventure），这本身也起到提示作用。

解题思路

本题解题思路由看雪论坛 **htg** 提供：


发消息

htg
中级 ★★★
精华数：1
RANK：80
雪币：1539 商城

浏览人数：168
在线时长：☀☀
注册时间：2012-08-25
最近活跃：1小时前

工具：IDA、Python、Notepad++、Resource_Hacker

一、题目主要流程

- 1、获取用户输入字符串sn：16位
- 2、解密函数代码sub_4010E0
- 3、进入 sub_4010E0内
- 4、将输入字符串sn分割为两个8位字符串，变成两个超大整数sn[0]、sn[1]，各8个字节长
- 5、两个超大整数与内置的两个超大整数异或运算，得到新的两个超大整数 X、Y
- 6、检测：X、Y内各个字节不能有00存在：目的是为了保证高位字节不能为00，也就是避免了多解的可能
- 7、检测：第7个字节（从0计算），需为01至0F之间，经过异或运算0x64还原，该输入字节只能为0x60-0x6F：即 `a b c ^ o`
- 8、检测： $X^2 - 7 * Y^2 = 8$ ；这个是重点，丢番图方程，通过搜索网页，才知道这个方程解法
- 9、通过，即为正确字符串，L3mZ2k9aZ0a36DMM

二、解题思路

1、还原 sub_4010E0，Patch掉主程序，便于静态分析

- 1.1、找到关键CALL：004010E0
- 1.2、004010E0是由从00567B8拷贝0x330字节
- 1.3、00567B8的内容是通过XOR 0xAB算出来的
- 1.4、Patch文件，便于静态分析
 - 1.4.1、修改 XOR 地址处的汇编为90
 - 1.4.2、修改 00567B8的内容为解密的内容，即算出0xAB后，复原

2、学习丢番图方程的通解 $X^2 - 7 * Y^2 = 8$ ：找到满足条件的解

具体可以学习丢番图方程的解法，该通解是： $(6 + 2 * \sqrt{7}) (8 + 3 * \sqrt{7})^n$ ；
我们可以通过程序来列出在一定范围的解

3、根据上述流程，反推输入字符串

三、主要源代码分析过程

1、IDA内找到软件入口：

因为是MFC程序，所以我们要找到按钮的触发方法才行。

方法：找到Button等控件的ID，通过 Resource_Hacker查找，打开Dialog表，

```
102 DIALOGEX 0, 0, 319, 117
STYLE DS_FIXEDSYS | DS_MODALFRAME | WS_POPUP | WS_VISIBLE | WS_CAPTION
EXSTYLE WS_EX_APPWINDOW
CAPTION "SequenceAdventure (CTF2019)"
LANGUAGE LANG_CHINESE, 0x2
FONT 9, "MS Shell Dlg"
{
CONTROL "Check", 1, BUTTON, BS_DEFPUSHBUTTON | WS_CHILD | WS_VISIBLE | WS_TABSTOP, 7,
CONTROL "", 1000, EDIT, ES_LEFT | ES_AUTOHSCROLL | WS_CHILD | WS_VISIBLE | WS_BORDER |
CONTROL "Please Input The Serial:", -1, STATIC, SS_LEFT | WS_CHILD | WS_VISIBLE | WS_G
CONTROL "Close", 1002, BUTTON, BS_PUSHBUTTON | WS_CHILD | WS_VISIBLE | WS_TABSTOP, 241
}
```

我们能发现 Button Check的ID为1（估计是作者故意的，搞那么小）；附近有一个Close，其ID是1002（0x3EA），我们通过它来找到对应的dialog。

IDA：Search 搜索立即数：0x3EA，很快就在.rdata里定位到具体内容

大佬一般看到后，就能很快找到对应的处理方法，我们可以先添加具体的消息处理结果，便于理解，添加两个结构 AFX_MSGMAP_ENTRY和AFX_MSGMAP，主要先后添加：IDA→View→ Sub Views→Local Types：按Insert键，先后插入两个消息定义。

```
struct AFX_MSGMAP_ENTRY
{
UINT nMessage;
UINT nCode;
UINT nID;
UINT nLastID;
UINT_PTR nSig;
void (*pfn)(void);
```

```
};

struct AFX_MSGMAP
{
const AFX_MSGMAP *(__stdcall *pfnGetBaseMap)();
const AFX_MSGMAP_ENTRY *lpEntries;
};
```

选中刚才定义的消息（拖入到最下面，能看到最新添加的），然后右键，同步到 idb。

现在定位到刚才的 .rdata 的 0x3EA 处。

```
.rdata:005456D8 db 11h
.rdata:005456D9 db 1
.rdata:005456DA db 0
.rdata:005456DB db 0
.rdata:005456DC db 0
.rdata:005456DD db 0
.rdata:005456DE db 0
.rdata:005456DF db 0
.rdata:005456E0 db 0EAh
.rdata:005456E1 db 3
.rdata:005456E2 db 0
.rdata:005456E3 db 0
.rdata:005456E4 db 0EAh
.rdata:005456E5 db 3
.rdata:005456E6 db 0
.rdata:005456E7 db 0
.rdata:005456E8 db 39h ; 9
.rdata:005456E9 db 0
.rdata:005456EA db 0
.rdata:005456EB db 0
.rdata:005456EC dd offset sub_402000
```

在 .rdata:005456D8 按 Art + Q 键盘，选择 AFX_MSGMAP_ENTRY，最后，形成的结构如下所述：

```
.rdata:00545690 stru_545690 AFX_MSGMAP_ENTRY <0Fh, 0, 0, 0, 13h, offset sub_401DE0>
.rdata:00545690 ; DATA XREF: .rdata:stru_545708 ↓ o
.rdata:005456A8 AFX_MSGMAP_ENTRY <37h, 0, 0, 0, 28h, offset sub_401E90>
.rdata:005456C0 AFX_MSGMAP_ENTRY <111h, 0, 1, 1, 39h, offset sub_401EA0>
.rdata:005456D8 AFX_MSGMAP_ENTRY <111h, 0, 3EAh, 3EAh, 39h, offset sub_402000>
```



```
.rdata:005456F0 AFX_MSGMAP_ENTRY <0>
.rdata:00545708 stru_545708 AFX_MSGMAP <offset sub_4055EC, offset stru_545690>
```

然后，我们比对一下刚才在 Resource_Hacker查找的Dialog内容，很容易定位到button的ID为1，即check对应的是.rdata:005456C0 AFX_MSGMAP_ENTRY <111h, 0, 1, 1, 39h, offset sub_401EA0>，然后我们双击 offset sub_401EA0 进入到该方法，按F5，很容易判断即为button check的处理方法。

```
int __thiscall btnCheck(CWnd *this)
{
    CWnd *v1; // esi
    int i; // eax
    WCHAR inputStr; // [esp+Ch] [ebp-310h]
    char v5; // [esp+Eh] [ebp-30Eh]
    char newInputStr; // [esp+20Ch] [ebp-110h]
    char v7; // [esp+20Dh] [ebp-10Fh]
    DWORD v8; // [esp+30Ch] [ebp-10h]
    CWnd *v9; // [esp+310h] [ebp-Ch]
    int v10; // [esp+314h] [ebp-8h]
    DWORD flOldProtect; // [esp+318h] [ebp-4h]

    v1 = this;
    v9 = this;
    inputStr = 0;
    memset(&v5, 0, 0x1FEu);
    newInputStr = 0;
    memset(&v7, 0, 0xFFu);
    CWnd::GetDlgItemTextW(v1, 1000, &inputStr, 20);
    if ( wcslen(&inputStr) == 16 ) // 输入字符串长度: 16
    {
        i = 0;
        while ( !(*(&inputStr + i) & 0xFF00) ) // 字符应该是 0001 至 00FF; 不能为 FF00 和 0100
        {
            *(&newInputStr + i) = *((_BYTE *)&inputStr + 2 * i);
            if ( ++i >= 16 )
            {
                v8 = 0x40;
                flOldProtect = 0;
                VirtualProtect(sub_4010E0, 0xD17u, 0x40u, &flOldProtect); // 0x40: PAGE_EXECUTE_READWRITE
                if ( GetLastError() )
                    return CWnd::MessageBoxW(v1, L"Wrong!", 0, 0);
                qmemcpy(sub_4010E0, byte_5647B8, 0x330u);
                VirtualProtect(sub_4010E0, 0xD17u, flOldProtect, &v8);
            }
        }
    }
}
```

```
if ( !GetLastError() )
{
v10 = 0;
v10 = sub_4010E0(&newInputStr);
if ( v10 == 1 )
return CWnd::MessageBoxW(v9, L"Congratulations! You are right!", 0, 0);
}
v1 = v9;
return CWnd::MessageBoxW(v1, L"Wrong!", 0, 0);
}
}
}
return CWnd::MessageBoxW(v1, L"Wrong!", 0, 0);
}
```

2、分析主函数 sub_401EA0

里面有一个VirtualProtect(sub_4010E0, 0xD17u, 0x40u, &flOldProtect);这里有修改
qmemcpy(sub_4010E0, byte_5647B8, 0x330u);

很明显，它将 byte_5647B8内容覆盖了 sub_4010E0，继续跟进 byte_5647B8

```
.data:005647B8 ; char byte_5647B8[816]
.data:005647B8 2A byte_5647B8 db 2Ah ; DATA XREF: btnCheck+E0 ↑ o
.data:005647B9 47 db 47h ; G
.data:005647BA 3B db 3Bh ; ;
.data:005647BB AB db 0ABh
.data:005647BC AB db 0ABh
.data:005647BD AB db 0ABh
.data:005647BE FD db 0FDh
.data:005647BF 1B db 1Bh
.data:005647C0 2A db 2Ah ; *
.data:005647C1 FC db 0FCh
.data:005647C2 20 db 20h
.data:005647C3 17 db 17h

.data:005647B8 2A byte_5647B8 db 2Ah ; DATA XREF: sub_401D80:loc_401DC0 ↑ w
.data:005647B9 47 db 47h ; G
.data:005647BA 3B db 3Bh ; ;
.data:005647BB AB db 0ABh
.data:005647BC AB db 0ABh
```

```
.data:005647BD AB db 0ABh
.data:005647BE FD db 0FDh
.data:005647BF 1B db 1Bh
.data:005647C0 2A db 2Ah ; *
.data:005647C1 FC db 0FCh
.data:005647C2 20 db 20h
.data:005647C3 17 db 17h
```

很明显，这个不是代码，我们看看有哪些代码访问了它，按x，找到条目（我在原代码做了Patch，其实该代码处有两处引用），一处是check处理；一处是修改 byte_5647B8，我们跟进sub_401D80，查看：

```
signed int __thiscall sub_401D80(CDialog *this)
{
    CDialog *v1; // esi
    unsigned int v2; // eax

    v1 = this;
    CDialog::OnInitDialog(this);
    SendMessageW*((HWND *)v1 + 8), 0x80u, 1u, *((_DWORD *)v1 + 29));
    SendMessageW*((HWND *)v1 + 8), 0x80u, 0, *((_DWORD *)v1 + 29));
    v2 = 0;
    do
    {
        byte_5647B8[v2] ^= 0xABu;
        ++v2;
    }
    while ( v2 < 0x330 );
    return 1;
}
```

它相当于对 byte_5647B8做了异或处理后又保存了，相当于原来进行了加密，现在进行解密。

3、Patch代码：以使其更容易静态分析

我们做两件事：一是通过异或解密覆盖sub_4010E0；二是nop掉赋值语句。

3.1、异或解密覆盖sub_4010E0，使用IDC代码处理。

```
static main(void)
{
    auto fp, begin, end, dexbyte, sourceAdd;
    sourceAdd = 0x5647B8;
    begin = 0x4010E0;
    end = begin + 0x330;
    for ( dexbyte = begin; dexbyte < end; dexbyte ++ , sourceAdd ++ )
    {
        PatchByte(dexbyte, Byte(sourceAdd) ^ 0xAB);
    }
}
```

3.2、nop掉赋值语句

.text:00401F8A F3 A5 ==> 90 90//也可以将 text:00401F80- text:00401F8B处均nop

```
.text:00401F48 8B 1D 10 D2 51 00 mov ebx, ds:VirtualProtect
.text:00401F4E 8D 45 FC lea eax, [ebp+flOldProtect]
.text:00401F51 50 push eax ; lpflOldProtect
.text:00401F52 6A 40 push 40h ; flNewProtect
.text:00401F54 68 17 0D 00 00 push 0D17h ; dwSize
.text:00401F59 68 E0 10 40 00 push offset sub_4010E0 ; lpAddress
.text:00401F5E C7 45 F0 40 00 00 00 mov [ebp+var_10], 40h
.text:00401F65 C7 45 FC 00 00 00 00 mov [ebp+flOldProtect], 0
.text:00401F6C FF D3 call ebx ; VirtualProtect
.text:00401F6E FF 15 08 D4 51 00 call ds:GetLastError
.text:00401F74 85 C0 test eax, eax
.text:00401F76 75 62 jnz short loc_401FDA
.text:00401F78 8B 55 FC mov edx, [ebp+flOldProtect]
.text:00401F7B B9 CC 00 00 00 mov ecx, 0CCh
.text:00401F80 90 nop
.text:00401F81 90 nop
.text:00401F82 90 nop
.text:00401F83 90 nop
.text:00401F84 90 nop
.text:00401F85 90 nop
.text:00401F86 90 nop
.text:00401F87 90 nop
.text:00401F88 90 nop
.text:00401F89 90 nop
.text:00401F8A 90 nop
.text:00401F8B 90 nop
```

```
.text:00401F8C 8D 4D F0 lea ecx, [ebp+var_10]
.text:00401F8F 51 push ecx ; lpfl0ldProtect
.text:00401F90 52 push edx ; flNewProtect
.text:00401F91 68 17 0D 00 00 push 0D17h ; dwSize
.text:00401F96 68 E0 10 40 00 push offset sub_4010E0 ; lpAddress
```

3.3、保存

IDA: Edit→Patch Program→Assembly

4、静态分析 sub_4010E0

F5分析伪代码

```
signed int __cdecl sub_4010E0(int a1) //a1为输入字符串, 16字节
{
    signed int v1; // eax
    char v2; // cl
    signed int v3; // ecx
    signed int v4; // eax
    signed int v5; // eax
    signed int v6; // esi
    signed int v7; // ecx
    __int16 v8; // dx
    char *v9; // edi
    __int16 v10; // ax
    signed int v11; // eax
    signed int v12; // ecx
    unsigned __int16 v13; // bx
    signed int v14; // esi
    signed int v15; // ecx
    __int16 v16; // dx
    char *v17; // edi
    __int16 v18; // ax
    signed int v19; // eax
    signed int v20; // ecx
    unsigned __int16 v21; // bx
    unsigned int v22; // eax
    signed int v23; // ecx
    unsigned __int16 v24; // dx
    char v25; // dl
    signed int v26; // eax
    __int16 v27; // si
```

```
int v28; // eax
struc_1 v30; // [esp+8h] [ebp-90h]
int v31; // [esp+1Ch] [ebp-7Ch]
int v32; // [esp+20h] [ebp-78h]
int v33; // [esp+24h] [ebp-74h]
int v34[2]; // [esp+28h] [ebp-70h]
int v35[4]; // [esp+30h] [ebp-68h]
int v36[2]; // [esp+40h] [ebp-58h]
struc_1 v37; // [esp+48h] [ebp-50h]
struc_1 v38; // [esp+5Ch] [ebp-3Ch]
struc_1 v39; // [esp+70h] [ebp-28h]
struc_1 v40; // [esp+84h] [ebp-14h]

v30.intArray[1] = 0x646E9881;
v1 = 0;
v30.intArray[0] = 0xE38C9616;
v30.intArray[2] = 0x81DC0884;
v30.intArray[3] = 0x4F484DBE;
*( _DWORD *) &v30.charPtr = 0;
v31 = 0;
v32 = 0;
v33 = 0;
v34[0] = 0;
v34[1] = 0;
v36[0] = 0;
v36[1] = 0;
do
{
    v2 = *((_BYTE *)&v30.intArray[2] + v1) ^ *((_BYTE *) (a1 + v1 + 8));
    *((_BYTE *)v34 + v1) = *((_BYTE *)v30.intArray + v1) ^ *((_BYTE *)v30.intArray + v1 +
    *((_BYTE *)v36 + v1++) = v2;
} //v34存放前8个字节异或结果; //v36存放后8个字节异或结果
while ( v1 < 8 );
v30.intArray[0] = 0;
v39.intArray[0] = 0;
v39.intArray[1] = 0;
v39.intArray[2] = 0;
v39.intArray[3] = 0;
v39.charPtr = 0;
v40.intArray[0] = 0;
v40.intArray[1] = 0;
v40.intArray[2] = 0;
v40.intArray[3] = 0;
v40.charPtr = 0;
v37.intArray[0] = 0;
```

```
v37.intArray[1] = 0;
v37.intArray[2] = 0;
v37.intArray[3] = 0;
v37.charPtr = 0;
v38.intArray[0] = 0;
v38.intArray[1] = 0;
v38.intArray[2] = 0;
v38.intArray[3] = 0;
v38.charPtr = 0;
v30.intArray[1] = 0;
v30.intArray[2] = 0;
v30.intArray[3] = 0;
v30.charPtr = 0;
v3 = 8;
LOBYTE(v30.intArray[0]) = 8; //v30=8
v4 = 7;
do
{
    if ( *((_BYTE *)v34 + v4) ) //异或后字节不能为00, 避免多解
        break;
    --v3;
    --v4;
}
while ( v4 >= 0 );
if ( v3 == 8 )
{
    v5 = 7;
    do
    {
        if ( *((_BYTE *)v36 + v5) ) //异或后字节不能为00, 避免多解
            break;
        --v3;
        --v5;
    }
    while ( v5 >= 0 );
    if ( v3 == 8 && !(v34[1] & 0xF0000000) ) //第7个字节(0开始计数) 智能为a-o; 貌似没有意义
    {
        v6 = 0;
        do
        {
            v35[0] = 0;
            v35[1] = 0;
            v35[2] = 0;
            v35[3] = 0;
            v7 = 0;
```

```
v8 = *((unsigned __int8 *)v34 + v6);
v9 = (char *)v35 + v6;
do
{
v10 = *((unsigned __int8 *)&v35[2] + v6) + v8 * *((unsigned __int8 *)v34 + v7);
v9[v7] = *((_BYTE *)&v35[2] + v6) + v8 * *((_BYTE *)v34 + v7);
++v7;
*((_BYTE *)&v35[2] + v6) = HIBYTE(v10);
}
while ( v7 < 8 );
LOBYTE(v11) = 0;
v12 = 0;
do
{
v13 = (char)v11 + *((unsigned __int8 *)v39.intArray + v12 + v6) + (unsigned __int8)v9[
*((_BYTE *)v39.intArray + v12++ + v6) = v13;
v11 = (signed int)v13 >> 8;
}
while ( v12 < 9 );
++v6;
}
while ( v6 < 8 );//执行完了后, v39=X^2 (X、Y为分别为前、后8个字节异或后的整数)
v14 = 0;
do
{
v35[0] = 0;
v35[1] = 0;
v35[2] = 0;
v35[3] = 0;
v15 = 0;
v16 = *((unsigned __int8 *)v36 + v14);
v17 = (char *)v35 + v14;
do
{
v18 = *((unsigned __int8 *)&v35[2] + v14) + v16 * *((unsigned __int8 *)v36 + v15);
v17[v15] = *((_BYTE *)&v35[2] + v14) + v16 * *((_BYTE *)v36 + v15);
++v15;
*((_BYTE *)&v35[2] + v14) = HIBYTE(v18);
}
while ( v15 < 8 );
LOBYTE(v19) = 0;
v20 = 0;
do
{
v21 = (char)v19 + *((unsigned __int8 *)v40.intArray + v20 + v14) + (unsigned __int8)v1
```



```

*((_BYTE *)v40.intArray + v20++ + v14) = v21;
v19 = (signed int)v21 >> 8;
}
while ( v20 < 9 );
++v14;
}
while ( v14 < 8 );//执行完了后, v40=Y^2 (X、Y为分别为前、后8个字节异或后的整数)
LOBYTE(v22) = v37.charPtr;
v23 = 0;
do
{
v24 = (unsigned __int8)v22 + 7 * *((unsigned __int8 *)v40.intArray + v23);
*((_BYTE *)v37.intArray + v23++) = v24;
v22 = (unsigned int)v24 >> 8;
}
while ( v23 < 17 );////执行完了后, v37=7*Y^2 (X、Y为分别为前、后8个字节异或后的整数)
v37.charPtr = HIBYTE(v24);
v25 = 0;
v26 = 0;
do
{
v27 = *((unsigned __int8 *)v39.intArray + v26) - *((unsigned __int8 *)v37.intArray + v
*((_BYTE *)v38.intArray + v26) = v27;
if ( v27 < 0 )
v25 = 1;
++v26;
}
while ( v26 < 17 );///执行完了后, v38=X^2 - 7*Y^2 (X、Y为分别为前、后8个字节异或后的整数)
if ( !v25 )
{
v28 = 0;
while ( *((_BYTE *)v38.intArray + v28) == *((_BYTE *)v30.intArray + v28) )
{
if ( ++v28 >= 17 )
return 1;
} //判断方程X^2 - 7*Y^2 = 8, 那么就要求解 X 和 Y
}
}
}
return 0;
}

```

5、求解 $X^2 - 7*Y^2 = 8$ ，并反推字符串序列号。

```

# -*- coding: UTF-8 -*-
import re
import array

#丢番图方程  $X^2 - D * Y^2 = M$ 
#丢番图方程  $X^2 - 7 * Y^2 = 8$ 
#通解  $(6 + 2 * \sqrt{7}) (8 + 3 * \sqrt{7})^n$ 

#丢番图初始化参数:
A = 6;
B = 2;
C = 8;
D = 3;

#-----
# 计算丢番图方程参数: 关键代码
def getArg(arg):
    return [arg[0] * C + arg[1] * D * 7, arg[0] * D + arg[1] * C];
#-----
# 字符串转十六进制
def str_to_hex(s):
    return ' '.join([hex(ord(c)).replace('0x', '') for c in s])
#-----
def str_to_hexArr(s):
    return re.findall(r'\{2}', s).reverse();
#-----
#十六进制数(字符串) 转换成 十六进制数组 (十六进制数) (按小端存放)
def hex_to_hexArr(s):
    tmp = ("%s"%(s))[2:len(s)-1]
    #print tmp;
    if len(tmp)%2==1 :
        tmp="0"+tmp;
    tmpArr = re.findall(r'\{2}', tmp);
    tmpArr.reverse();
    #print tmpArr;
    argAHexArr = [];
    for item in tmpArr:
        argAHexArr.append(int(item, 16));
    return argAHexArr;
#-----
#输出十六进制数组
def print_hexArr_1D(arr):
    hex_array=[];
    for item in arr:
        hex_array.append('0x%02X'%item);

```

```

return hex_array ;
def print_hexArr_2D(arr):
hex_array=[];
for item in arr:
hex_array.append( print_hexArr_1D(item));
return hex_array;
#-----
#-----
#关键子程序，对找到的解，进行校核判断
def Solution(arg):
print "\n进一步验证是否满足要求";
argHex = [hex(arg[0]),hex(arg[1])];
argHexArr = [hex_to_hexArr(hex(arg[0])),hex_to_hexArr(hex(arg[1]))];
print "Result for argHexArr_Solution:\n %s"%(argHexArr);
print "Result for argHexArr_Solution(Hex):\n %s\n"%(print_hexArr_2D(argHexArr));
#print "-"*80;
if len(argHexArr)!=2 or len(argHexArr[0])<8 or len(argHexArr[1])<8 :
print '不满足要求：长度不够（不然高位将为00）';
print "-"*80;
return;
for item in argHexArr:
for itm in item:
if itm == 0 :
print '不满足要求：不能为00';
print "-"*80;
return;
#异或运算
strHexArr = [];
i=0;
while i<2:
j=0;
tmpHexArr =[];
while j<8:
tmpHexArr.append(argHexArr[i][j] ^ keyArr[i][j]);
j=j+1;
strHexArr.append(tmpHexArr);
i=i+1;
print "Result for strHexArr:\n %s"%(strHexArr);
print "Result for strHexArr(Hex):\n %s"%(print_hexArr_2D(strHexArr));
#验证所有字符：应为可输入字符：0x20-0x7E。
for item in strHexArr:
for itm in item:
if itm < 0x20 or itm > 0x7E :
print '不满足要求：应为可输入字符：0x20-0x7E';
print "-"*80;

```

```

return;
print "找到序列号: ";
#sn = str.decode(strHexArr[0]);
#sn='---'.join(strHexArr[0])
sn="";
for item in strHexArr:
for itm in item:
sn=sn+chr(itm);
print sn;
sn_result.append(sn);
print "-"*80;
return;
#-----
#-----
#-----
# 求解 大整数:Main主函数, 找到潜在的解, 判断解, 输出解

#key按小端存放
key0 = 0xE38C9616;
key1 = 0x646E9881;
key2 = 0x81DC0884;
key3 = 0x4F484DBE;
sn_result=[];
key = [hex(key0 ^ (key1<<32)), hex(key2 ^ (key3<<32))];
keyArr = [hex_to_hexArr(key[0]), hex_to_hexArr(key[1])];
print "Result for keyArr:\n %s\n"%(keyArr);
print "Result for keyArr(Hex):\n %s"%(print_hexArr_2D(keyArr));
print "-"*80;
arg = [A,B];
argHex =[0x00, 0x00];
while arg[0] < 0x10000000000000000 :#第8个字节应为01至0F, 才能满足要求
arg =getArg(arg);
print "Result for Solution(Hex):\n %s"%(print_hexArr_1D(arg));
if arg[0] <0x01000000000000000 :
print "长度不满足要求";
print "-"*80;
continue;
print "长度初步满足要求";
Solution(arg);
print "-"*80;
print "最终找的结果是: %d个"%(len(sn_result));
print sn_result;
#-----
#-----

```

6、运算结果

Result for keyArr:

```
[[22, 150, 140, 227, 129, 152, 110, 100], [132, 8, 220, 129, 190, 77, 72, 79]]
```

Result for keyArr(Hex):

```
['0x16', '0x96', '0x8C', '0xE3', '0x81', '0x98', '0x6E', '0x64'], ['0x84', '0x08', '0xDC', '0x81', '0xBE', '0x4D', '0x48', '0x4F']]
```

Result for Solution(Hex):

```
['0x5A', '0x22']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x59A', '0x21E']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x5946', '0x21BE']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x58EC6', '0x219C2']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x58931A', '0x217A62']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x583A2DA', '0x2158C5E']
```

长度不满足要求

Result for Solution(Hex):

```
['0x57E19A86', '0x21374B7E']
```

长度不满足要求

```
Result for Solution(Hex):  
['0x578960586', '0x2115F2B82']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x57317EBDDA', '0x20F4BB6CA2']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x56D9F55D81A', '0x20D3A579E9E']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x5682C3DEC3C6', '0x20B2B0BE7D3E']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x562BE9E966446', '0x2091DD1903542']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x55D5672587809A', '0x20712A6844D6E2']  
长度不满足要求
```

```
Result for Solution(Hex):  
['0x557F3B3B9E1A55A', '0x2050988B2BD38DE']  
长度初步满足要求
```

进一步验证是否满足要求

```
Result for argHexArr_Solution:  
[[90, 165, 225, 185, 179, 243, 87, 5], [222, 56, 189, 178, 136, 9, 5, 2]]  
Result for argHexArr_Solution(Hex):  
[['0x5A', '0xA5', '0xE1', '0xB9', '0xB3', '0xF3', '0x57', '0x05'], ['0xDE', '0x38', '0xBD', '0xB2', '0x88', '0x09', '0x05', '0x02']]
```

```
Result for strHexArr:  
[[76, 51, 109, 90, 50, 107, 57, 97], [90, 48, 97, 51, 54, 68, 77, 77]]
```

```
Result for strHexArr(Hex):  
[['0x4C', '0x33', '0x6D', '0x5A', '0x32', '0x6B', '0x39', '0x61'], ['0x5A', '0x30', '0x61', '0x33', '0x36', '0x44', '0x4D', '0x4D']]
```

找到序列号:

L3mZ2k9aZ0a36DMM

```
Result for Solution(Hex):  
['0x552965D47892D506', '0x20302760C38EB6FE']
```

长度初步满足要求

进一步验证是否满足要求

```
Result for argHexArr_Solution:  
[[6, 213, 146, 120, 212, 101, 41, 85], [254, 182, 142, 195, 96, 39, 48, 32]]  
Result for argHexArr_Solution(Hex):  
[['0x06', '0xD5', '0x92', '0x78', '0xD4', '0x65', '0x29', '0x55'], ['0xFE', '0xB6', '0x8E', '0xC3', '0x60', '0x27', '0x30', '0x20']]
```

```
Result for strHexArr:  
[[16, 67, 30, 155, 85, 253, 71, 49], [122, 190, 82, 66, 222, 106, 120, 111]]  
Result for strHexArr(Hex):  
[['0x10', '0x43', '0x1E', '0x9B', '0x55', '0xFD', '0x47', '0x31'], ['0x7A', '0xBE', '0x52', '0x42', '0xDE', '0x6A', '0x78', '0x6F']]
```

不满足要求: 应为可输入字符: 0x20-0x7E

最终找的结果是: 1个

```
['L3mZ2k9aZ0a36DMM']
```

请按任意键继续. . .

后记:

关于如何找到丢番图 $X^2 - 7*Y^2 = 8$ 的最小正整数解, 我的方法是用Excel来搞定。因为这个方程不复杂, 很快就能找到, 如果作者整个复杂的角色, 估计就麻烦了。

比如 $X^2 - 1141 * Y^2 = 1$, 它的基本解 $X_n + Y_n * \sqrt{1141}$ 中的 $Y_n = 30693385322765657197397208$, 这就麻烦了。如果好好设计系数D和M, 将增强解密的难度。



- 1、[看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第一题点评及解题思路](#)
- 2、[看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第三题点评及解题思路](#)
- 3、[看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第二题点评及解题思路](#)
- 4、[终曲 · 看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 圆满落幕，精彩回顾！](#)

主办方



看雪学院 (www.kanxue.com) 是一个专注于PC、移动、智能设备安全研究及逆向工程的开发者社区！创建于2000年，历经19年的发展，受到业内的广泛认同，在行业中树立了令人尊敬的专业形象。平台为会员提供安全知识的在线课程教学，同时为企业提供智能设备安全相关产品和服务。

合作伙伴



上海纽盾科技股份有限公司 (www.newdon.net) 成立于2009年，是一家以“网络安全”为主轴，以“科技源自生活，纽盾服务社会”为核心经营理念，以网络安全产品的研发、生产、销售、售后服务与相关安全服务为一体的专业安全公司，致力于为数字化时代背景下的用户提供安全产品、安全服务以及等级保护等安全解决方案。



👉 小手一戳，了解更多



公众号ID: ikanxue

官方微博: 看雪安全

商务合作: wsc@kanxue.com

🕒 戳原文，查看更多精彩writeup!

阅读原文