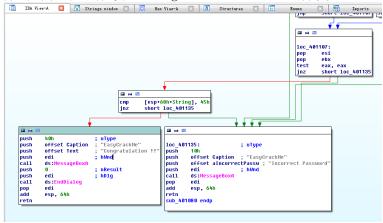
# reversing. kr-逆向挑战\_笔记

## 目录 1 Fasy CrackMe

1	Easy Crackme	2
2	Easy UnpackMe	5
3	Easy Keygen	6
4	Easy ELF	9
5	Position	12
6	Replace	17

#### Easy CrackMe

- 1. 运行程序, 随意输入, 弹窗提示: "Incorrect Password"。
- 2. IDA打开查看函数列表确认没有加壳,直接静态分析。
- (a) Shift + F12 打开Strings窗口, 找到字符串"Incorrect Password",
  - (b) 双击 转到字符串定义,
  - (c) 双击 交叉引用 (DATA XREF) 的函数名, 跳转到对应函数定义,
  - (d) 空格 切换为Graph View分析函数功能
- 4. 分析可以弹出消息框 "Congratulation!!"的分支(红色箭头):



[esp+68h+String]期望值为E(45h是字符E的ASCII值)

[esp+68h+String], 45h  $short \ loc\_401135$ jnz



[esp+68h+String]为存放输入的地址(注意: push 64h ; cchMax影响esp的值)

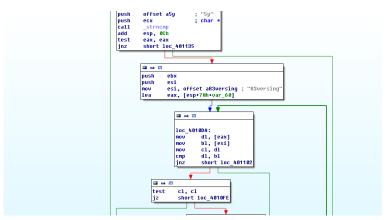
lea eax, [esp+6Ch+String]
push eax ; lpString

继续分析,比较输入和期望值第一步:[esp+68h+var\_63]期望值为a(61h是字符a的ASCII值)

cmp [esp+68h+var\_63], 61h jnz short loc\_401135

第二步: [esp+6Ch+var\_62]期望值为"5y"(注意: push 2 ; size\_t影响esp的值)

lea ecx, [esp+6Ch+var\_62] push offset a5y; "5y" push ecx; char \* call \_strncmp



第三步: [esp+70h+var\_60]期望值为 "R3versing" (注意: push ebx、push esi影响esp的值:循环不是很难分析,期望的分支是

 $\begin{array}{lll} \text{xor} & \text{eax, eax} \\ \text{jmp} & \text{short } \text{loc}\_401107 \end{array}$ 

而非

sbb eax, eax sbb eax, OFFFFFFFFh

```
; int __cdecl sub_401080(HWND hDlg)
sub_401080 proc near

String= byte ptr -64h
var_63= byte ptr -63h
var_62= byte ptr -62h
var_60= byte ptr -60h
hDlg= dword ptr 4
```

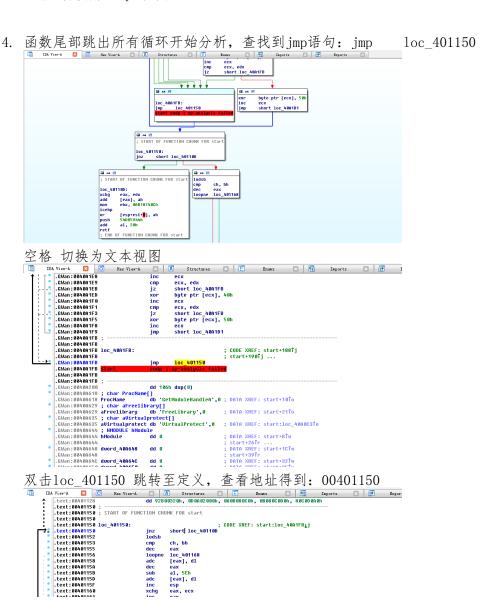
最后,根据变量定义,将4部分期待字符(串)连接在一起:

```
String= byte ptr -64h ; 'E'
var_63= byte ptr -63 ; 'a'
var_62= byte ptr -62h ; '5y''
var_60= byte ptr -60h ; 'R3versing''
```

flag : "Ea5yR3versing"

#### 2 Easy UnpackMe

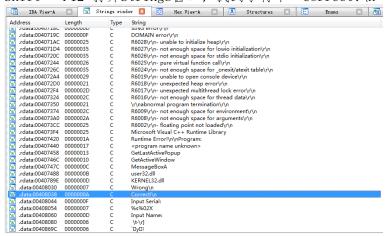
- 1. IDA直接打开,查看函数列表,只有一个start函数
- 2. 双击 查看函数 , 开始分析
- 3. 空格 切换为Graph视图



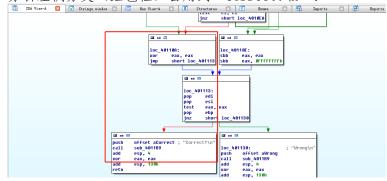
flag: "00401150"

#### 3 Easy Keygen

- 1. 运行程序,随意输入,程序结束。
- 2. IDA打开查看函数列表确认没有加壳,直接静态分析。
- 3. (a) Shift + F12 打开Strings窗口,找到字符串"Correct!\n",



- (b) 双击 转到字符串定义,
- (c) 双击 交叉引用 (DATA XREF) 的函数名, 跳转到对应函数定义,
- (d) 空格 切换为Graph View分析函数功能
- 4. 分析左侧分支(红色框)会用到 "Correct!\n":



分析输入存储位置:

```
esp, 4
eax, [esp+13Ch+
eax
offset aS
```

[esp+13Ch+var\_12C] 为输入Name存储地址

```
eax, eax
edi, [esp+13Ch+var_12C]
offset aInputSerial; "Input Serial:
sd
sub_4011B9
esp, 4
edx, [esp+13Ch+<mark>va</mark>
edx
offset aS ;
```

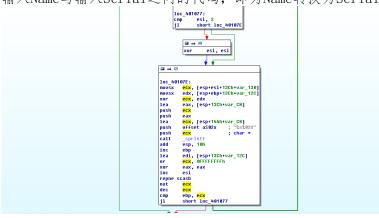
[esp+13Ch+var\_12C]为输入Serial存储地址,紧接着

```
1ea
        esi, [esp+13Ch+var_C8]
        eax, [esp+13Ch+var 12C]
1ea
```

经过分析,后面的代码是在比较两个字符串是否相等,

[esp+13Ch+var\_12C] 为刚刚输入的Serial,

[esp+13Ch+var\_C8]应该就是输入的Name经过某些处理(算法)得到的Serial值 输入Name与输入Serial之间的代码,即为Name转换为Serial的算法,着重分析即可:



将输入Name的每个字节依次与[esp+esi+13Ch+var\_130]存储的3个字节 进行异或操作,并格式化为2位16进制格式存储至[esp+13Ch+var C8]

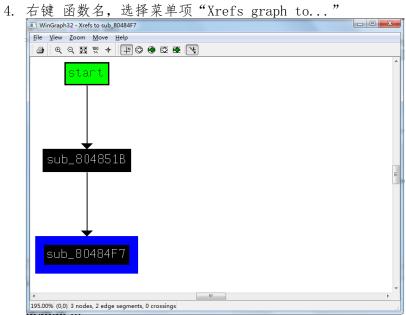
[esp+esi+13Ch+var 130]存储的3个字节为: 10h、20h、30h 将Serial: "5B134977135E7D13"两两分组,依次分别与10h、20h、30h异或, 然后转换为字符

#### 4 Easy ELF

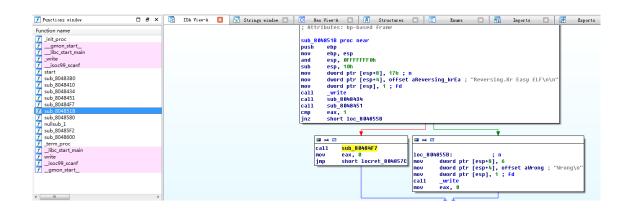
- 1. IDA打开查看函数列表确认没有加壳,直接静态分析。



- 3. 双击 字符串 "Correct!\n"跳转到定义,发现在一个单独的函数内



在函数窗口双击 函数sub\_80484F7的父函数名称sub\_804851B,查看定义



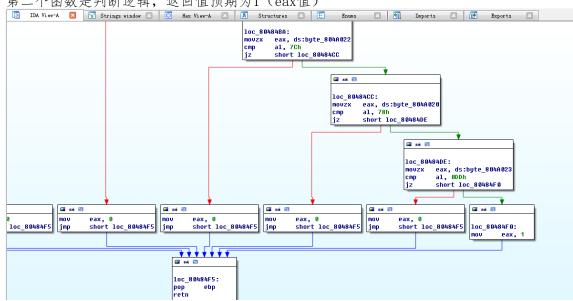
cmp eax, 1

jnz short loc\_804855B

预期eax值为1,才能走到正确的分支

call sub\_8048434 call sub\_8048451

分析之前两个函数调用,第一个函数简单,是获取输入字符串存储至byte\_804A020,第二个函数是判断逻辑,返回值预期为1 (eax值)

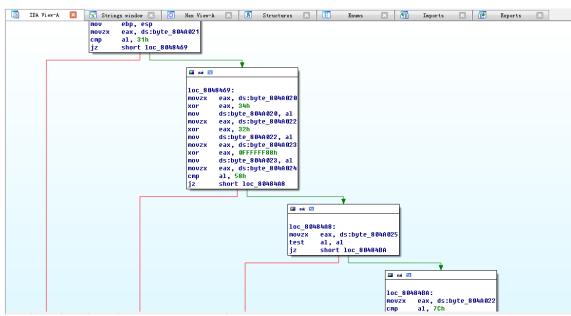


沿右侧绿色箭头指向, 从后往前分析:

byte\_804A023预期值是0DDh

byte\_804A020预期值是78h

byte\_804A022预期值是7Ch

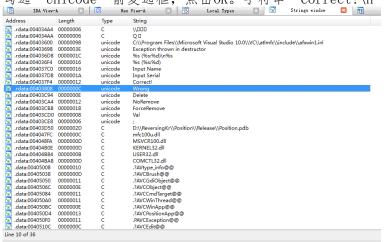


byte\_804A025预期值是00h byte\_804A024预期值是58h byte\_804A023转换为其值与0FFFFFF88h进行异或的结果 byte\_804A022转换为其值与32h进行异或的结果 byte\_804A021预期值是31h 整理一下分析结果: byte\_804A020 异或 34h 结果预期值是78h byte\_804A021 预期值是31h byte\_804A022 异或 32h 结果预期值是7Ch byte\_804A023 异或 88h 结果预期值是7Ch byte\_804A023 异或 88h 结果预期值是0DDh byte\_804A025预期值是58h byte\_804A025预期值是00h 将预期值反过来操作,得出原始输入字符串:

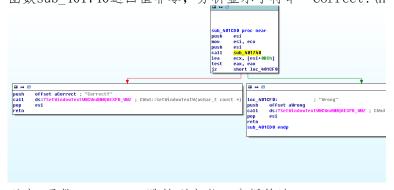
flag: "L1NUX"

#### 5 Position

- 1. IDA打开查看函数列表确认没有加壳,直接静态分析。
- 2. (a) Shift + F12 打开Strings窗口,查找字符串"Correct!\n"和"Wrong\n"
  - (b) 如果无字符串 "Correct!\n", 右键 任一字符串, 选择菜单项"Setup"
  - (c) 勾选 "Unicode" 前复选框,点击OK。字符串 "Correct!\n" 出现

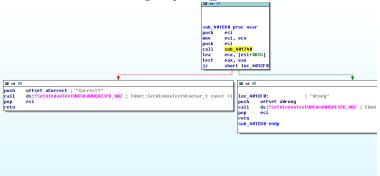


- (d) 双击 转到字符串定义,
- (e) 双击 交叉引用 (DATA XREF) 的函数名, 跳转到对应函数定义,
- (f) 空格 切换为Graph View分析函数功能
- 3. 函数sub 401740返回值非零,分析显示字符串 "Correct!\n"分支,



双击 函数sub\_401740跳转到定义,分析算法:

获取name存放在CString[esp+var\_18]中:



#### 校验长度是否为4:

mov ecx, [ebp+var\_18] cmp dword ptr [ecx-OCh], 4

校验字符是否在范围: a-z

Nox Viva-A

Local Types

Local Types

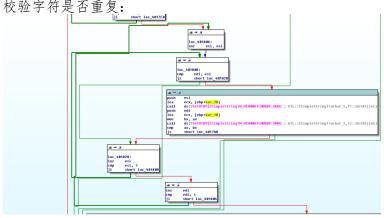
Local Types

Strings window

Taports

Local Types

Loc



获取serial存放在CString[esp+var\_14]中,判断第5个字符是否'-':

```
ecx, [ebp+arg 8]
edx, [ebp+var 14]
edx
ecx, 184h
ds:?GetWindowText!
关键算法分析: (var_26并未真实存储,而是直接用于计算了)
Name[0] 二进制取1、2、3、4、5位 add 5 存放 var_20 var_1F var_1E var_1D var_1C
Name[1] 二进制取1、2、3、4、5位 add 1 存放 var_28 var_27 var_26 var_25 var_24
var_20 + var_26 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[0]
var_1D + var_25 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[1]
var_1F + var_24 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[2]
var_1E + var_28 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[3]
var 1C + var 27 转换字符存储 [esp+var 10] CString [0] == Serial[4]
Name[2] 二进制取1、2、3、4、5位 add 5 存放 var 20 var 1F var 1E var 1D var 1C
Name[3] 二进制取1、2、3、4、5位 add 1 存放 var 28 var 27 var 26 var 25 var 24
var 20 + var 26 转换字符存储 [esp+var 10] CString [0] == Serial[6]
var 1D + var 25 转换字符存储 [esp+var 10] CString [0] == Serial[7]
var_1F + var_24 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[8]
var_1E + var_28 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[9]
var 1C + var_27 转换字符存储 [esp+var_10] CString [0] == Serial[10]
前两个字符与后两个字符处理一样:
#include "stdio.h"
#define LEN 5
int main()
{
         char VAR_20[LEN] = \{ 0 \};
         char VAR_28[LEN] = \{ 0 \};
         int ch_a = 0x61;
         int ch z = 0x7a;
```

int  $j = ch_a;$ 

for  $(; j < ch_z + 1; j++)$ 

if (i == j)

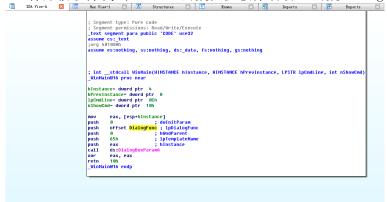
int i = ch a;

for  $(; i < ch_z+1; i++)$ 

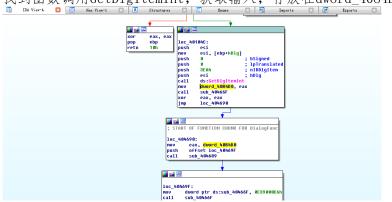
```
continue;
                         else {
                                 int k;
                                  int 1, m;
                                  for (k = 0; k < LEN; k++)
                                          1 = i \gg k;
                                          m = j \gg k;
                                          1 = 1 \& 1;
                                          m = 1 \& m;
                                          VAR_{20}[k] = 1 + 5;
                                          VAR \ 28[k] = m + 1;
                                 printf("%c%c\t", i, j);
printf("%d", VAR_20[0x20-0x20] + VAR_28[0x28-0x26]);
                                                           // var_20 + v
printf("%d", VAR_20[0x20-0x1D] + VAR_28[0x28-0x25]);
                                                          // var_1D + v
printf ("%d", VAR_20[0x20-0x1F] + VAR_28[0x28-0x24]);
                                                          // var_1F + v
printf("%d", VAR_20[0x20-0x1E] + VAR_28[0x28-0x28]);
                                                          // var_1D + v
printf("%d", VAR_20[0x20-0x1C] + VAR_28[0x28-0x27]);
                                                          // var 1D + v
                                 printf("\n");
        printf("\n");
        getchar();
利用重定向,将标准输出到文件1.txt, 分别搜索76876与77776
     76876
     76876
76876
```

### 6 Replace

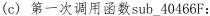
1. IDA打开很容易找到WinMain函数,直接分析窗口函数DialogFunc

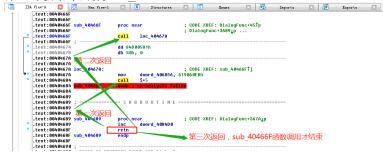


2. (a) 找到函数调用GetDlgItemInt,获取输入,存放在dword\_4084D0



(b) 关键函数sub\_40466F调用了三次,





针对dword 4084D0的操作:

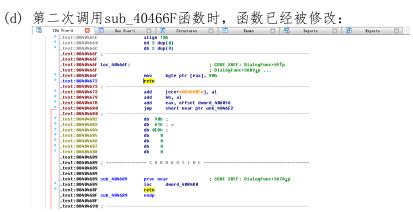
 $\begin{array}{ll} \text{inc} & \text{dword}\_4084\text{D0} \\ \text{inc} & \text{dword}\_4084\text{D0} \end{array}$ 



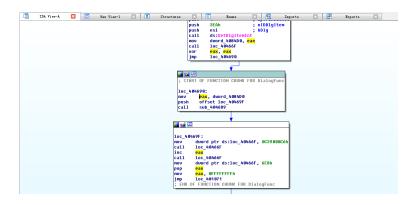
针对dword 4084D0的操作:

add  $dword_{4084D0}$ , 601605C7h

inc  $dword_4084D0$  $dword_4084D0$ inc

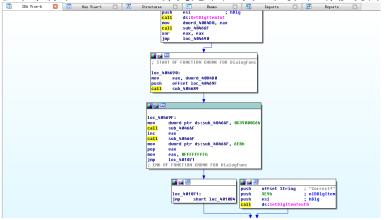


byte ptr [eax], 90h mov

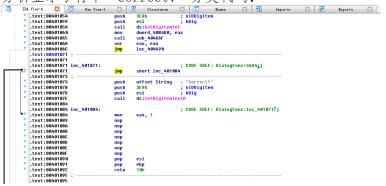


(e) 紧接着eax加1, 第三次调用sub\_40466F函数, 关键就在这里了, 好久之后终于悟到

3. 显示字符串 "Correct!"分支无路径可以到达,只有修改代码:



分析显示字符串 "Correct!" 分支代码:



分析整理: 第一次调用函数sub\_40466F

```
inc          dword_4084D0
inc          dword_4084D0
add          dword_4084D0, 601605C7h
inc          dword_4084D0
inc          dword_4084D0
```

dword\_4084D0值赋给eax, (之后调用的sub\_404689函数,

也对dword\_4084D0执行了加1操作,但此时dword\_4084D0的值已经不重要了) 连续两次调用函数sub\_40466F,90h为nop的操作码,

即将eax指向的两个连续字节修改为nop、nop,如果eax值为.text:00401071,判定正确之前的jmp被修改为nop、nop了,分支就有机会执行了

输入 + 4 + 0x601605C7 - 0xFFFFFFFFF - 1 = 0x401071

(-0xFFFFFFFF-1是因为0x401071 < 0x601605C7, 加法需要溢出) 整理一下:

perl -e "print 0x401071+1+0xFFFFFFF-4-0x601605C7" 获取flag: "2687109798"