

RE-国赛2018 task_reverse_01

原创

Alikas 于 2019-04-17 20:15:53 发布 227 收藏

分类专栏: [逆向](#) 文章标签: [RE writeup](#) [国赛2018](#)

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/q83182034/article/details/89363792>

版权



[逆向](#) 专栏收录该内容

11 篇文章 0 订阅

订阅专栏

Alikas-0x09

题目: [国赛2018 task_reverse_01](#)

备战国赛, 做下来发现自己就是个蒟蒻...

main()

```
v5 = "CISCN{";
v6 = 6LL;
v7 = &buf;
do
{
    if ( !v6 )
        break;
    v3 = *v5 < (unsigned __int8)*v7;
    v4 = *v5++ == *v7++;
    --v6;
}
if ( (!v3 && !v4) != v3 )
    return 0xFFFFFFFFLL;
```

检查前六个字符是否为CISCN{

```
v11 = strtok(&s, "_");
```

输入的字符用“_”隔开, 这是v11 = 第一部分, 设为flag1

```
v12 = (const char *)dest;
memcpy(dest, v11, strlen(v11));
```

将flag1传给dest, v12指向dest

```

v13 = 1;
do
{
  ++v13;
  v14 = strtok(0LL, "_");
  if ( !v14 )
    return 0xFFFFFFFFLL;
  memcpy((void *)v8[2], v14, strlen(v14));
  ++v8;
}
while ( v13 != 3 );

```

猜测flag由三部分组成，为CISCN{flag1_flag2_flag3}

v12指向存储flag1的dest;

而在前文有 `v8 = &v16;` 所以v8[2]即为v18，故v18为flag2

v19为flag3

```

if ( (unsigned int)check1(v12) )
  return 0xFFFFFFFFLL;
if ( (unsigned int)check2(v18) )
  return 0xFFFFFFFFLL;
if ( (unsigned int)check3(v19) )
  return 0xFFFFFFFFLL;
puts("Congratulations!");

```

接下来是三个判断语句，分别验证flag1、flag2、flag3

[为了方便，我改了一下函数名]

check1(flag1)

```

sub_400876(&v10);
sub_4008A0(&v10);
sub_40108B((unsigned int *)&v10, (char *)a1, strlen(a1));
sub_401170(&v10, &v11);
sub_401285((__int64)v13, &v11, 16);
qword_603640 = v11;
qword_603648 = v12;

```

这一段是我最难逆向分析的一段，这里函数调用函数，调用了很多个函数。分析了好久分析不出来。

然后...就去看大佬的writeup了0.0

大佬猜测为md5加密运算，理由如下：

大佬1: a1传过来的为字符串，经过一堆函数运算之后却变成了md5值，故猜测这堆函数为md5运算

大佬2:32位算法，连续四个赋值常数运算，进到函数之中还有右移4位等操作，故猜测md5加密

略过这一步，后面的问题迎刃而解

```

for ( i = 0LL; ; ++i )
{
    v3 = strlen(v13) + 1;
    v4 = i < v3 - 1;
    v5 = i == v3 - 1;
    if ( i >= v3 - 1 )
        break;
    v2 = v13[i];
    if ( (unsigned __int8)(v2 - 'A') <= 5u )
        v13[i] = (signed int)i % 10 + v2;
}
v6 = v13;
v7 = "9F925J9341B490FKJ3J4C4ED3G0J1NF2";
v8 = 32LL;
do
{
    if ( !v8 )
        break;
    v4 = *v7 < (unsigned __int8)*v6;
    v5 = *v7++ == *v6++;
    --v8;
}
while ( v5 );
return (unsigned int)-((!v4 && !v5) != v4);

```

要return 0,猜测v5 = 1, v4 = 0, 则do-while循环中, flag1的md5值经过for循环再一步运算后的值应该与

9F925J9341B490FKJ3J4C4ED3G0J1NF2 相同

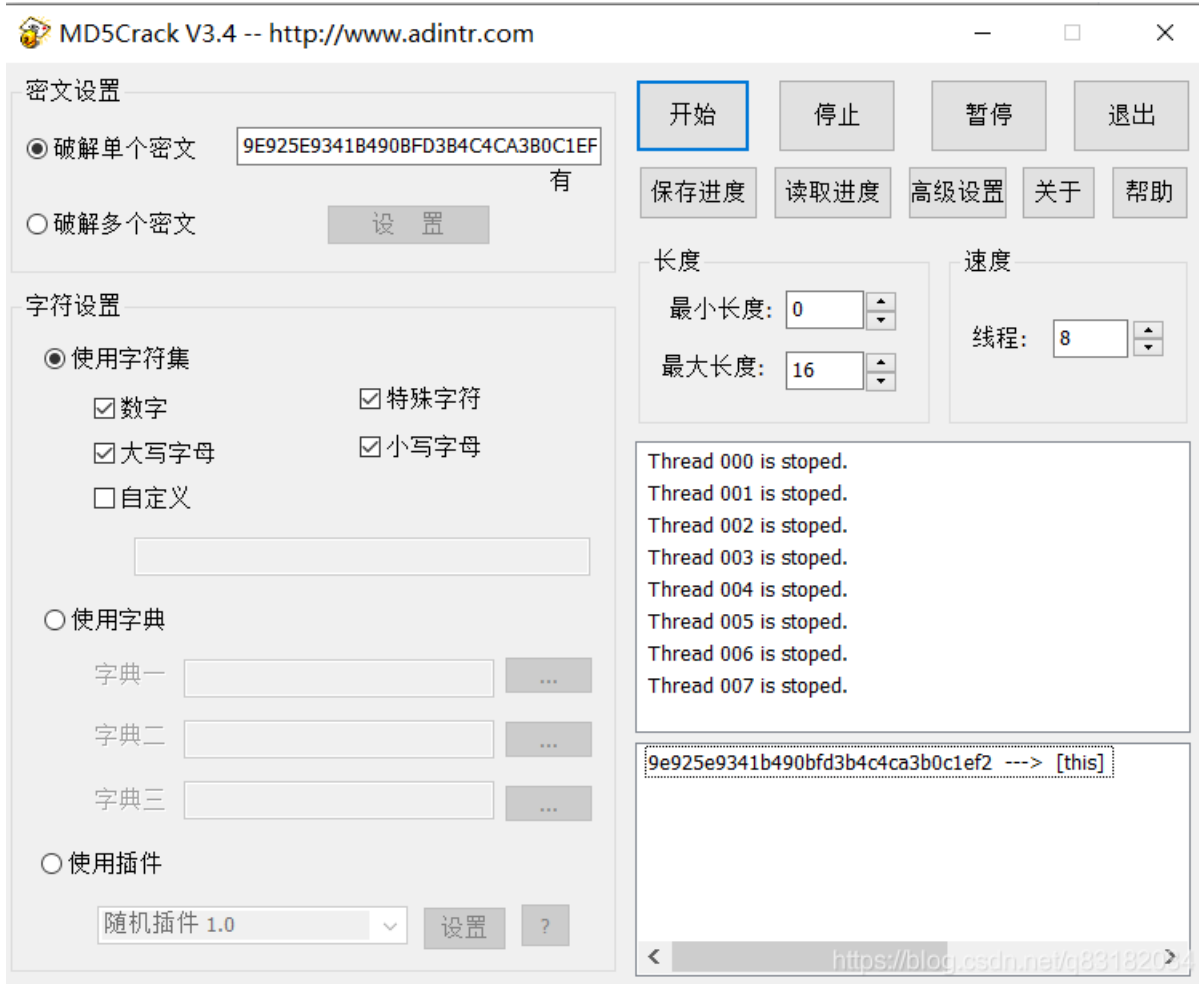
则第一部分解密算法为:

```

def check1():
    key = "9F925J9341B490FKJ3J4C4ED3G0J1NF2"
    flag1md5 = ''
    for i in range(len(key)):
        temp = ord(key[i]) - i % 10
        if temp <= ord('A') + 5 and temp >= ord('A'):
            flag1md5 += chr(temp)
        else:
            flag1md5 += key[i]
    print flag1md5
check1()

```

解出来是 9E925E9341B490BFD3B4C4CA3B0C1EF2, 扔到md5爆破软件, 解出flag1 = this



check2(flag2)

依照check1(), check2()核心算法:

```

v1 = 0LL;
do
{
*((_BYTE *)&v12 + v1) ^= byte_603610[v1];
++v1;
}
while ( v1 != 16 );
sub_401285((__int64)v14, &v12, 16); // 调试, 直接看出这个函数是将16进制数变成字符, 例如0x6c->'6', 'c'
for ( i = 0LL; ; ++i )
{
v4 = strlen(v14) + 1;
v5 = i < v4 - 1;
v6 = i == v4 - 1;
if ( i >= v4 - 1 )
break;
v3 = v14[i];
if ( (unsigned __int8)(v3 - 'A') <= 5u )
v14[i] = (signed int)i % 10 + v3;
}
v7 = v14;
v8 = "9F925J9341B490FKJ3J4C4ED3G0J1NF2";
v9 = 32LL;

```

加密多了一块，剩下的与check1()一样,解密代码如下：

```
def check2():
    xor = [0xF2,0x1D,0x98,0xBC,0xCC,0x71,0xA1,0x39,0x1F,0x1F,0x11,0xE2,0x91,0x7C,0xA2,0x70]#数组byte_603610[]
    key = "9E925E9341B490BFD3B4C4CA3B0C1EF2"
    key = key.decode('hex')
    flag2md5 = ''
    for i in range(16):
        flag2md5 += chr(ord(key[i]) ^ xor[i]).encode('hex')
    print flag2md5
check2()
```

解得 `6c8fc62f8dc53186ccabd528aa70bc82`，爆破得 `f1rs`

check3(flag3)

代码前面一大段与check1()与check2()相同，就key不同，就不赘述了。

而flag3中重点在于这段代码：

```
if ( (!v6 && !v7) == v6 )
{
    v12 = fopen("flag", "w+");
    if ( v12 )
    {
        v13 = &qword_603630;
        v14 = 0;
        do
        {
            v14 += *(unsigned __int8 *)v13;
            v13 = (__int64 *)((char *)v13 + 1);
        }
        while ( &qword_603640 != v13 );
        v15 = v1[3] ^ (v14 >> 4);
        v16 = v1[4] ^ v14 & 0xF;
        v17 = 0LL;
        do
        {
            if ( v17 & 1 )
                byte_6020E0[v17] ^= v16;
            else
                byte_6020E0[v17] ^= v15;
            ++v17;
        }
        while ( v17 != 5424 );
        fwrite(byte_6020E0, 0x1530uLL, 1uLL, v12);
        fclose(v12);
        result = 0LL;
    }
    else
    {
        result = 0xFFFFFFFFLL;
    }
}
```

因为v15、v16不知道，但是知道他们是一个“char”类型的数，一个字节，范围在0~255之间，那么就直接爆破文件。256*256次种组合中一定有一次组合是我们需要的数据。脚本如下：

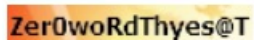
```
def data():
    f1 = open("hex.txt", 'r') #存放数组byte_6020E0[5424]
    f2 = open("result", 'wb')
    for i in range(256):
        for j in range(256):
            for k in range(5424):
                tmp = int(f1.readline(),16)
                if k&1 == 0:
                    f2.write(chr(tmp^i))
                else:
                    f2.write(chr(tmp^j))
            f2.write('\n')
        f1.seek(0) #回到f1文件头

    f2.close()
data()
```

跑了有一会而，文件大小 339 MB 0.0...

打开010Editor，搜索各种文件的文件头0...0...最后发现出题人隐藏的是一张jpg图片。文件头 FF D8 FF E0 00 10 4A 46 49 46 00 01，从文件头到文件尾 FF D9 截取出来，修改一下文件类型。

得到flag。

A logo consisting of the text "Zer0woRdThyes@T" in a bold, black, sans-serif font, set against a yellow-to-orange gradient rectangular background.

最终flag就是 CISCN{this_f1rs_Zer0woRdThyes@T}

最后，大佬补充说可以直接写成256*256个文件，在ubuntu里面格式是对的，可以显示图标0.0
学到了学到了0.0

总结：做这题大概花了5,6个小时，主要还是基础不牢固，以及...么得脑洞，太菜了...期间各种查资料，各种问大佬，至少，收益匪浅吧！