

EasyCM_WP

发表于 2021-01-15 分类于 [Challenge](#) , [2020](#) , [安洵杯](#) , [Reverse](#)
[Challenge](#) | [2020](#) | [安洵杯](#) | [Reverse](#) | [EasyCM_WP](#)

[点击此处](#)获得更好的阅读体验

WriteUp来源

<https://xz.aliyun.com/t/8582>

题目考点

解题思路

1. 程序框架

通过TLS回调函数对程序关键加密函数进行SMC自解码，用户输入字符串，通过关键加密函数加密后与字符串比对。

2. 关键加密函数

通过SMC自解密后可以查看

类似base64的重组位之后查表，同时另一个线程对表进简单的换表操作，线程同步进行。

（base表被简单加密隐藏）

3. 反调试

静态反调试：几处花指令。

动态反调试：[CheckRemoteDebuggerPresent](#)

3. 三个TLS回调函数

进入程序有三个TLS回调函数：

TlsCallback_0

□

这两个函数都加了花指令。其中SMC自解码过程

□

TlsCallback_1

□

TlsCallback_2

□

4. 两个子线程：

1. 子线程1，对 假flag 进行初次加密 得到比较字符串。
2. 子线程2，先对程序中的一串数据进行加密后得到base表，再与主线程进行线程同步换表，且第一次换表在前。（这个线程加了花指令）

□

其实base表解密之后就是标准的base64码表，不过下面要变换一下。

5.进入主函数

□

关键函数内部，因为添加花指令，循环调用关键加密函数 的部分缺失。

□

□

对SMC自解码代码解密 脚本

IDA中 IDC对SMC自解码代码解密 脚本

```
1 //IDA中 IDC对SMC自解码代码解密 脚本
2 auto address_s = 0x41E000;
3 auto address_e = 0x41F200;
4 auto i = 0;
5
6 for (; address_s+i < address_e; i++){
7     if (i % 4 == 0){
8         PatchByte(address_s+i, Byte(address_s+i) ^ 'D');
9     }else if (i % 4 == 1){
10        PatchByte(address_s+i, Byte(address_s+i) ^ '0');
11    }else if (i % 4 == 2){
12        PatchByte(address_s+i, Byte(address_s+i) ^ 'g');
13    }else if (i % 4 == 3){
14        PatchByte(address_s+i, Byte(address_s+i) ^ '3');
15    }
16 }
17 Message("\ndone\n");
```

或者手动对PE文件中的节区（节区名：‘cyzcc’）数据进行解密。（解密之后的代码也添加了花指令，需要去除一下）

代码解密之后

□

这部分关键代码，就是对字节的位进行一个重组，之后查表，换一次表加密数据一次。

6.脚本

编程语言：c，编译环境：vc++6.0

```

1 //table数组就是被加密隐藏的base表，得事先对一串数据解密后得到，我这里直接解密后贴过来了。
2 #include<stdio.h>
3 char table[150] = { 'A', 'B', 'C', 'D', 'E', 'F', 'G', 'H', 'I', 'J', 'K', 'L', 'M', 'N', 'O', 'P',
4                     'Q', 'R', 'S', 'T', 'U', 'V', 'W', 'X', 'Y', 'Z', 'a', 'b', 'c', 'd', 'e', 'f',
5                     'g', 'h', 'i', 'j', 'k', 'l', 'm', 'n', 'o', 'p', 'q', 'r', 's', 't', 'u', 'v',
6                     'w', 'x', 'y', 'z', '0', '1', '2', '3', '4', '5', '6', '7', '8', '9', '+', '/' };
7 char RTS[] = "D0g3{cyzcc_have_ten_girlfriends}";
8 char rra[] = { 0x23,0x7a,0x3d,0x60,0x34,0x7,0x11,0x36,0x2c,0x5,
9               0xc,0x20,0xb,0x22,0x3f,0x6f,0x16,0x0,0x37,0xd,
10              0x36,0xf,0x1e,0x20,0x37,0x14,0x2,0x9,0x2,0xf,
11              0x1b,0x39, };
12 char str[100] = {0};
13
14 int main()
15 {
16     unsigned char a = 0 ;
17     unsigned char b = 0 ;
18     unsigned char c = 0 ;
19     unsigned char d = 0 ;
20     unsigned int k = 0 ;
21     unsigned int i = 0 ;
22
23     for( i=0 ; RTS[i] ; i++)
24         RTS[i] ^= rra[i];
25
26     char* p = table;
27
28     for(int j = 0; RTS[j] ; j += 4 )
29     {
30         //这里开始循环换表
31         *(p+64) = *p;
32         p++;
33
34         for(i =0 ; i<64 ; i++)
35             if( RTS[j] == *(p+i) )
36             {
37                 a = i;
38                 break;
39             }
40         for(i =0 ; i<64 ; i++)
41             if( RTS[j+1] == *(p+i) )
42             {
43                 b = i;
44                 break;
45             }
46         for(i =0 ; i<64 ; i++)
47             if( RTS[j+2] == *(p+i) )
48             {
49                 c = i;
50                 break;
51             }
52         for(i =0 ; i<64 ; i++)
53             if( RTS[j+3] == *(p+i) )
54             {
55                 d = i;
56                 break;
57             }
58         k = (j/4)*3;
59         str[k+0] = a<<2&0xC0 | c<<2&0x30 | d>>2&0xC | b&0x3;
60         str[k+1] = b<<2&0xC0 | a<<2&0x30 | d>>0&0xC | c&0x3;
61         str[k+2] = c<<2&0xC0 | b<<2&0x30 | d<<2&0xC | a&0x3;
62     }
63     printf("%s\n",str);
64     return 0;
65 }

```

Flag

- 本文作者：CTFHub
- 本文链接：<https://writeup.ctfhub.com/Challenge/2020/安洵杯/Reverse/5JXMBvWKTW73BBqD54TvLj.html>
- 版权声明：本博客所有文章除特别声明外，均采用 [BY-NC-SA](#) 许可协议。转载请注明出处！

[# Challenge # 2020 # Reverse # 安洵杯](#)

IO_FILE
anxun3