



98

第一题:

在 0x40117D 处存在 `jmp` 指令, 修补为 `nop`  
后重新打开即可反编译 `main-0` 函数.

`sub-401005(a, b)` 等价于 `Read(buffer, size)`

输入长度为 15 的串, 与 `byte-427A30` 顺序异或后,  
逐位与 `byte-427A40` 比较, 相同则获取 `flag`.

即: `for (i=0; i<15; i++)`

`flag[i] ^ byte-427A30[14-i] == byte-427A40[i]`

故 `flag[i] = byte-427A30[14-i] ^ byte-427A40[i]`

`flag: MoreThenFriends`

第二题:

在伪代码第 18 行出现除零异常, 因此  
猜测重要部分必定在异常处理函数中.

观察汇编代码, 在 0x4011B6 - 0x4011C7 处  
为 ~~注册~~ SEH 链表操作, 其中插入的函数为  
插入 `sub-401005`.

所以 `sub-401005` 函数应该有重要内容.

(一共 4 个函数, 2 个 `main`, `sub-401005` 又指向  
`sub-401020`, 所以直接猜也知道异常处理在  
`sub-401020`).

进入 `sub-401005`, 指向 `sub-401020`.

进入 `sub-401020`, 经典位运算.

$$a[i] = 4 * (\underbrace{a[i] \& 3}_{\text{取后2位}}) | ((\underbrace{a[i] \& 0xC}_{\text{取3.4位}}) \gg 2) | \underbrace{a[i] \& 0xF0}_{\text{取高4位}}$$
  
左移 2 位      右移 2 位      不动.

即这个操作是交换 `a[i]` 的低 1, 2 bit 和 3, 4 bit 位置  
交换后与 `byte-429A30` 比较.

因此, 交换 `byte-429A30` 低 12, 34 bit 即得到 `flag`.  
得到 `flag = "SecurityIsPuzzle"`, 但输入  
要求长度 18. (后面只取前 16 字节) 故输入  
时输入 `flag` 后随便打两个字母即可.



### 第三题:

输入一串长度  $\geq 5$  的小写字母串, 取前4位进行某种加密后, 得到一串16进制串, 推测加密应该是哈希函数, 又摘要长度为128bit, 排除SHA2, 可能为SHA-1或MD5.

在sub-401420函数中, 是对4个量进行初始化, 分别为  $0x67452301$ ,  $0xefcdab89$ ,  $0x98badcfe$ ,  $0x10325476$ .

符合md5要求.

sub-401500返回了  $size + 0x38 - size \% 0x40 + 8$ ,

其实是填充后明文长度, 对齐单位为512bit, 在加密函数中的循环轮数为长度  $\div 64$  byte, 完全符合md5加密.

因为明文就4字节, 直接爆破即可.

爆出明文: love.

输入长度要求  $\geq 5$ , 就在flag后随便补一个小写字母即可. (如: loveu).

20

### 第四题:

输入一串大写字母, 对其在伪代码第33行进行如下操作:

$input[i] = (7 + 9 * (input[i] - 'A')) \% 26 + 'A'$

明显的仿射密码,  $a=9, b=7$ .

密文已给出, 存在  $0x429A30$  处.

解密即可.  $message[i] = (cipher[i] - 7) * 9^{-1} \pmod{26}$

flag: "HANGON"

20

### 第五题:

输入8字节(64bit)数据进行某种加密.

最开始调用sub-40100F函数, 传入了V4变量, V4中存储的字符串为"Take Easy", 推测为密钥. 进入后, 发现程序流程与DES密钥扩展流程一致:

sub-401046  $\Rightarrow$  PC1 置换

sub-401014  $\Rightarrow$  ShiftLeft

sub-40100A  $\Rightarrow$  PC2 置换

子密钥存在unk-420C9C中.

而sub-401200函数流程也与DES加密流程



2019

一致，因此确认加密为 DES 加密。  
密文、密钥已给出，解密即可。

解出 flag: itiseasy.

18