

南京邮电大学网络攻防平台逆向writeup之[WxyVM]

原创

巫师54 于 2017-08-01 14:10:38 发布 1720 收藏 1

版权声明：本文为博主原创文章，遵循 [CC 4.0 BY-SA](https://creativecommons.org/licenses/by-sa/4.0/) 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/qq_31344951/article/details/76522445

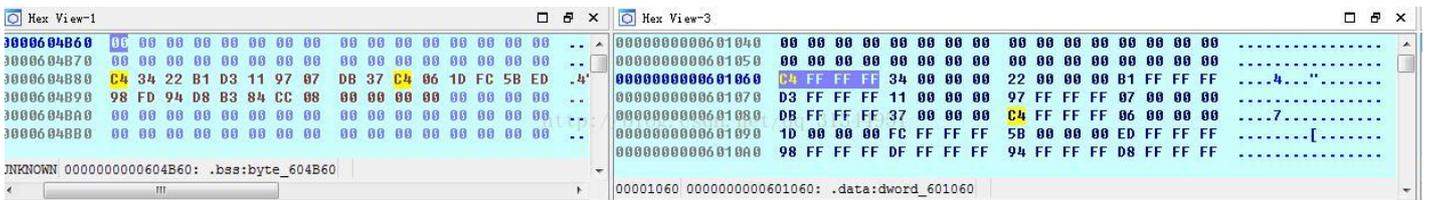
版权

#1

找到主函数，看上去很简单，把输入的字符串拿去一个函数作运算，然后拿字节和一个固定的dword对比

```
puts("[WxyVM 0.0.1]");
puts("input your flag:");
scanf("%s", &byte_604B80);
v4 = 1;
sub_4005B6();
if ( strlen(&byte_604B80) != 24 )
    v4 = 0;
for ( i = 0; i <= 23; ++i )
{
    if ( *(&byte_604B80 + i) != dword_601060[i] )
        v4 = 0;
}
if ( v4 )
    puts("correct");
else
    puts("wrong");
return 0LL;
}
```

坑点1：动态调试的时候才找到，是拿byte和dword对比，这里卡了好久，终于找到拿出来对比的字符串了。



#2

进入sub_4005b6();这个就是加密函数，byte_6010C0 是一个类似hash表的东东，有1500字节长，为了方便读取截出来保存为一个二进制文件，winhex打开看一下

```

for ( i = 0; i <= 14999; i += 3 )
{
    v0 = byte_6010C0[(signed __int64)i];
    v3 = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 2)];
    result = v0;
    switch ( v0 )
    {
    case 1u:
        result = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 1)];
        *(&byte_604B80 + result) += v3;
        break;
    case 2u:
        result = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 1)];
        *(&byte_604B80 + result) -= v3;
        break;
    case 3u:
        result = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 1)];
        *(&byte_604B80 + result) ^= v3;
        break;
    case 4u:
        result = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 1)];
        *(&byte_604B80 + result) *= v3;
        break;
    case 5u:
        result = byte_6010C0[(signed __int64)(i + 1)];
        *(&byte_604B80 + result) ^= *(&byte_604B80 + byte_6010C0[(signed __int64)(i + 2)]);
        break;
    }
}

```

Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	
00000000	01	10	25	03	0D	0A	02	0B	28	02	14	3F	01	17	3C	01	% (? <
00000010	00	69	01	12	3F	02	0E	77	03	15	53	02	0E	7D	03	05	i ? w S }
00000020	0A	02	04	55	02	15	33	02	15	05	01	05	2F	03	07	43	U 3 / C
00000030	01	11	39	03	0D	27	01	05	1E	03	04	3C	01	13	1E	03	9 ' <
00000040	01	78	01	00	20	02	0F	53	03	14	2B	03	14	28	03	0A	x S + (
00000050	19	03	12	60	01	05	7E	03	0F	20	01	0F	58	02	11	51	^ ~ X Q
00000060	01	0B	24	01	17	79	01	0E	4A	03	10	67	02	16	5C	03	\$ y J g \
00000070	09	6D	01	17	30	02	0A	2C	03	07	3F	03	07	43	01	04	m 0 , ? C

3#

读这段代码的大致意思，每次循环取0, 1, 2三位，第一位拿来select case，第2位拿来定位，第3位拿来运算，比如03, 04, 05的值分别是[03,0d,0a]，在select case 中的运算公式就应该为

byte_604b80[0d]^=0a

坑点2：运算过程中可能会溢出，这里卡了好几天，NND

#4

答案就不给了吧，看一下提交成功的截图

逆向

