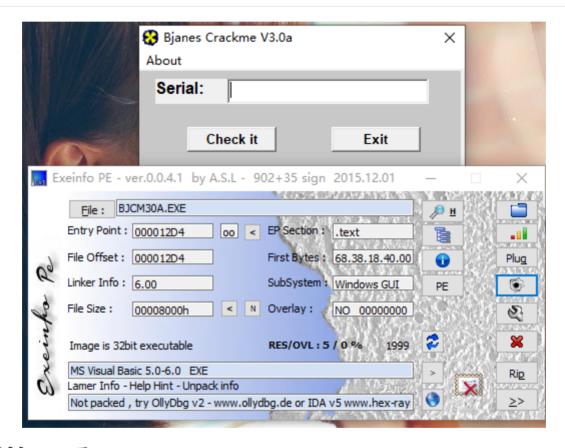
查克
一样的014和017?
破解反调试
分析算法
014和017区别
写出注册机

查壳



一样的014和017?

这个Crackme和014和016是同一个作者,不会又是重复的吧?输入014的序列号试试



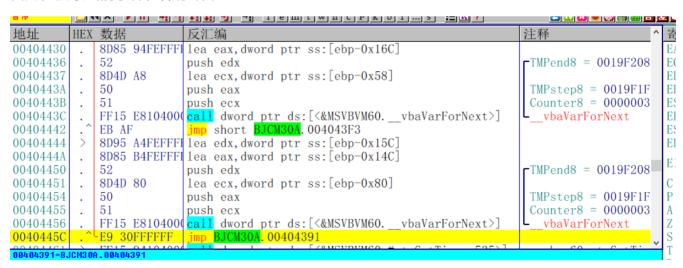
好吧,虽然是能蒙对,但其实里面的算法是完全不一样的,这到底是为什么?这个问题留到最后面直接根据字符串的错误提示,来到函数头的位置,也就是按钮事件开头,来分析整个算法

破解反调试

这个Crackme跟其他的不一样的地方是有一个时间戳检查,

```
00404314
                 89BD 54FEFFF mov dword ptr ss:[ebp-0x1AC], edi
                89BD 44FEFFFI mov dword ptr ss:[cbp-0x1BC],edi
FF15 9410400(call dword ptr ds:[<&MSVBVM60.#rtcGetTimer_5 第一次获取时间戳
FF15 D010400(call dword ptr ds:[<&MSVBVM60.__vbaFpI4>] msvbvm60.__vbaFp
                                                                                                                               Ē
0040431A
00404320
                                                                                            msvbvm60.__vbaFpI4
                                                                                                                               E
00404326
0040432C
                 8945 A4
                                 mov dword ptr ss:[ebp-0x5C],eax
                                                                                             保存结果
                                                                                                                               E
                 8D95 08FFFFF lea edx, dword ptr ss:[ebp-0xF8]
0040432F
                                                                                                                               E
00404335
                 8D85 F8FEFFF lea eax, dword ptr ss: [ebp-0x108]
                                                                                                                               Е
0040433B
                 52
                                  push edx
                                                                                           \GammaStep8 = 00000006
                                                                                                                               Е
                 8D8D E8FEFFFI lea ecy dword ntr ss:[ehn-0x118]
```

首先,获取当前事件,保存结果



接着是一个两层的嵌套循环,具体什么作用不知道,大概是为了拖延调试者的时间,

```
0040445C .^ E9 30FFFFFF
                            jmp BJCM30A. 00404391
          > FF15 94104000 call dword ptr ds:[<&MSVBVM60.#rtcGetTimer_535>]
. FF15 D0104000 call dword ptr ds:[<&MSVBVM60.__vbaFp14>]
00404461
                                                                                      第二次获取时间戳
                            sub eax, dword ptr ss:[<&MSVBVM60.__vbaFpI4>]
                                                                                     msvbvm60. __vbaFpI4
计算两次时间的差值
00404467
          . FF15 D0:
0040446D
00404470 . OF80 340C000 jo BJCM30A. 004050AA
00404476
          . 83F8 05
                            cmp eax,0x5
                                                                                      比较是否小于等于5
              -0F8E AD00000 jle BJCM30A.0040452C
00404479
0040447F
              8B1D CC10400(mov ebx, dword ptr ds:[<&MSVBVM60.__vbaVarDup>]
                                                                                     msvbvm60. vbaVarDup
              B9 04000280 mov ecx, 0x80020004
00404485
              898D 20FFFFFF mov dword ntr ss. [ohn=0vF0] ocv
00404484
```

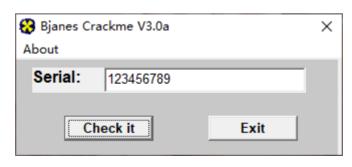
两次循环过后,再次获取时间戳,计算两次获取的时间的差值,比较是否小于等于5,如果小于继续往下走,否则报错

```
Decompiler Disassembler HEX Editor
Private Sub Command1 Click() '404230
   Dim var A8 As TextBox
    loc 0040432C: var_5C = CLng(Timer)
                                            第一次获取时间戳
   loc 0040438E: For var 80 = 1 To 1000 Step 1
                                                              两层循环
   loc_00404393: If var_14C = 0 Then GoTo loc_00404461
    loc 004043ED: For var 58 = 1 To 250 Step 1
   loc_004043F5: If var_16C = 0 Then GoTo loc 00404444
   loc_00404409: If (var_00402A34 <> var_00402A34) <> 0 Then GoTo loc_0040442A
    loc 00404424: var 24 = CInt(1)
   loc 0040442A: 'Referenced from: 00404409
    loc_0040443C: Next var_58
    loc_00404442: GoTo loc_004043F3
   loc 00404444: 'Referenced from: 004043F5
    loc_00404456: Next var_80
    loc 0040445C: GoTo loc 00404391
   loc 00404461: 'Referenced from: 00404393
    loc_0040446D: CLng(Timer) = CLng(Timer) - var 5C
                                                                       计算差值 比较是否小于等于5
    loc_00404479: If CLng(Timer) <= 5 Then GoTo loc_0040452C
    loc_004044B8: var_100 = "Cheater!!! CHEATER!!! Cheater!!!
                                                                     CHEATER!!!"
    loc_004044D6: var_F0 = " You have SmartCheck loaded!...Close it and try again!!!"
loc_004044E6: var_B8 = " You have SmartCheck loaded!...Close it and try again!!!"
    loc 00404505: MsgBox(var B8, 0, "Cheater!!! CHEATER!!! Cheater!!! CHEATER!!!", 10, 10)
```

从VB Decomplier反汇编出的N-Code也可以直观的看出结果

知道反调试原理,破解其实就很简单了,只要在跳转的地址处下断点F9运行就可以了,或者修改ZF标志位

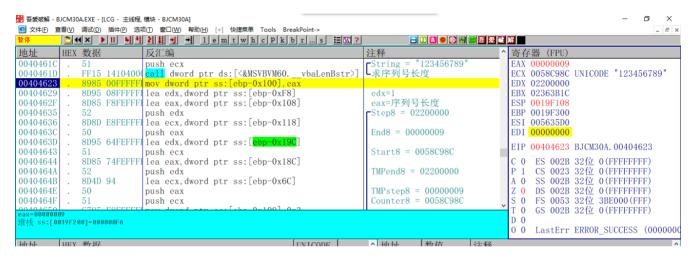
分析算法



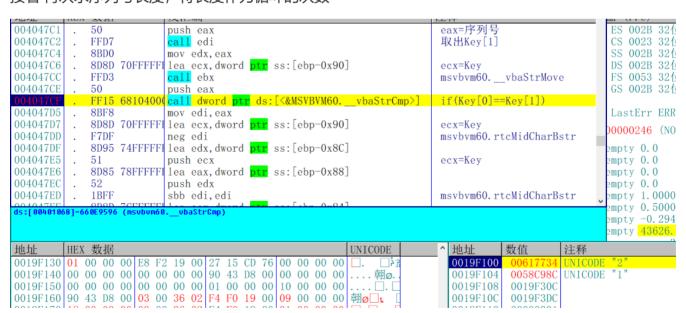
先随便输入一个序列号, 开始分析算法



首先求序列号长度,将序列号长度和5进行比较,小于则跳转,即长度必须大于5



接着再次求序列号长度,将长度作为循环的次数



循环比较序列号两两之间是否相等

地址	HEX	数据	反汇编	注释
0040482C		50	push eax	
0040482D		6A 03	push 0x3	
0040482F		FF15 18104000	call dword ptr ds:[<&MSVBVM60vbaFreeVarLis	msvbvm60vbaFreeVarList
00404835		83C4 30	add esp,0x30	
00404838		66:85FF	test di,di	比较序列号的前两位是否相等
0040483B	• •	-74 37	je short BJCM3 <u>0A.</u> 00404874	不相等则跳转
0040483D		8D4D B8	lea ecx,dword ptr ss:[ebp-0x48]	相等则记录循环次数->[ebp-0x48]
00404840			lea edx,dword ptr ss:[ebp-0xF8]	
00404846			push ecx	rvar18 = 00190002
00404847		8D85 48FFFFFI	lea eax,dword ptr ss:[ebp-0xB8]	
0040484D			push edx	var28 = 0019F238
0040484E			push eax	saveto8 = 00000003
0040484F			mov_dword_ <mark>ptr</mark> _ss:[ebp-0xF0],0x1	
00404859			mov_dword_ptr_ss:[ebp-0xF8],0x2	
00404863		FF15 C8104000	<pre>call dword ptr ds:[<&MSVBVM60vbaVarAdd>]</pre>	LvbaVarAdd

如果相等则记录循环次数到[ebp-0x48]处,不相等则不记录

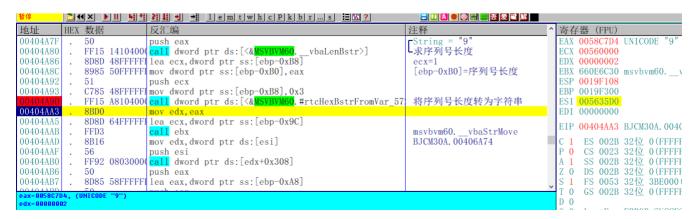
地址	HEX	数据	反汇编	注释
00404874	, >,	8D8D 64FEFFFI	lea ecx,dword ptr ss:[ebp-0x19C]	ecx=序列号长度
0040487A		8D95 74FEFFFI	lea edx,dword ptr ss:[ebp-0x18C]	edx=1
00404880		51	push ecx	TMPend8 = 00000001
00404881		8D45 94	lea eax,dword ptr ss:[ebp-0x6C]	
00404884		52	push edx	TMPstep8 = 80000000
00404885		50	push eax	Counter8 = 00000001
00404886		FF15 E8104000	<pre>call dword_ptr ds:[<&MSVBVM60vbaVarForNext</pre>	vbaVarForNext
0040488C		8985 30FEFFFI	mov dword ptr ss:[ebp-0x1D0],eax	
00404892		33FF	xor edi,edi	
00404894	.^\	-E9 FFFDFFFF	jmp BJCM30A.00 <u>404</u> 698	跳转到循环开始处
00404899		8B0E	mov ecx,dword ptr ds:[esi]	BJCM30A. 00406A74
0040489B		56	nush esi	

然后开始新一轮循环



循环结束之后,将记录的循环次数和序列号长度-1进行比较,比较成功则报错,也就是说序列号的每一位不能为同一个数字

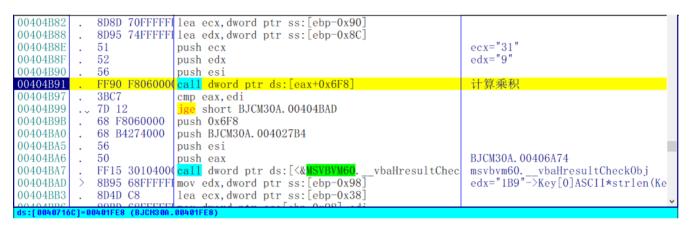
接下来才是真正的序列号算法,这个算法也是很有意思



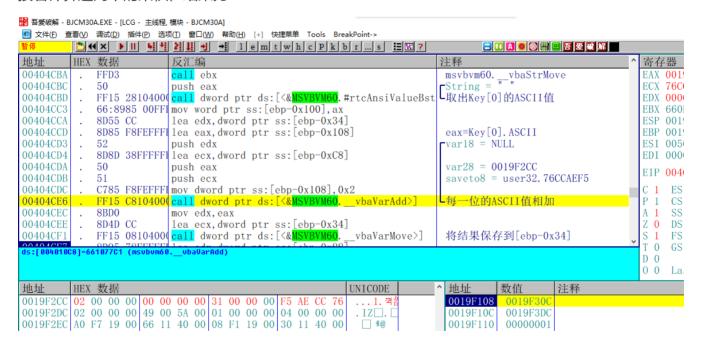
首先计算出序列号的长度,将长度转为字符串



接着,再取出序列号的第一个字符,将ASCII值转成字符串。



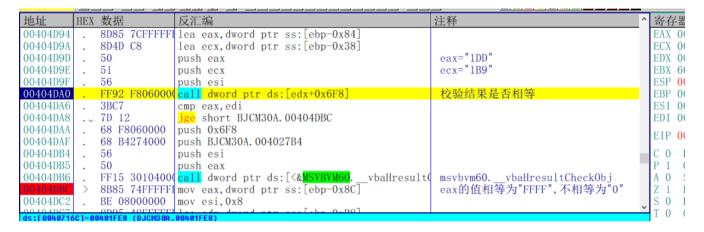
接着计算这两个的乘积, 结果为0x1B9



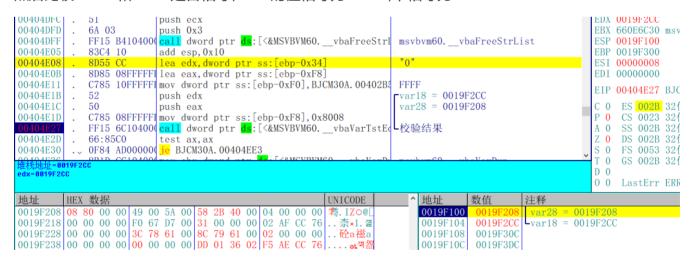
然后将计算序列号每一个为ASCII值相加的结果,将结果保存到[ebp-0x34]



接着将序列号ASCII相加的结果转为字符串->"1DD"



然后比较"1DD"和"1B9"是否相等, eax的值相等为"FFFF",不相等为"0"



接着校验刚才的比较结果,根据结果提示正确或者失败

也就是说这个Crackme的序列号并不是只有唯一解,必须满足以下三个条件

- 1. 序列号每一位不能为同一个数字
- 2. 序列号长度必须大于5
- 3. 序列号第一个字符的ASCII值乘以序列号长度必须等于序列号每一位的ASCII和

014和017区别

那么再来回到一开始的问题,为什么算法不一样但是用014的序列号301674501依然可以通过校验

- 1.301674501满足前两个条件长度大干5每一位不相同
- 2. 301674501的ASCII的和为0x1CB
- 3. 301674501第一位的ASCII值33*9(序列号长度)也是等于0x1CB

所以这个序列号才能通过校验,估计作者是先写的017这个Crackme,然后将017其中的一个解直接 作为014的唯一解

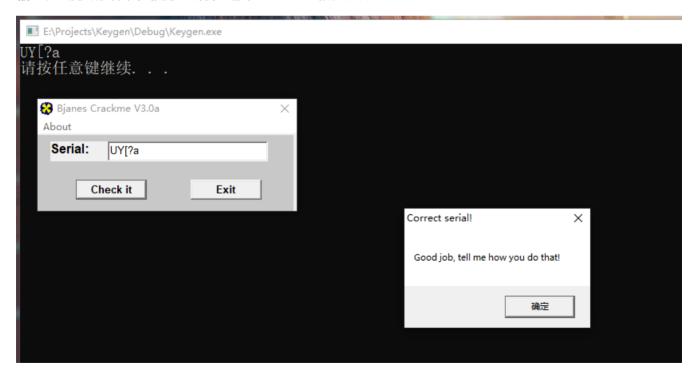
写出注册机

接下来根据算法写出注册机,为了减少计算量,我把长度固定为5

```
int CalcKey()
{
   srand(time(NULL));
   byte key[6] = \{ 0 \};
   while (true)
   {
       byte K0 = rand() \% 123;
       byte K1 = rand() \% 123;
       byte K2 = rand() \% 123;
       byte K3 = rand() \% 123;
       byte K4 = rand() \% 123;
       //限制随机数不出现无意义字符
       57))
           if ((K1 >= 65 \&\& K1 >= 90) \mid | (K1 >= 97 \&\& K1 >= 122) \mid | (K1 >= 49)
&& K1 >= 57)
               if ((K2 >= 65 \&\& K2 >= 90) || (K2 >= 97 \&\& K2 >= 122) || (K2 >=
49 && K2 >= 57))
                   if ((K3 >= 65 \&\& K3 >= 90) \mid (K3 >= 97 \&\& K3 >= 122) \mid |
(K3 >= 49 \&\& K3 >= 57))
                       if ((K4 >= 65 \&\& K4 >= 90) || (K4 >= 97 \&\& K4 >= 122)
| | (K4 >= 49 \&\& K4 >= 57))
                       {
                           //满足限制条件
                           if (K0 + K1 + K2 + K3 + K4 == K0 * 5)
                           {
```

```
key[0] = K0;
                                  key[1] = K1;
                                  key[2] = K2;
                                  key[3] = K3;
                                  key[4] = K4;
                                  key[5] = 0;
                                  break;
                             }
                         }
                     }
                }
            }
        }
    }
    printf("%s\n", key);
    return 0;
}
```

输入注册机的结果,提示成功,这个Crackme就完成了



需要相关文件的可以到我的Github下载: https://github.com/TonyChen56/160-Crackme