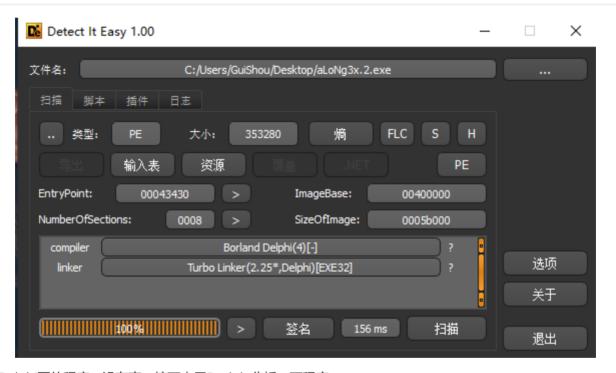
```
查売
Darkde分析程序
导入符号
分析Register按钮事件
分析核心算法
写出注册机
校验结果
分析again按钮事件
校验步骤
```

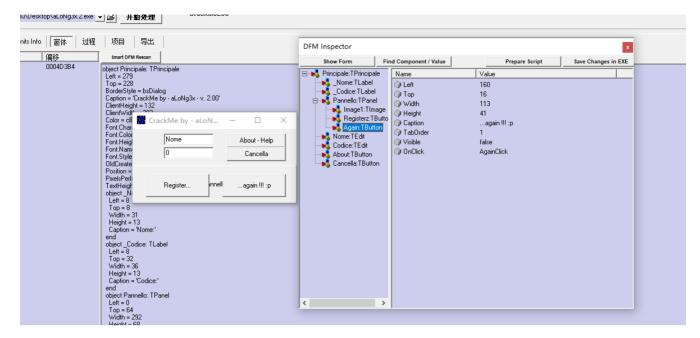
007这个crackme跟006是同一个作者,只不过难度上升了一颗星。先来查一下壳吧

查壳

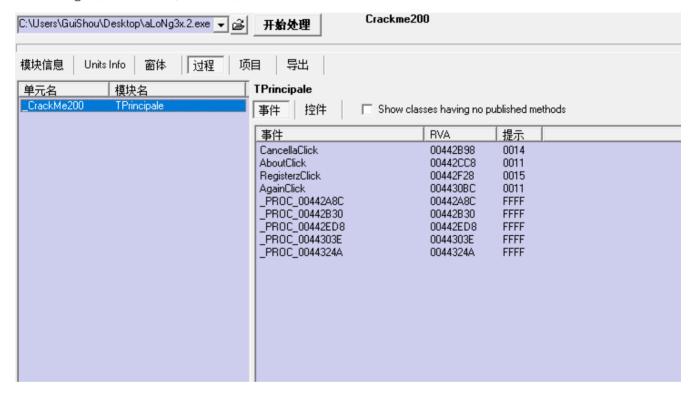


还是Delphi写的程序,没有壳。接下来用Darkde分析一下程序。

Darkde分析程序



右边这个again按钮是被隐藏的。然后再来看事件

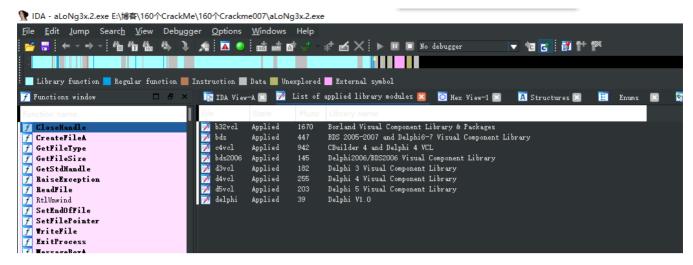


这里有以下几个事件:

- Cancella按钮的点击事件
- About按钮的点击事件
- Registerz按钮的点击事件
- Again按钮的点击事件

总共四个按钮事件。我们就从Registerz按钮的点击事件开始分析。

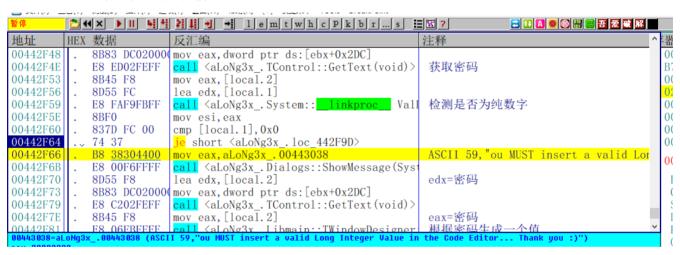
导入符号



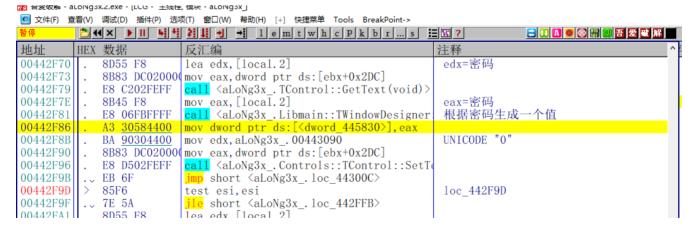
接下来拖到IDA里,添加所有的Delphi签名。导出Map文件,导入到OD里,方便接下来的分析。

分析Register按钮事件

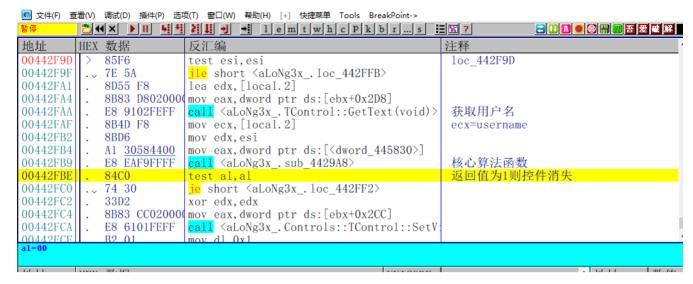
找到0x442F28的位置,下断点分析。



函数首先获取密码,然后检测密码是否为纯数字,不是则报错。但是我们必须让他报一次错。因为当密码不为纯数字的时候,他会根据密码生成一个值,这个值在后面必须要用到。如果密码为纯数字,则这个必须的值恒为零,注册永远不会成功。



接着如果输入的密码不是纯数字,那么则会根据输入的密码生成一个值,这个值在后面的核心算法会用到,至于是怎么算的我就不知道了。所以我将这个值固定一下,把第一次输入的密码固定为GuiShou,。

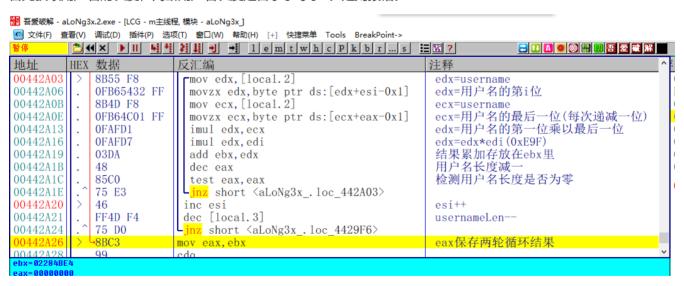


接下来获取用户名,然后有一个核心的算法,算法通过返回值为1则控件消失,否则不通过。接下来分析核心算法。

分析核心算法

地址	HEX	数据	反汇编	注释
004429CF	Ι.	8B45 F8	mov eax, [local. 2]	132
004429D2		E8 5D10FCFF	<pre>call <along3xlinkproc lstrlen=""></along3xlinkproc></pre>	获取用户名长度
004429D7		83F8 04	cmp eax, 0x4	比较是否小于等于4
004429DA		0F8E 8200000	jle <along3xloc_442a62></along3xloc_442a62>	
004429E0		33DB	xor ebx, ebx	
004429E2		8B45 F8	mov eax, [local. 2]	
004429E5		E8 4A10FCFF	<pre>call <along3xlinkproc lstrlen=""></along3xlinkproc></pre>	再次获取用户名长度
004429EA		85C0	test eax, eax	
004429EC			jle short <along3xloc_442a26></along3xloc_442a26>	
004429EE		8945 F4	mov [local.3], eax	local3=usernameLen
004429F1		BE 01000000	mov esi,0x1	esi=1
004429F6		8B45 F8	rmov eax, [local. 2]	eax=username 更为其职用点点以序
004429F9		E8 3610FCFF	call <along3xlinkproc lstrlen=""></along3xlinkproc>	再次获取用户名长度
004429FE	•	83F8 01	cmp eax, $0x1$	比较用户名长度是否为1

首先获取用户名的长度,判断用户名长度是否小于等于4。是则报错。



接下来是个两层循环,计算的是用户名的第一位和最后一位的乘积,然后再乘以刚刚用用户名计算出来的被我固定的值。外层循环变换用户名最后一位,每次往前移动一位。内层循环变换用户名第一位,每次往后移动一位。接着将结果保存到eax。

```
00442A24
            75 D0
                         Linz short <aLoNg3x_.loc_4429F6>
                                                                  eax保存两轮循环结果
00442A26
            8BC3
                         mov eax, ebx
00442A28
            99
                         cdq
            33C2
00442A29
                         xor eax, edx
00442A2B
            2BC2
                         sub eax, edx
            B9 2A2C0A00
                                                                  ecx=0xA2C2A
00442A2D
                         mov ecx, 0xA2C2A
00442A32
            99
                         cdq
            F7F9
00442A33
                         idiv ecx
            8BDA
                         mov ebx, edx
                                                                  ebx=eax%0xA2C2A
                         mov eax, [local.1]
00442A37
            8B45 FC
                                                                  eax=password
            B9 59000000
00442A3A
                         mov ecx, 0x59
                                                                  ecx=0x59
00442A3F
            99
                         cda
00442A40
            F7F9
                         idiv ecx
00442A42
            8BC8
                         mov ecx, eax
                                                                  ecx=password/0x59
00442A44
            8B45 FC
                         mov eax [local 1]
         ■ は A ● ● 冊 書 差 薬 解
地址
        HEX 数据
                         反汇编
00442A40
            F7F9
                         idiv ecx
00442A42
            8BC8
                                                                 ecx=password/0x59
                         mov ecx, eax
00442A44
            8B45 FC
                         mov eax, [local. 1]
                                                                 eax=password
            BE 50000000
00442A47
                         mov esi, 0x50
                                                                 esi=0x50
00442A4C
            99
                         cdq
00442A4D
            F7FE
                         idiv esi
                                                                 eax=password/0x50
00442A4F
            03CA
                                                                 ecx=password/0x59+password%0x50
                         add ecx.edx
00442A51
            41
                         inc ecx
                                                                 ecx+1
00442A52
            894D FC
                         mov [local.1], ecx
00442A55
                         cmp ebx, [local.1]
                                                                 关键比较
            3B5D FC
00442A58
            75 04
                         jnz short <aLoNg3x .loc 442A5E>
```

接着将eax对0xA2C2A取模,记为结果1,然后将输入的密码除以0x59加上密码模以0x50再加1的值,记为结果2。然后比较结果1和结果2是否相等。相等则返回1,消失按钮。不相等则返回0。

1oc 442A5E

写出注册机

00442A5E > 33DB

00442A5A

B3 01

为了防止最后计算的结果产生溢出,所以我将用户名固定为5位。代码如下。

mov b1,0x1

xor ebx, ebx

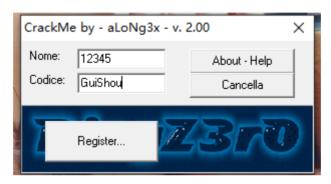
jmp short <aLoNg3x_.loc_442A64>

```
int CalcKey1()
   int nKey = 0x1C48;
   char szName[10] = \{ 0 \};
   int nCode = 0;
   int nTemp = 0;
   printf("请输入用户名:");
   scanf_s("%s", szName, 10);
   if (strlen(szName)!=5)
   {
       printf("请输入五位用户名\n");
       return 0;
   }
   //根据name字符串计算
   for (int i = 1; i \le 5; i++)
       for (int j = 5; j >= 1; j--)
           nTemp += szName[i - 1] * szName[j - 1] * nKey;
       }
```

```
//取模
nTemp = nTemp % 0xA2C2A;
//反推code
nCode = (0x50 - ((nTemp - 1) * 0x59 % 0x50)) + (nTemp - 1) * 0x59;
printf("%d\n", nCode);
return 0;
}
```

校验结果

首先输入用户名为12345(不固定 但限制长度必须为5),密码输入GuiShou(密码已固定)。然后点击,提示报错信息直接点击确定。





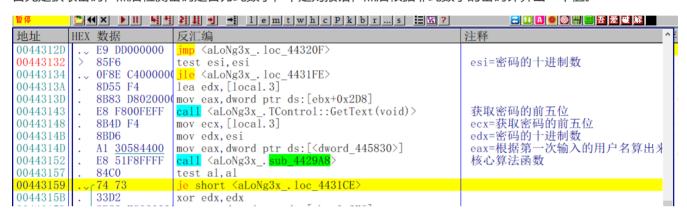
接着将用户名输入到注册机中,然后复制生成的序列号,点击注册,可以看到注册按钮消失。

分析again按钮事件

接下来来到0x4430BC这个位置,分析整个again按钮的点击事件。这个按钮事件跟Register完全一样。

地址	HEX	数据	反汇编	注释^
004430E0		E8 5B01FEFF	<pre>call <along3xtcontrol::gettext(void)></along3xtcontrol::gettext(void)></pre>	获取密码
004430E5	•	8B45 F4	mov eax, [local.3]	
004430E8	•	8D55 FC	lea edx,[local.1]	
004430EB		E8 68F8FBFF	<pre>call <along3xsystem::linkproc pre="" vallong(vo<=""></along3xsystem::linkproc></pre>	检测是否为纯数字
004430F0		8BF0	mov esi,eax	
004430F2		837D FC 00	cmp [local.1],0x0	
004430F6	1 1		je short <along3xloc_443132></along3xloc_443132>	
004430F8		B8 <u>44324400</u>	mov_eax,aLoNg3x00443244	ASCII 59,"ou MUST insert a vali
004430FD		E8 6EF4FFFF	<pre>call <along3xdialogs::showmessage(system::an< pre=""></along3xdialogs::showmessage(system::an<></pre>	
00443102		8D55 F4	lea edx, [local. 3]	
00443105			mov_eax,dword ptr ds:[ebx+0x2DC]	
0044310B		E8 3001FEFF	<pre>call <along3xtcontrol::gettext(void)></along3xtcontrol::gettext(void)></pre>	获取密码
00443110		8B45 F4	mov eax,[local.3]	
00443113		E8 74F9FFFF	call <along3xlibmain::twindowdesigner::selec< th=""><th>根据密码计算出来一个值->0x14C8</th></along3xlibmain::twindowdesigner::selec<>	根据密码计算出来一个值->0x14C8
00443118		A3 30584400	mov dword ntr ds:[<dword 445830="">] eav</dword>	·

首先是获取密码,然后检测密码是否为纯数字,不是则报错,然后根据非纯数字的密码计算出一个值。



接着传入参数,又到了核心的算法函数,这个函数跟之前分析的一模一样。所以这个crackme到这里就算了完全结束了。最后做一下总结。

校验步骤

1. 首先输入用户名(内容随意,长度必须的五位数,为了防止最后的结果溢出),然后输入固定的密码GuiShou,点击注册,弹框报错直接点击确定即可

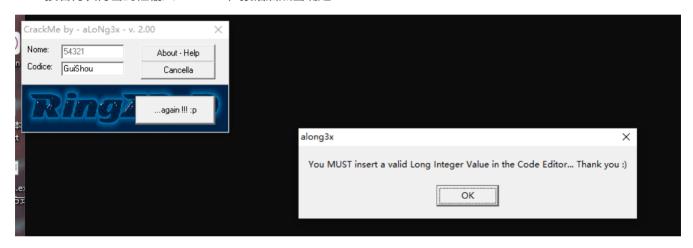


2. 接着将用户名输入到注册机,会算出一个序列号,再把这个序列号粘贴到Codice处,按钮消失。如图:

■ Keygen.exe - 快捷方式



3. 接着再次再密码框输入GuiShou,报错后点击确定



4. 接着还是输入刚才注册机计算出来的序列号,点击again按钮,按钮消失,破解完成



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