题目描述

首先, 你得让它跑起来。(提示: PE结构)

考点

PE结构、反调试

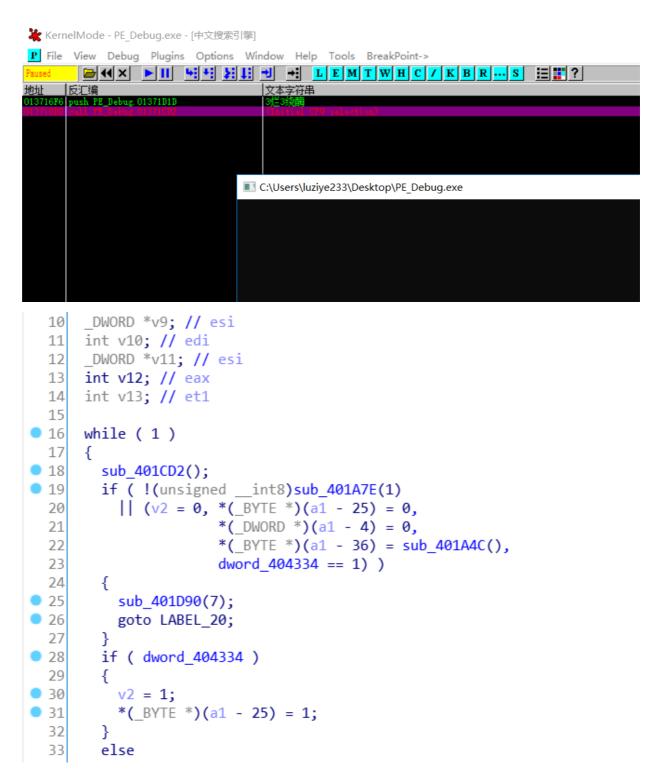
解题思路

0x00 准备

- 1 Peid/PE View
- 2 OD、ida
- 3 c32 asm/winhex/uedit32



直接打开程序, 什么都没有的



在od和ida中也无法正常呈现

0x01 分析

程序能在od、ida里运行,是没有加壳的 但是如果仔细看一下文件的pe结构,会发现两个奇怪的地方

1 DataDirectory

PE 细节					×
┌基本信息 ───					
入口点:	000018DD		子系统:		0003
镜像基址:	00400000			节数目:	0005
镜像大小:	00007000			时间日期标志:	5BDC1D97
代码基址:	00001000			头部大小:	00000400
数据基址:	00003000		特征值:		0102
节对齐粒度:	00001000			校验和:	00000000
文件对齐粒度:	00000200			可选头部大小:	OOEO
标志字:	010B		RVA 数目及大小(00000099
┌目录信息───					
		,	RVA	大小	
	输出表:	输出表: 00000		00000000	
	输入表: 00003		68C	000000B4	🕥
	资源: 00005		000	000001E0	
	TLS 表: 000000		000	00000000	
	调试: 00003		280	0000070	
			关闭(C)		

我们知道在OllyDbg非常严格地遵循了微软对PE文件头部的规定。在PE文件的头部,通常存在一个叫作IMAGE_OPTIONAL_HEADER的结构。 因为DataDirectory数组不足以容纳超过0x10个目录项,所以当NumberOfRvaAndSizes大于0x10时,Windows加载器将会忽略NumberOfRvaAndSizes。老版od会遵循这个规则,程序会无法加载 我们可以把这里改回10h(具体位置可能不太一样)

```
00000060h: 74 20 62 65 20 72 75 6E 20 69 6E 20 44 4F 53 20 ; t be run in DOS
00000070h: 6D 6F 64 65 2E 0D 0D 0A 24 00 00 00 00 00 00 ; mode....$.....
00000080h: 17 20 36 EE 53 41 58 BD 53 41 58 BD 53 41 58 BD ;
                                                   . 6頢AX絊AX絊AX?
00000090h: 5A 39 CB BD 5F 41 58 BD 01 29 59 BC 51 41 58 BD; Z9私 AX?)Y糛AX?
000000a0h: CD E1 9F BD 52 41 58 BD 01 29 5B BC 52 41 58 BD ; 歪發RAX?)[糁AX?
000000b0h: 01 29 5D BC 41 41 58 BD 01 29 5C BC 5F 41 58 BD ; .)]糀AX?)\糭AX?
000000c0h: 3C 25 59 BC 50 41 58 BD 53 41 59 BD 6F 41 58 BD; <%Y糚AX絊AY給AX?
000000d0h: 35 29 50 BC 52 41 58 BD 35 29 A7 BD 52 41 58 BD ; 5)P糁AX?)ЫRAX?
000000e0h: 35 29 5A BC 52 41 58 BD 52 69 63 68 53 41 58 BD :
                                                    5)Z糁AX絉ichSAX?
00000100h: 00 00 00 00 00 00 00 50 45 00 00 4C 01 05 00 ;
                                                    .....PE..L...
00000110h: 97 1D DC 5B 00 00 00 00 00 00 00 E0 00 02 01
                                                    ?躘.....
00000120h: 0B 01 0E 0F 00 14 00 00 00 16 00 00 00 00 00 00
00000130h: DD 18 00 00 00 10 00 00 00 30 00 00 00 00 40 00
00000140h: 00 10 00 00 00 02 00 00 06 00 00 00 00 00 00 00
00000150h: 06 00 00 00 00 00 00 00 70 00 00 00 04 00 00
00000160h: 00 00 00 00 03 00 40 81 00 00 10 00 00 10 00 00
00000180h: 00 00 00 00 00 00 00 8C 36 00 00 B4 00 00 00
00000190h: 00 50 00 00 E0 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000001a0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 60 00 00 B0 01 00 00
€2..p......
```

• 2 节区头

と称	V. 偏移	V. 大小	R. 偏移	R. 大小	标志
text	00001000	00001263	00000400	00001400	60000020
rdata	00003000	00000D6A	00001800	00000000	40000040
data	00004000	00000388	00002600	00000200	C0000040
rsrc	00005000	000001E0	00002800	00000200	40000040
reloc	00006000	000001B0	00002A00	00000200	42000040

另一种PE头的欺骗与节头部有关。文件内容中包含的节包括代码节、数据节、资源节,以及一些其他信息节。每个节都拥有一个IMAGE_SECTION_HEADER结构的头部。 VirtualSize和SizeOfRawData是其中两个比较重要的属性。根据微软对PE的规定,VirtualSize应该包含载入到内存的节大小,SizeOfRawData应该包含节在硬盘中的大小。Windows加载器使用VirtualSize和SizeOfRawData中的最小值将节数据映射到内存。如果SizeOfRawData大于VirtualSize,则仅将VirtualSize大小的数据复制入内存,忽略其余数据。

如果程序有压缩壳,SizeOfRawData是可能比VirtualSize小的,但是为0就太过异常,我们把.rdata节区的SizeOfRawData大小修改一下,让它比虚拟大小稍大



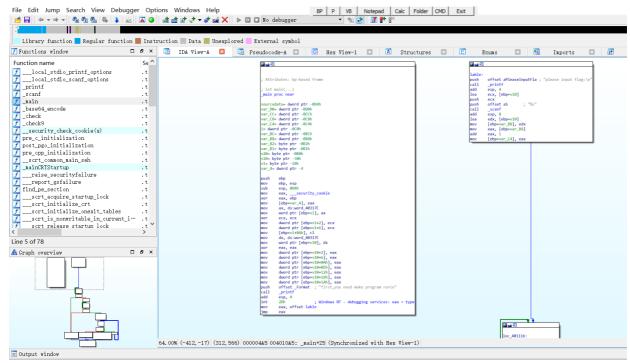
修改完成后,保存,运行程序

■ C:\Users\luziye233\Desktop\PE_Debug - 副本.exe

```
first, you need make program run
```

现在程序能够运行出文字了,可还是闪退

这时我们再丢入od、ida里看看

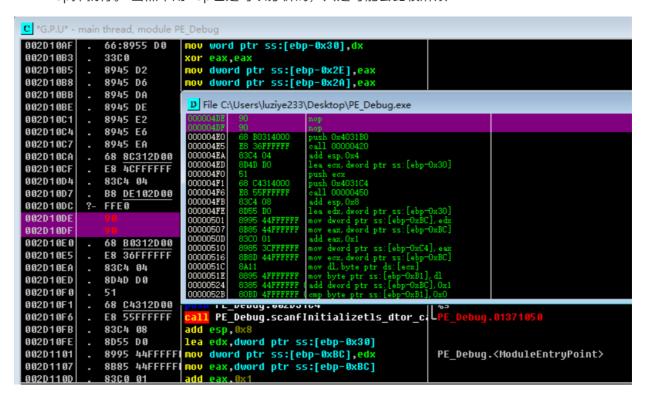


在ida中和之前已经截然不同,甚至出现了之前刚才运行的文字"first,you need make program run"

• 3 Int 2D中断 在ida里看不出什么异常,在od里看看

```
02D10C4
           8945 E6
                          ov dword ptr ss:[ebp-0x1A],eax
                             First,you need make program run\n
PE_Debug.printfTStartupr_initializ
esp,8x4
32D10C7
           8945 EA
                         mov dword ptr ss:[ebp-0x16],eax
           68 8C312D00
                        push PE_Debug.002D318C
32D1 OCA
02D10CF
           E8 4CFFFFFF
                         add esp,0
           8304 64
12D1 AD4
                        mov eax,PE_Debug.002D10DE
02D10D7
           B8 DE102D00
?- FFE0
                            eax
2D10DE
          68 B0312D00 push PE_Debug.002D31B0 push PE_Debug.printfTStartupr_initializ
32D10E0
32D10E5
```

这里有一个int 2d中断 int 2d有一个有的意思的特性,它会忽略下条指令的第一个字节。也就是说,因为int 2d,后面的代码在实际运行中其实已经被打乱了,所以程序会运行失败,我们把它nop掉就行。 当然不用nop也是可以分析的,只是可能会比较麻烦



C:\Users\luziye233\Desktop\PE_Debug_1.exe

```
first,you need make program run
please input flag:
asdqwdca
sry,u are wrong:(
请按任意键继续...
```

至此程序已经可以正常运行了

• 4 简单的算法有10个简单的反调试检测,每一个检测通过会返回一个字符得到串字

符是: 2TVBnx0lnn

然后我们输入经过base64加密后,分别和一串特定字符串: LKd8gPYWS[,还有过掉所有反调试得到的字符串做比较: for(int i=9; i>=0; i--) *(str1+i) == * (base64 + 2 * i + 1) && (*(base64 + i * 2) + 2) == (str2[i] 3); 逆推我就不写了,自己做吧

正确的输入: 3aSy_Ant1_De6ug 最后得到flag

C:\Users\luziye233\Desktop\PE_Debug_1.exe

```
first,you need make program run
please input flag:
3aSy_Ant1_De6ug
Congratulation, flag is:
D0g3{3aSy_Ant1_De6ug}
请按任意键继续. . .
```

0x02 总结

这道题总体上没有什么难度,可能在一开始的pe头和int 2d会让人摸不着头脑,实际上也只是想让大家更多的了解到一些反调试的方法,如果实在脑洞太大,那只能认罚了。。。

这些反调试的简单机制在《逆向工程核心原理》或多或少都有所涉及 最后附上一篇写得很不错的反调 试技术的文章,希望有空能看一看

https://blog.csdn.net/qq_32400847/article/details/52798050