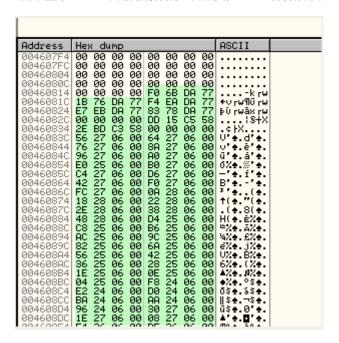
### 第四十九章-PeSpin V1.3.04 脱壳-Part2

本章我们来修改 PeSpin 的 IAT。

当我们到达伪造的 OEP 处时,我们随便定位一个 API 函数调用处,接着定位到 IAT,通过观察很容易得知 IAT 的起始地址为 460818, 结束位置为 460F28。但是我们会发现一个问题:有些 CALL 并没有调用 IAT 中的项。我们一起来看个例子。



这里整个IAT 我都用浅绿色高亮标注出来了,但是我们会发现IAT 中的有些项找不到参考引用的地方(比如说这些0006 开头的值),这些值并不指向任何 API 函数,而且也不在任意一个 DLL 的地址空间范围之内,那么也就是说这些值不是重定向过的就是垃圾数据了。

现在我们来查看所有的 API 函数调用处,在反汇编窗口中单击鼠标右键选择-Search for-All intermodular calls。

Address Disassembly	Destination		
00425386 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F42A] 0042538E CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F475] 0042539D1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F542] 0042539B1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F542] 0042539B1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F524] 0042539F5 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F62E] 004258B2 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F60F] 00425B2F1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F60F] 00425B2F1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F60F] 00425B2F1 CALL NEAR DWORD PTR DS: [46F60F]	OS: [0046F42A]=00A20000 OS: [0046F475]=00A201B2 OS: [0046F542]=00A20642 OS: [0046F542]=00A206BA OS: [0046F52E]=00A205EC OS: [0046F62F]=00A20A9C OS: [0046F60F]=00A20A9C OS: [0046F60F]=00A20A9C		
##   ##   ##   ##   ##   ##   ##   #	DS: [0046F60F]=00A20A9C DS: [0046F63F]=00A20A49 DS: [0046F68C]=00A20D70 DS: [0046F54Z]=00A20D70 DS: [0046F524]=00A20EBA DS: [0046F524]=00A20EBC DS: [0046F6D7]=00A20EBC DS: [0046F6D7]=00A20EBC DS: [0046F6D7]=00A20ECS DS: [0046F6D7]=00A20ECS		
00425F34 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F6D2]	DS:[0046F6D2]=00A20EC5		
004271F7 ADD ECX,EDX 00427200 CALL E66B1515	(Intital Cro selection)		
00427458 CHLL 00400236 0042747 CALL 0040023C	DS: [0046F43E]=00A2007E DS: [0046F439]=00A20069 DS: [0046F6DC]=00A20F09 UnPackHe: 004001D8 UnPackHe: 004002SC UnPackHe: 004002SC		
00427929 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F448] 00427E07 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F57E] 00427E0E CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F482] 00427E08 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F44D] 00428029 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F44D] 00428029 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F4CF]	DS: [0046F448]=00A200C1 DS: [0046F57E]=00A20793 DS: [0046F452]=00A200FE DS: [0046F40F]=00A200E1 DS: [0046F40F]=00A203E9 UnPackHe, 004001D18		
00423805 CALL MEAR DWORD FIR DS:[46F542] 00428805 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F542] 00428840 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F524] 00428840 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F524]	DS: [0046F4E3]=00A20451 UnPackHe, 004001D8 DS: [0046F542]=00A20642 DS: [0046F524]=00A205BA DS: [0046F524]=00A205BC DS: [0046F524]=00A205BB DS: [0046F524]=00A205BB		
0042891E CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F52E] 00428995 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F52E] 00428993 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F6D7] 00428C1S CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F6D7] 00428C25 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F669] 004293A9 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F466] 004293A9 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F465]	DS: [0046F524]=00A205BA DS: [0046F52E]=00A205EC DS: [0046F52E]=00A205EC DS: [0046F62E]=00A205EC DS: [0046F60C]=00A20F09 DS: [0046F60C]=00A20F09 DS: [0046F646]=00A2014D DS: [0046F451]=00A20137 DS: [0046F45D]=00A20140		
00429560 CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F4661 00429597 CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F4091 004295E9 CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F4091 00429892 CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F4681 00429892 CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F4681 0042968D CALL NEAR DWORD PTR DS: 146F5471	DS: [0046F4D4]=00A20401 DS: [0046F4D4]=00A2016F DS: [0046F4D9]=00A2016F DS: [0046F4D9]=00A2016F DS: [0046F4D9]=00A2016F DS: [0046F4D9]=00A2016F DS: [0046F4D9]=00A2016F DS: [0046F46B]=00A2018D DS: [0046F46B]=00A2018D		
00429CCF CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F501] 00429DA8 CALL NEAR DWORD PTR DS:[46F470] 00429DDF CR   00427360	DS: [0046F501]=00A204FB DS: [0046F470]=00A2019B UnPackMe.004001D8 DS: [0046F439]=00A20069		

我们会发现很多 CALL 读取的都不是 IAT 中的值,倒像是另一张表中的值(PS:这里为了方便下文的描述,我们姑且称这张表为 IAT2)。

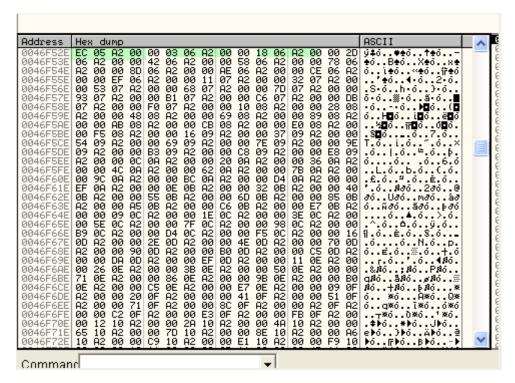
下面我们就在数据窗口中来定位到IAT2,我们随便选中一个CALL,单击鼠标右键选择Follow in Disassembler,在反汇编窗口中定位到该CALL。



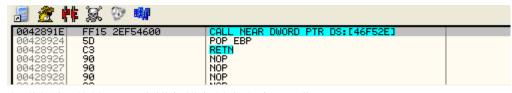
我们来到了这里。



下面我们在数据窗口中定位到该 IAT2 中的项。

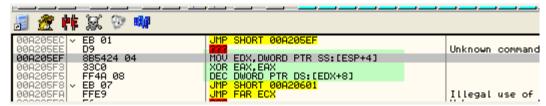


这里我们可以看出一些规律,我用浅绿色高亮标注出了连续排列的 3 项,项与项之间是用零隔开的,这里大概可以知道,IAT2 中的元素是重定向到各个 API 函数的。



我们单击鼠标右键选择 Follow,看看其会最终会重定向到哪个 API 函数。

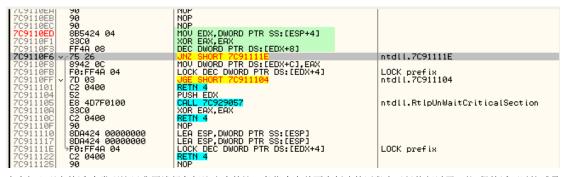




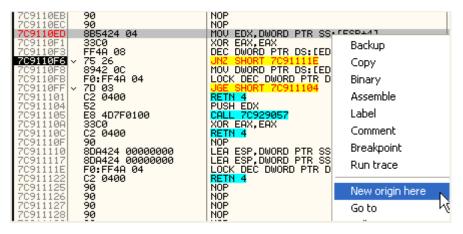
经过几次跳转之后来到了这里。

COM 100 CO		
00A205FB - E9 F60AEF7B	JMP 7C9110F6	ntdll.7C9110F6
00A20600   EA EBF8EB01 D96A	JMP FAR 6AD9:01EBF8EB	Far jump
00A20607  14 68	ADC AL,68	
00A20609 A8 8F	TEST AL,8F	

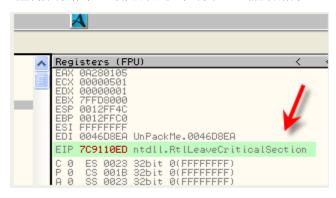
又经过几次跳转以后我们来到了这里:



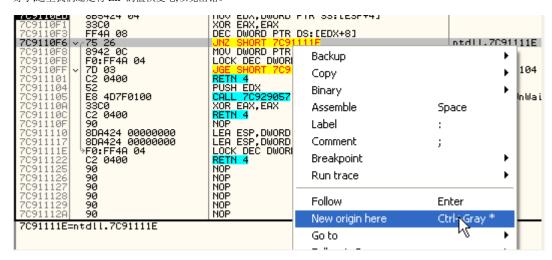
大家细心观察的话,会发现这里我用浅绿色标注出来的这三条指令在前面壳创建的区段中已经执行过了(不记得的话可以按减号键往回翻看),这样做的目的很可能是防止破解者通过在 API 的入口点处设置断点以此来判断是不是被重定向到了该函数。这里如果我们想知道该 API 函数是什么的话,直接在选中 MOV EDX,DWORD PTR SS:[ESP + 4]这条指令,单击鼠标右键选择 New origin here,将 EIP 指针指向该指令。(PS:其实不需要这样做,我们可以直接将反汇编窗口中内存地址与机器码中间的那一条线往右边拖动,就可以看到 API 函数的名称为 RtlLeaveCriticalSection 了)



这里我们可以看到 EIP 寄存器的右边显示出了该 API 函数的名称为 RtlLeaveCriticalSection。



好了,这里我们还是将 EIP 的值恢复吧,以免出错。

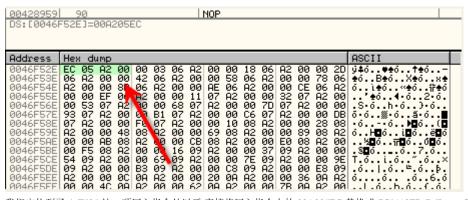


好了,这里我们就知道 IAT2 中的项的确是重定向的 IAT 项。也就是说该壳不会去调用 IAT 中的那些 0006 开头的值(这些值是该壳可以构造的,也可以说是混淆视听吧),那么 0006 开头的值占据的 IAT 项怎么办呢?对于这些项该壳会调用 IAT2 中相应的项,这么做的目的无疑是为了增加我们修复 IAT 的难度。我们该如何来修复 IAT 呢?

首先还是来看到 42891E 地址处的这个 CALL(PS:这里该地址大家可能各不相同,以自己机器上的为准)。

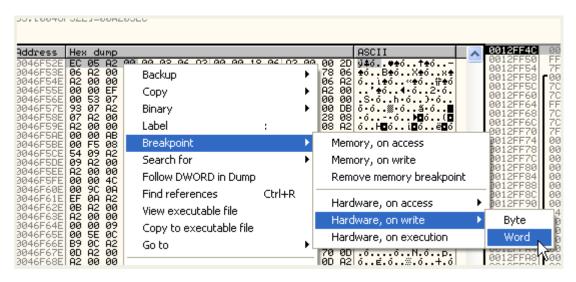


我们已经知道了该 CALL 实际上调用的 API 函数是 RtlLeaveCriticalSection。我们可以利用 RtlLeaveCriticalSection 这个函数入口地址来做做文章,首先第一步,我们需要定位到 46F525 这一项的值 00A205EC 是哪里写入的。

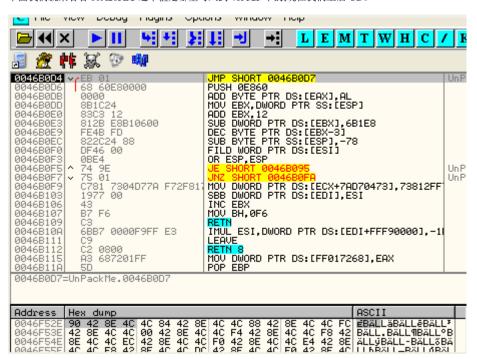


我们定位到了 46F525 这一项写入指令处以后,直接将写入指令中的 00A205EC 替换成 7C9110ED(RtlLeaveCriticalSection 的地址)即可。

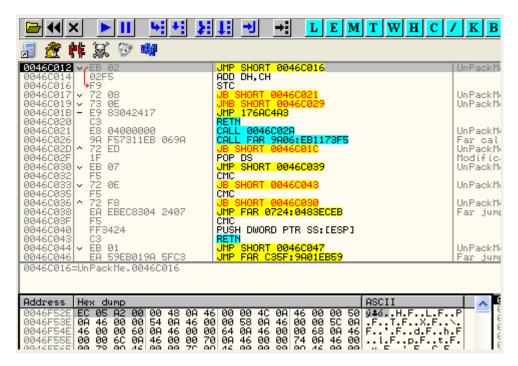
这里我们需要想个办法让其直接调用正确的 API 函数,也就说我们需要将该 IAT 项中的内容由 00A205EC 替换成 7C9110ED。 首先我们要知道该项是由哪里写入的话,我们需要给该项设置一个硬件写入断点。



下面我们就来看看 00A205EC 这个值是哪里写入到 46F525 中的,现在我们重启 OD。



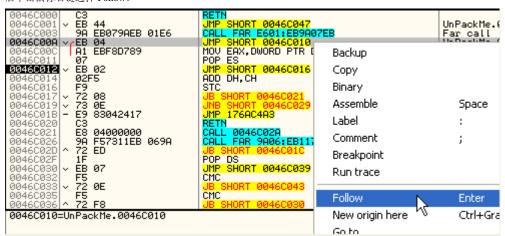
断在了入口点处,我们运行起来。



中间会由于写入 46F525 断几次,但是因为写入的值并不是 00A205EC,所以我们继续运行,运行几次以后,我们发现这里写入的是 00A205EC,由于硬件断点是断在下一条指令处,所以我们来看看前一条指令是什么。

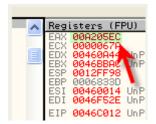


这里的代码被混淆了,看不出个所以然来。如果想清楚的看到前一条指令到底是什么的话,我们可以选中前面的一个 JMP 指令,然后单击鼠标右键选择 Follow。

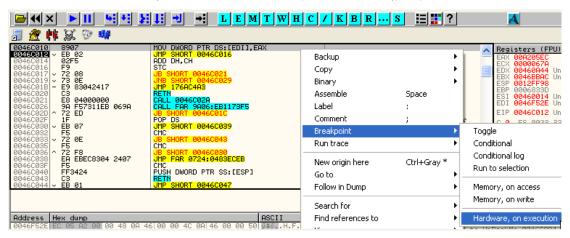




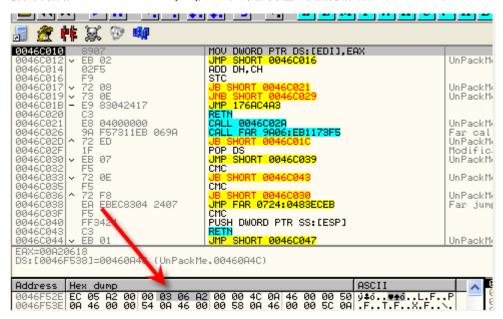
这样就可以清楚的看到前一条指令是什么了,重定向到 IAT2 中值来至于 EAX 寄存器,我们来看看 EAX 此时的值。



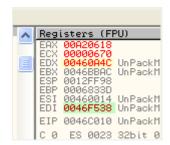
我们可以看到的确是 00A205EC(PS:每个人机器上可能该值不同,以自己机器的为准),好了,我们已经定位到了关键点了。



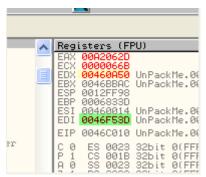
接下来我们给 MOV DWORD PTR DS:[EDI],EAX 这一条指令设置一个硬件执行断点。



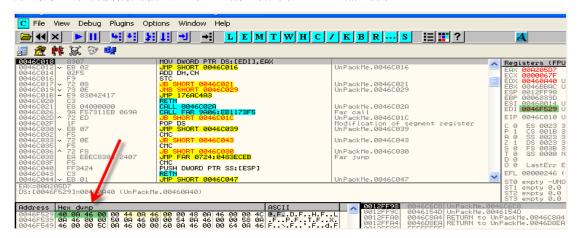
我们运行起来,再次断了下来,会发现继续在写入 46F52E 后面的 IAT2 中的项。我们观察一下寄存器的情况,会发现 EAX 中正好保存的是另一个重定向的值。



我们继续运行,会继续写入下一个重定向的值。



这里我们注意观察 EDI 值的变化,我们会发现 EDI 的值是递增的,指向的都是 IAT2 表中的每一个元素,再看看 EDX 的值,EDX 指向的正好是 IAT 中的项,好,现在我们重启 OD,一直运行,直到断到写入 46F52E 的前一项为止。



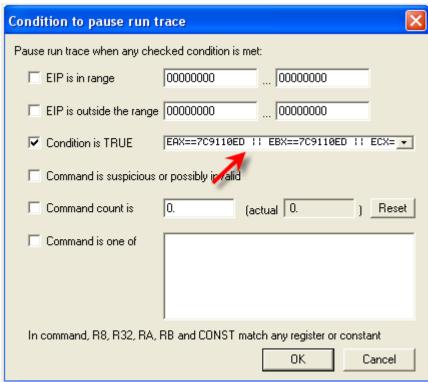
好了,这里由于写入 46F529 所在内存单元的时候断了下来,即 46F52E 的前一项,这里我们知道下一项要写入的是RtlLeaveCriticalSection 这个 API 函数重定向过的值,这里我们不继续按 F9 运行了,我们利用 OD 自带的跟踪功能来协助我们分析,下一项的正确的 IAT 项值应该 7C9110ED(RtlLeaveCriticalSection 这个 API 函数的首地址)(PS:以自己机器上的地址为准),这里我们来看看哪个寄存器中会出现 7C9110ED 这个值,我们利用 OD 的自动跟踪功能来定位这个值。

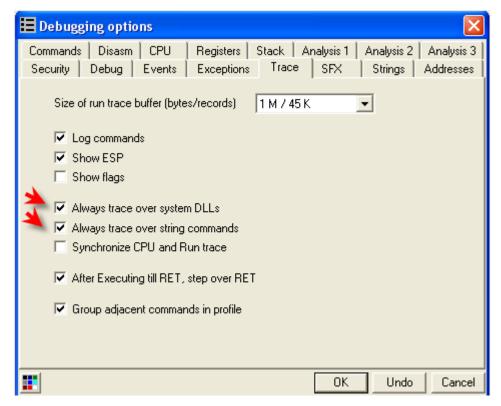
 $EAX == 7C9110ED \parallel EBX == 7C9110ED \parallel ECX == 7C9110ED \parallel EDX == 7C9110ED \parallel ESI == 7C9110ED \parallel EDI == 7C9110ED == 7C9110ED$ 

也就是说当以上寄存器组中任意一个的值等于 7C9110ED 的时候就会停下来。

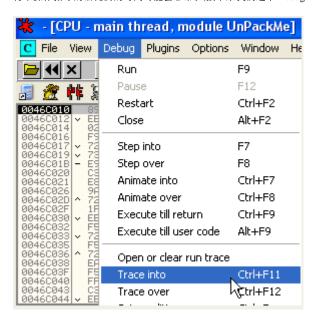
我们来设置一个自动跟踪的条件:



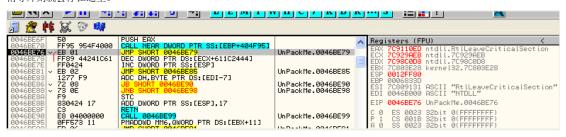




这里我们被忘了勾选上 Debugging options-Trace 菜单项中的 Always trace over system DLLs, Always trace over string commands(这个选项的意思就是遇到诸如 REPS 这样的字符串循环操作指令的时候直接跳过)这两项,因为如果让 OD 自动跟踪系统 DLL 或者字符串操作指令的话耗费的时间可能会非常长,接下来我们选中 Debug-Trace into 菜单项开始自动跟踪。



稍等片刻就会停在这里。



我们可以看到这是一个 CALL 的返回地址,我们来看看跟踪的日志信息。



我们双击日志中的这一项。



(PS:这里我的日志信息中并没有记录 CALL NEAR DWORD PTR SS:[EBP + 404F95]这一项,这里由于我的日志跟踪信息中没有记录这条指令的缘故,所以我这里也显示不出 GetProcAddress 这个 API 函数名称,但是影响并不大)

这里明显可以看出壳在获取 API 函数的地址,接着会重定向到自己创建的区段中。

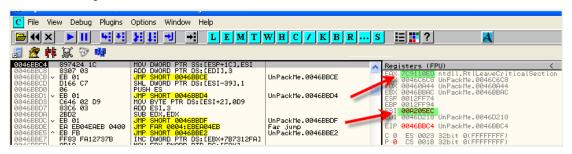
接下来我们来定位哪里会写入 00A205EC 这个值。

我们将跟踪的条件修改为:

 $EAX == 00A205EC \parallel EBX == 00A205EC \parallel ECX == 00A205EC \parallel EDX == 00A205EC \parallel ESI == 00A205EC \parallel EDI == 00A$ 

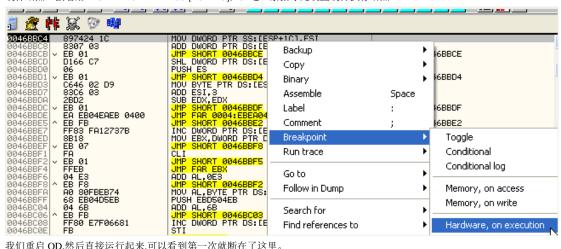
Condition to pause run trace				
Pause run trace when any checked condition is met:				
☐ EIP is in range	00000000	00000000		
☐ EIP is outside the range	00000000	00000000		
Condition is TRUE	EAX== 00A205	EC    EBX== 00A205	EC II E	
Command is suspicious or possibly invalid				
Command count is	0.	(actual 16166.	) Reset	
Command is one of				
In command, R8, R32, RA, RB and CONST match any register or constant				
		OK	Cancel	

我们再次选择 Debug-trace into 菜单项进行自动跟踪。

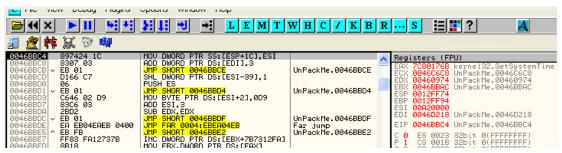


停在了这里,此时 EAX 指向的是正确的 API 函数地址,而 ESI 指向了重定向过的值.嘿嘿。这个点非常完美。我们删除之前创建的

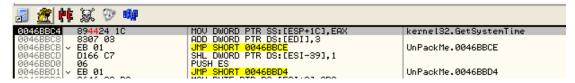
硬件断点。接着给 MOV DWORD PTR SS:[ESP+1C],ESI 这一条指令处设置硬件执行断点。



我们重启 OD,然后直接运行起来,可以看到第一次就断在了这里。



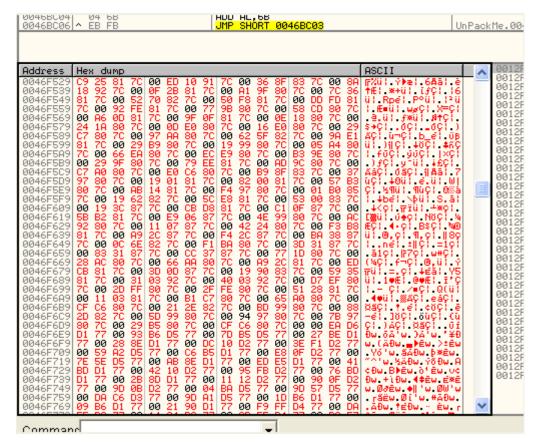
我们可以看到此时 EAX 同样指向了一个正确的 API 函数-GetSystemTime,而 ESI 寄存器也同样指向了一个重定向过的值,所以我 们来 Patch 这条指令以此来修复 IAT2。



这里我们将 MOV DWORD PTR SS:[ESP+1C],ESI 这条指令修改为 MOV DWORD PTR SS:[ESP+1C],EAX,这样就用正确的 API 函 数地址替代了重定向过的值,接着我们删除之前设置的硬件断点,运行起来。

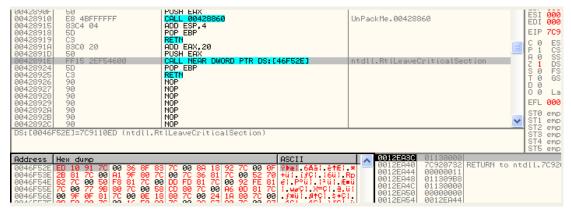


我们来看看 IAT2 发生了什么变化。



好,我们可以看到现在 IAT2 中保存的都是正确的 API 函数地址了。

我们看下 46F52E 调用指令的情况试试:



这里我们可以看到调用的确是正确的API函数了,不再是重定向的值了。但是这里仍然是是IAT2中的值被修复了,IAT中哪些0006 开头的无效的项仍然没有被修复,所以下一步我们要将IAT中无效的值修复。

现在我们有两个切入点,一个就是是 46BBC4 这一条指令,我们需要将 ESI 修改为 EAX,这样就可以确保正确的 API 函数地址被填充到 IAT2 中。

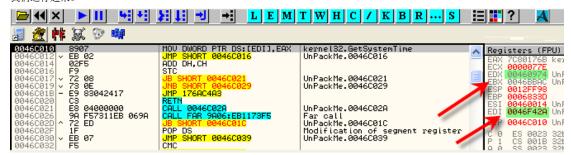
另一个切入点是 46C010 这一条指令,我们分别给该这处指令设置硬件执行断点,接着重启 OD。



断在了这里,我们将 ESI 修改为 EAX。



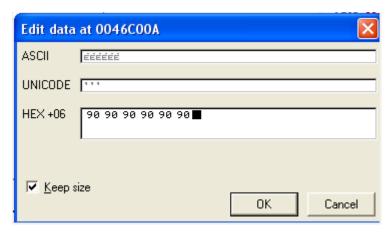
我们运行起来。



断在了这里,这里是将正确的 API 函数地址填充到 IAT2 中,此时 EDX 指向了对应的 IAT 项,而 EDI 指向了 IAT2 中对应的项,现在 是我们修复 IAT 的绝佳时机,我们做如下操作即可:



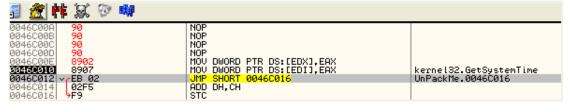
我们知道上面这条 JMP 指令是直接跳转到 MOV DWORD PTR DS:[EDI],EAX 这条指令的,这里压根我们就不需要其无条件跳转,这条指令相当于是费的,我们将其 NOP 掉。



如下:

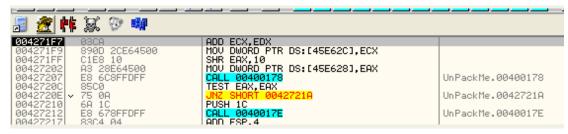


这里我们在上面添加一条指令 MOV DWORD PTR DS:[EDX],EAX,这样可以将正确 API 函数地址就被写入到了 IAT 中了。

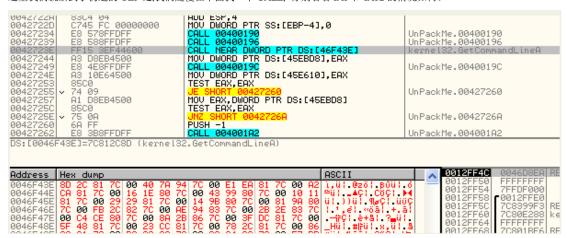


这样 IAT 中和 IAT2 两张表中都将保存的是正确的 API 函数地址,现在我们删除掉之前设置的硬件断点。

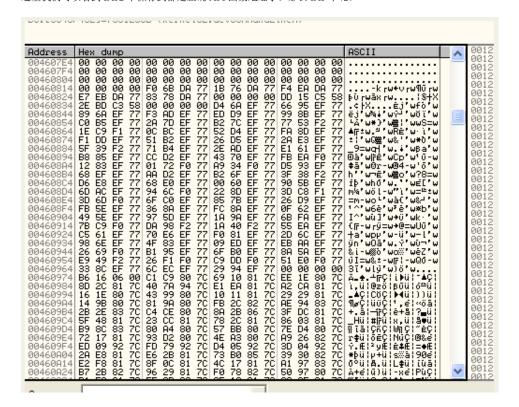
给主程序代码段设置内存访问断点,运行起来,不一会儿就能断到伪造的 OEP 处。



这里我们就断到了伪造的 OEP 处,我们随便在下面找一个 CALL, 分别看看 IAT 和 IAT2 的情况如何。

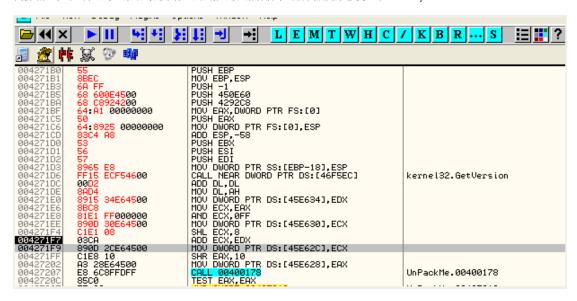


这里我们可以看到 IAT2 中保存到都是正确 API 函数地址了。那么 IAT 中呢?



这里我们可以看到 IAT 中之前那些 0006 开头的值也已经被修复了。好了,下面我们要做的就是将代码段中的这些间接 CALL IAT2 中的项转化为 CALL IAT 中的项,下面我们就通过一个简单的脚本来完成。

我会给大家逐一介绍每一条语句是干什么用的,但是在解释脚本之前我们先来修复一下 stolen bytes。



这里脚本我已经写好了,可能不是最优的,但是已经足够用了,名称叫做 Spin.txt。

```
0000 var var_call
0001 var var_table
0002 var var_api
  0003 var var_iat
 0004 var var_program
0005 var var_end
  0006 mov var_program,401000
0007 mov var_iat,460818
  0008 TheStart:
  0009 findop var_program, #FF15??#
 0010 log $RESULT
  0011 mov var_call,$RESULT
 0012 cmp var_call,0
  0013 je TheFinal
 0014 cmp var_call,44904B
0015 jae TheFinal
  0016 TheFollow:
  0017 add var_call,2
  0018 log var_call
  0019 mov var_table,[var_call]
0020 log var_table
  0021 mov var_api,[table]
 0022 log var_api
0023 cmp var_api,50000000
 0024 jb TheJmp
0025 TheLoop:
  0026 cmp var_api,[var_iat]
0027 je TheSolve
 0028 add var_iat,4
0029 cmp var_iat,460F28
0030 jae TheJmp
  0031 jmp TheLoop
  0032 TheSolve:
 0033 log var_iat
0034 log var_call
 0035 mov [var_call],var_iat
  0036 cmp var_call,449068
0037 jae TheFinal
0038 TheJmp:
  0039 sti
  0040 mov eip,4271F7
  0041 mov var_program,var_call
  0042 log var_program
0043 mov var_iat,460818
 0044 jmp TheStart
0045 TheFinal:
  0046 ret
首先:
var var_call
var var table
var var_api
var var iat
var var_program
var var end
这里是声明该脚本中需要用到的一些变量。下面我会给大家介绍每个变量的功能。
mov var_program, 401000
mov var iat, 460818
这里是初始化变量,将主模块代码段的起始地址赋值给变量 var_program,因为我们要从主模块的代码段起始地址处开始定位
CALL。接着将 IAT 的起始地址赋值给变量 var iat。
TheStart:
findop var program, #FF15??#
log $RESULT
这里才是我们脚本真正开始执行的地方。TheStart 是一个标签, 顾名思义: 开始。接下来是通过 findop 命令从 401000 地址处开
```

始查找以FF15 开头的间接 CALL, ??表示通配符。如果查找成功, 地址将会保存到保留变量\$RESULT 中, 否则\$RESULT 将等于 0。接下来通过 log 命令将\$RESULT 的记录到 0D 的日志窗口中, 这个命令不是必须的, 只是为了方便我们的查看。

```
mov var_cal1, $RESULT
cmp var_cal1, 0
je TheFinal
cmp var_cal1, 44904B
jae TheFinal
```

这里首先将查找到结果\$RESULT 赋值给变量 var\_call,接着判断查找的结果是否为 0,如果为 0,表示没有找到以 FF15 开头的间接 CALL,那么就直接跳转到 TheFinal 标签处结束该脚本的执行,如果找到了,判断间接 CALL 指令的地址是否高于代码段中最后一项间接 CALL 指令所在的地址,如果高于,同样跳转到 TheFinal 标签处结束脚本的执行。

#### TheFollow:

```
add var_call,2
log var_call
mov var_table,[var_call]
log var_table
mov var_api,[table]
log var_api
cmp var_api,50000000
```

这里将间接 CALL 指令的地址+2, 然后读取 4 字节的内容保存到变量 var\_table 中, 也就是 IAT2 中的表项, 接着读取表项的值也就是读取 API 函数的地址, 判断其是否大于 50000000, 如果大于说明是正常的 API 函数地址, 如果小于就说明不是正确的 API 函数地址, 我们跳转至 TheJmp 标签处继续定位下一个间接 CALL。

#### TheLoop:

jb TheJmp

```
cmp var_api, [var_iat]
je TheSolve
add var_iat, 4
cmp var_iat, 460F28
jae TheJmp
jmp TheLoop
```

我们现在有 IAT2 中正确的 API 函数的地址了,所以接着我们就需要查询 IAT 中跟其一致的 API 函数地址,如果是 API 函数地址相等的话,就可以将该间接 CALL 中的 IAT2 中的项替换成 IAT 中的项了,但是如果查遍整个 IAT 都没有查找到与之相等 API 函数地址的话,就跳转到 The Jmp 标签处进行定位下一个间接 CALL,如果在 IAT 中查找到了相等的 API 函数地址,就跳转到 The Solve 标签处进行替换工作。

### TheSolve:

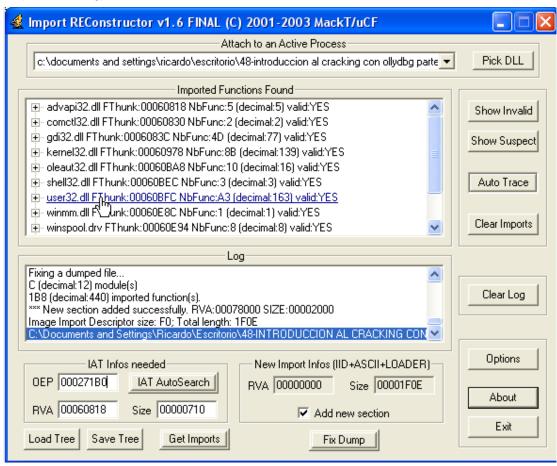
```
log var_iat
log var_call
mov [var_call], var_iat
这里将 IAT2 的项值替换成对应的 IAT 的项值。
```

## sti

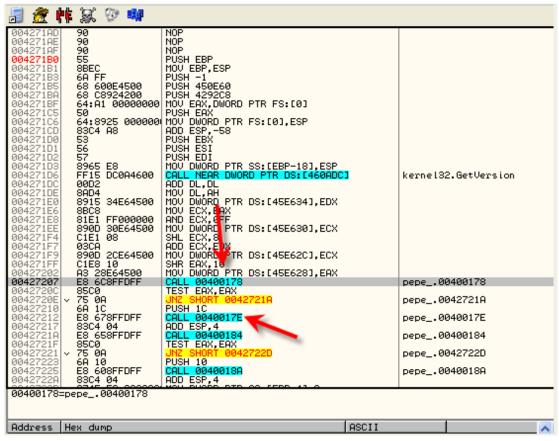
#### mov eip, 4271F7

这两行其实其实不起作用,但是由于 011yScript 插件要求程序必须执行一些东西,不能单单的进行搜索或者更改值,或者挂起什么也不做,所以我们不得不添加一个 STL 命令,让其单步执行,相当于 F7,然后再将 eip 指向伪造的 0EP 处。

这里 0D 有一点不好的地方, 就是当有些脚本 Patch 过的字节超过 1000 的时候就弹出一个消息框进行提示, 我们点击几次 0K 以后脚本就执行完毕了, IAT 也就修复成功了。



这里我们发现存在一个无效的项,我们直接将其剪切掉。接着我们修复刚刚 dump 出来的文件,我们会发现无法运行,好像还缺少点什么。



这里存在 AntiDump,我们会发现入口点下面存在一些 CALL,这些 CALL 的地址属于 PE 头,而不是代码段。

我们单击鼠标右键选择 Search for-All intermodular calls。查看所有的 API 函数的调用处。

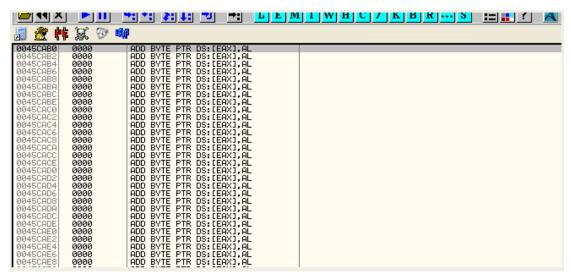
```
### WATER THE PROPERTY OF TH
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               kernel32.GetCommandLineA
kernel32.GetStartupInfoA
kernel32.GetModuleHandleA
UnPackMe.004001D8
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      UnPackNe.004001D8
ntdll.RtlUnwind
ntdll.RtlUnwind
kernel32.RaiseException
kernel32.GetCurrentProcess
kernel32.TerminateProcess
kernel32.ExitProcess
ntdll.RtlReHlocateHeap
UnPackNe.004001D8
kernel32.GetCPInfo
UnPackNe.004001D8
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    UnPackNe.004001D8
kernel32.GetCPInfo
UnPackNe.004001D8
kernel32.InitializeCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEnterCriticalSection
ntdll.RtlEaveCriticalSection
ntdll.RtlLeaveCriticalSection
ntdll.RtlLeaveCriticalSection
kernel32.InterlockedIncrement
kernel32.GetModuleHandleA
kernel32.HeapCreate
kernel32.HeapCreate
kernel32.HeapCreate
kernel32.HeapDestroy
ntdll.RtlRtlCoateHeap
kernel32.VirtualFree
ntdll.RtlFreeHeap
kernel32.VirtualFree
ntdll.RtlFreeHeap
kernel32.VirtualFree
kernel32.VirtualFree
kernel32.GetCurrentDirectoryA
kernel32.GetCurrentDirectoryA
kernel32.GetCurrentDirectoryA
kernel32.GetStartupInfoA
kernel32.GetFileType
kernel32.GetFileType
kernel32.GetFileType
kernel32.TlsSetValue
kernel32.TlsSetValue
kernel32.GetCurrentThreadId
ntdll.RtlGetLastWin32Error
kernel32.TlsSetValue
kernel32.GetCurrentThreadId
ntdll.RtlSetLastWin32Error
UnPackNe.004001D8
ntdll.RtlSetLastWin32Error
kernel32.TlsSetValue
kernel32.GetCurrentThreadId
ntdll.RtlSetLastWin32Error
UnPackNe.004001D8
ntdll.RtlSetLastWin32Error
kernel32.CloseHandle
```

我们可以看到这些是需要我们修复的。

但愿不需要我们编写第二个脚本来进行修复。

现在我们需要在刚刚 dump 并修复了 IAT 的文件中定位 1000(十六进制)个字节的空间用于存储 PE 头中有用的信息。

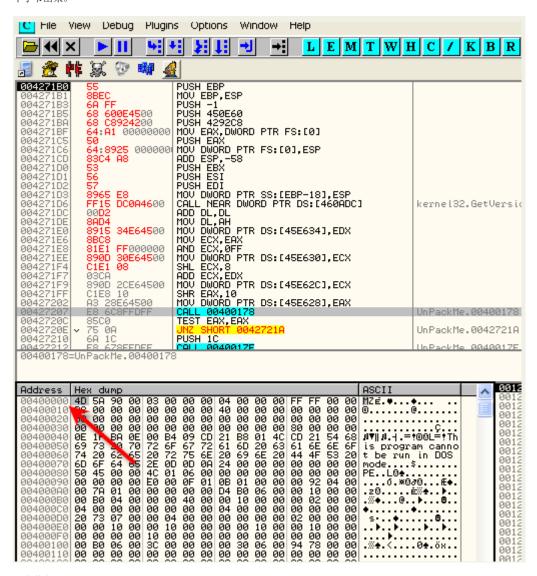
我们用 OD 加载刚刚 dump 并修复了 IAT 的那个文件,随便定位一个 1000(十六进制)字节的区域,这里我找的区域起始地址为 45CAB0



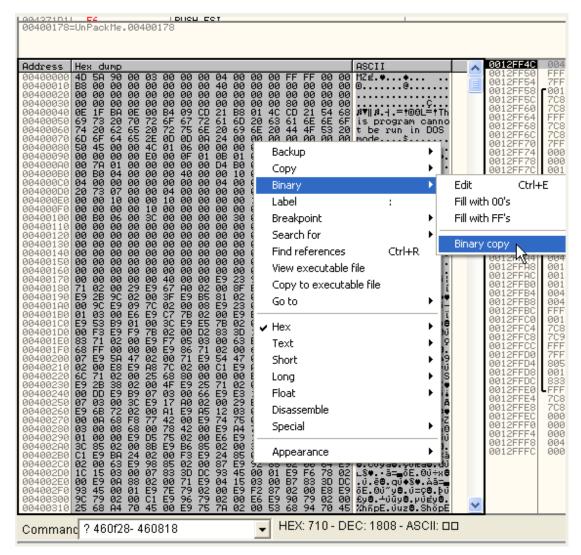
这里我们需要验证一下这块虚拟地址空间是否在文件中存在,我们单击鼠标右键选择 View-Executable file:

```
🜆 🥷 📫 🕱 👽 🐗
                                                                                                                                                                                                                              ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL
                                                                                                0000
0000
0005CAB0
  0005CAB2
0005CAB4
                                                                                                  ãããã
                                                                                                  0000
0000
  0005CAB8
                                                                                                  0000
0000
0000
  0005CABA
0005CABC
  ФФФБСАВЕ
  0005CAC0
                                                                                                   0000
                                                                                                  0000
                                                                                                0000
0000
0000
0000
  0005CAC4
0005CAC6
  0005CAC8
  0005CACA
                                                                                                  аааа
  0005CACE
0005CAD0
                                                                                                  0000
0000
                                                                                                  0000
0000
    0005CAD2
  0005COD6
                                                                                                  аааа
                                                                                                  0000
0000
    0005CAD8
```

我们可以看到这块虚拟地址空间在文件中的确存在,现在我们需要从之前那个断在 OEP 处的 OD 中拷贝 PE 头中的 1000(16 进制)个字节出来。

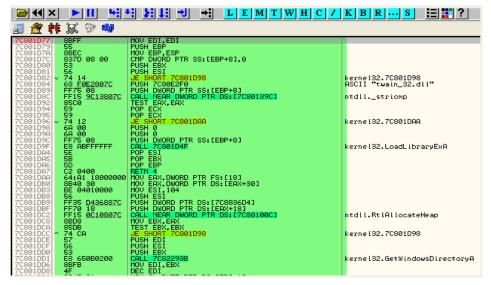


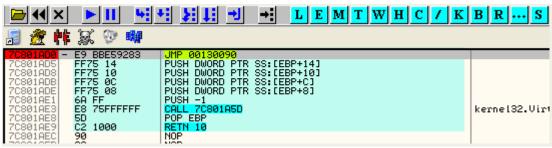
选中整个区段。



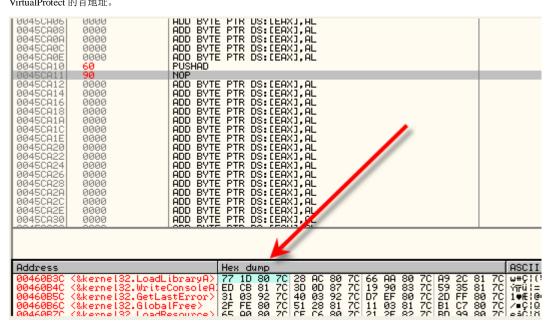
二进制复制并粘贴到 dump 文件所在 OD 的 45CAB0 为起始地址,长度为 1000(16 进制)字节的区域中。并且将修改保存到文件。 现在 PE 头的数据我们是拷贝过去了,下面我需要在程序开始运行起来,起始地址为 45CAB0,长度为 1000 这部分数据覆盖到 PE 头中以此来修复 AntiDump。但是现在有个问题呀,PE 头具有可写权限吗?PE 头并一定具有可写的权限,那么我就需要给其赋予可写权限,我们通常会调用 VirtualProtect 这个 API 函数来修改内存的访问权限。但是该程序的 IAT 中并没有 VirtualProtect 这个 API 函数对应的项。

怎么办呢?通常为了兼容性考虑会使用 LoadLibrary 和 GetProcAddress 这两个 API 函数来配合获取 VirtualProtect 的地址。但是这里我会告诉你一个更加快捷的方式。





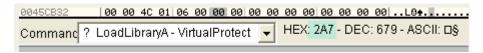
假设 LoadLibraryA 是 IAT 中的一项,这里 LoadLibraryA 的实现代码我已经用绿色高亮显示了。其实几乎所有的 XP 系统上 LoadLibraryA 与 VirtualProtect 的入口地址的差是一个定值。我们只需要通过 LoadLibraryA 的首地址减去这个定值就可以定位到 VirtualProtect 的首地址。



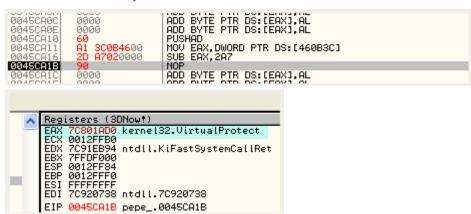
这里我们定位到 IAT 中的 LoadLibrary 这一项。

```
0045CA0C 0000 ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL 0045CA0C 0000 ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL 0045CA10 60 ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL 0045CA10 60 PUSHAD PUSHAD 0045CA11 A1 3C084600 MOV EAX,DWORD PTR DS:[460B3C] 0045CA16 2D A7020000 SUB EAX,2A7 NOP 0045CA1C 0000 ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL 0046CA1C 0000 ADD BYTE PTR DS:[EAX],AL
```

这里首先将 LoadLibraryA 的地址存放到 EAX 中。下面我们来计算一下 LoadLibraryA 与 VirtualProtect 这两个函数入口地址之间的差值。



这里我们可以看到 LoadLibraryA 与 VirtualProtect 这两个函数入口地址之间的差值为 2A7。



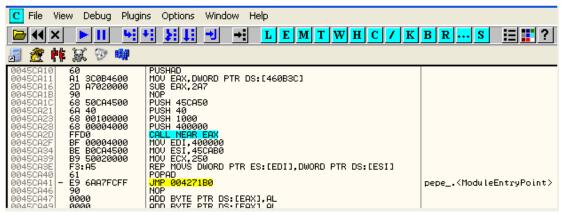
获取到 VirtualProtect 的入口地址以后,我们就可以对 PE 头赋予写入权限了。

# VirtualProtect Quick Info

The **VirtualProtect** function changes the access protection on a region of committed pages in the virtual address space of the calling process. This function differs from <u>VirtualProtectEx</u>, which changes the access protection of any process.

```
BOOL VirtualProtect(
   LPVOID /pAddress,  // address of region of committed pages
   DWORD dwSize,  // size of the region
   DWORD f/NewProtect,  // desired access protection
   PDWORD /pf/OldProtect  // address of variable to get old protection
);
```

这里是 MSDN 中对于 VirtualProtect 这个函数的说明。



我们首先需要一个 PUSHAD 指令保存寄存器环境,接着将 LoadLibrary 函数的入口地址保存到 EAX 中,接着将其减去 2A7 就得到了 VirtualProtect 这个函数的入口地址。接着调用 VirtualProtect 给 PE 头赋予写入权限。该函数的参数如下:



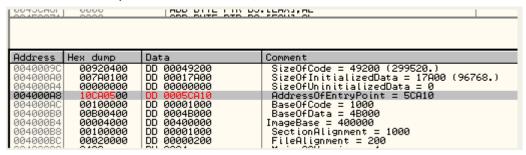
首先是要修改的访问权限的起始地址为 400000,长度为 1000,新的访问权限为可读可写可执行,旧的访问权限保存到 45CA50 所指向的内存单元中。接着将起始地址为 45CAB0,长度为 1000 的数据拷贝到起始地址为 400000,长度为 1000 的内存单元(也就是 PE 头)中。接着调用 POPAD 指令还原寄存器环境,然后跳往 OEP 处。



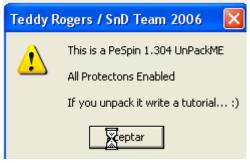
现在要做的事情就是将入口点修改为 45CA10 了。

Address	Hex dump	Data	Comment
3040009C 304000A0 304000A8 304000A8 304000B0 304000B0 304000B8 304000B8	00000000 B0710200 00100000 00B00400 00004000	DD 00049200 DD 00017A00 DD 00000000 DD 000271B0 DD 00041000 DD 0004B000 DD 0004B000 DD 00001000 DD 00000200	SizeOfCode = 49200 (299520.) SizeOfInitializedData = 17A00 (96768.) SizeOfUninitializedData = 0 AddressOfEntryPoint = 271B0 BaseOfCode = 1000 BaseOfData = 48000 ImageBase = 400000 SectionAlignment = 1000 FileAlignment = 200

这里我们将 AddressOfEntryPoint 修改为 5CA10 即可(RVA)。



保存修改到文件,直接运行起来。



嘿嘿.搞定。