第八章:参考引用框架

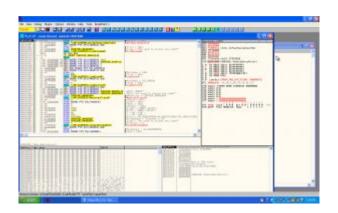
一、简介

我们现在要研究的 crackme, 相比来说更具挑战性。它就是 Crackme 3. exe。咱们也会学习几个新技巧。

你可以在教程页下载相关文件以及本文的 PDF 格式版本。

二、探究二进制文件

启动 011y 并载入 crackme。它会载入、分析并暂停在第一行: (p1)



运行下程序看看什么样: (p2)



好吧, 没啥东西。选择 "Help" -> " Register": (p3)

Cra File He	ckMe v1.0		_	<mark>GetModule</mark> Title = N Class = " FindWindo
110 110	ale.	5/1		Findwindo
	Register			×
PUSH PUSH	Name	Г		
MOV DI IS MOV DI IS MOV DI IA MOV DI	Serial			
PUSH I PUSH I PUSH I PUSH I PUSH I PUSH I		ок	Cancel	

现在咱们来到了某个地方。奇怪了,怎么和我们的 FAKE 那么像 ②。试着输入用户名和序列号看看程序有什么反应: (p4)



嗯。这回弹出了一个显示坏消息的对话框: (p5)



有时候,对于一个比较小的程序,我喜欢向下多翻几页看看有没有什么有意思的东西。我向下翻了大概 6 页,然后我看到了一些相当有趣的东西: (p6)

看看在 MessageBoxA 函数前面的文本。如果你往 MessageBoxA 函数上面的文本的左边看的话,你会看到一条黑线将函数的参数框起来: (p7)

```
Style = MB_OK:MB_ICONEXCLAMATION:MB_APPLMODAL
Title = "Good work?"
Text = "Great work, mate!\rNow try the next CrackMe!"
hOwner = 00401000
MessageBoxA
```

011y 给你显示的是准备传递给函数的参数,就是被调用的那个函数的。本例中个,参数1是窗口的类型,参数2是窗口的标题("Good work!"),参数3是窗口显示的文本("Great work..."),参数4是窗口所有者的句柄。最后,MessageBoxA函数被调用。你可以在MessageBoxA上右键,选择 Help on symbolic names"来查看传递给函数的参数以及返回值。

现在, 我们对比着看下紧随其后的那部分: (p8)

```
Style = MB_OK:MB_ICONEXCLAMATION:MB_APPLMODAL
Title = "No luck!"
Text = "No luck there, mate!"
hOwner = 00401000
MessageBoxA
```

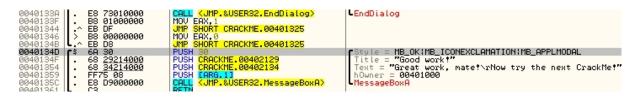
对这两个函数的调用有很大的不同。一个看起来真的不错,而另一个却不是。我想我们大家都承认,我们宁愿要第一个调用。现在咱们要记住

R4ndom's Essential Truths About Reversing Data #2: R4ndom 关于逆向数据的必备真言 2:

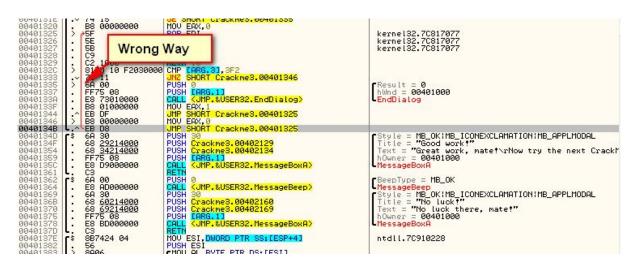
2. 大部分的保护机制都可以被绕过,通过修改一个简单的跳转指令来跳转到"好的"代码处,而不是"坏的"代码处(或者避免跳转跳过"好的"代码)。

如果你看两个函数的上面几行,你会看到几个 jmp 语句,它们决定了你将走哪条路,好的路或者坏的路。99%的应用里的 99%的时间都是这样。窍门就是

找到这个跳转。(当然剩下的 1%要难得多,不过我们不会接触。)我们的例子中,在 401344 和 40134B 有跳转。现在,作为一个已经训练过的逆向工程师,这些跳转很快就被略过(如果你想知道为啥,是因为它们和我们的消息框在不同的函数中,所以它们不会跳过我们的坏消息或跳转至好消息处,后面会讨论这个)。咱们来研究研究它们: (p9)

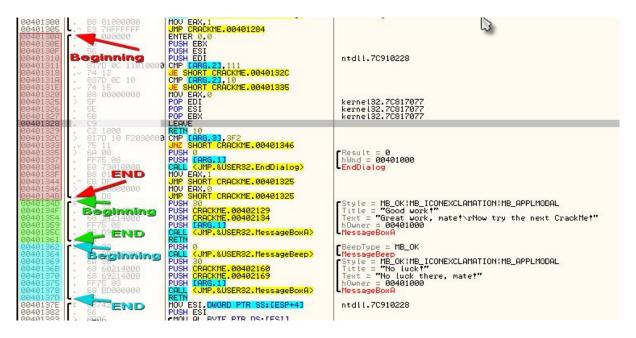


首先,点一下 40134B 处的 JMP 指令。会看到一个红线指示该 JMP 将跳到哪, 我们看到它走的是一条错误的路! (p10)



它没有跳到我们的好消息那,也没有跳过坏消息,反而往上跳到前面的代码了。我们试试 401344 那个 JMP。这个事实上和那个指向的一样(仍然是错误的路),所以看起来我们的第一个猜测是错的。

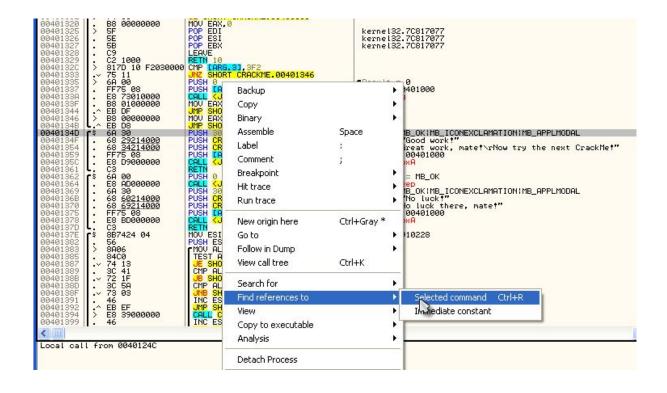
顺便说一下,就像我早些说的,老鸟忽视这些跳转的原因是因为 011y 显示函数的方式。如果你注意看第一列(地址)和第二列(操作码)之间的话,会看到一些粗黑线。这些线是 011y 放进去的,用来区分函数(有时候 011y 无法指出函数的起始点和结束点,所以就不会有这些线): (p11)



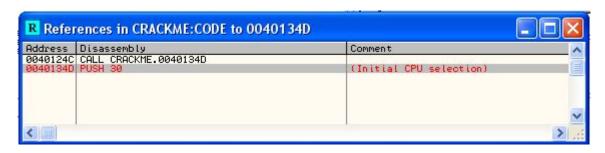
本例中,你可以看到那两个 JMP 是在我们的好消息和坏消息的上面的函数中。因为它不会跳转到好消息或者坏消息处,它们真的对我们没有任何帮助。这也告诉你另一件事,第一个消息框(好消息那个)和坏消息框不是在同一个函数中。这些都告诉我们,这些函数都是在别的地方被调用的,并且在它们被调用之前的某处决定了哪个被调用,是好的还是坏的。咱们看看怎么才能绕过这些干扰.....

三、查找参考

在好消息函数的第一行,也就是 40134D 那行上右键。选择 Find References To"->" Selected Command"(或者按 Ctrl+R): (p12)



弹出 "References (参考)" 窗口: (p13)



该窗口显示的是 011y 能够找到的 CALL 或 JMP 到*这个*地址的所有参考 (CALL 和 JMP)。现在,双击列表中的第一个(就是那个不是红色的),然后你就会来到调用这个(好的)消息的那行: (p14)



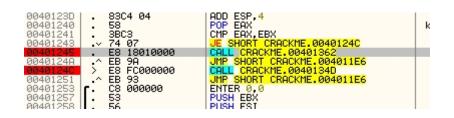
在 40124C 那行你可以看到指令 CALL CRACKME. 0040134D。40134D 就是好消息对话框的第一行。咱们在这里设置一个断点: (p15)



现在,咱们对另一个函数做相同的操作,也就是坏消息那个。转到 401362 那行,就是坏消息函数的第一行,右键选择 Find References To"->"Selection (or ctrl-R)"。这会再一次调出参考窗口。双击第一条,我们就会来到调用坏消息的地方: (p16)

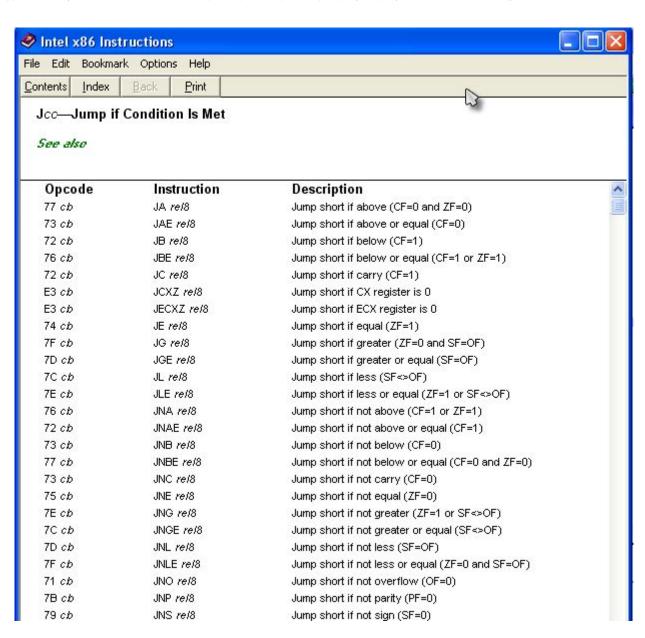


有意思的是,它就在我们刚才设置的断点的上面 2 行! 咱们在这里也设置一个断点: (p17)



***注意,有时候你选中一行然后查找参考,但是一个都没有。导致这个结果的原因有两种: 1)你选择了错误的函数"入口点",也就是调用这个函数应该 call 或 jump 其他的地方,但是它们却调用了别的行,有可能就是你选择行的前面或后面那行。选择正确的行来查找参考需要花时间和技巧,不过要坚持下去。2)代码中没有明显指向这一行的指令。记住,程序运行时有许多数字被动态的操纵,call 或 jump 指向的地址也不例外。所以,如果 call 的地址是动态创建的话,所以 011y 就没有办法提前知道这行会被调用,所以 011y 也就不会将这个参考列出来。关于这个也是有方法的,不过这会我不打算讨论。

现在,如果我们看看这两个 CALL 的附件的话,会看到几个 jmp 指令。第一个,401243 的 JE SHORT CRACKME. 0040124C。当然,你知道 JE 是啥意思,因为你已经读过汇编语言的书(参见 R. E. T. A. R. D. 规则#1),不过为了证实,我们假定你不知道这个特别的助记符(指令)是啥意思。这就是插件 MnemonicHelp存在的原因。右键 JE 指令,在上下文菜单中选择"? JE": (p18)

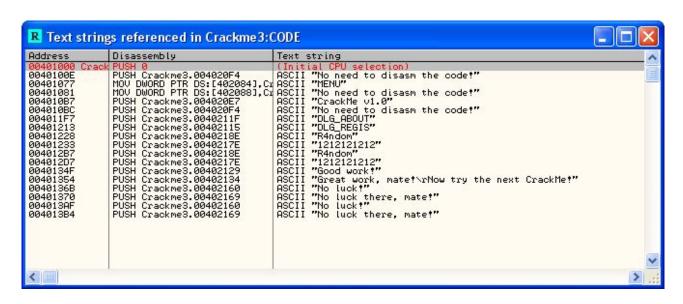


这个窗口比较长,因为有大量的跳转指令。如果我们向下看那个"JE"的话,会看到它是"Jump if Equal (ZF = 1)"。意思是如果 0 标志位被置 1 就跳转(或者被比较的两个项目相等)。前面的教程中我们复习过标志位,所以你应该知道,如果被比较的两个对象相等,JE 就会跳转。我们也能够发现,这个 JE 跳过了对坏消息的调用,并且紧随跳转的那条指令是对好消息的调用。如果 JE 没有跳,我们就会调用坏消息。所以,我们想要这个跳转实现,以便我们能够调用好消息。咱们操作下看看。在 JE 指令上设置一个断点,重启(或运行)应用。点击 crackme 中的"Help"->" Register",输入用户名和序列号,然后点 OK: (p19)



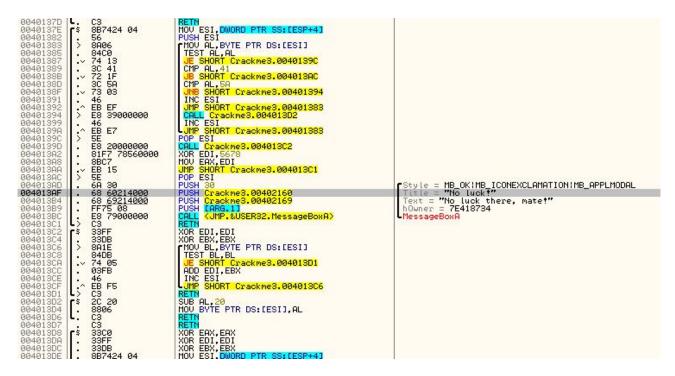
哇! 等等! 显示了坏消息,并且 011y 也没有断下来? 也就是说 011y 永远也不会运行到我们的断点! 这是咋回事呢。

事实上,这个在逆向工程领域里是可以用得着的⊌。我向你保证,每一个专家级逆向工程师/破解者这时候都会想"我错过什么了吗?一个 0xcc 中断? IsDebuggerPresent (译者注:一个 Windows API)? NTFlags? TLS 回调?",然后白费力气去寻找一些过于复杂的解决方案。但是我们只是初学者,我们只有几个工具可以使用,其中一个就是搜索字符串,那就试试这个吧: (p20)



现在,你可以看到一些相当有趣的东西...。有两个"No luck!"坏消息,但是只有一个好消息。也就是说,代码中的某个地方做了检查,如果没有通过就会显示坏消息。这是一个在反逆向工程中非常流行的技术:找一个非常明显的地方放好的/坏的消息,然后添加一个不是那么明显的检测。如果你看看代码

窗口我们的好消息和坏消息所在的位置,你会发现字符串 "No luck!"是在40136B,所以我们知道那不是我们要找的字符串。所以咱们双击下 4013AF 那个: (p21)



这个坏消息是在程序内存中完全不同的区! 我认为这个 crackme 是在太简单了! 好,咱们深呼吸然后想想 RETARD 规则 #2,找找 比较/跳转。本例中在 4013AA 处有个 JMP,当你点击它的时候,011y 会显示一个箭头刚好跳过了坏消息。看起来前途光明啊...。那就试试吧! 在那个 jmp 指令处设置一个断点,重启应用并运行。

***你有可能得到错误的消息,就像我们上一章中断点被破坏那样。如果发生了,像上一次那样做就行了。打开 BP 窗口,在你运行程序前重新启用所有的断点:)(p22)



操蛋!!! 好吧,不起作用,所以我猜我们得深入挖掘了。咱们看看代码,试试理解到底是什么个情况(该是你组合阅读大放异彩的时候了⊌): (p23)

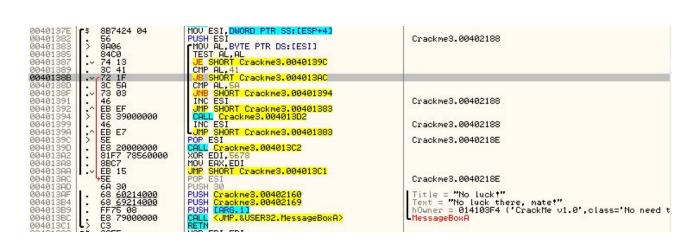


好,我们知道了一件事,因为教程的前面我们学过,就是函数的开始和结束点。图片中你能通过蓝色箭头看到。所以,从函数的起始点开始,有一个循环首先检查 AL 是不是 0(TEXT AL, AL),然后循环将 AL 和一组数值(41,5a)进行比较。期间,有一些依赖于 AL 值得跳转。首先,咱们看看到底哪个跳转会调用我们的坏消息(有一个 JMP 指令刚好在坏消息前面,没有什么可以"空降"直达它。所以,必须有什么东西跳过那个跳转来运行坏消息代码。最有可能的跳转是在 4013AC)。

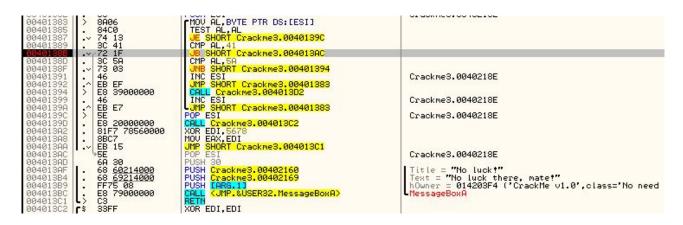
点一下 4013AC, 也就是坏消息框的第一条指令, 右键该行选择 "Find References To" -> "Selected Address"。(我知道一旦你点了这行, 就会显示一个红色箭头,显示了哪条指令调用了它,但是我们怎么才能知道就没有别的指令调用坏消息呢。找到所有的参考可以帮助我们确定,有可能只有一个。)然后我们就再次看到了参考窗口: (p24)

Address	Disassembly	Comment	
0040138B	JB_SHORT_Crackme3.004013AC		
04013AC	POP ESI	(Initial CPU selection)	

现在,双击第一个,咱们来看看哪一行正在调用坏消息: (p25)



噢,原来是循环中的一个。注意参考窗口中旁边的那个红色的那行(我们现在可以忽略它),只有一个到该地址的参考,所以我们可以保证 40138B 这行是调用坏消息的唯一代码。所以 40138B 的 JB SHORT 4013AC 就是那个罪魁祸首。咱们试着在它上面设置一个 BP,临时修改下看看能否绕过这个坏消息。在 40138B 设断点,重新运行程序: (p26)



嗯。箭头是灰色的,我们知道在这次的循环迭代中我们没有跳到坏消息那。按下 F9 执行循环体: (p27)



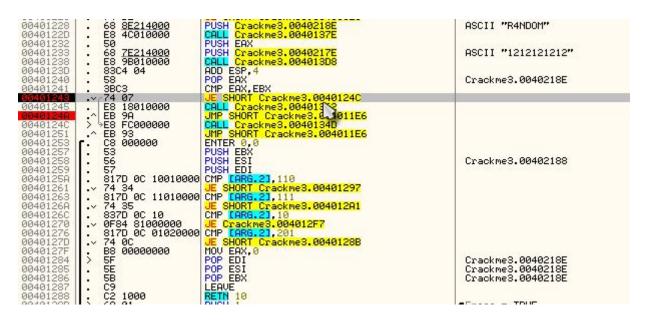
啊! 第二次循环时它就要调用坏消息了。好,就让它那么干,看看我们跟踪的对不对。你可能注意到了,如果修改了 0 标志位,跳转仍然实现了。这是因为 JB 指令是跳转指令集中略有不同的那部分,它用进位标志位而不是 0 标志位(别担心,这些你的汇编语言书籍中全都有 (3)。所以双击那个进位标志位("C"): (p28)



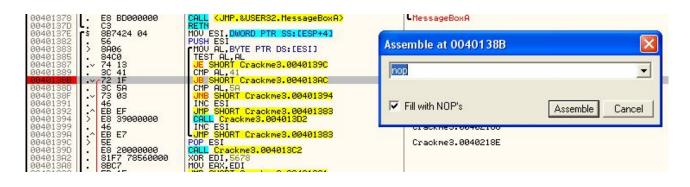
然后那个箭头就会变为灰色: (p29)



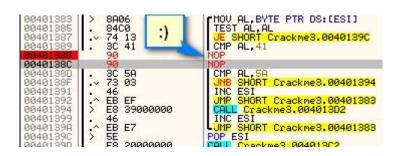
现在我们再次运行循环,看看循环中还有没有调用坏消息的。按 5 次 F9,没有一次调用坏消息。事实上,在第五次 F9 之后,我断在了一个旧断点处,我们首先想到的是补丁: (p30)



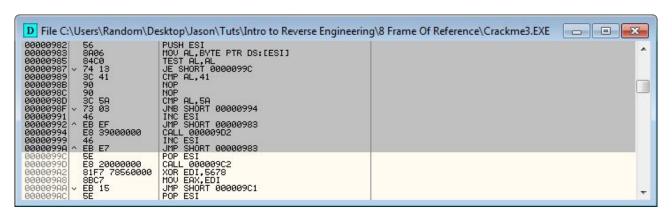
那么,这就意味着我们已经成功的绕过了对坏消息的第一个检测,并且回到了原来的检测点。咱们给第一个检测打个补丁,这样就再也不用操心它了,就可以将注意力集中在主要的检测点。回到 40138B 的断点处,我们得想想怎么给它打补丁而不让它跳转到坏消息那。记住,跳转是在第二次循环时实现的,只有在 AL 的值小于 41 时才成立(相关指令是 CMP AL, 31, JB SHORT 4013AC)。如果我们只 NOP 掉这个跳转会怎么样?它就再也不会跳了,我们一点也不用担心它会跳到坏消息那些: (p31)



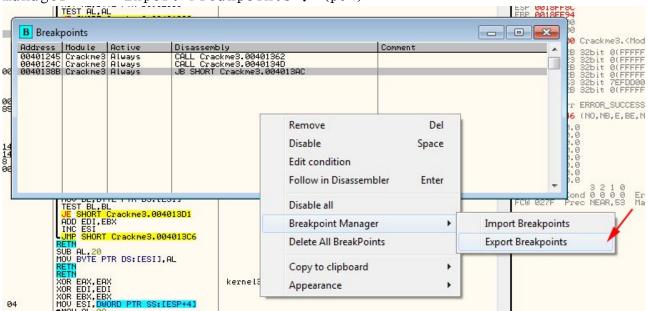




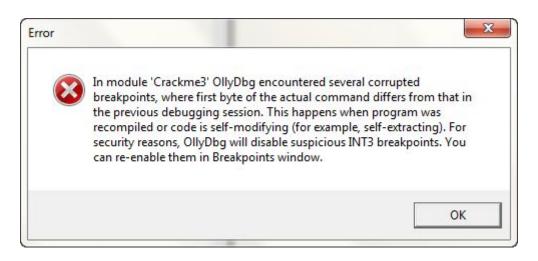
右键,选择 "Copy to executable" -> "All modifications"。弹出内存窗口,右键该窗口,选择 "Save File",将其另存为 crackme_patch1.exe: (p33)



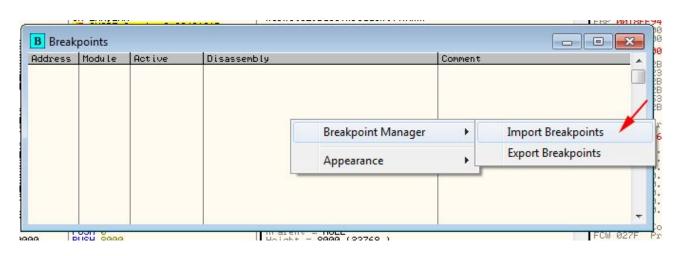
现在,在重新载入刚刚打过补丁版本前,我们要明白所有的补丁、注释和(尤其是)断点都会被删除,因为所有的信息都存储在 Crackme 3. udd 这个 UDD 文件中。我们将要打开的 Crackme 3. Patch 1, 并没有和它相关的 UDD 文件。不过还是有几个好消息的。本文的相关下载中包含有断点管理插件。如果你没有准备好,那就将其拷贝到你的插件目录下,然后重启 011y。如果你一开始就安装好了,那你就已经载入了它。现在打开断点窗口,右键并选择 "Breakpoint manager" ->" Export Breakpoints": (p34)



保存文件,因为我们将会将其导入到新文件。现在,将新文件(打过补丁的)载入011y。它很可能会弹出一个消息框,告诉你断点被破坏了: (p35)



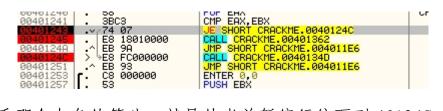
点 OK 就行了。在我们的打过补丁的程序中打开断点窗口,很可能所有的(或大部分)断点消息了。现在,右键并选择 "Breakpoint Manager" -> "Import breakpoints": (p36)



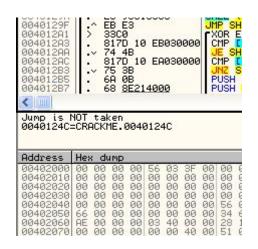
现在你会看到我们原来的断点又回来了: (p37)

Address	Module	Active	Disassembly	Comment	
90401245 9040124C 9040138B	Crackme3 Crackme3 Crackme3	Always Always Always	CALL Crackme3.00401362 CALL Crackme3.0040134D NOP		

运行程序,011y 会断在我们的第一个断点也就是401243 的 JE 指令处(如果你没有在该行设置断点,那就设一个。译者注: 吐一下槽,原作者太操蛋,从来都只打圆括号的左半个,右半个就不管了,我还得自己琢磨把右边的圆括号放哪)。重启应用并运行,你会断在这里: (p38)



现在,看那个灰色的箭头,就是从当前暂停行往下到 40124C。因为箭头是灰色的,所以跳转不会实现。你也可以看反汇编窗口与数据窗口中间的那块,它告诉你跳转**没有**实现: (p39)



这意味着,什么都不用做,程序不会跳到第二个调用,会直达第一个调用。第一个调用会跳到坏消息那,所以我们真心不想让它发生。按一下 F8 单步步过。就像 011y 告诉我们的,没有跳转,我们当前的位置就在调用坏消息的地方。按一下 F7 单步步入那个 CALL,我们来到了坏消息所在函数的第一条指令处。现在,如果我们按 F9 让程序运行,我们看到的正是意料之中的: (p40)



咱们来看看能不能解决这个⊕。重启应用,按F9运行之,选择"He1p"->" Register",然后输入用户名和序列号。现在,当你按下 0K 按钮时,011y 会再次停在我们的第一个断点: (p41)



这回,咱们来帮助 011y 走正确的路。浏览下寄存器窗口,注意到 Z 标志位是红色的。嗯,你知道该怎么做了: (p42)

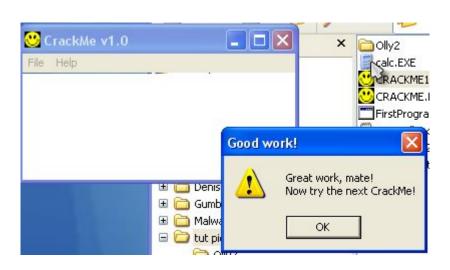


注意,箭头是灰色的,显示跳转不会发生,不过现在变红了,在反汇编窗口和数据窗口之间的那个区域已经变成了"Jump will be taken(跳转将会发生)"。我们所做的就是告诉011y去修改标志位,该标志位用来判定两个东西是否相同,为了让它认为它们是相同的。所以现在,我们会跳过对坏消息的调用,转而去调用好消息!!!

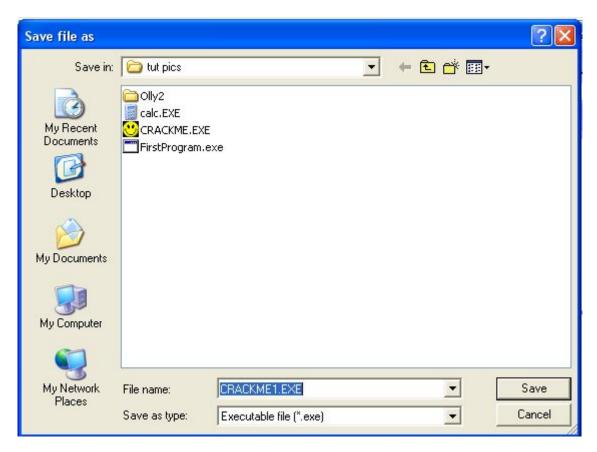
咱们试试。按 F8 执行跳转,再按 F7 单步步入到那个 CALL。现在我们将跳转到好消息的起始处: (p43)



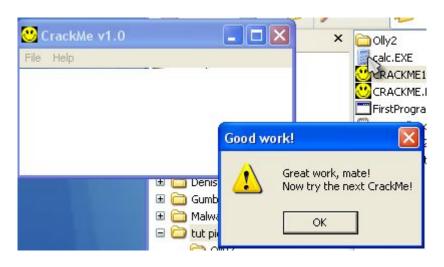
现在,按几次 F8,每按一次就观察一下堆栈窗口。你会看到 MessageBoxA的参数被压入堆栈,本例中确实是好消息被压入堆栈。只要你单步步过 40135C处的函数,新的消息对话框就会显示出来。我们已经破解了我们的第一个程序!!! (p44)



现在的问题是,我们只是临时性的修改了标志寄存器,当程序再次运行时,它却不会再次的修改标志位,所以我们还是会得到坏消息。我们需要做的是通过某种方式将修改保存起来,以便于每一次程序运行的时候,我们都能强制它做跳转。这时候补丁要派上用场了。和我们以前做的一样:选中所有已修改的行,右键并选择 Copy to executable"。在弹出的窗口中右键,点击 Save file"。选一个名字,这就是你的打过补丁的版本: (p45)



现在可以关掉数据窗口和 011y 了。打开你保存的打补丁版本文件夹,运行打过补丁的程序。输入你的信息并验证: (p46)



干的漂亮! 你已经真正的破解了一个有些挑战的 crackme。