## 2021/04/01 壳 第4课 CrackMe.exe样本脱壳

**笔记本**: 売

**创建时间:** 2021/4/1 星期四 10:25

作者: ileemi

• 分析步骤

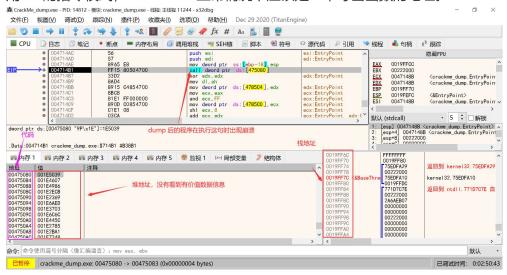
• 壳的对抗

## 分析步骤

1. 定位OEP:

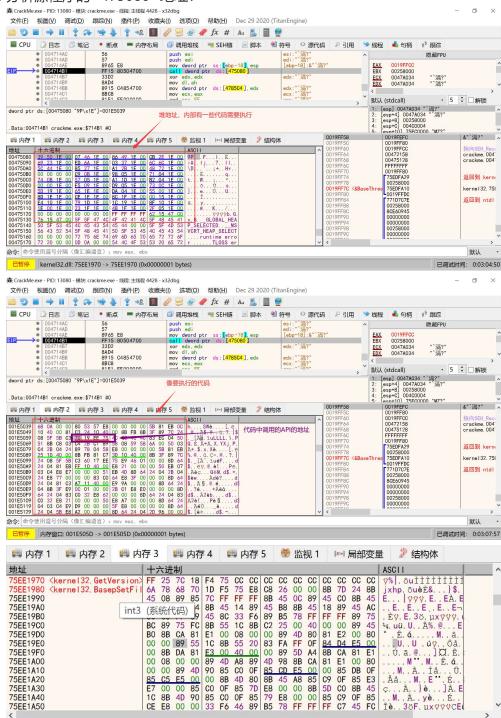
0047148B | 55 | push ebp | -- OEP 找到OEP在OEP处设一个硬件执行断点

- 2. 之后就可以对当前程序进行内存dump,之后,检查dump后的文件是否可以正常运行。不能正常运行在观察原程序的IAT表等。
- 3. 测试dump后的程序不能正常运行,使用调试器进行调试,定位崩溃的位置: 004714B1 | FF15 80504700 | call dword ptr ds:[475080] -- 该指令是一个调用API的指令模式,475080 -- 正常情况下应该是一个导出函数的地址。



回到原程序中分析出现崩溃问题的位置上继续分析。

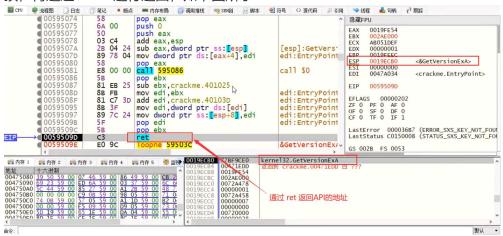
4. 分析源程序的 "475080" 地址:



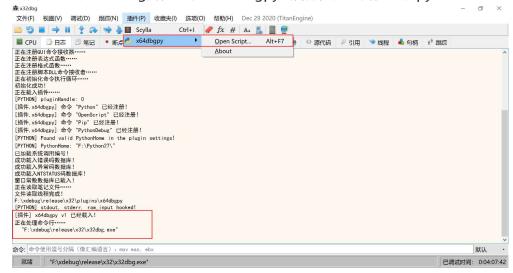
经过上面的分析,可以看出该程序的IAT表已经被加密或者混淆了。

- 5. 对访问导出函数加密处理的地方进行细致的分析,加密处理的代码在最后也会一定跳转到真正的导出函数的地址上,需要多分析几处,找到其实现的规律,最后针对其规律找到破解办法。
- 6. 调试分析时对于不确定功能的函数调用,尽量使用 "F7" 跟进到函数内部分析。 经过分析可以看出混淆代码中会获取导出函数的地址,导出函数的地址放到栈

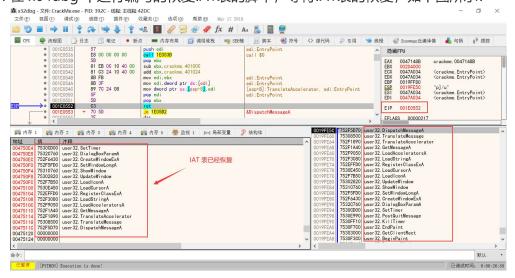
顶, 再通过 "ret" 进行返回, 如下图所示:



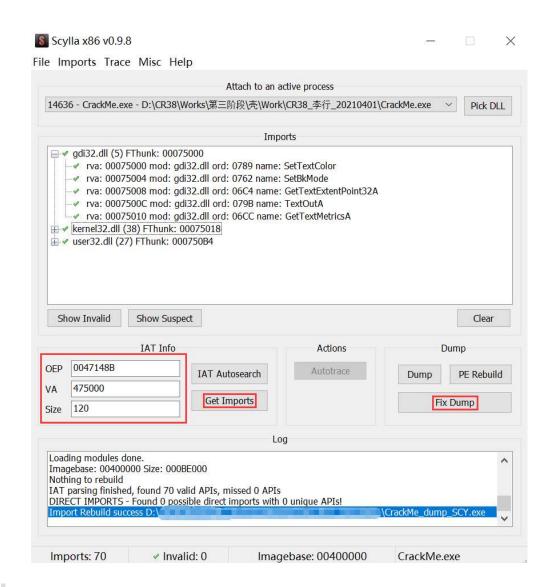
- 7. 修正IAT表的方法,遍历IAT表,从中取出每一个堆地址,将取出的堆地址设置为新的EIP,并执行其代码到 ret。执行到 ret 指令时就可以从栈顶获取导出函数的地址,然年将其填回IAT表中到对应的位置上。之后按照同样的方法继续遍历下一个,最后就可以还原出原IAT表。
- 8. 上述还原IAT表的操作手工做起来比较繁琐,可以编写一个脚本程序,让调试器去自动完成。x64dbg需要安装 "x64dbgpy" 插件,同时需要安装python。



9. 在 x64dbg 中运行编写的恢复IAT表的脚本,等待IAT表的恢复,如下图所示:



10. 使用 x64dbg 自带的 "Scylla" 插件修复之前dump的可执行文件(其IAT表未修 复),如下图所示:



x64dbgpy内部的接口实现在 "x64dbgpy\x32\plugins\x64dbgpy\x64dbgpy\pluginsdk\_scriptapi" 目录 下。

## 脚本示例:

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
from x64dbgpy.pluginsdk._scriptapi import *

# 程序在OEP 0x0047148B 地址上设置硬件断点
SetHardwareBreakpoint(0x0047148B)
Run() # F9
Wait() # 等待硬件执行断点命中

# 从IAT表中取出每一项,设置为新的EIP,然后单步执行到ret
# 接着从栈顶取出真正的导出函数的地址,并写入到IAT表中对应的下标上

# 设置IAT表的首地址以及结束地址
dwIATBase = 0x00475000
dwIATEnd = 0x00475120
```

```
dwIATItem = dwIATBase
while dwIATItem < dwIATEnd:</pre>
 # 取出IAT表项,设置为新的EIP
 dwNewEIP = ReadDword(dwIATItem)
 if dwNewEIP == 0:
   dwIATItem += 4
 SetEIP(dwNewEIP)
   StepIn()
   byteCode = ReadByte(GetEIP())
   if byteCode == 0xC3:
 # 从栈顶取出导出函数对应的地址
 dwReadAPIAddr = ReadDword(GetESP())
 #将获取到的导出函数对应的地址写回到IAT表对应的项上
 WriteDword(dwIATItem, dwReadAPIAddr)
 dwIATItem += 4
```

## 壳的对抗

- 1. 反调试
- 2. 混淆
  - 代码膨胀
  - 流程混淆
  - IAT
- 3. 虚拟机