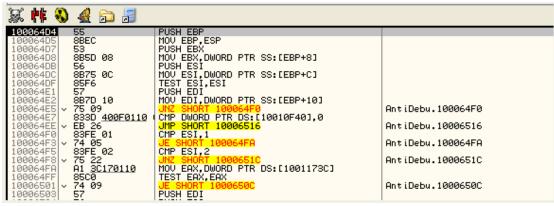
第四十七章-Patrick 的 CrackMe-Part2

我们接着上一章的继续讲,上一章的结尾处我们是通过如下方式来附加新创建的进程的,首先将 NTDLL.DLL 中调用其他模块的入口点那一条指令设置为一个死循环,然后将 OD 设置为即时调试器(JIT),接着打开任务管理器,选中新创建的进程单击鼠标右键选择调试,这样 OD 就附加了新创建的进程。接着在死循环的指令处设置一个断点,然后将 Patch 过的字节码恢复为原始字节,然后直接按 F9 键运行两次后,模块列表窗口中就会出现 AntiDebugDll.dll 了,接着我们给 AntiDebugDll.dll 的代码段设置内存访问断点,然后删除掉之前设置的 INT 3 断点,运行起来,这样就可以断在 AntiDebugDll.dll 的入口点处了。

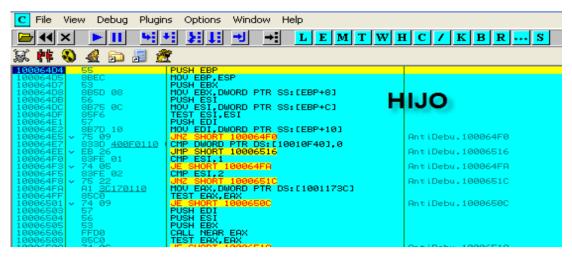




现在我们打开了两个 OD,其中一个被调试的为父进程,另一个被调试的为子进程。



现在父进程处于 CreateProcessA 调用语句的返回地址处。



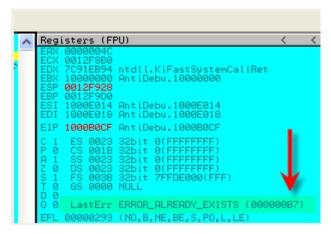
子进程处于 AntiDebug DII.dll 的入口点处。这里我将调试子进程的 OD 换了一种配色方案,这样可以防止大家在阅读的时候将两个 OD 搞混淆了。

理论上来说,现在我们需要同时模拟执行这两个进程,但实际上我们无法做到同时调试。我们只能够分别协同调试两个进程。

我们知道父进程中调用 CreateMutexA 这个函数,这里我们给子进程的中 CreateMutexA 也设置一个断点。



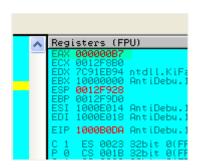
我们运行起来,断在了这里,这里由于父进程已经创建了 MYFIRSTINSTANCE 这个互斥体,所以我们如果执行了该函数,GetLastError 的错误码将返回 0xB7,即 ERROR_ALREADY_EXISTS。这里我们执行到返回验证一下。

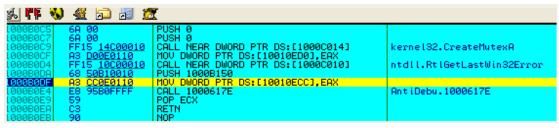


这里我们可以看到 LastErr 为 ERROR_ALREADY_EXISTS,即 0xB7。表示互斥体已经存在。

	90	ruon e	
	00 15 14000010	PUSH 0 CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C014]	kernel32.CreateMutexA
	D00E0110	MOV DWORD PTR DS:[10010ED0],EAX	Kernetoz.CreatenutexH
		CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C010]	ntdll.RtlGetLastWin32Error
	50B10010	PUSH 1000B150	
	CC0E0110	MOV DWORD PTR DS:[10010ECC],EAX	
	95B0FFFF	CALL 1000617E	AntiDebu.1000617E
30B0E9 59		POP ECX	

接着这里调用 RtlGetLastWin32Error 获取错误码,这里错误码我们已经知道了是 0xB7 了,即 ERROR_ALREADY_EXISTS。





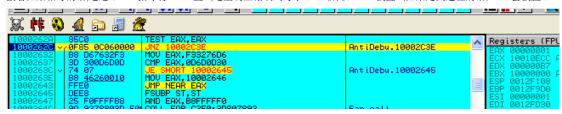
这里将错误码保存到 10010ECC 指向的内存单元中,我们给该内存单元设置一个内存访问断点,运行起来。

断在了这里,这里是读取该错误码进行比较。



这里将 RtlGetLastWin32Error 返回的错误码与 0xB7 做比较。

接着如果相等的话,通过 SETE 指令将 EAX 置 1,这里明显错误码等于 0xB7,所以 EAX 被置 1,如果是父进程的话,EAX 会被置 0。



接着我们返回到了这里,子进程中 1000262C 这处条件跳转将成立,而父进程此处跳转将不会成立。所以之后父进程与子进程将执行不同的分支流程,有待我们进一步分析。

这里有没有觉得这样一点点单步跟踪有点麻烦?

其实有网上很多好用的 API 监视工具,比如说 KAM,APISPY,这些工具可以记录程序中执行了哪些 API 函数,不需要我们一步步的跟踪,可以节省很多时间。

这里其实我们可以利用内存访问断点间接的完成 API 函数的监视工作,不需要这样一步步单步跟踪。具体操作如下:

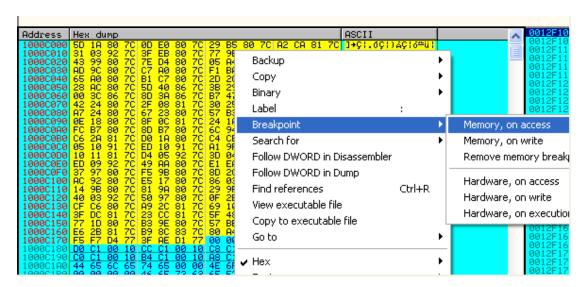
首先我们需要定位子进程中 AntiDebugDll.dll 这个模块的 IAT,这里我们将反汇编窗口往上拉,随便找一个 API 函数调用处。

100024A		PUSH 0	E
100024A 100024B		CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000E050] PUSH EAX	AntiDebu.10001110
100024B		CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C034]	kernel32.WideCharToMultiByte
100024B		MOV ECX,DWORD PTR DS:[EDI]	
100024B		MOV DWORD PTR DS:[ECX-C],ESI	
1000240		MOV EDX, DWORD PTR DS: [EDI]	
1000240		POP EBP	
1000240		POP EDI	
1000240		MOV BYTE PTR DS:[ESI+EDX],0	
1000240		POP ESI	
1000240		MOV EAX, 1	
100024C		POP_EBX	
1000240	:EL C2 0800	IRETN 8	

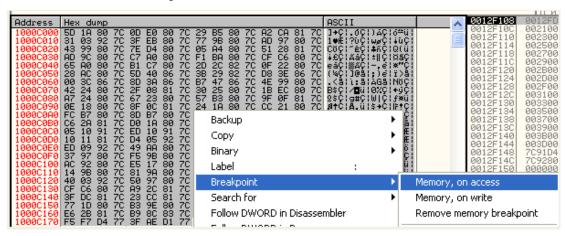
我们可以看到 100024B5 处调用了 WideCharToMultiByte 这个 API 函数,该 API 函数的指针位于 1000C034 地址处,它是 AntiDebugDll.dll 的 IAT 中的一项。我们在数据窗口中定位到该 IAT 项。

มร:เเชยชนธร4ม=/นธยหชน/ (Kernetsz.wideunarionwitiByte)						
Address	Hex dump ASCII					
1990C034 1990C034 1990C054 1990C064 1990C074 1990C094 1990C094 1990C084 1990C014 1990C104 1990C114 1990C124 1990C134 1990C134 1990C154 1990C154 1990C154 1990C154	C7 A0 80 7C F1 BA 80 7C CF C6 80 7C 65 A0 80 7C					

这里就是 IAT 了,我们定位到该 IAT 的起始位置和结束位置,然后选中整个 IAT,单击鼠标右键选择 Breakpoint-Memory,on access,给整个 IAT 设置内存访问断点。



接下来我们同样给父进程的 AntiDebugDll.dll 的整个 IAT 表设置内存访问断点。



这里我们就给父子进程的 AntiDebugDII.dll 的 IAT 都设置了内存访问断点,也就说当程序中调用 AntiDebugDII.dll 模块 IAT 中的 API 函数时就会断下来,这里还需要注意一点,有可能该 DII 会通过调用 GetProcAddress 来获取其他的 API 函数指针,所以这里我们给 GetProcAddress 也设置一个断点,以防万一。

好了,现在我们继续调试子进程,我们按 F9 键运行起来,看看调用哪些 API 函数。

10002C70 <u>0010</u>	ADD BYTE PTR DS:[EAX],DL	
10002C72 6A 00	PUSH 0	
[10002C74] 6A 00	PUSH 0	
10002C76 FF15 14C0001	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C014]	kernel32.CreateMutexA
10002C7C A3 <u>C00E0110</u>	MOV DWORD PTR DS:[10010EC0],EAX	
10002C81 B8 B0C50C48	MOV EAX.480CC5B0	
10002C86 3D 8021FBB9	CMP EAX.B9FB2180	
10002C8Blv 74 07	JE SHORT 10002094	AntiDebu.10002094

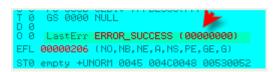
断在了这里,这里要创建 MYMAININSTANCE 这个互斥体,这个互斥体之前未被创建过。



大家应该还记得之前父进程创建的那个互斥体吧,叫做 MYFIRSTINSTANCE,顾名思义:"第一个实例"。

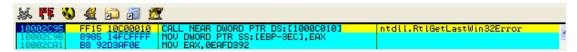
这里要创建的互斥体叫做 MYMAININSTANCE。顾名思义:"主体实例"。

我们按F8键执行该API函数。



这里我们可以看到错误码为 ERROR_SUCCESS,说明互斥体创建成功。

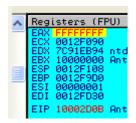
好,我们按 F9 键运行起来,看看下面会调用哪个 API 函数。



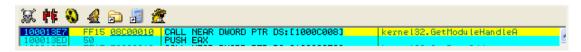
这里又是调用 RtlGetLastWin32Error 获取上次调用 CreateMutexA 这个 API 函数的错误码,我们继续按 F9 键运行。



这里是获取进程句柄,我们按 F8 键执行调用 API 函数,会返回(-1)FFFFFFFF。代表当前进程。该句柄不在句柄表中,不是真正的句柄,我们叫它伪句柄。



继续按 F9 键运行。



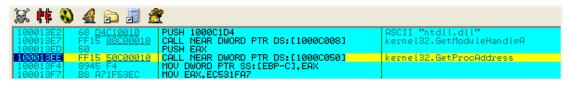
这里调用的是 GetModuleHandleA,这样的跟踪对于我们练习哪些不熟悉的 API 函数是一种极佳的锻炼。我们按 F8 键执行。



这里返回的是 NTDLL.DLL 这个模块的句柄。我猜测该程序会用该句柄作为 GetProcessAddress 的参数来获取 NTDLL.DLL 中包含的 API 函数指针。

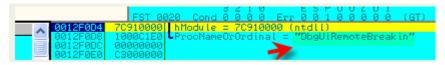


我希望我猜测是正确的,我们按 F9 键运行起来。

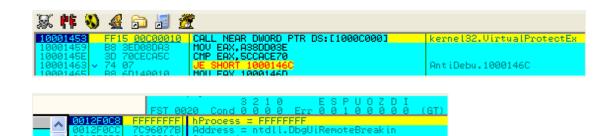


嘿嘿,看来我们的猜测是正确的。

我们来看看其参数。



这里可以看到其要获取 DbgUiRemoteBreakin 这个 API 函数的指针。我们继续 F9 运行。

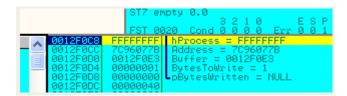


这里我们可以看出一点该程序的意图了,它想通过 Patch DbgUiRemoteBreakin 这个函数的实现代码来达到反调试的目的。这里是修改 DbgUiRemoteBreanin 这个 API 函数首字节的访问属性,将访问属性修改为可读可写可执行。

ize = 1 ewProtect = PAGE_EXECUTE_READWRITE OldProtect = 0012F0E8

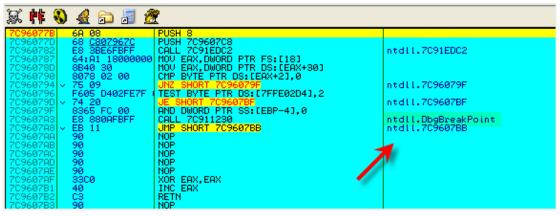
		LEIGH EII	
10001478	94	PUSH EUX	
10001479	8B45 Ø8	MOV EAX.DWORD PTR SS:[EBP+8]	
10001470	50	PUSH EAX	
	36		
1000147D	FF15 <u>4CC00010</u>	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C04C]	kernel32.WriteProcessMemory
10001483	B8 20DE306A	MOV EAX.6A30DE20	
10001488	3D 00A92D96	CMP EAX.962DA900	
1000148D \	74 07	JE SHORT 10001496	AntiDebu.10001496
1000148F	B8 97140010	MOU FOX.10001497	

这里要调用 WriteProcessMemory 开始修改 DbgUiRemoteBreakin 的首字节了,我们来看看参数。

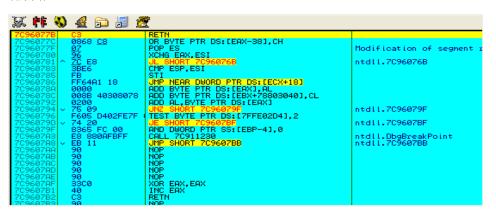


这里我们可以看到进程句柄为 FFFFFFFF,也就是当前进程,通过之前那个 GetCurrentProcess 获取到的。

这里我们来看看 DbgUiRemoteBreakin 的实现代码。

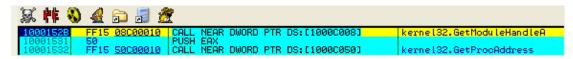


这里我们可以看到 DbgUiRemoteBreakin 中会调用 DbgBreakPoint,我们执行该 API 函数看看其将 DbgUiRemoteBreakin 的首字节修改为了什么。

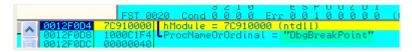


这里我们可以看到 DbgUiRemoteBreakin 的首字节被修改为了 RET 指令。

我们继续运行。



这里又是获取 NTDLL.DLL 的模块句柄,接着调用 GetProcAddress 获取 DbgBreakPoint 的函数指针,接着 Patch 之。

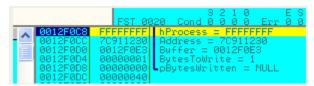


a pr 🖏	4 🔂 🔊 🗸	X	
10001597	FF15 <u>00C00010</u>	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C000]	kernel32.VirtualProtectEx
1000159D	B8 116582CD	MOV EAX,CD826511	
10001502	3D 4816DF32	CMP FAX 32DF1648	

修改 DbgBreakPoint 首字节的访问权限。

10001580	8B45 08	MOV EAX.DWORD PTR SS:[EBP+8]	
10001500	50	PUSH EAX	
100015C1	FF15 <u>4CC00010</u>	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C04C]	kernel32.WriteProcessMemory
100015C7	B8 F3722594	MOV EAX,942572F3	
100015CCL	3D D8F0416C	CMP EAX.6C41F0D8	

这里要 Patch DbgBreakPoint 首字节了,我们来看看参数。



这里我们来看看 DbgBreakPoint 的实现代码。

a PF 🔻) 🧸 词 🞳	2
70911230	CC	INT3
70911231	C3	RETN
70911232	8BFF	MOV EDI,EDI
70911234	90	NOP
70911235	90	NOP

我们按 F8 键执行,看看 DbgBreakPoint 的首字节被修改为了什么。

3 # 🗞	₫ 🙃	<u>a</u>	
70911230 70911231	C3		RETN RETN
70911232 70911234	8BFF 90		MOV EDI,EDI NOP

这里我们可以看到 DbgBreakPoint 的首字节被修改为了 RET。这样也可以达到反调试的目的。我们继续 F9 运行。

S et 8) 🦺 🛜 🙎	7	
10002D34 10002D3A 10002D40	FF15 7CC00010 8985 6CFBFFFF B8 CFADD319	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C07C] MOV DWORD PTR SS:[EBP-494],EAX MOV EAX,19D3ADCF	kernel32.OpenMutexA

这里调用 OpenMutexA 这个 API 函数,打开名为 WAIT 的互斥体,大家应该还记得父进程已经创建了一个名为 WAIT 的互斥体吧,我们打开父进程所在 OD 的句柄列表窗口看看。

00000002C		ź:	0001003F 00020019				\KEGISTKY\MHCHIME \REGISTRY\MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\Windows
	KeyedEvent	42.	000F0003				\KernelObjects\CritSecOutOfMemoryEvent
000000048 000000050		4. 3.	001F0001 001F0001				\BaseNamedObjects\MYFIRSTINSTANCE \BaseNamedObjects\WAIT
0000005C 00000018	Mutant	13. 3.	00120001 001F0001				\BaseNamedObjects\ShimCacheMutex
000000064 000000010	Section	9. 41.	001F0FFF 000F001F				
0000003C 0000004C	Section	2.	000F0007 000F0007				
	Semaphore	13. 2. 2.	000000002 00100003 00100003	Count			\BaseNamedObjects\ShimSharedMemory
00000068	Semaphore Thread WindowStation	6. 79.	001F03FF 000F037F	Count	о.	Oτ	\Windows\WindowStations\WinSta0
	WindowStation WindowStation	79.	000F037F				\Windows\WindowStations\WinSta0

我们可以看到父进程中的确存在一个 WAIT 的互斥体,这里子进程中并没有调用 CreateMutex A,而是调用 OpenMutex A来打开这个互斥体,这里可以顺利获取到之前父进程中创建的 WAIT 互斥体的句柄。



我们按F8键执行该函数,可以看到成功获取到了WAIT互斥体的句柄,为0x54。

0000004 Mutant 0000004C Mutant 00000054 Mutant	3. 001F0001 4. 001F0001 4. 001F0001	\BaseNamedObjects\MYMAININSTANCE \BaseNamedObjects\MYFIRSTINSTANCE \BaseNamedObjects\WAIT
0000001C Port 00000014 Section 00000038 Semaphore 0000003C Semaphore 00000024 WindowStation	3. 001F0001 41. 000F001F 2. 00100003 2. 00100003 79. 000F037F	Count 0. of Count 0. of \\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\
00000024 WindowStation	79. 000F037F	\Windows\WindowStations\WinSta0

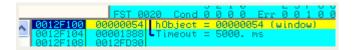
现在我们来看看子进程所在 OD 的句柄列表窗口。

恩,成功打开了 WAIT 这个互斥体。

我们继续 F9 键运行。

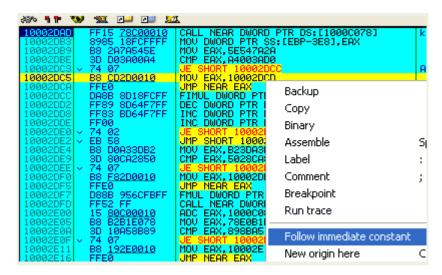


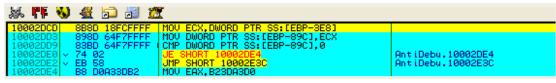
这里我们可以看到调用 WaitForSingleObject 这个函数进行父进程与子进程的同步处理。我们来看看其参数。



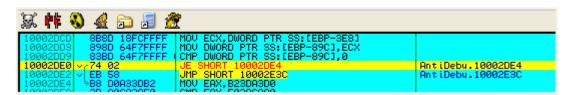
这里第一个参数为 WAIT 这个互斥体的句柄,第二个参数为 5000ms,即超时时间为 5 秒钟。也就是说子进程会等待父进程释放 WAIT 互斥体的信号量,如果超过 5 秒父进程还没有释放该函数就直接返回。

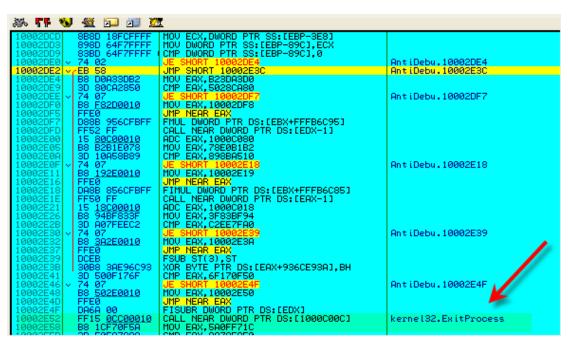
下面一条语句将 WaitForSingleObject 的返回值保存到变量中。



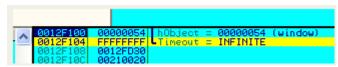


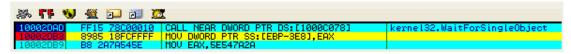
这里我们可以看到将 WaitForSingleObject 的返回值与零进行比较,如果等于零(即 WAIT_OBJECT_0:成功等到信号量释放)就可以绕过下面的 ExitProcess 的调用处。





这里为了让子进程不因为WaitForSingleObject等待超时而退出,我们将WaitForSingleObject的超时时间修改为INFINITE(无穷大)。





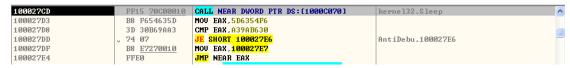
按 F9 键运行起来。



现在我们可以看到子进程已经运行起来了。也就是说子进程正在等待父进程释放 WAIT 这个互斥体的信号量。由于子进程所在 OD 的右下方现在显示的是 Running 状态,所以现在我们不能调试子进程了。转而我们现在来调试父进程。

大家应该还记得子进程中的 WaitForSingleObject 的超时时间为 5 秒吧?如果是 5 秒的话,那么子进程过了 5 秒,父进程还没有释放 WAIT 信号量,子进程就会调用 ExitProcess 退出了。所以我们将超时时间修改为了 FFFFFFF(即 INFINITE),那么子进程只能乖乖的一直等待,直到父进程释放 WAIT 信号量为止,嘿嘿。

现在我们来调试父进程,我们已经对父进程中 AntiDebugDll.dll 模块的整个 IAT 设置内存访问断点了,所以我们直接运行起来,看看会调用哪些 API 函数。



我们可以看到这里调用 Sleep 休眠片刻,我们继续 F9 运行起来,看看还会调用其他的什么重要的 API 函数。



如果断在不是很重要的 API 函数处的话,我们继续运行。

我们可以看到这里调用 CreateFileA 打开文件,有点可疑。我们来看看其参数。

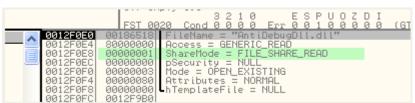
这里调用 CreateFileA 要打开 AntiDebugDll.dll,很可能要检测 AntiDebugDll.dll 中的代码是否被修改,防止被下 INT 3 断点。所以我们这里我们将之前设置的 INT 3 都删除掉。



这里我们将断点列表窗口中的断点都删除掉。

下面我们就不设置 INT 3 断点了,如果实在需要设置断点,我们就用内存断点替代。

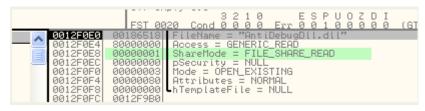
我们来看 CreateFileA 的参数情况:



这里明显这个程序想通过 CreateFileA 打开 AntiDebugDll.dll,然后通过 ReadFile 读取相应字节码进行比较,看看是否被修改。这里

我们并没有修改 Dll 文件中的内容,我们修改的都是内存中的内容。

继续看其他参数。

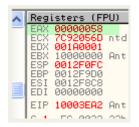


这里大部分参数我们都不是很关系,我们只需要注意一下 dwShareMode 这个参数,共享模式为 FILE_SHARE_READ,我们来看一下 MSDN 中的解释。

Set of bit flags that specifies how the object can be shared. If dwShareMode is 0, the object cannot be shared. Subsequent open operations on the object will fail, until the handle is closed. To share the object, use a combination of one or more of the following values: Value Meaning FILE_SHARE_DELETE Windows NT only: Subsequent open operations on the object will succeed only if delete access is requested. FILE_SHARE_READ Subsequent open operations on the object will succeed only if read access is requested. FILE_SHARE_WRITE Subsequent open operations on the object will succeed only if write access is requested.

如果是读取操作的话,会返回成功。

我们按 F8 键执行,可以看到返回的句柄值。



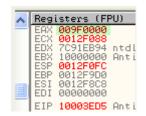
这里打开的 AntiDebugDll.dll 的文件句柄为 0x58。我们继续执行,看看还会调用什么 API 函数。

[10003EB0]	50	PUSH EAX	
10003EB1	FF15 <u>A8C00010</u>		kernel32.CreateFileMappingA
10003EB7	3BC7	CMP EAX,EDI	
10003EB9	8946 10	MOV DWORD PTR DS:[ESI+10],EAX	
10003EBC	57	PUSH EDI	

这里调用的是 CreateFileMappingA 这个 API 函数,创建一个文件映射。

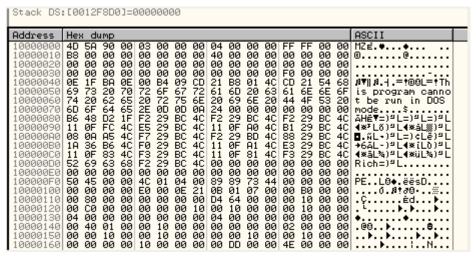
▮ 10003ECCI	6A 04	PUSH 4	
10003ECE	50	PŪŠH ĖAX	
10003ECF	FF15 <u>A4C00010</u>	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4]	kernel32.MapViewOfFile
10003ED5	3BC7	CMP EAX,EDI	·
10003ED7	8946 08	MOV DWORD PTR DS:[ESI+8],EAX	
100000000	7F 47	INT CHORT LOGGOFFO	0-4:D-6: 10000EE0

接着这里调用 MapViewOfFile 将文件的内容映射到内存中,我们按 F8 键执行该函数,看看被映射的地址是多少。



这里 AntiDebug Dll.dll 就被映射到了内存中,起始地址为9F0000,接着它将会怎么做呢?将所有的字节都逐一比较吗?不,它没有,它仅仅只比较了起始的几个字节。我们在数据窗口中定位到 9F0000 地址处。

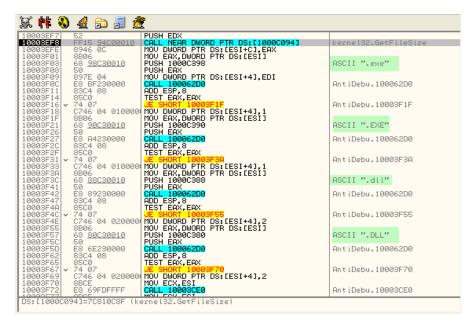
而我们当前正在运行的 AntiDebug Dll.dll 的基地址为 10000000,我们再到数据窗口中定位到该地址,我们可以看到两者的内容是一致的。



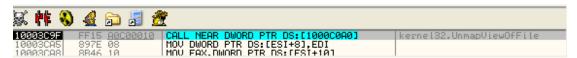
我们继续 F9 键运行。

Innanactol	57	LOSU EDI	
10003EF7	52	PUSH EDX	
10003EF8	FF15 94C00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C094]	kernel32.GetFileSize
10003EFE	8946 ØC	MOV DWORD PTR DS:[ESI+C],EAX	
1400000001	ODGZ	LMOU FOY DUODD DID DO-FFCTI	

这里是读取 DLL 文件的大小然后校验,下面接着判断文件扩展名是否为,DLL,dll,EXE,exe。



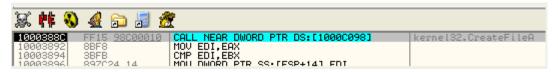
继续:



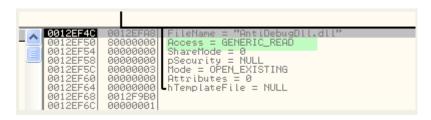
删除 9F0000 地址处的内存映射,说明不再需要这些字节了。



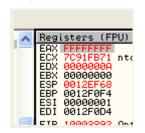
关闭掉文件句柄。



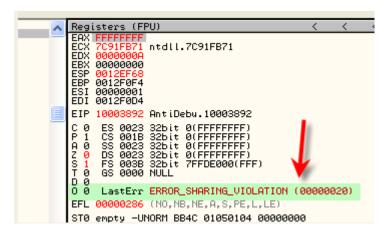
这里又调用了 CreateFileA,参数如下:



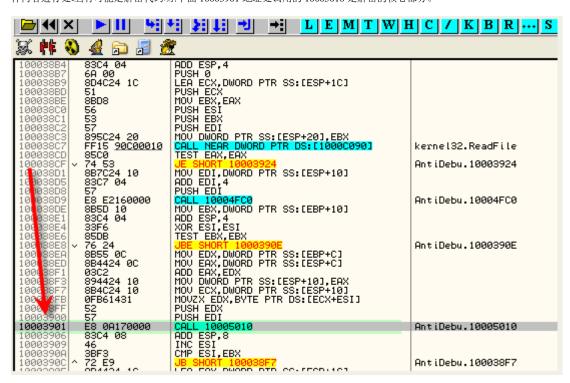
dwDesiredAccess 的值为 GENERIC_READ,但是 dwShareMode 的值被设置为了 0。MSDN 中的解释是如果 dwShareMode 被设置为零,该句柄不共享,再关闭之前不能被再次打开。这里如果我们按 F8 键执行的话,将打开文件失败。EAX 返回-1(即 FFFFFFFF)。



这里我们可以看到返回的句柄为 FFFFFFFF,即打开文件失败,LastErr 为 ERROR_SHARING_VIOLATION。



继续。我们可以看到下面这部分代码,如果刚刚读取文件打开文件成功的话,那么接着将读取文件成功。接着这里会对读取到的文件内容进行处理,有可能是解密代码哟!下面 10003901 地址处调用的 10005010 是解密的核心部分。



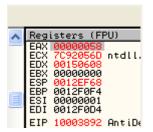
这里刚刚由于打开文件失败,所以并不会执行刚刚解密操作,这里我们需要重来一遍前面的步骤,回到刚刚 CreateFileA 处。



我们将 dwShareMode 修改为 FILE_SHARE_READ,即 1,让打开文件成功。接下来会读取文件,然后对读取到的文件内容进行相应的处理,我们来看看对文件内容处理以后后续流程会有什么影响。



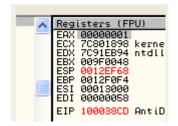
按 F8 键执行。



这里获取到了句柄,我们继续。



又是 ReadFile,按 F8 键。



这里 EAX 返回 1,接下来会对读取到的文件内容进行相应的处理,很可能是解密处理。

```
100038B7
 100038B9
100038BD
                                  8D4C24 1C
51
                                                                                LEA ECX, DWORD PTR SS: [ESP+1C]
PUSH ECX
 1000338BE
100038C0
100038C1
100038C2
                                                                                MOV EBX,EAX
PUSH ESI
PUSH EBX
PUSH EDI
                                  8BD8
                                  56
53
57
100038C2 57
100038C3 895C24 20
100038C7 FF15 90C00010
100038CF 74 53
100038D5 887C24 10
100038D5 887C24 10
100038D6 885D 10
100038E 885D 10
                                                                                MOV DWORD PTR SS:[ESP+20],EBX
CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0
TEST EAX,EAX
                                                                                                                                                                                                            kernel32.ReadFile
                                                                                                                                                                                                            AntiDebu.10003924
                                                                                MOV EDI, DWORD PTR SS:[ESP+10]
ADD EDI,4
PUSH EDI
                                                                              CALL 10004FC0
MOV EBX,DWORD PTR SS:[EBP+10]
RDO ESP.4
XA ESI,ESI
TEST EBX,EBX
                                                                                                                                                                                                            AntiDebu.10004FC0
                                                                                                                                                                                                            AntiDebu.1000390E
                                                                               JBE SHORT 1000390E
MOV EDX, DWORD PTR SS: [EBP+C]
MOV EAX, DWORD PTR SS: [ESP+C]
ADD EAX, EDX
MOV DWORD PTR SS: [ESP+10], EAX
MOV ECX, DWORD PTR SS: [ESP+10]
MOVZX EDX, BYTE PTR DS: [ECX+ESI]
PUSH EDX
PUSH EDI
COLL 10005010
 100038ED
100038F1
100038F3
100038F7
100038FB
                                  8B4424 0C
                                 884424 00
03C2
894424 10
8B4C24 10
0FB61431
  100038FF
                                  E8 0A170000
83C4 08
                                                                               CALL 100050
ADD ESP,8
INC ESI
CMP ESI,EBX
                                                                                                                                                                                                            AntiDebu.10005010
                                                                                                            5010
 10003901
 10003909
                                  46
                                                                                                                                                                                                            AntiDebu.100038F7
```

我们继续按 F9 键运行。

10003921	83C4 08	ADD ESP.8	
10003924	57	PUSH EDI	
10003925	FF15 18C00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C018]	kernel32.CloseHandle
1000392B	53	PUSH EBX	
10003920	E8 5F280000	CALL 10006190	AntiDebu.10006190
10003931	83C4 04	ADD ESP,4	
10003934	33DB	XOR EBX.EBX	
100000001	0045 04050440	LMOU EDU'DUODD DED DO E40040E043	10 . : D 1 400000F0

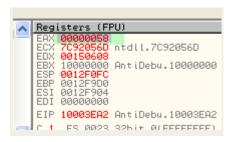
关闭句柄。

这里又到了 CreateFileA 处。



我们会发现该程序多次调用 CreateFileA,但是要注意了,这里要打开的 Patrick.exe 这个文件。





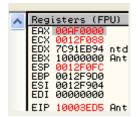
这里由于是第一次打开,所以成功获取到了文件句柄。



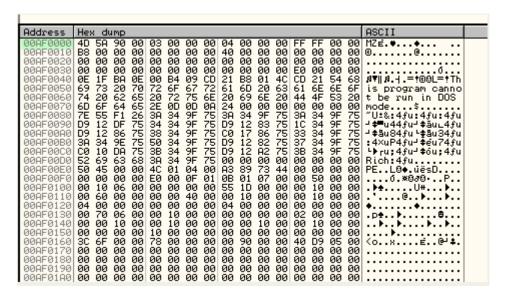
现在又要对 Patrick.exe 创建文件映射了,跟之前 AntiDebugDll.dll 的类似。

10003ECC 10003ECE	6A 04 50	PUSH 4 PUSH EAX	
10003ECF	FF15 <u>A4C00010</u>	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4]	kernel32.MapViewOfFile
10003ED5	3BC7	CMP EAX,EDI	
		MOV DWORD PTR DS:[ESI+8],EAX	
		JNZ SHORT 10003EF3	AntiDebu.10003EF3
			kernel32.CloseHandle
		PUSH EAX	
	10003ECE 10003ECF 10003ED5 10003ED7	10003ECE	10003ECE

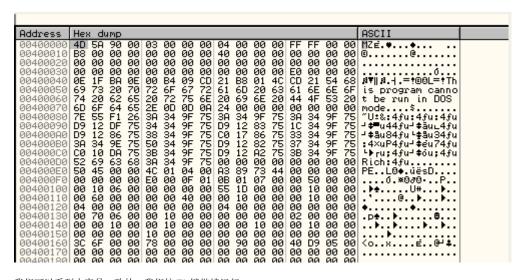
创建内存映射,映射到了 AF0000 这个地址处。



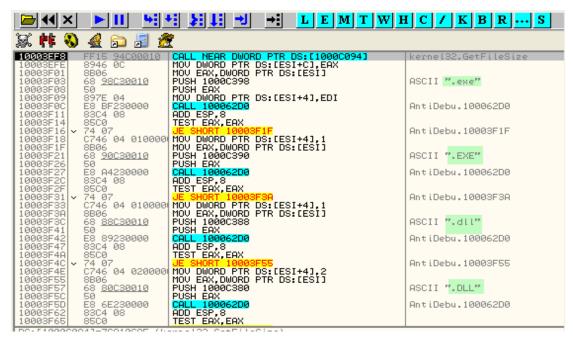
这里我们在数据窗口中定位 AF0000 地址处,可以看到 Patrick.exe 的 PE 头部情况。



我们再在数据窗口中定位当前程序的基地址 400000。



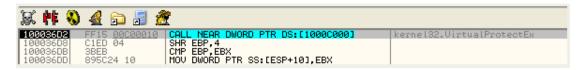
我们可以看到内容是一致的。我们按 F9 键继续运行。



判断文件扩展名。



删除内存映射,貌似没有做文件内容的检测呀。



这里经过了几个不重要的 API 函数以后到了这里,这里要修改起始地址 401000 内存单元的访问权限。



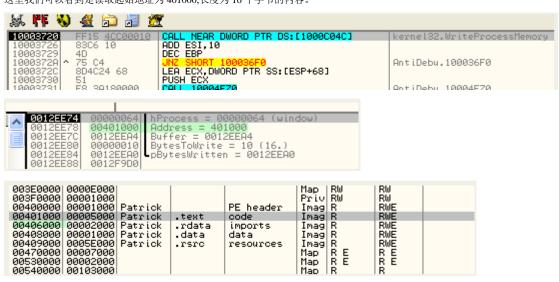
这里我们可以看到是要修改子进程的401000地址处的访问权限。

100035E1 895U24 18	MOV DWORD MIK 55:LESM+181.EBX	
100036E5 V 7E 45	JLE SHORT 10003720	AntiDebu.1000372C
100036E7 8B1D 9CC00010	MOV EBX.DWORD PTR DS:[1000C09C]	kernel32.ReadProcessMemory
100036ED 8D49 00	LEA ECX, DWORD PTR DS: [ECX]	National Laboratorial States
100036F0 8D4C24 10	LEA ECX.DWORD PTR SS:[ESP+10]	
100036F4 51	PUSH ECX	
100036F5 6A 10	PUSH 10	
100036F7 8D5424 24	LEA EDX.DWORD PTR SS:[ESP+24]	
100036FB 52	PUSH EDX	
100036FC 56	PUSH ESI	
100036FD 57	PUSH EDI	
100036FE FFD3	CALL NEAR EBX	
10003700 8D4424 1C	LEA EAX,DWORD PTR SS:[ESP+1C]	

这里调用 ReadProcessMemory 读取进程内容。



这里我们可以看到是读取起始地址为401000,长度为16个字节的内容。



起始地址为401000的这个区段是主程序的代码段。

我们先在来看看 401000 地址处的代码。

```
00401011
                                        OUTS DX,DWORD PTR ES:[EDI]
FSUBR QWORD PTR DS:[EBX+61A0105C]
                                                                                                        I/O command
00401012
00401018
0040101A
                 DCAB 5C10A061
                 24 85
FF29
                                        AND AL.85
JMP FAR FWORD PTR DS:[ECX]
                                                                                                        Far jump
0040101C
                                        CMPS BYTE PTR DS:[ESI], BYTE PTR ES:[EDI
0040101D
0040101E
                 2195 ED95659B
                                        HND DWORD PIR SS:[EBP498595ED],EDX
ADD DWORD PIR DS:[ECX+3AA3FB28],ESI
LOOPDE SHORT 004010A2
OUT 7B,AL
00401024
0040102A
0040102C
                01B1 28FBA33A
E1 76
E6 7B
                                                                                                        Patrick.004010A2
                                                                                                        I/O command
                                        ROL DWORD PTR DS:[EAX],CL
0040102E
                 D300
00401030
                                         IN AL,DX
                                                                                                        I/O command
00401031
00401032
00401033
00401035
                                        CMPS DWORD PTR DS:[ESI], DWORD PTR ES:[E]
MOU ECX,EBP
NOP
                 3C 8D
                                        CMP AL,8D
00401036
                90
A8 C7
E5 52
B2 38
00401038
                                        NOP
                                        TEST AL, OC?
IN EAX, 52
MOU DL, 38
INC EBX
00401039
0040103B
0040103D
                                                                                                        I/O command
0040103F
                                        OUT DX,AL
MOU DWORD PIR DS:[3332FFB61,EAX
CMP BYTE PIR DS:[FAX+RFC4FD561]
00401040
                 EE
                                                                                                        I/O command
00401041
                 A3 B6FF3233
```

明显经过加密处理了。

这里在循环调用 WriteProcessMemory,写入主程序的整个代码段,我们得一直按 F9 键运行,直到循环结束为止。

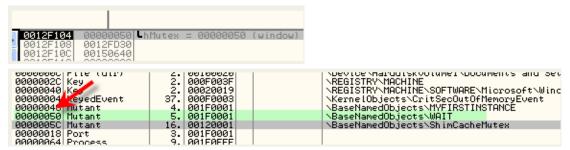
写入整个代码段,貌似像是在解密区段的样子。继续。



这里马上循环写入快结束了。



这里是释放 WAIT 互斥体信号量,也就是子进程调用 WaitForSingleObject 正在等待的信号量。



现在我们按 F8 键,子进程就会运行起来。我们直接按 F9 键运行。

1	0002BB4	52	PUSH EDX	
	0002BB5	FF15 70C10010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C170]	USER32.WaitForInputIdle
	0002BBB	B8 3611C531	MOV EAX,31C51136	
	0002BC0	3D 3008F6CF	CMP EAX,CFF60830	
1	0002BC5 🗸	74 07	JE SHORT 10002BCE	AntiDebu.10002BCE

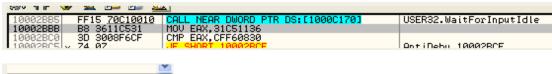
这里调用的是 WaitForInputIdle 这个函数,我们来看看 MSDN 中的说明。

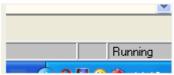
Remarks

The **WaitForInputIdle** function enables a thread to suspend its execution until a specified process has finished its initialization and is waiting for user input with no input pending. This can be useful for synchronizing a parent process and a newly created child process. When a parent process creates a child process, the **CreateProcess** function returns without waiting for the child process to finish its initialization. Before trying to communicate with the child process, the parent process can use **WaitForInputIdle** to determine when the child's initialization has been completed. For example, the parent process should use **WaitForInputIdle** before trying to find a window associated with the child process.

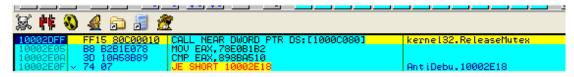
我们可以看到该函数可以使一个线程挂起,直到规定线程初始化完成为止。对于父子进程之间的同步极为有用。

我们直接对下一条指令处设置一个断点,然后运行起来。





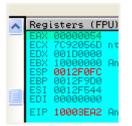
我们可以看到父进程现在已经处于运行状态了,我们现在接着来看子进程。



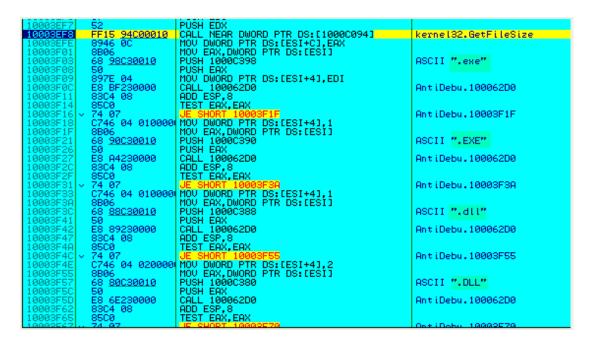
现在子进程调用 ReleaseMutex 释放 WAIT 互斥体的信号量,但是父进程并没有调用 WaitForSingleObject 进行 WAIT 信号量的等待, 所以我们继续跟踪子进程,继续按 F9 键运行。

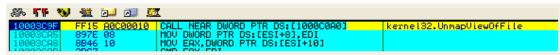
🕱 👫 📎 🔬 🛅 🗿	<u>*</u>	
10003E9C FF15 98C00010		kernel32.CreateFileA
10003EA2 83F8 FF	CMP EAX,-1	
10003EA5 8946 14	MOV DWORD PTR DS:[ESI+14],EAX	
10003EA8 v 74 44	JE SHORT 10003EEE	AntiDebu.10003EEE

这里又是跟父进程一样检查 AntiDebugDll.dll 文件。不再赘述。

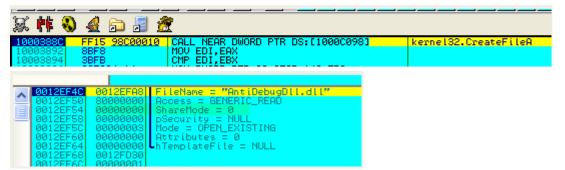


10003EB0 50	PUSH EAX	
10003EB1 FF15 A8C00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A8]	kernel32.CreateFileMappingA
10003EB7 3BC7	CMP EAX,EDI	
10003EB9 8946 10	MOV DWORD PTR DS:[ESI+10].EAX	
10003EBC 57	PUSH EDI	
10003EBD v 75 0B	JNZ SHORT 10003FCQ	AntiDebu.10003ECA
10003EBF FF15 18C00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C018]	kernel32.CloseHandle
10003EC5 5F	POP EDI	Kernetozyotosenanate
10000000000	LUOP OF OIL	
	TT OOH EDI	
100000000		
10003FCB 57		
10003ECB 57	PUSH EDI	
10003ECC 6A 04	PUSH EDI PUSH 4	
10003ECC 6A 04 10003ECE 50	PUSH EDI PUSH 4 PUSH EAX	keynal22 MapHiguOfFile
10003ECC 6A 04 10003ECE 50 10003ECF FF15 A4C00010	PUSH EDI PUSH 4 PUSH EAX CALL MEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4]	kernel32.MapViewOfFile
10003ECC 6A 04 10003ECE 50 10003ECF FF15 A4C00010 10003ED5 3BC7	PUSH EDI PUSH 4 PUSH EAX CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4] CMP EAX,EDI	kernel32.MapViewOfFile
10003ECC 6A 04 10003ECE 50 10003ECF FF15 A4C00010 10003ED5 3BC7 10003ED7 8946 08	PUSH EDI PUSH 4 PUSH EAX CALL MEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4]	
10003ECC 6A 04 10003ECE 50 10003ECF FF15 A4C00010 10003ED5 3BC7	PUSH EDI PUSH 4 PUSH EAX CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A4] CMP EAX,EDI	kernel32.MapViewOfFile AntiDebu.10003EF3

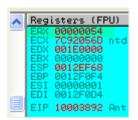




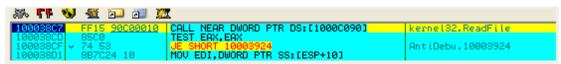
现在到了关键部位了。



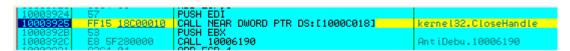
跟之前一样我们将 dwShareMode 修改为 1。



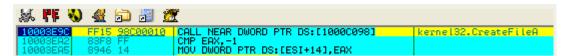
成功返回句柄。



期间又调用了几个不重要的 API,然后就到了 ReadFile 这里,读取起始的几个字节判断有没有被修改。



接着这里关闭文件句柄。



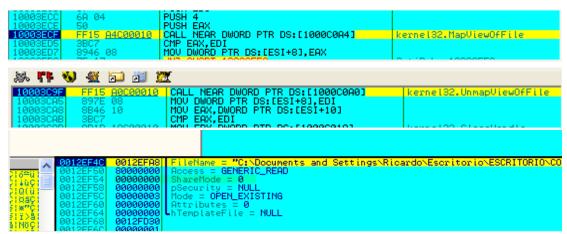
这里再次调用 CreateFileA 打开 Patrick.exe。



成功返回句柄。

10003EAF	57	PUSH EDI	
10003EB0	50	PUSH EAX	
10003EB1	FF15 A8C00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C0A8]	kernel32.CreateFileMappingA
10003EB7	3BC7	CMP EAX,EDI	
10003EB9	8946 10	MOV DWORD PTR DS:[ESI+10],EAX	
Ligagoppel	ロフ	DITOL ENT	

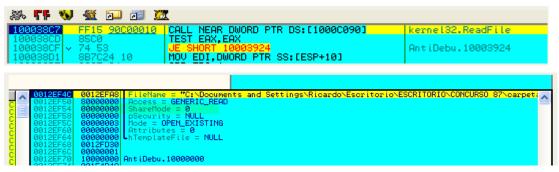
这部分与父进程是一样的,我们不再赘述。



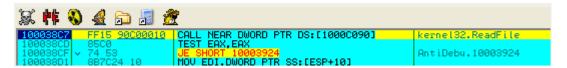
这里我们依然将 dwShareMode 修改为 1。



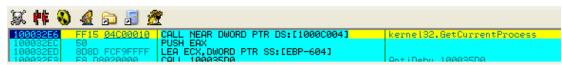
我们继续按F9键运行,经过几个API函数以后会再次调用ReadFile,读取并检测起始的几个字节内容。



这里这些步骤都是相似的,我们只要遇到 CreateFileA,将 dwShareMode 修改为 1 即可。



又是调用 ReadFile 进行检查。



继续往下跟,这里调用 GetCurrentProcess,获取当前进程的句柄,貌似要进行一些新的处理了,我们一起来看看。



48% 1 T W	701 C- C 50	Ł	
100036D2 100036D8	FF15 <u>00C00010</u> C1ED 04	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C000]	kernel32.VirtualProtectEx
100036DB 100036DD	3BEB 895C24 10	CMP EBP,EBX MOV DWORD PTR SS:[ESP+10],EBX	

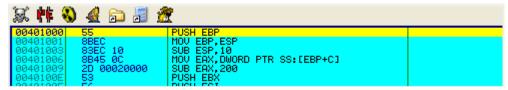
这里又是跟父进程一样调用 VirtualProtectEx 修改内存访问权限,为下一步调用 ReadProcessMemory,WriteProcesMemory 读写内存做铺垫。

100036DD 895C24 10	MOV DWORD PTR SS:[ESP+10],EBX	
100036E1 895C24 18	MOV DWORD PTR SS:[ESP+18],EBX	
100036E5 v 7E 45	JLE SHORT 10003720	AntiDebu.1000372C
100036E7 8B1D 90000010	MOV EBX,DWORD PTR DS:[1000C09C]	kernel32.ReadProcessMemory
100036ED 8D49 00	LEA ECX, DWORD PTR DS: [ECX]	
100036F0 8D4C24 10	LEA ECX, DWORD PTR SS: [ESP+10]	
100036F4 51	PUSH ECX	
100036F5 6A 10	PUSH 10	
100036F7 8D5424 24	LEA EDX,DWORD PTR SS:[ESP+24]	
100036FB 52	PUSH EDX	
100036FC 56	PUSH ESI	
100036FD 57	PUSH EDI	
100036FE FFD3	CALL NEAR EBX	
10003700 8D4424 1C	LEA EAX, DWORD PTR SS: [ESP+10]	

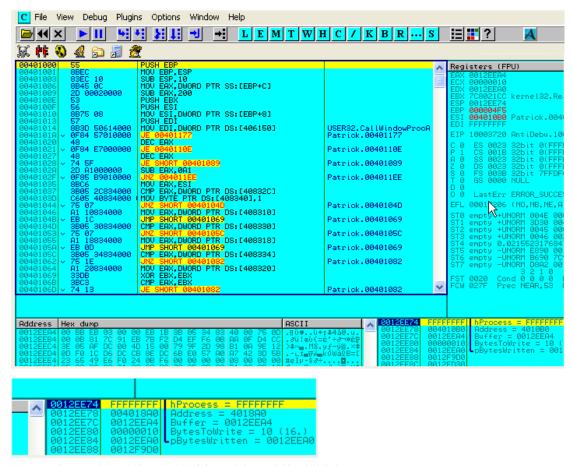
接着又是 WriteProcessMemory。

1000371E 56 1000371F 57	PUSH ESI PUSH EDI	
10003720 FF15 4CC00010	CALL NEAR DWORD PTR DS:[1000C04C]	kernel32.WriteProcessMemory
10003726 8306 10	ADD ESI,10	
[10003729] 4D	DEC EBP	
1000372A ^ 75 C4	JNZ SHORT 100036F0	AntiDebu.100036F0
1000372C 8D4C24 68	LEA ECX,DWORD PTR SS:[ESP+68]	
10003730 51	PUSH ECX	

这里又是写入起始地址为401000,长度为16的内容。

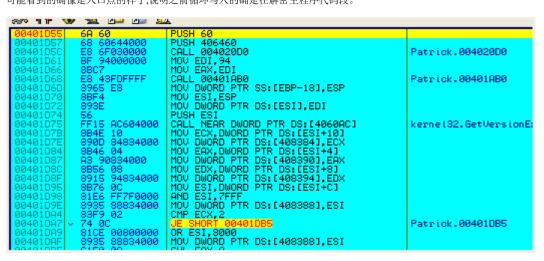


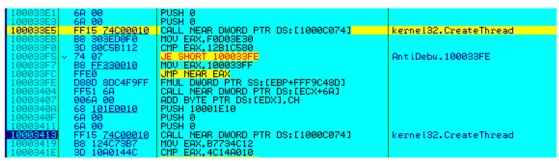
我们定位到 401000 看看。



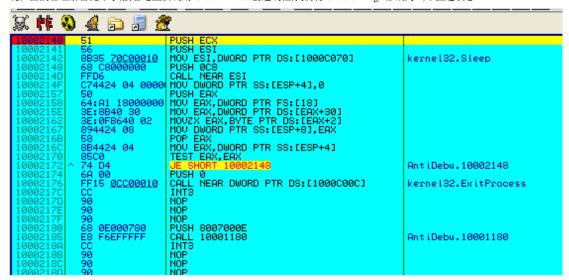
这里又是循环写入,我们一直按 F9 键,直到整个主程序代码段都被写完毕为止。

好,现在已经循环写入完毕了,通过 PEEditor 可以得知主程序的 OEP 为 1D55,我们现在来看看 401D55 处的内容是什么。可能看到的确像是入口点的样子,说明之前循环写入的确是在解密主程序代码段。

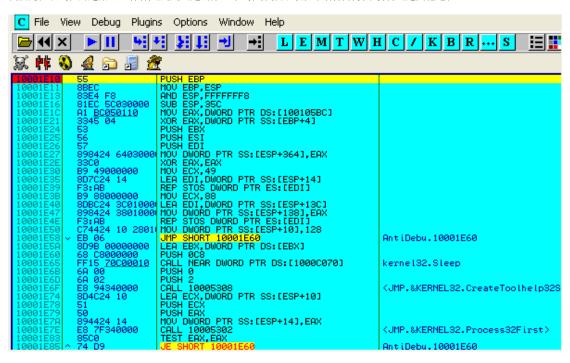




现在区段已经解密完毕了,接着这里要调用 CreateThread 创建线程,我们将 CreationFlags 修改为 4,即挂起状态。



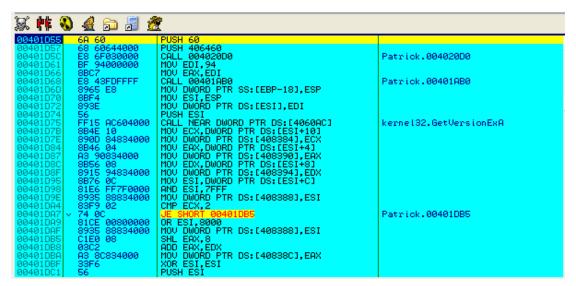
我们定位该线程的起始地址看看,这是是创建的第一个线程,我们继续往下看,看看会不会再创建其他进程。



这里是创建第二个线程,我们依然将 dwCreationFlags 修改为 0x4。

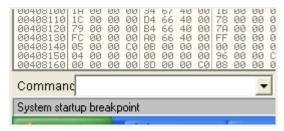
```
| CALL to CreateThread from AntiDebu.10003413 | pSecurity = NULL | DSECURITY = NULL | DSE
```

好了,现在区段已经解密完毕了,我们接下来需要顺利断在 OEP 处,我们直接删除之前设置的内存访问断点,然后对主程序代码段设置内存访问断点。接着运行起来。

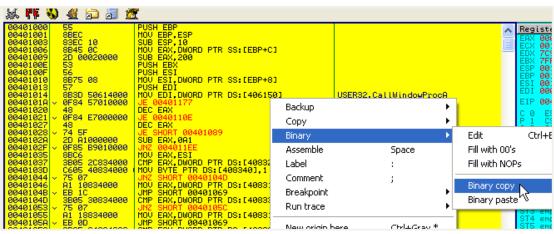


现在我们将成功断在了 OEP 处,下面我们来进行 dump。

现在我们再打开一个 OD,加载 Patrick.exe,断在了系统断点处。



现在我们将子进程代码段的所有字节都拷贝到这个新开的 OD 中。



接着将修改保存到文件,我们来看下 IAT,IAT 项都是正常的。

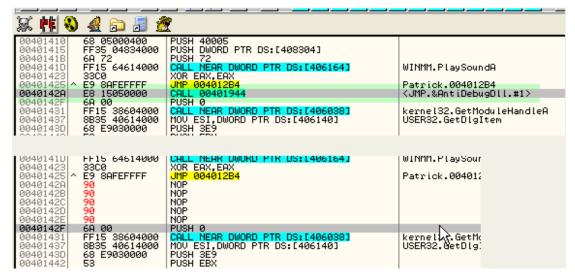
现在我们就不需要执行 AntiDebugDII.dll 这个反调试模块中的内容了,所以我们可以直接将 AntiDebugDII.dll 的入口点处的指令修改为 RET。

我们再次用OD加载刚刚保存的文件,断在了系统断点处,这里我们定位到AntiDebugDll.dll的入口地址:100064D4,直接将第一条指令修改为RET,让其返回。接着保存修改到文件。

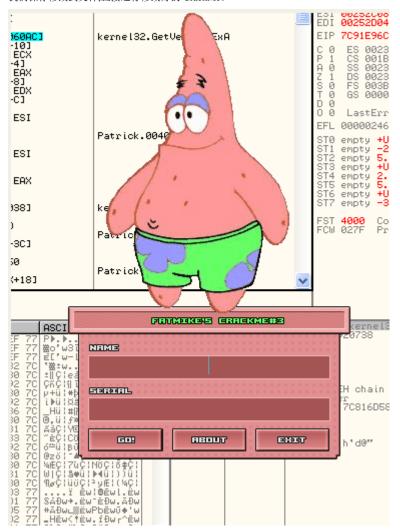


接着我们打开 PEEditor 程序的所有区段访问权限都修改为 E0000020(可读可写可执行)。

这里我们还可以看到一个主程序代码段中还有一处 CALL 是指向的 AntiDebug Dll.dll 的,我们直接把它 NOP 掉。



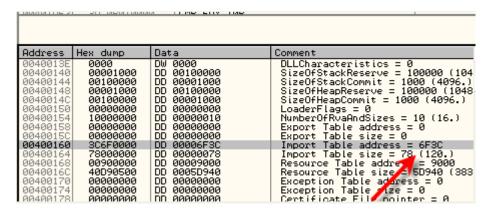
我们保存修改到文件,直接运行修改好的 CrackMe。



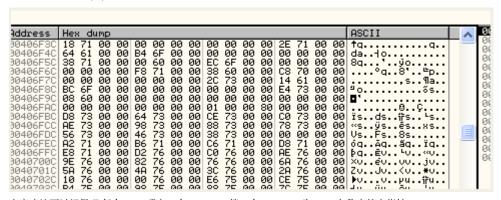
我们现在运行起来了,我们可以看到程序正常运行。

下面我们需要进一步干掉这个 AntiDebugDII.dll 这个模块,让主程序无需加载这个 DLL。

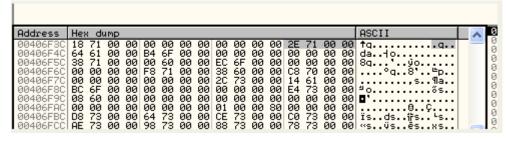
为了 DLL 不加载,我们应该进行如下处理:



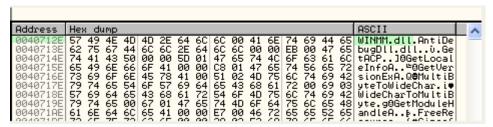
我们定位到导入表(IT)的起始地址为 406F3C。



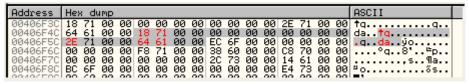
大家应该可以记得吧,每个DLL项占5个DWORD,第4个DWORD为DLL名称字符串指针。



这里第一个 DLL 名称字符串指针为 40712E,我们一起来看一看。



是 WINMM.DLL,第二个 DLL 为 AntiDebugDII.dll,这里我们为了剔除掉 AntiDebugDII.dll 这个模块,我们可以将 AntiDebugDII.dll 对应的 DLL 项修改得与 WINMM.DLL 这一个 DLL 项一致。



保存修改到文件。

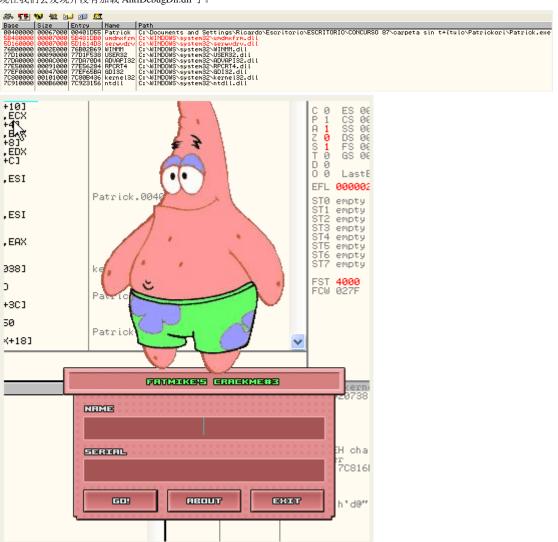
我们重启 OD,再来看看导入表。

00400154 00400158 0040015C	14444444 00000000 00000000	DD 00000000 DD 000000000	NumberU+KvaHndSizes = 10 (16) Export Table address = 0 Export Table size = 0
00400160	3C6F0000	DD 00006F3C	Import Table address = 6F3C
00400164 00400168	78000000 00900000	DD 00000078 DD 00009000	Import Table size = 78 (120.) Resource Table address = 9000

如下:

00400148	00001000	DD 00004000	2 prizentheabkeseine = Innnnn (In48
0040014C	00100000	DD 00001000	SizeOfHeapCommit = 1000 (4096.)
00400150	00000000	DD 00000000	LoaderFlags = 0
00400154	10000000	DD 00000010	NumberOfRvaAndSizes = 10 (16.)
00400158	00000000	DD 00000000	Export Table address = 0
0040015C	00000000	DD 00000000	Export Table size = 0
00400160	506F0000	DD 00006F50	Import Table address = 6F50
00400164	78000000	DD 00000078	Import Table size = 78 (120.)
00400168	00900000	DD 00009000	Resource Table address = 9000
0040016C	40D90500	DD 0005D940	Resource Table size = 5D940 (383
00400170	00000000	DD 00000000	Exception Table address = 0

现在我们会发现并没有加载 AntiDebugDll.dll 了。



好了,程序完美运行。

嘿嘿,这个 CrackMe 我们就搞定了。