

# 第05讲 PE病毒实现原理

系统安全与可信计算研究所 陈泽茂

chenzemao@whu.edu.cn

## 目录

- ■PE病毒逻辑中的几个问题
- ■传染部位的选择
- ■宿主程序执行流程的接管与恢复
- ■病毒代码的自我重定位
- ■系统API函数地址的获取
- ■搜索传染目标

# 一、PE病毒逻辑的几个问题

# 1.1 文件型病毒基本传染逻辑

宿主程序 (part 1) 病毒代码的 其它部分 病毒做的修改 传染 宿主程序 传染模块 病毒其它模块 病毒载荷 病毒载荷 宿主程序 (part m) 病毒代码

被传染后的宿主程序

# 1.2 PE病毒基本传染逻辑

1. 修改 2. 病毒逻辑执行完后,把 AddressOfEntryPoint字段 执行流程跳转回宿主程序 PE文件其它部分 使之指向病毒代码入口。 的执行入口(即原来的 AddressOfEntryPoint AddressOfEntryPoint) 宿主程序的入口代码 PE文件其它部分 病毒载荷 病毒 代码 跳转回真实的程序入口

# 1.3 基本PE病毒要解决的几个问题

- 1. 病毒传染逻辑
  - ① 传染部位怎么选择?
  - ② 怎么传染才能不影响宿主程序的正常运行?
- 2. 宿主程序执行流程的接管与恢复
  - ① 病毒代码怎么接管宿主执行流程?
  - ② 怎么恢复宿主程序的执行流程?

# 1.3 基本PE病毒要解决的几个问题

- 3. 确保植入到宿主程序中的病毒代码能够运行
  - ① 病毒代码怎么实现重定位?
  - ② 病毒代码怎么调用库函数?
- 4. 传染目标的搜索
  - ① 怎么找到目标系统上可传染的对象?

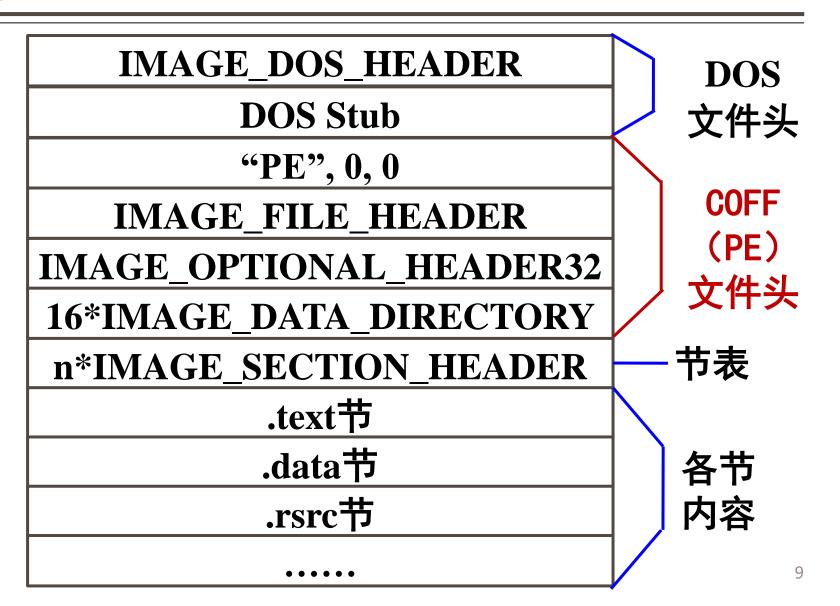
二、传染部位的选择

# 2.1 PE文件格式概览

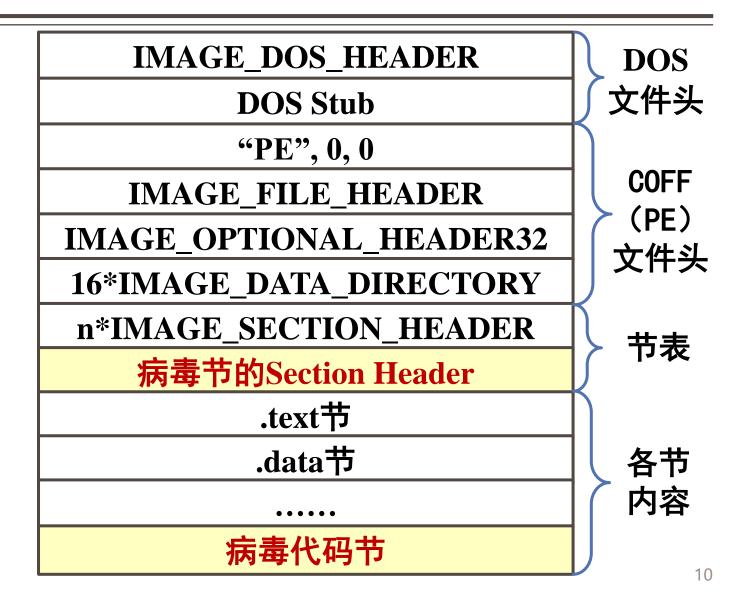
对传染部位

## 的两个要求:

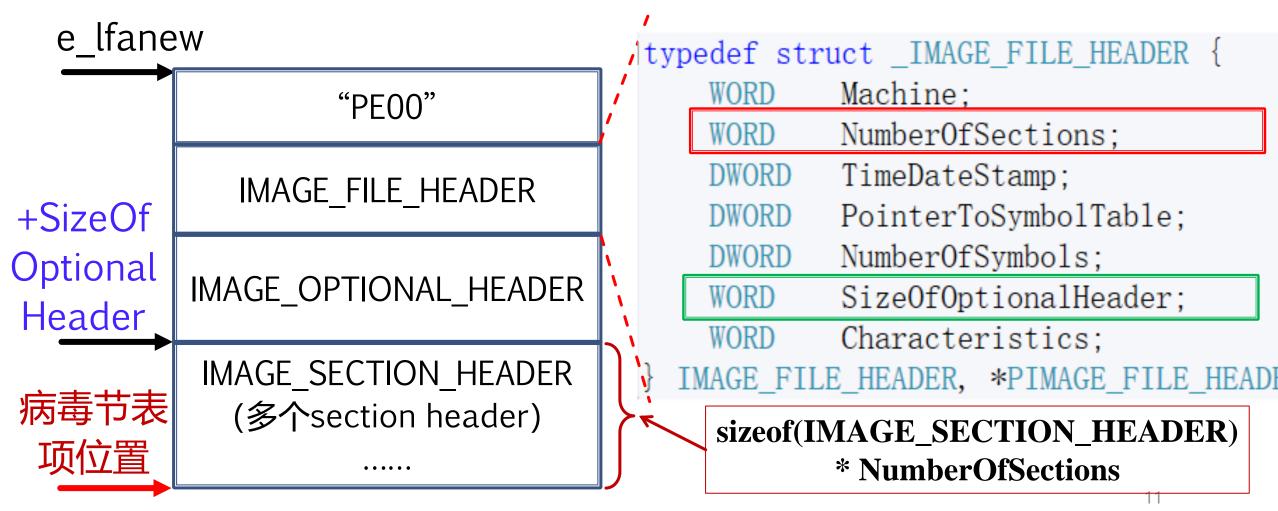
- 1. 空间够
- 2. 能运行



注意:须有足够空间存放新插入的节表项,不能破坏紧邻的section内容。



## 修改节表,增加一项用以指示病毒节



## 新增一病毒代码节

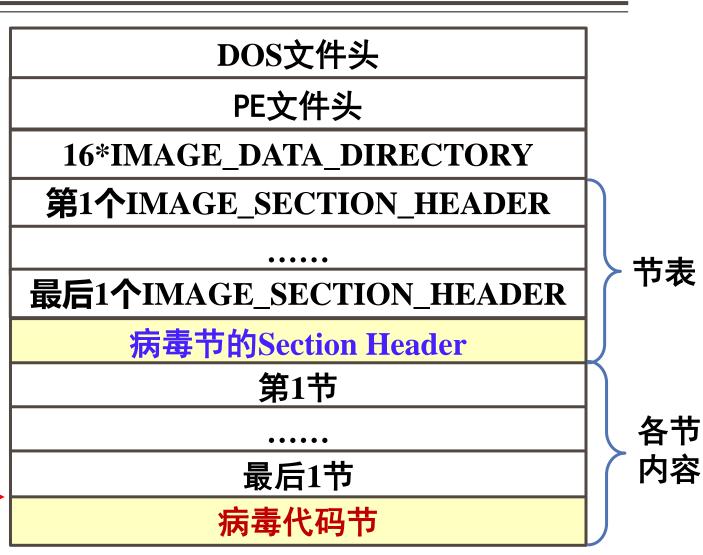
问题: 怎么找到新节位置?

从原有的最后一节的位置

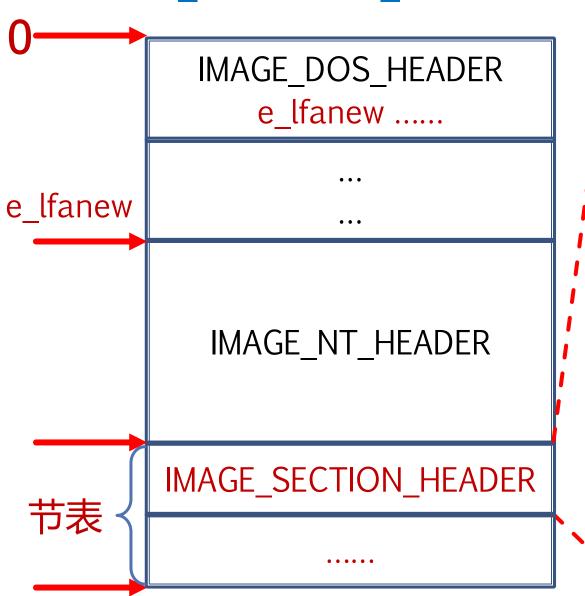
和大小推算,并考虑

FileAlignment.

找到病毒节位置



# IMAGE\_SECTION\_HEADER



```
typedef struct _IMAGE_SECTION_HEADER {
           Name [IMAGE SIZEOF SHORT NAME];
   BYTE
   union
                    PhysicalAddress;
            DWORD
                    VirtualSize;
            DWORD
     Misc;
            VirtualAddress;
    DWORD
    DWORD
            SizeOfRawData;
            PointerToRawData;
    DWORD
            PointerToRelocations;
   DWORD
           PointerToLinenumbers;
   DWORD
   WORD
           NumberOfRelocations;
           NumberOfLinenumbers;
   WORD
   DWORD
           Characteristics;
  IMAGE_SECTION_HEADER, *PIMAGE_SECTION_HEADER;
```

**DWORD** 

SizeOfRawData

The size (in bytes) of data stored for the section in the executable or OBJ. For executables, this must be a multiple of the file alignment given in the PE header. If set to 0, the section is uninitialized data.

DWORD SizeOfRawData

In EXEs, this field contains the size of the section after it's been rounded up to the file alignment size. For example, assume a file alignment size of 0x200. If the VirtualSize field from above says that the section is 0x35A bytes in length, this field will say that the section is 0x400 bytes long. In OBJs, this field contains the exact size of the section emitted by the compiler or assembler. In other words, for OBJs, it's equivalent to the VirtualSize field in EXEs.

new\_section->PointerToRawData =
align\_to\_boundary (
 last\_section->PointerToRawData +

last\_section->SizeOfRawData,

nt\_headers-> OptionalHeader.FileAlignment );

new\_section->PointerToRawData =

last\_section->PointerToRawData +

last\_section->SizeOfRawData

new\_section->PointerToRawData

DOS文件头

PE文件头

16\*IMAGE\_DATA\_DIRECTORY

第1个IMAGE\_SECTION\_HEADER

• • • • •

最后1个IMAGE\_SECTION\_HEADER

病毒节的Section Header

第1节

• • • • •

最后1节(last section)

病毒代码节(new section)

# 2.3 嵌入到节尾的未用空间

填充空间的大小可能不够, 此时需要将病毒代码分解 后,再插入几个不同位置。 section1->PointerToRawData DOS文件头
PE文件头
16\*IMAGE\_DATA\_DIRECTORY
IMAGE\_SECTION\_HEADER
.....

section1->SizeOfRawData

n \* FileAlignment

第1节的有用部分

第1节的填充空间

第2节

其余节.....

节表

第1节

### Misc.VirtualSize vs SizeOfRawData

填充空间的大小可能不够, DOS文件头 PE文件头 此时需要将病毒代码分解 16\*IMAGE\_DATA\_DIRECTORY 后,再插入几个不同位置。 IMAGE\_SECTION\_HEADER 节表 section1->PointerToRawData section1->Misc.VirtualSize. 第1节的有用部分 第1节 第1节的填充空间 n \* FileAlignment 第2节 其余节...... 17

三、宿主程序执行流程的接管与恢复

# 3.1 程序执行入口

```
typedef struct IMAGE OPTIONAL HEADER
   IMAGE NT HEADER
                              WORD
                                      Magic;
        "PE00"
                                      MajorLinkerVersion;
                              BYTE
                                      MinorLinkerVersion;
                              BYTE
  IMAGE FILE HEADER
                              DWORD
                                      SizeOfCode;
                              DWORD
                                      SizeOfInitializedData;
                              DWORD
                                      SizeOfUninitializedData;
IMAGE OPTIONAL HEADER
                                      AddressOfEntryPoint:
                              DWORD
                              DWORD
                                      BaseOfCode;
                              DWORD
                                      BaseOfData;
```

The RVA of the first code byte that will be executed.

. \_

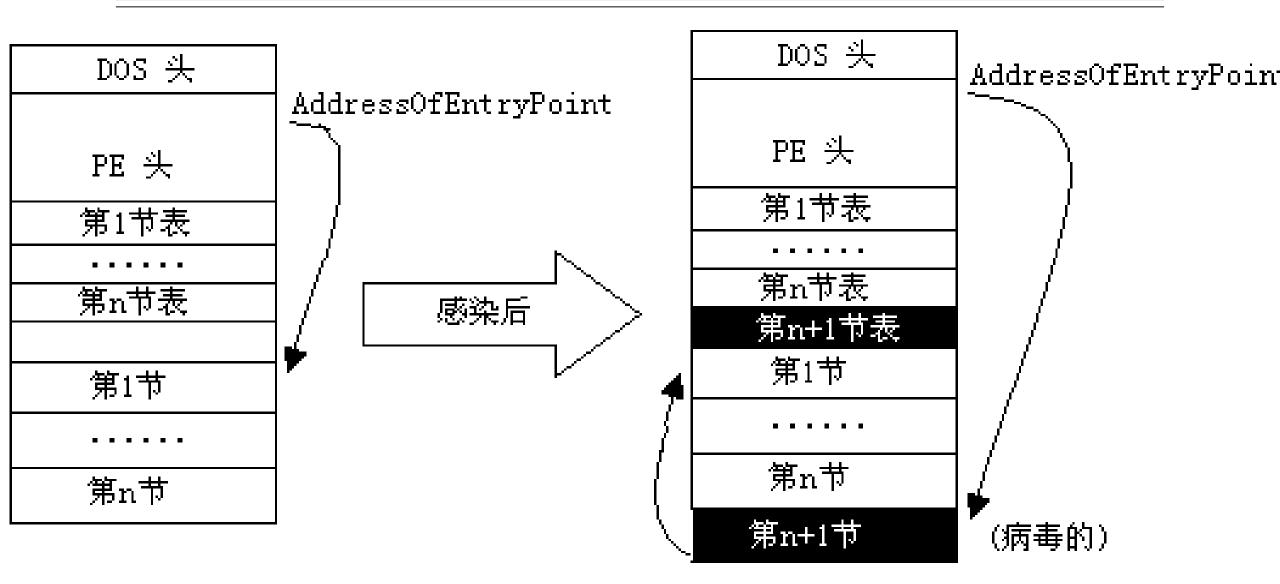
# 3.2 接管宿主的执行入口

PE文件头的其它部分 PE文件头的其它部分 AddressOfEntryPoint ← AddressOfEntryPoint (被替换成病毒代码入口) PE文件头的其它部分 宿主程序的入口代码 传染后 节表 PE文件其它部分 宿主程序入口代码 病毒代码

# 3.3 恢复宿主的执行

PE文件头的其它部分 PE文件头的其它部分 AddressOfEntryPoint AddressOfEntryPoint (被替换成病毒代码入口 PE文件头的其它部分 PE文件头的其它部分 传染后 宿主程序的入口代码 PE文件其它部分 (2)PE文件的其它部分 宿主程序的入口代码 病毒逻辑 病毒 代码 PE文件其它部分 跳转回宿主的执行入口

# 3.4 以添加新节为例



# 四、病毒代码自我重定位

# 4.1 为什么需要重定位

## 重定位需求情形一: 宿主基址不确定

0x400000 其它代码 004038E4 55 ebp push 004038E5 8B EC mov ebp, esp 病 004038E7 83 EC 18 sub esp, 18h 004038EA 8D 4D F4 lea. ecx, [ebp+var C] 毒载 004038ED E8 06 DB FF FF call sub 4013F8 004038F2 FF 75 0C push [ebp+arq 4] 004038F5 8D 4D F4 lea: ecx, [ebp+var C] 004038F8 E8 4C DA FF FF call sub 401349 004038FD 68 0C 35 41 00 offset asc 41350C push 00403902 8D 4D F4 1ea ecx, [ebp+var C] 00403905 E8 E9 EB FF FF call sub 4024F3

PE文件其它部分 ebp, esp esp, 18h 病毒 ecx, [ebp+var\_C] sub\_4013F8 [ebp+arg\_4]
ecx, [ebp+var\_C] 载荷 sub 401349 offset asc 41350C 00403902 8D 4D F4 ecx, [ebp+var C] 00403905 E8 E9 EB FF FF sub 4024F3

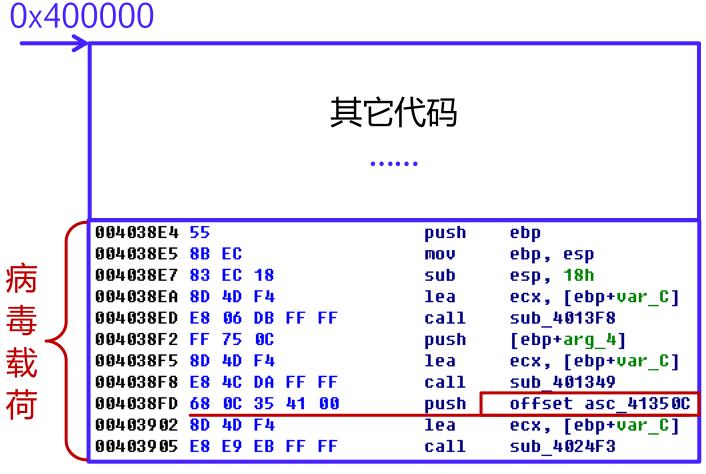
病毒程序

宿主程序

0x500000

# 4.1 为什么需要重定位

## 重定位需求情形之二: 感染位置不确定



0x400000 PE文件其它部分 0x401000 宿主程序其它各节 0x405000 ebp, esp 004038E7 83 EC 18 esp, 18h ecx, [ebp+var\_C] sub\_4013F8 病毒节 [ebp+arg\_4] ecx, [ebp+var\_C] sub\_401349 offset asc 41350C 00403902 8D 4D F4 ecx, [ebp+var C] sub 4024F3 00403905 E8 E9 EB FF FF

# 4.2 重定位的实现

- 重定位的目的修正程序中的代码或全局变量地址,使程序能够正常运行。
- 重定位方法由病毒代码运行过程中进行自我重定位

```
// 实现代码重定位
#define RECODE(A) { \
       _asm call A
       asm A:
           _asm pop ebx
           _asm lea eax, A \
           _asm sub ebx,eax
#define RecodeVarOffset(dwGlovalVar,dwLocalVar) { \
       _asm mov eax,[ebx+dwGlovalVar] \
       _asm mov dwLocalVar,eax
```

RECODE(A)

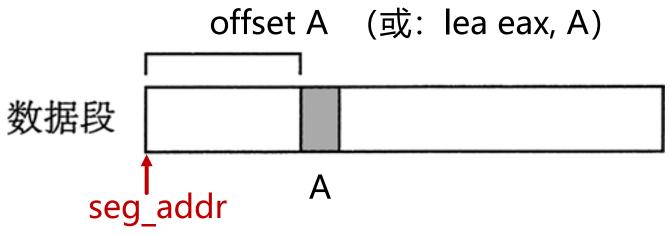
RecodeVarOffset(全局变量,局部变量)

# 段地址重定位原理

```
// call的返回地址是标号A的地址,
// call指令将此地址入栈
  call A;
A:
  // pop取出的正好是标号A的地址。
  // 此地址是进程空间中的绝对地址
  pop ebx;
  // 把绝对地址和相对偏移相减就可以
  // 获得段的起始地址
  sub ebx, offset A;
```

```
seg_addr: 段的初始地址
offset取的是标号相对seg_addr的偏移量
故:
[ebx] = seg_addr+offset A
seg_addr = [ebx] - offset A
ebx ← seg_addr
```

offset运算符返回数据标号的偏移量, 该偏移量按字节计算,表示的是该数据 标号距离数据段起始地址的距离。



# 五、获取系统API函数地址

# 5.1 PE文件导出函数的常规调用方法

- LoadLibrary
- GetProcAddress

### HMODULE LoadLibraryA(

LPCSTR lpLibFileName);

### **lpLibFileName**

The name of the module. This can be either a .dll file or an .exe file.

#### FARPROC GetProcAddress(

HMODULE hModule,

LPCSTR lpProcName);

#### hModule

A handle to the DLL module that contains the function or variable

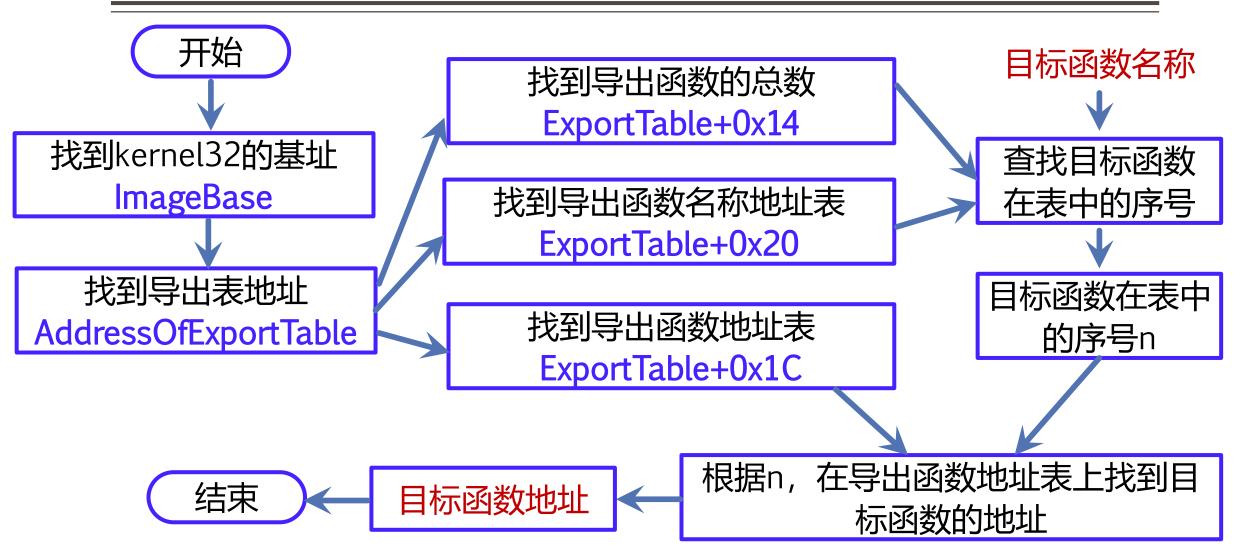
### **lpProcName**

The function or variable name, or the function's ordinal value.

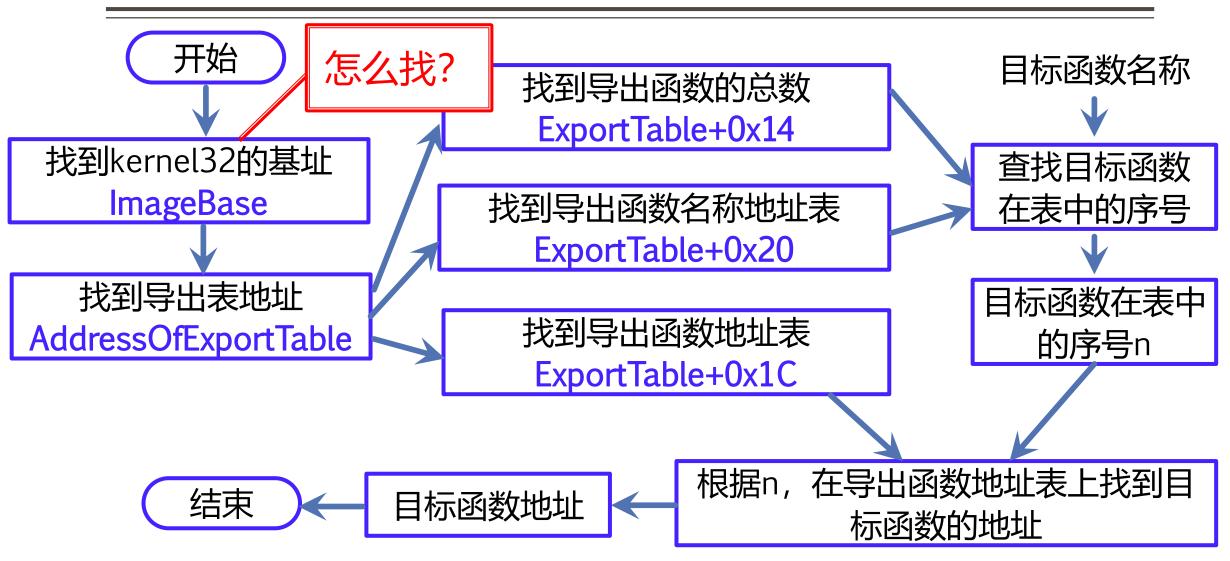
# 5.1 PE文件导出函数的常规调用方法

```
typedef int(WINAPI *ShellAboutProc)(HWND, LPCSTR, LPCSTR, HICON);
int main() {
 HMODULE hModule = LoadLibrary(TEXT("Shell32.dll"));
  ShellAboutProc shellAbout =
      (ShellAboutProc)GetProcAddress(hModule, "ShellAboutA");
  shellAbout(NULL, "hello", "world", NULL);
 FreeLibrary(hModule);
```

# 5.2 动态获取kernel32.dll的导出函数地址



# 5.3 获取kernel32模块基址



# 5.3 获取kernel32模块的基地址

- 基本查找路径
  - TEB→PEB→ Ldr→ InMemoryOrderModuleList 已加载模块信息在InMemoryOrderModuleList链表上
- fs:[0]指向TEB结构, PEB地址存放在fs:[30h]处
- 遍历InMemoryOrderModuleList,找到与kernel32模块对应的节点。

```
0:000> dt teb
ntdll! TEB
  +0x000 NtTib
                       : NT TIB
  +0x01c EnvironmentPointer : Ptr32 Void
  +0x020 ClientId : CLIENT ID
  +0x028 ActiveRpcHandle : Ptr32 Void
  +0x02c ThreadLocalStoragePointer : Ptr32 Void
  +0x030 ProcessEnvironmentBlock : Ptr32 PEB
  +0x034 LastErrorValue : Uint4B
  +0x038 CountOfOwnedCriticalSections : Uint4B
```

 $PEB \leftarrow TEB + 0x30 = fs:[30h]$ 

```
0:000> dt peb
ntdll! PEB
  +0x000 InheritedAddressSpace : UChar
  +0x001 ReadImageFileExecOptions : UChar
  +0x002 BeingDebugged : UChar
  +0x003 BitField : UChar
  +0x003 ImageUsesLargePages : Pos 0, 1 Bit
  +0x003 IsProtectedProcess : Pos 1, 1 Bit
  +0x003 IsImageDynamicallyRelocated : Pos 2, 1 Bit
  +0x003 SkipPatchingUser32Forwarders : Pos 3, 1 Bit
  +0x003 IsPackagedProcess : Pos 4, 1 Bit
  +0x003 IsAppContainer : Pos 5, 1 Bit
  +0x003 IsProtectedProcessLight : Pos 6, 1 Bit
  +0x003 IsLongPathAwareProcess: Pos 7, 1 Bit
  +0x004 Mutant : Ptr32 Void
  +0x008 ImageBaseAddress : Ptr32 Void
  +0x00c Ldr : Ptr32 PEB LDR DATA
  +0x010 ProcessParameters: Ptr32 RTL USER PROCESS PARAMETERS
  +0x014 SubSystemData : Ptr32 Void
```

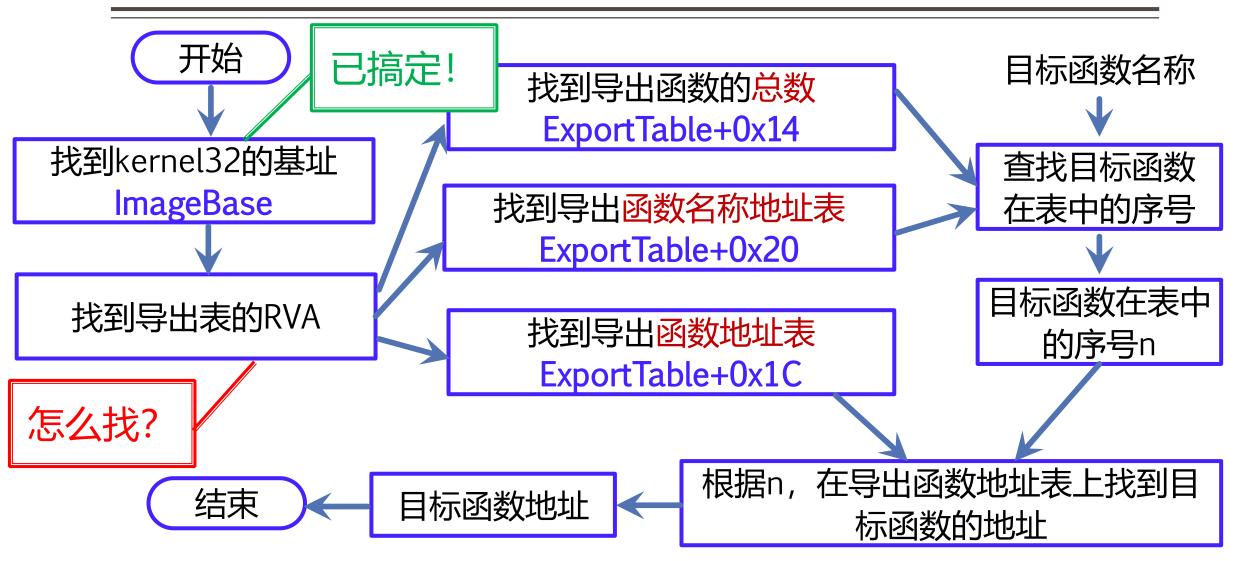
```
0:000> dt PEB LDR DATA
ntdll! PEB LDR DATA
  +0x000 Length
                      : Uint4B
  +0x004 Initialized : UChar
  +0x008 SsHandle : Ptr32 Void
  +0x00c InLoadOrderModuleList : LIST ENTRY
  +0x014 InMemoryOrderModuleList : LIST ENTRY
  +0x01c InInitializationOrderModuleList : LIST ENTRY
  +0x024 EntryInProgress : Ptr32 Void
  +0x028 ShutdownInProgress : UChar
  +0x02c ShutdownThreadId : Ptr32 Void
```

- InMemoryOrderModuleList ← Ldr + 0x14
- InMemoryOrderModuleList指向一个链表,表上存放装载到进程空间的各个程序模块信息。

```
0:000> dt LDR DATA TABLE ENTRY
ntdll! LDR DATA TABLE ENTRY
  +0x000 InLoadOrderLinks : LIST ENTRY
  +0x008 InMemoryOrderLinks : LIST ENTRY
  +0x010 InInitializationOrderLinks : LIST ENTRY
  +0x018 DllBase : Ptr32 Void
  +0x01c EntryPoint : Ptr32 Void
  +0x020 SizeOfImage : Uint4B
  +0x024 FullDllName : UNICODE_STRING
  +0x02c BaseDllName : _UNICODE_STRING
  +0x034 FlagGroup : [4] UChar
               : Uint4B
  +0x034 Flags
  +0x034 PackagedBinary : Pos 0, 1 Bit
  +0x034 MarkedForRemoval : Pos 1, 1 Bit
  +0x034 ImageDll : Pos 2, 1 Bit
  +0x034 LoadNotificationsSent : Pos 3, 1 Bit
  10v024 TalamatayEntayDagacaccad . Doc 4
```

- InMemoryOrderModuleList指向的类型实为LDR DATA TABLE ENTRY。
- InMemoryOrderModuleList链表每个LDR\_DATA\_TABLE\_ENTRY节点,存放一个模块的信息。节点第0x18偏移处存放模块的基址,第0x2C位置存放模块名称。

### 5.4 获取kernel32模块导出表的地址



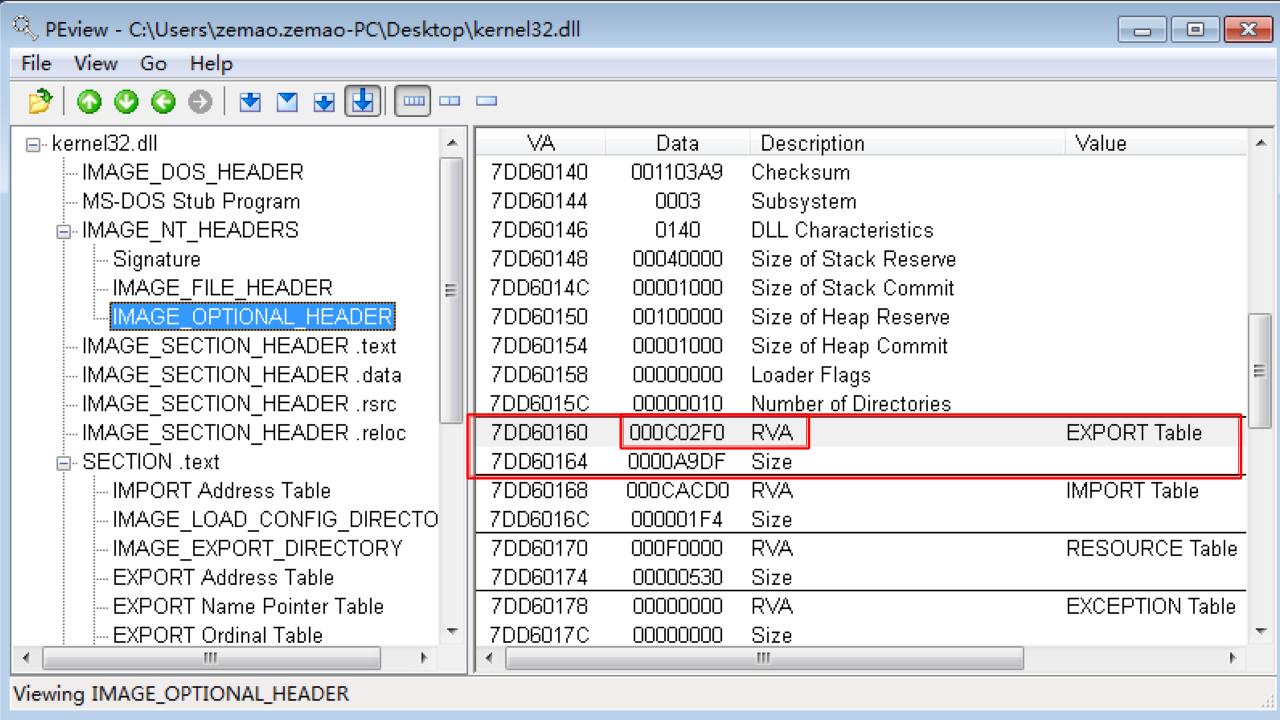
# PE文件头中的DataDirectory

```
Win32VersionValue;
                                  DWOKD
                                  DWORD
                                           SizeOfImage;
                                           SizeOfHeaders;
                                  DWORD
                                  DWORD
                                           CheckSum;
                                  WORD
                                           Subsystem;
         "PE00"
                                          DllCharacteristics;
                                  WORD
                                  DWORD
                                           SizeOfStackReserve;
   IMAGE FILE HEADER
                                  DWORD
                                           SizeOfStackCommit;
                                  DWORD
                                           SizeOfHeapReserve;
                                                               固定值: 16
                                  DWORD
                                           SizeOfHeapCommit;
                                          LoaderFlags;
                                  DWORD
IMAGE OPTIONAL HEADER
                                          NumberOfRvaAndSizes;
                                  IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDirectory[IMAGE_N]
                                 IMAGE_OPTIONAL_HEADER32, *PIMAGE_OPTIONAL_HEADER32
```

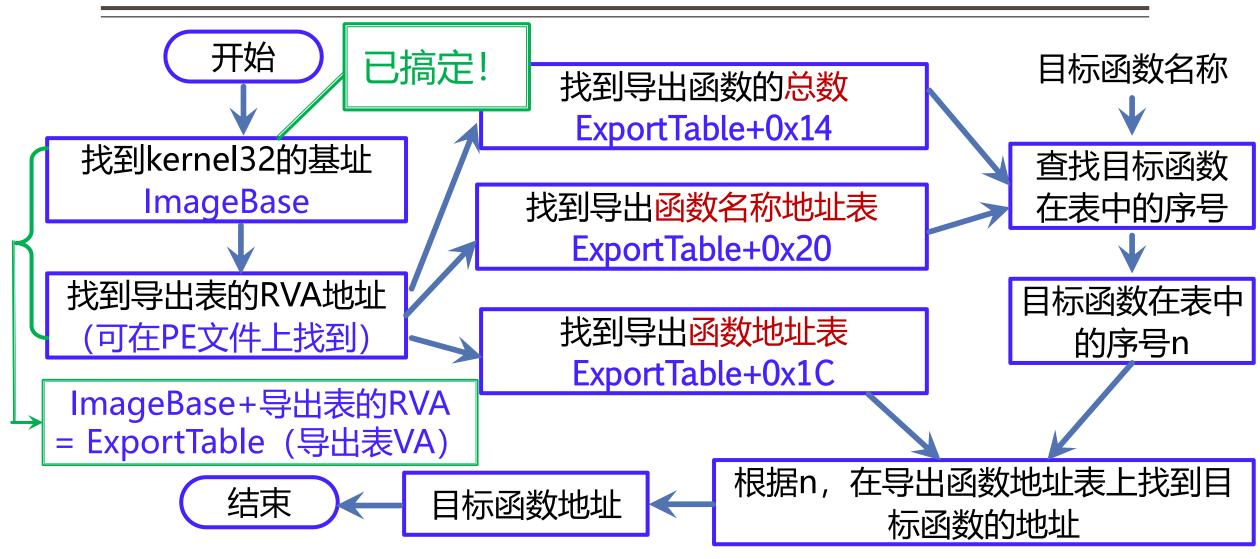
# PE文件头中的DataDirectory

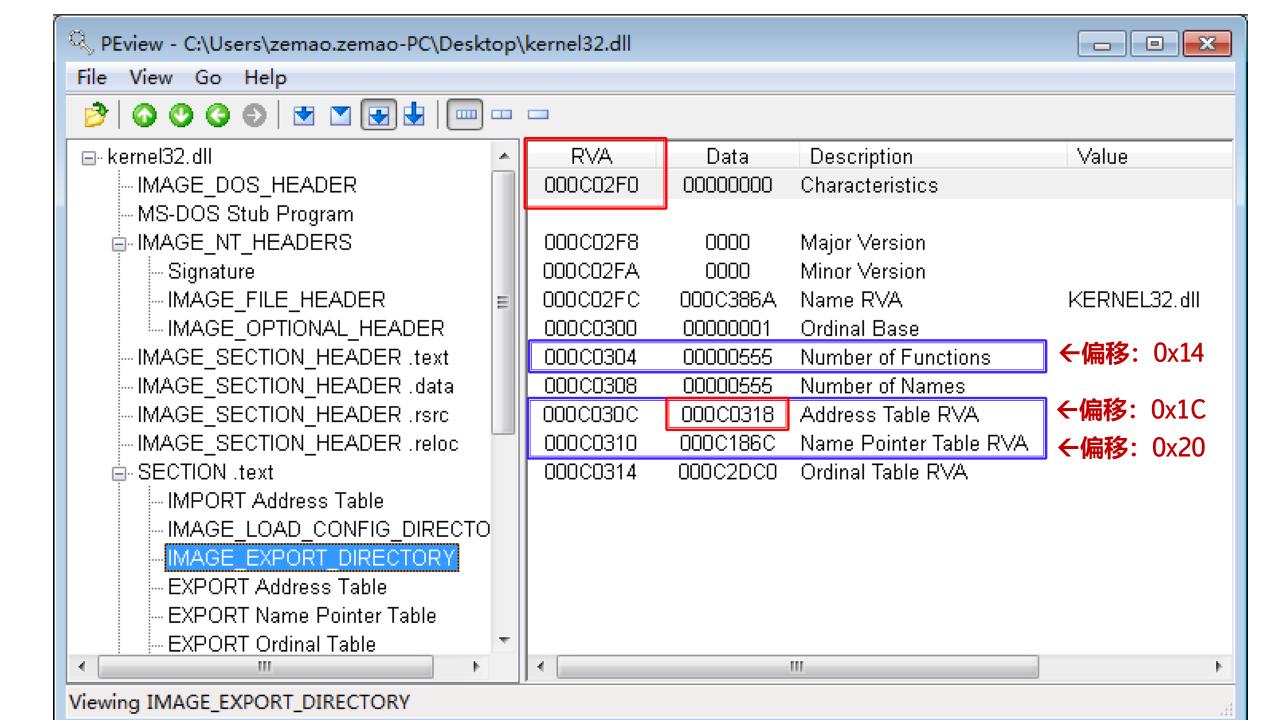
```
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_EXPORT
                                                     Export Directory
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY IMPORT
                                                     Import Directory
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_RESOURCE
                                                  // Resource Directory
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_EXCEPTION
                                                  // Exception Directory
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY SECURITY
                                                  // Security Directory
                                                     Base Relocation Table
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY BASERELOC
|#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_DEBUG
                                                     Debug Directory
       IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_COPYRIGHT
                                                 // (X86 usage)
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_ARCHITECTURE
                                                // Architecture Specific Data
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY GLOBALPTR
                                                // RVA of GP
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY TLS
                                                // TLS Directory
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_LOAD_CONFIG
                                             10
                                                 // Load Configuration Directory
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_BOUND_IMPORT
                                                  // Bound Import Directory in headers
                                             11
#define IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_IAT
                                                  // Import Address Table
                                             12
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY DELAY IMPORT 13
                                                     Delay Load Import Descriptors
#define IMAGE DIRECTORY ENTRY COM DESCRIPTOR 14
                                                // COM Runtime descriptor
```

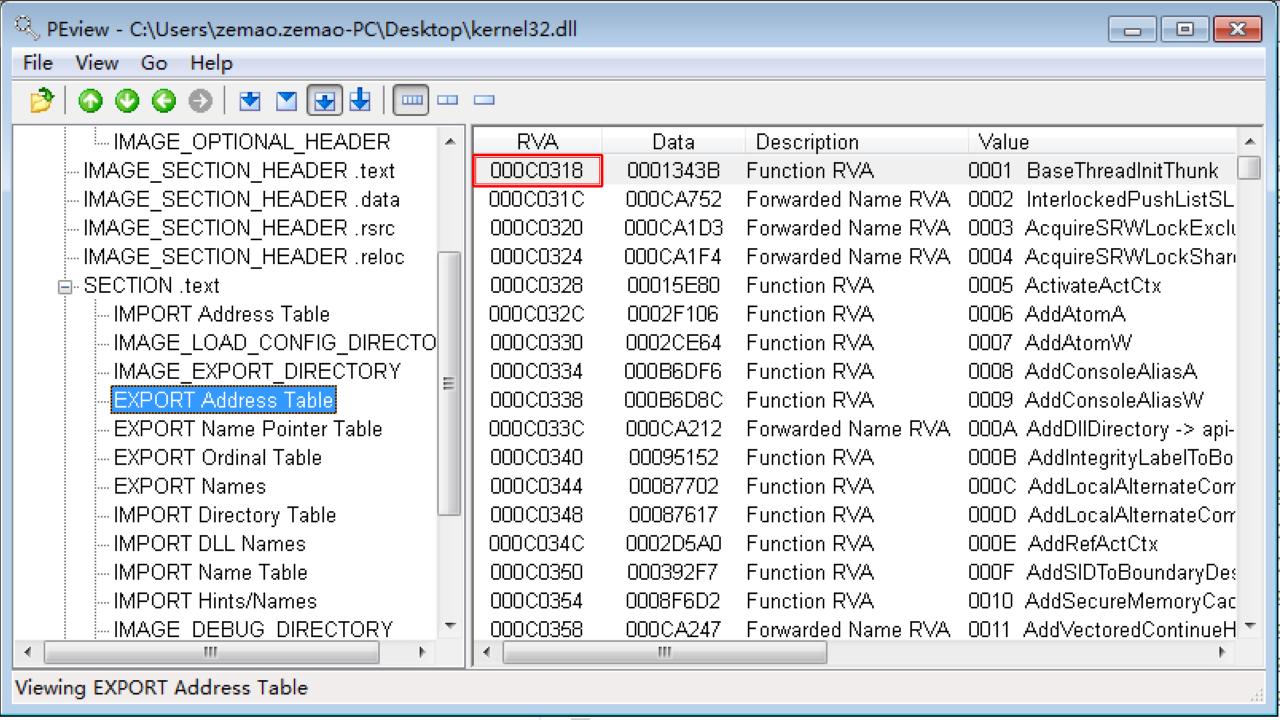
40



## 5.4 获取kernel32模块导出函数的地址







六、搜索传染目标

#### 6.1 目标程序遍历搜索

- 以PE格式的文件(如EXE、SCR、DLL等)为感染目标。
- 用到的kernel32 API函数
  - FindFirstFile
  - FindNextFile
  - FindClose

#### 6.2 目标搜索

Input: targetPath: 要搜索的目标路径

Output: 无

#### FindAndInfect(targetPath):

- 1. 调用FindFirstFile开始搜索
- 2. 已搜索完毕?是,执行FindClose后返回;否,继续下步.
- 3. 找到的是文件还是目录?是目录,则调用FindAndInfect; 否,继续下步.
- 4. 是文件, 如符合传染条件, 则感染之.
- 5. 调用FindNextFile搜索下一个目标,转到第3步继续.

#### FindFirstFileA/FindNextFile/ FindClose

```
HANDLE FindFirstFile(
              lpFileName,
 LPCSTR
LPWIN32_FIND_DATAA lpFindFileData
BOOL FindNextFile(
 HANDLE
               hFindFile,
LPWIN32_FIND_DATAA lpFindFileData
BOOL FindClose(
 HANDLE hFindFile
```

#### FindFirstFileA/FindNextFile/ FindClose用法示例

```
WIN32_FIND_DATA pNextInfo;
hFile = FindFirstFile(lpFileName, &pNextInfo);
if (hFile != INVALID_HANDLE_VALUE) {
  while(FindNextFile(hFile, &pNextInfo)) {
     // .....
FindClose(hFile);
```

## 小结

- ■传染部位的选择
- ■宿主程序执行流程的接管与恢复
- ■病毒代码的自我重定位
- ■系统API函数地址的获取
- ■搜索传染目标