第九章 从PE结构到 LoadLibrary

北京邮电大学 崔宝江



/// AUD

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- ®二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- ◎四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表



MALL

一. PE简介

□PE (Portable Executable File Format)

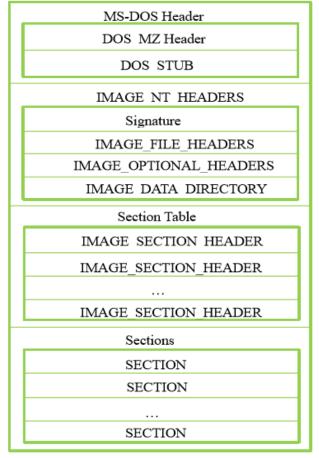
- ○PE是Windows平台主流可执行文件格式, .exe, .dll, .sys, .com文件都是PE格式。
- ○32位的称为PE32,64位的称为PE32+。
- OPE文件格式在winnt.h头中有着详细的定义。
- OPE文件头包含了一个程序在运行时需要的所有信息。
 - ❖包括了如何将文件加载到内存、开辟多大的堆栈空间、调用哪些DLL以及相关函数、从何处开始运行,这些信息都以结构体的形式存储在PE头中。





一. PE简介

- @ PE格式的大致布局
 - □PE文件格式包括
 - OMS-DOS头
 - ONT头
 - Osection表中包含了所有的 section头
 - ○所有的section实体。



北邮网安学院 崔宝江





一. PE简介

- □实现LoadLibrary,即把PE文件加载到内存中 需要经过四步
 - 〇一、判定输入文件是否是PE格式;
 - 〇二、将PE文件分块按照内存映像结构放在内存中
 - ○三、在IAT(Import Address Table,导入地址表
 -)中,填入其依赖的导入函数地址;
 - ○四、利用重定位表修复需要重定位的值。



/7/AUL

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- @二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- ◎四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表



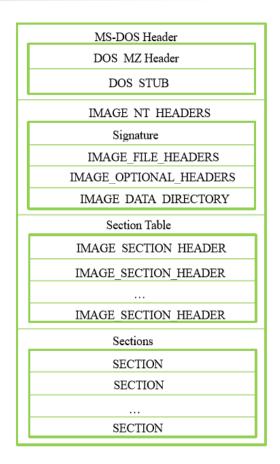


- □PE文件加载,首先要检查的是该文件是否为 PE格式,还需要检查该PE文件是否为DLL。
 - 〇对于PE格式的检测,需要检查的部分是MS-DOS头和NT头
 - ○对于DLL的检测,则需要检查NT头中的 IMAGE_FILE_HEADER。





- □ (1) MS-DOS头
- □ (2) NT头
- □(3)DLL检查(只针对DLL)







- □(1) MS-DOS头
 - OMS-DOS头是微软为了考虑PE文件对DOS文件的兼容性而添加的。
 - ○大多数情况下由编译器自动生成,通常把DOS MZ 头与DOS stub合称为DOS文件头
 - OIMAGE_DOS_HEADER结构体如下图
 - ❖IMAGE_DOS_HEADER结构体共64字节,其中两个字段 比较重要,分别是e_magic和e_Ifanew。



```
typedefstruct IMAGE DOS HEADER{
+0h
                     e magic; //DOS signature : 4D5A("MZ")
             WORD
+2h
             WORD
                     e cblp;
+4h
             WORD
                     e cp;
+6h
             WORD
                     e crlc;
+8h
             WORD
                     e cparhdr;
+ah
             WORD
                     e minalloc;
+ch
             WORD
                     e maxalloc;
+eh
             WORD
                     e ss;
+10h
             WORD
                     e sp;
+12h
             WORD
                     e csum;
+14h
             WORD
                     e ip;
+16h
             WORD
                     e cs;
+18h
             WORD
                     e lfarlc;
+1ah
             WORD
                     e ovno;
+1ch
                     e res[4];
             WORD
+24h
             WORD
                     e oemid;
+26h
                     e oeminfo;
             WORD
+28h
                     e res2[10];
             WORD
+3ch
             DWORD
                     e lfanew; //Relative address of NT header
} IMAGE DOS HEADER, *PIMGAE DOS HEADER;
```



- □e_magic需要被设置为0x5A4D,其ASCII值为"MZ",为DOS签名,标志着DOS头的开始。
- □e_lfanew字段是NT头的相对偏移,其指出NT 头的文件偏移位置,共占用四个字节,位于文 件开始偏移0x3C字节中。





- □ (2) NT头
 - ○在DOS stub后的是NT头(IMAGE_NT_HEADERS)

IMAGE_NT_HEADERS结构体

```
MS-DOS Header
   DOS MZ Header
     DOS STUB
  IMAGE NT HEADERS
      Signature
  IMAGE FILE HEADERS
IMAGE OPTIONAL HEADERS
 IMAGE DATA DIRECTORY
     Section Table
IMAGE SECTION HEADER
IMAGE SECTION HEADER
IMAGE SECTION HEADER
      Sections
      SECTION
      SECTION
      SECTION
```





□Signature

〇在一个有效的PE文件中,Signature字段必须被设置为0x00004550,对应于ASCII字符"PE\0\0"。

MS-DOS Header DOS MZ Header DOS STUB IMAGE NT HEADERS Signature IMAGE FILE HEADERS IMAGE OPTIONAL HEADERS IMAGE DATA DIRECTORY Section Table IMAGE SECTION HEADER IMAGE SECTION HEADER IMAGE SECTION HEADER Sections SECTION SECTION SECTION

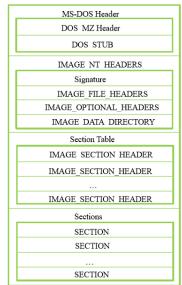
北邮网安学院 崔宝法



IMAGE_FILE_HEADER

○IMAGE_FILE_HEADER结构包含了PE文件的基本信息,最重要的是其中一个字段指出了IMAGE_OPTIONAL_HEADER的大小。

```
typedefstruct IMAGE FILE HEADER{
+4h
      WORD
                        Machine:
                        NumberOfSections:
+6h
      WORD
+8h
      DWORD
                        TimeDateStamp;
+ch
                        PointerToSymbolTable;
      DWORD
+10h
                        NumberOfSymbols;
      DOWRD
+14h
                        SizeOfOptionalHeader;
      WORD
+16h
      WORD
                        Characteristics:
} IMAGE FILE HEADER, *PIMAGE FILE HEADER;
```







- □其中Machine, NumberOfSections, SizeOfOptionalHeader, Characteristics如果出现错误,将导致该PE文件无法正常执行。
- □#1 Machine
 - ○该字段说明了可执行文件的目标CPU类型。每类 CPU都有唯一的Machine码





□常见的一些Machine码

Machine	Value
Inteli386	14Ch
MIPS R3000	162h
MIPS R4000	166h
Alpha AXP	184h
Power PC	1F0h



□#2 NumberOfSections

○该字段说明了在这个PE文件中节区(Section)的数目。

□#3 TimeDateStamp

○该字段说明了该PE文件是何时被创建的。

□#4 PointerToSymbolTable

○该字段说明了COFF符号表(基本用不到)的文件偏移位置。COFF符号表在PE文件中较为少见,通常其值为0





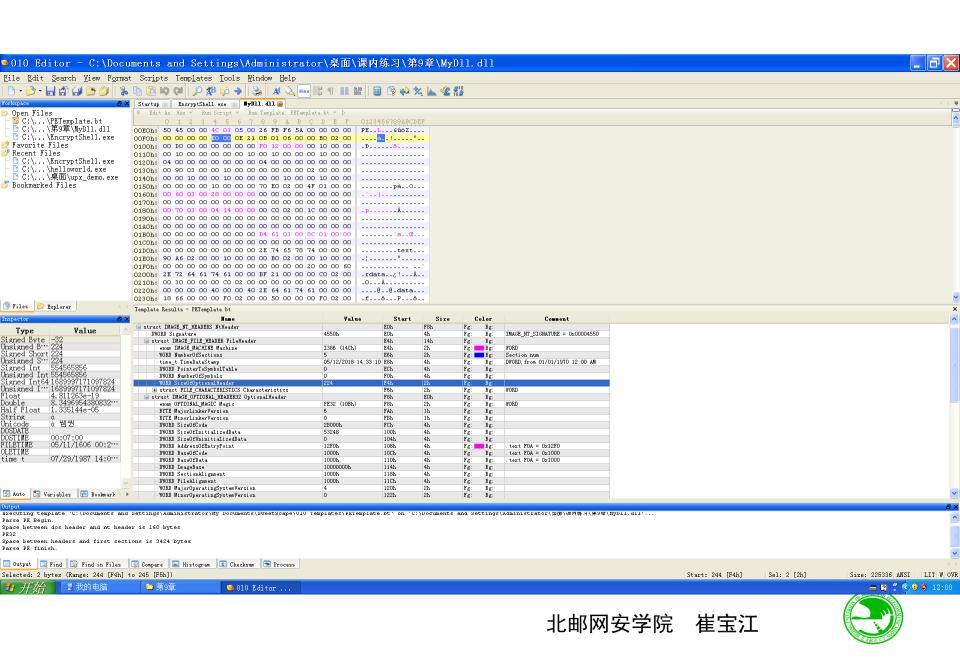
□#5 NumberOfSymbols

○如果存在COFF符号表,该字段说明了其中的符号 数目。

□#6 SizeOfOptionalHeader

- ○该字段说明了紧跟在IMAGE_FILE_HEADER后的数据大小。
- ○对于32位文件,该字段通常为0x00E0,对于64位 文件,该字段通常为0x00F0。







□#7 Characteristics

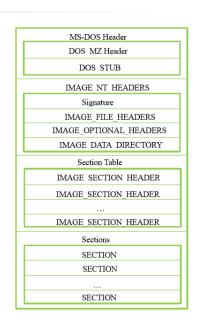
○该字段用于标识文件的属性,文件是否可执行,是 否为DLL等文件信息。这些信息以比特位的方式组 合起来。





IMAGE_OPTIONAL_HEADER

○IMAGE_OPTIONAL_HEADER虽然叫做可选头,但是仅有IMAGE_FILE_HEADER并不足以定义PE文件的属性,因此IMAGE_OPTIONAL_HEADER定义了更多的PE文件的属性,两者结合起来描述了一个完整的PE文件。





○#1 Magic

❖当IMAGE_OPTIONAL_HEADER为
IMAGE_OPTIONAL_HEADER32(32位)时,Magic为
0x10B。当其为IMAGE_OPTIONAL_HEADER64时,
Magic为0x20B。

O#2 AddressOfEntryPoint

❖该字段的值为相对虚拟地址(加载到内存的地址),该值表明了程序最先执行的代码的启始地址,即程序入口点。

○#3 ImageBase

❖该字段表明了PE文件被加载进内存时,文件将被优先装入的虚拟内存的地址。对于EXE来说,ImageBase通常为0x00400000; 对于DLL来说,ImageBase通常为0x10000000。装载后,EIP = ImageBase + AddressOfEntryPoint。 北邮网安学院 崔宝江

O#4 SectionAlignment, FileAlignment

- ❖PE文件的Body部分划分为若干节区,FileAlignment制定了节区在文件系统中的最小单位,SectionAlignment则指定了节区在内存中的最小单位。
- ❖磁盘文件或内存的节区大小必定为FileAlignment或 SectionAlignment的整数倍。

○#5 SizeOfImage

❖加载PE文件时,SizeOfImage指定了PE Image在虚拟内存中所占的空间大小。

○#6 SizeOfHeaders

❖该字段表明了整个PE文件头部的大小,该值必须是 FileAlignment的整数倍。





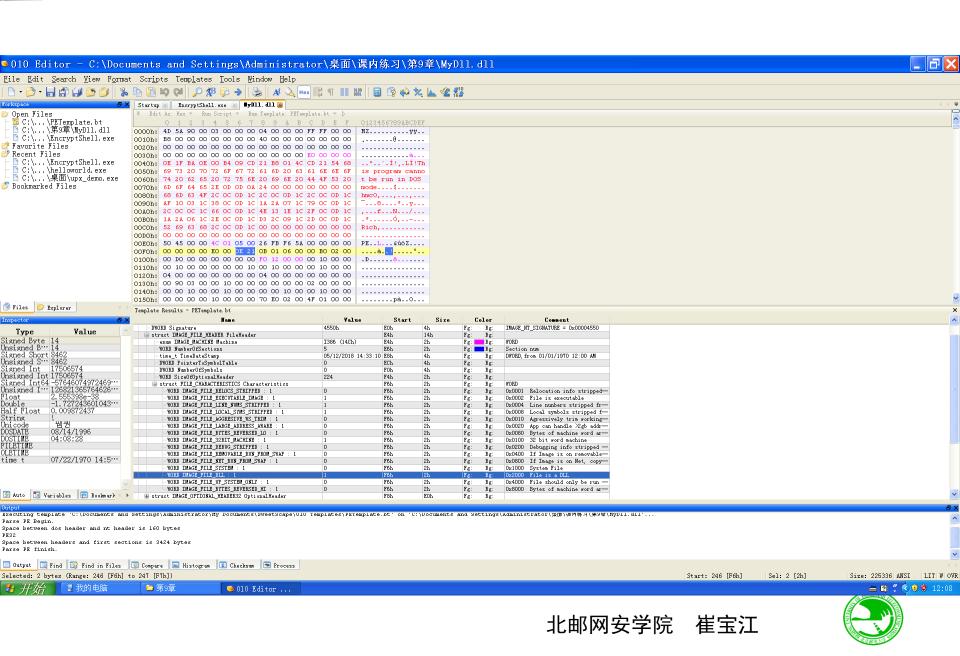
- **O#7 Subsystem**
 - ❖该字段用于区分系统驱动文件与普通可执行文件。
- O#8 NumberOfRvaAndSizes
 - ❖该字段表明了下面出现的DataDirectory数组的个数。一般来说该值为16。
- O#9 DataDirectory
 - ❖ DataDirectory是由IMAGE_DATA_DIRECTORY结构体构成的数组,数组的每项都有不同的意义





- □(3)PE格式检查
 - ○PE格式检查主要针对于MS-DOS头和NT头。要求 MS-DOS头和NT头 的签名与规定相同。其中MS-DOS头的签名为0x4D5A即ASCII码的"MZ"。
 - ○通过MS-DOS头中的e_Ifanew成员变量找到NT头。检查NT头签名为0x50450000即ASCII的"PE\0\0"
 - ○根据NT头中FileHeader中的Characteristics中的IMAGE_FILE_DLL位可以判断该PE文件是否为DLL。





MARILE

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- @二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- ◎四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表





□在检查了PE文件格式之后,第二步是将PE文件从硬盘中映射到内存映像结构。





- 1. 最小基本单元
- 2. 程序处理
- 3. RVA&VA
- 4. 从文件偏移到相对虚拟地址



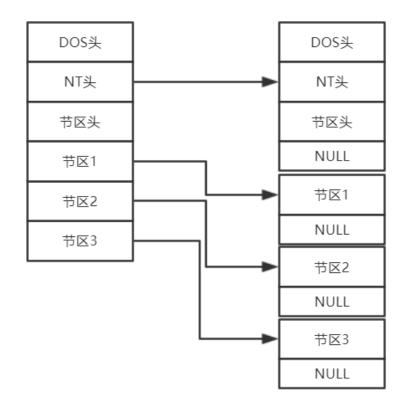


- □1.最小基本单元
 - ○计算机中,为了提高处理文件过程中,内存的效率 ,使用"最小基本单元"这一概念
 - ○PE文件映射到内存后节区的起始位置应该在最小基本单元的倍数上
 - 〇在最小基本单元中空余的空间填NULL。

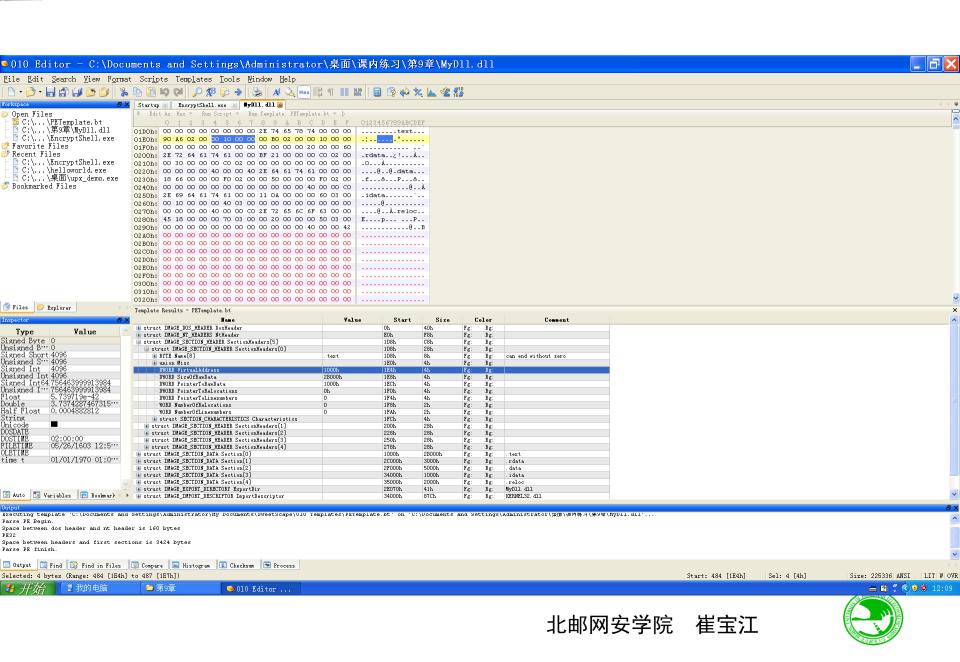




□内存映像结构









□2.程序处理

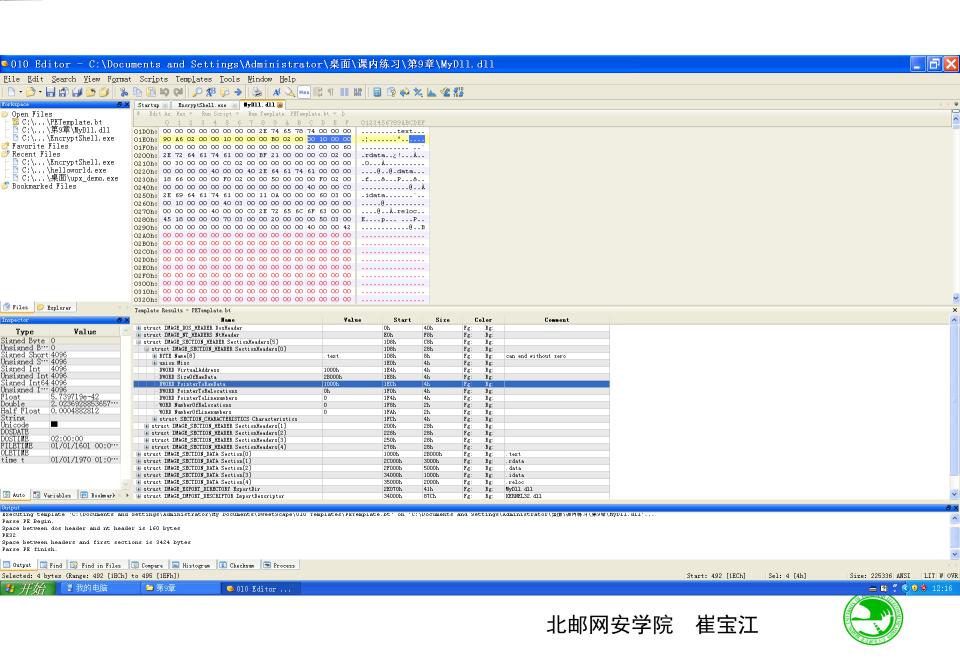
- ○首先将PE文件的MS-DOS头,NT头以及节区头拷贝到开辟的内存空间的首地址处。
- ○下面的代码中pFileBuf存储了从硬盘中读取的PE数据,pFileBuf_New为依据SizeofImage开辟的新内存空间
- 〇头部大小可由可选头中的SizeOfHeaders成员变量获得

```
m_dwSizeOfHeader = m_pNtHeader->OptionalHeader.SizeOfHeaders;
memcpy(pFileBuf_New,m_pFileBuf,m_dwSizeOfHeader);
```





- ○Windows提供了一个宏IMAGE_FIRST_SECTION,可以根据NT头直接返回第一个节区头的指针。
- ○由每个节区头中的PointerToRawData(指针指向的原始数据),VirtualAddress以及SizeOfRawData成员变量,可以获知每个节区的数据在pFileBuf中的首地址,该数据应该被放在pFileBuf_New的地址加上VirtualAddress。





□3. RVA&VA

- ○RVA是在PE文件中为了避免确定的内存地址,出现了相对虚拟地址(Relative Virtual Address,简称RVA)
- ○RVA是内存中相对于PE文件装入地址的偏移位置,是一个"相对地址",或称为"偏移量";
- ○VA指的是进程装入内存后实际的内存地址,被称为虚拟地址(Virutal Address,简称VA)。

虚拟地址(VA) = 基地址(Image Base) + 相对虚拟地址(RVA)





〇其中基地址是PE文件通过Windows加载器装入内存 后,该模块的初始内存地址就被称为基地址

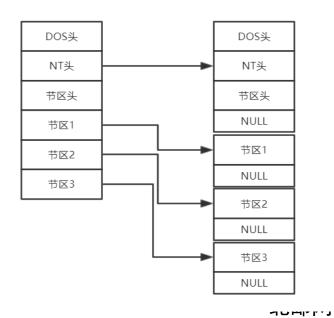


- □4.从文件偏移到相对虚拟地址
 - ○在以上小节的地址计算中,都是在文件映射到内存 之后进行的。
 - ○但是PE文件在存储时为了减少体积, FileAlignment通常小于SectionAlignment。
 - ○当文件被映射到内存中后,同一数据在文件中的偏移量与在内存中的偏移量是不一样的,这样就存在这从文件偏移地址(RAW)到相对虚拟地址(RVA)之间的转换。
 - ❖如果需要对存储在硬盘中的PE文件进行操作,需要将 RVA转换为RAW。





□由于应用程序的映射是以节区为单位做的映射 ,一个节区内数据的地址相对于节区的地址是 不变的,因此只需要计算各节区在磁盘与内存 中起始地址的差值即可。





学院

崔宝江



将该差值以 θ 表示,RAW与RVA之间的关系如下所示

 $RAW = RVA - \theta$

由于

RVA = VA - ImageBase

RAW 的公式也可改写为下式

 $RAW = VA - ImageBase - \theta$





□以notepad为例。其差值如表(可练习)

节区	RVA	RAW	差值
.text	1000h	400h	0C00h
.data	9000h	7C00h	1400h
.rsrc	B000h	8400h	2C00h



- □在计算某虚拟地址对应的文件偏移时,应首先 查看其属于哪一节区,找到相应的差值后再进 行转换。
- 口以上述notepad为例,如给定一虚拟地址 0x402854,ImageBase为0x400000,要求计 算其文件偏移地址。





□计算结果

可知其处于.text 块中,此时 θ 为 0xC00。故

 $RAW = VA - ImageBase - \theta = 0x402854 - 0x400000 - 0xC00 = 0x1C54$



/// AU

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- ®二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- ◎四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表



- □由第二节中对可选头的描述可知,可选头的 ImageBase成员变量描述了程序在装入内存时 优先装入的地址。
- 口在生成PE文件时,EXE文件优先装入的地址是 0x400000, DLL文件优先装入的地址是 0x10000000。

Name	Value	Start	Size	Color	
✓ struct IMAGE_OPTIONAL_HEADER32 OptionalHeader		118h	E0h	Fg:	Ве
enum OPTIONAL_MAGIC Magic	PE32 (10Bh)	118h	2h	Fg:	В
BYTE MajorLinkerVersion	14	11Ah	1h	Fg:	Bg
BYTE MinorLinkerVersion	12	11Bh	1h	Fg:	Bg
DWORD SizeOfCode	20400h	11Ch	4h	Fg:	Bg
DWORD SizeOfInitializedData	75776	120h	4h	Fg:	Bg
DWORD SizeOfUninitializedData	0	124h	4h	Fg:	Bg
DWORD AddressOfEntryPoint	618Dh	128h	4h	Fg:	<mark></mark> Bg
DWORD BaseOfCode	1000h	12Ch	4h	Fg:	В
DWORD BaseOfData	22000h	130h	4h	Fg:	Bg
DWORD ImageBase	400000h	134h	4h	Fg:	В
DWORD SectionAlignment	1000h	138h	4h	Fg:	В
DWORD FileAlignment	200h	13Ch	4h	Fg:	Bs

exe优先装入的地址



Template Results - PETemplate.bt					
Name	Value	Start	Size	Color	
∨struct IMAGE_OPTIONAL_HEADER32 OptionalHeader		F8h	E0h	Fg:	Bg:
enum OPTIONAL_MAGIC Magic	PE32 (10Bh)	F8h	2h	Fg:	Bg:
BYTE MajorLinkerVersion	6	FAh	1h	Fg:	Bg:
BYTE MinorLinkerVersion	0	FBh	1h	Fg:	Bg:
DWORD SizeOfCode	2B000h	FCh	4h	Fg:	Bg:
DWORD SizeOfInitializedData	53248	100h	4h	Fg:	Bg:
DWORD SizeOfUninitializedData	0	104h	4h	Fg:	Bg:
DWORD AddressOfEntryPoint	12F0h	108h	4h	Fg:	■Bg:
DWORD BaseOfCode	1000h	10Ch	4h	Fg:	Bg:
DWORD BaseOfData	1000h	110h	4h	Fg:	Bg:
DWORD ImageBase	10000000h	114h	4h	Fg:	Bg:
DWORD SectionAlignment	1000h	118h	4h	Fg:	Bg:
DWORD FileAlignment	1000h	11Ch	4h	Fg:	Bg:

dll优先装入的地址





- □在xp中没有地址随机化,EXE会被默认装入基址处,通常没有重定位表,但一个可执行程序要加载的DLL有很多,不能都加载在0x10000000处。
- □当地址已经被占用时,就需要加载到未被占用的空间中,但程序中的一些绝对地址就会访问或跳转到别的地址空间中,而不是访问或跳转到预期的位置,重定位表就是为此而产生的。



□在vista及以上的操作系统中,开启了地址随机 化保护,EXE也会被加载到别的地址,因此 EXE也有了重定位表。

Name	Value	Start	Size
> struct IMAGE_SECTION_HEADER SectionHeaders[0]		1D8h	28h
> struct IMAGE_SECTION_HEADER SectionHeaders[1]		200h	28h
> struct IMAGE_SECTION_HEADER SectionHeaders[2]		228h	28h
> struct IMAGE_SECTION_HEADER SectionHeaders[3]		250h	28h
vstruct IMACR_SECTION_HEADER SectionHeaders[4]		278h	28h
> BYTE Name[8]	.reloc	278h	8h
union Misc		280h	4h
DWORD VirtualAddress	37000h	284h	4h
DWORD SizeOfRawData	2000h	288h	4h
DWORD PointerToRawData	35000h	28Ch	4h
DWORD PointerToRelocations	0h	290h	4h
DWORD PointerToLinenumbers	0	294h	4h
WORD NumberOfRelocations	0	298h	2h
WORD NumberOfLinenumbers	0	29Ah	2h
> struct SECTION_CHARACTERISTICS Characteristics		29Ch	4h

.reloc节区头

北邮网安学院 崔宝江





plate Results - PETemplate.bt					
Name	Value	Start	Size	Color	Comment
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir2		168h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_RESOURCE
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir3		170h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_EXCEPTION
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir4		178h	8h	Fg: Bg:	IMAGE DIRECTORY ENTRY SECURITY
∨struct IMAGE DATA DIRECTORY DataDir5		180h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_BASERELOC
DWORD VirtualAddress	37000h	180h	4h	Fg: Bg:	.idata FOA = 0x35000
DWORD Size	5124	184h	4h	Fg: Bg:	
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir6		188h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_DEBUG
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir7		190h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_ARCHITECTU
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir8		198h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_GLOBALPTR
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir9		1A0h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_TLS
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir10		1A8h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_LOAD_CONFI
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir11		1B0h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_BOUND_IMPO
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir12		1B8h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_IAT
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir13		1C0h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_DELAY_IMPO
> struct IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDir14		1C8h	8h	Fg: Bg:	IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_COM_DESCRI

BASERELOC Directory





- □1基址重定位结构定义
- □2程序处理





□1基址重定位结构定义

- ○重定位表由许多重定位块串接组成,每个重定位块中存放着4KB大小的重定位信息。
- ○重定位块开头以IMAGE_BASE_RELOCATION开始

IMAGE_BASE_RELOCATION结构体



O#1VirtualAddress

❖声明了该组重定位数据开始的相对虚拟地址,各项重定位地址与该值相加,才是需要进行重定位的相对虚拟地址。

○#2SizeOfBlock

- ❖声明了该组重定位数据的大小,其中包含了 IMAGE_BASE_RELOCATION。
- ❖在IMAGE_BASE_RELOCATION之后紧随的是 TypeOffset数组,数组每项大小为两个字节,高四位代表 重定位类型,低十二位值为重定位地址。
- ❖最终所有的重定位块以一个VirtualAddress为0的 IMAGE_BASE_RELOCATION结构结束。





□常见的重定位类型如下

类型	预定义值	含义
0	IMAGE_REL_BASED_ABSOLUTE	无具体含义,用于四字节对其。
3	IMAGE_REL_BASED_HIGHLOW	重定位指向的地址需要被修正。
10	IMAGE_REL_BASED_DIR64	出现在64位PE中,该地址需要被
		修正。

- ○对于x86文件,所有需要处理的基址重定位类型都是IMAGE_REL_BASED_HIGHLOW。
- ○IMAGE_REL_BASED_ABSOLUTE只是用于填充
 - ,以便于四字节对齐。



□2 程序处理

- ○重定位表在PE文件中往往单独分为1个节区,名称为".reloc",可以由可选头中DataDirectory中的BASERELOC Directory成员找到。
- ○整个代码共有两个循环,第一个循环遍历每个重定位块,第二个循环遍历每个重定位块中的重定位信息。根据每个重定位信息的高四位确定其是否需要重定位,需要重定位时,根据程序预期存储位置ImageBase以及当前程序存储位置m_pFileBuf对其地址进行修正。



基址重定位

```
void CPE::Base Reloc()
          PIMAGE BASE RELOCATION pRelocBlock=
PIMAGE BASE RELOCATION (m pFileBuf+m PERelocDir.VirtualAddress);
          do
                    int numofReloc=(pRelocBlock->SizeOfBlock-
sizeof(IMAGE BASE RELOCATION))/2;
                    WORD minioffset=0;
                    WORD
*pRelocData=(WORD*)((char*)pRelocBlock+sizeof(IMAGE_BASE_RELOCATION));
                    for (int i=0;i<numofReloc;i++)</pre>
                               DWORD *RelocAddress=0;
                               if(((*pRelocData)>>12) == IMAGE REL BASED HIGHLOW)
                                         minioffset=(*pRelocData) & 0xfff;
                                         RelocAddress=(DWORD*) (m pFileBuf+pRelocBlock-
>VirtualAddress+minioffset);
                                         *RelocAddress=*RelocAddress-
m dwImageBase+(DWORD)m pFileBuf;
                               pRelocData++;
                    pRelocBlock=(PIMAGE BASE RELOCATION) ((char*)pRelocBlock+pRelocBlock-
>SizeOfBlock);
          }while (pRelocBlock->VirtualAddress);
```

7 ATU

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- ®二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- @四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表





- □在编写程序时,会使用到大量的库函数,由于 动态链接的存在,这些函数并不会都编写进二 进制文件中,而是在函数调用处填入对应的导 入表地址。
- □当程序加载到内存中后,Windows加载器才 将相关的DLL装入,并将调用输入函数的指令 和函数实际所在地址关联起来。





○调用VirtualAlloc函数时,依据二进制查看得到 VirtualAlloc地址为0x47d1d8

```
tavt.00401657 50
                                                                              1pAddress
                                                           ds: VirtualAlloc
.text:00401658 FF 15 D8 D1 47 00
                                                  call
                                                           [ebp+var_C], eax
.text:0040165E 89 45 F4
                                                  mov
text:00401661 83 7D F4 00
                                                           [ebp+var_C], 0
                                                  cmp
.text:00401665 75 40
                                                  jnz
                                                           short loc 4016A7
.text:00401667 <mark>68 24 D0 46 00</mark>
                                                           offset aRelocAddress : "reloc
                                                   push
text:0040166C E8 AF 31 00 00
                                                  call
                                                           _printf
text:00401671 83 C4 04
                                                   add
                                                           esp, 4
                                                                            : flProtect
text:00401674 6A 04
                                                  push
                                                                            : flAllocatic
.text:00401676 <mark>68 00 30 00 00</mark>
                                                  push
                                                           3000h
ecx, [ebp+var_4]
                                                  mov
.text:0040167E 8B 51 0C
                                                           edx, [ecx+0Ch]
                                                  mov
text:00401681 52
                                                                            : dwSize
                                                  push
                                                           edx
text:00401682 6A 00
                                                                            ; lpAddress
                                                  push
```

北邮网安学院

崔宝江



□查看0x47d1d8处,如下图所示,其值在IDA中 为未知值,这是因为该PE文件尚未装入内存中 ,没有在导入地址表中填写相应的地址

```
.idata:0047D1D8
                                    Imports from KERNEL32.dll
.idata:0047D1D8
.idata:0047D1D8
                                   ; Section 4. (virtual address 0007D000)
                                   : Uirtual size
                                                                    : 000009D5 (
.idata:0047D1D8
                                                                                   25
.idata:0047D1D8
                                   : Section size in file
                                                                   : 00001000 (
                                                                                   46
                                   : Offset to raw data for section: 0007B000
.idata:0047D1D8
                                    Flags C0000040: Data Readable Writable
.idata:0047D1D8
.idata:0047D1D8
                                    Alignment
                                                   : default
.idata:0047D1D8
.idata:0047D1D8
.idata:0047D1D8
                                   ; Segment type: Externs
.idata:0047D1D8
                                   ; _idata
                                             stdcall UirtualAlloc(LPUOID lpAddress,
.idata:0047D1D8
                                    LPUOID
.idata 0047D1D8 ?? ?? ?? ??
                                                   extrn UirtualAlloc:dword
.idata:0047D1D8
                                                                              CODE XF
idata.00470108
                                                                            . eub 401
```



□当其执行后,该处的值会由Windows加载器 填写,如图所示,其值已变为0x74cf6970。

```
.idata:0047D1D8 ; Imports from KERNEL32.dll
idata:0047D1D8 :
idata:0047D1D8 ; Section 4. (virtual address 0007D000)
.idata:0047D1D8 : Virtual size
                                      : 000009D5 (
                                                          2517.)
                                       : 00001000 (
.idata:0047D1D8 : Section size in file
                                                          4096.)
.idata:0047D1D8 ; Offset to raw data for section: 0007B000
.idata:0047D1D8 ; Flags C0000040: Data Readable Writable
idata:0047D1D8 ; Alignment : default
.idata:0047D1D8 ; ======
.idata:0047D1D8
.idata:0047D1D8 ; Segment type: Externs
.idata:0047D1D8 ; _idata
.idata:0047D1D8 ; LPV0ID __stdcall Virt<u>ualAlloc(LPV0</u>ID lpAddress, SIZE_T dwSize, DWORD f1Al
; CODE XREF: sub_401530+128 | p
.idata:0047D1D8
                                                    ; sub_401530+154 † p ...
```





- □在程序装入内存时,PE加载器完成了这些工作
- □同样,编写一个自己的LoadLibrary也需要在 导入表中填入相应的函数地址





- □1 IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR
- □2 程序处理





1 IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR

- ○PE文件头的可选映像头中,数据目录表的第二成员 指向导入表。
- ○导入表由IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR(简称 IID)数组构成。
- ○每个被PE文件导入的DLL都有一个与之对应的IID
- ○IID中并无字段表明IID数组的长度大小,该数组最后的一个单元为NULL,由此可以计算出IID数组的项数。





MS-DOS Header
DOS MZ Header
DOS STUB
IMAGE NT HEADERS
Signature
IMAGE_FILE_HEADERS
IMAGE_OPTIONAL_HEADERS
IMAGE DATA DIRECTORY
Section Table
IMAGE SECTION HEADER
IMAGE_SECTION_HEADER
IMAGE SECTION HEADER
Sections
SECTION
SECTION
SECTION





□IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR的定义

```
typedefstruct IMAGE IMPORT DESCRIPTOR{
+0h
               union{
                                Characteristics;
                        DWORD
                                OriginalFirstThunk;
                                                           //INT address
                        DWORD
+4h
                        TimeDateStamp;
               DWORD
+8h
                        ForwarderChain;
               DWORD
+ch
               DWORD
                        Name;
                                                  //IAT address
+10h
               DWORD
                        FirstThunk:
} IMAGE IMPORT DESCRIPTOR;
```





- O#1 OriginalFirstThunk(Characteristics)
 - ❖ 包含指向导入名称表的RVA。
- O#2 TimeDataStamp
 - ❖ 一个32位的时间标志
- #3 ForwarderChain
 - ◆ 当程序引用一个DLL中的API,而这个API又引用别的
 DLL的API时使用。
- O#4 Name
 - ❖ DLL名字的指针。名称字符串以\0结尾。
- **○#5 FirstThunk**
 - ❖ 包含指向导入地址表的RVA。





□导入名称表(INT)的结构

O#1 Hint

❖ 该字段表明本函数在DLL中的导出表序号。

O#2 Name

❖ 该字段为函数名,是一个ASCII字符串,以NULL结尾。



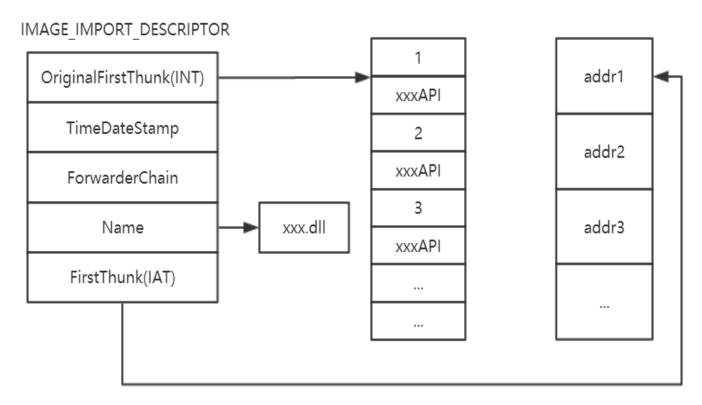


□ 导入地址表(IAT)中填写对应函数的虚拟地址。





□导入表整体结构





□2 程序处理

- ○与基址重定位表类似的,从可选头中的 DataDirectory中的IMPORT Directory成员找到。 然后使用LoadLibrary载入所有关联的DLL,使用 GetProcAddress获取所有函数地址,填入IAT中。
- ○程序共有两个循环,第一个循环为遍历所有需要导入的DLL,第二个循环为遍历每个DLL中需要导入的函数。将获取到的函数地址填入IAT表中即可。





- □为调用函数,需要执行GetProcAddress获取函数地址
 - 〇为了使其他函数可调用本PE文件的函数,需要实现 GetProcAddress
 - ○GetProcAddress的实现,则依赖于EAT(Export Address Table,导出地址表)的读取
 - ○根据EAT中读取到的地址,以及加载的模块的基址,可计算出所加载的函数的地址。



```
////
```

```
BOOL CPE::FillIAT()
          PIMAGE IMPORT DESCRIPTOR pIIDBlock=
PIMAGE IMPORT DESCRIPTOR (m pFileBuf+m PEImportDir.VirtualAddress);
          while (pIIDBlock->Characteristics)
                    char*dllname=(char*) (m pFileBuf+pIIDBlock->Name);
                    printf("%s\n",dllname);
                    DWORD*pIAT=(DWORD*) (m pFileBuf+pIIDBlock->FirstThunk);
                    DWORD*pINT=(DWORD*) (m pFileBuf+pIIDBlock->OriginalFirstThunk);
                    HMODULE hMod=LoadLibrary(dllname);
                    do
                               PIMAGE IMPORT BY NAME INT = PIMAGE IMPORT BY NAME (*pINT+m pFileBuf);
                               DWORD ProcAddr=DWORD (GetProcAddress (hMod, (char*) INT->Name) );
                               printf("hint %x name:%s len:%d IATaddress %x\n", INT->Hint, INT-
>Name, strlen((char*)INT->Name), ProcAddr);
                               *pIAT=ProcAddr;
                               pIAT++;
                              pINT++;
                    } while (*pINT);
                    pIIDBlock++;
          return0;
```



五.导入表

- □至此,自制的LoadLibrary就已经完成了。
- □如果是在vista及以上操作系统,使用上面的代码加载EXE文件,去掉对DLL位的校验,通过可选头获取程序入口点,将控制权交给加载好的EXE,即可正常执行EXE程序,可以称之为LoadPE。



/// AUD

第十章 从PE结构到LoadLibrary

- @一. PE简介
- ®二.检查PE格式
- @三.内存映像结构
- ◎四.基址重定位
- ◎五.导入表
- ◎六.导出表



- □上面LoadLibrary已经完成了,接下来需要完成的是与LoadLibrary配套的 GetProcAddress。
- 口仅仅把DLL加载到内存中是不够的,无法得到DLL导出函数的地址,这个DLL就是无效的。但是在DLL中,DataDirectory比EXE中多了一项EXPORTDirectory,通过EXPORTDirectory可以找到DLL中的导出地址表。





□1 IMAGE_EXPORT_DIRECTORY

```
typedefstruct IMAGE EXPORT DIRECTORY {
              Characteristics;
      DWORD
      DWORD
              TimeDateStamp;
      WORD
              MajorVersion;
      WORD
              MinorVersion;
      DWORD
              Name;
              Base;
      DWORD
              NumberOfFunctions;
      DWORD
              NumberOfNames;
      DWORD
              AddressOfFunctions; // RVA from base of image
      DWORD
              AddressOfNames; // RVA from base of image
      DWORD
              AddressOfNameOrdinals; // RVA from base of
      DWORD
image
    IMAGE EXPORT DIRECTORY, *PIMAGE EXPORT DIRECTORY;
                                          北邮网安学院
```



- **O#1 Characteristics**
 - ❖未定义,为0。
- **O#2 TimeDateStamp**
 - *该字段表明输出表创建时间。
- **○#3 MajorVersion**
 - ❖该字段表明输出表的主版本号,未使用,值为**0**。
- **O#4 MinorVersion**
 - ❖该字段表明输出表的次版本号,未使用,值为**0**。
- ○#5 Name
 - ❖该字段指向DLL名称字符串地址。
- O#6 Base
 - ❖该字段包含用于这个可执行文件输出表的起始序数值



O#7 NumberOfFunctions

❖该字段表明导出地址表(EAT)中的条目数量。

O#8 NumberOfNames

❖输出函数名称表的条数数量,该值小于或等于NumberOfFunctions。 当函数只通过序数输出时会出现NumberOfNames小于 NumberOfFunctions。

O#9 AddressOfFunctions

❖该字段指向EAT地址,EAT中存储了所有导出函数的相对虚拟地址

O#10 AddressOfNames

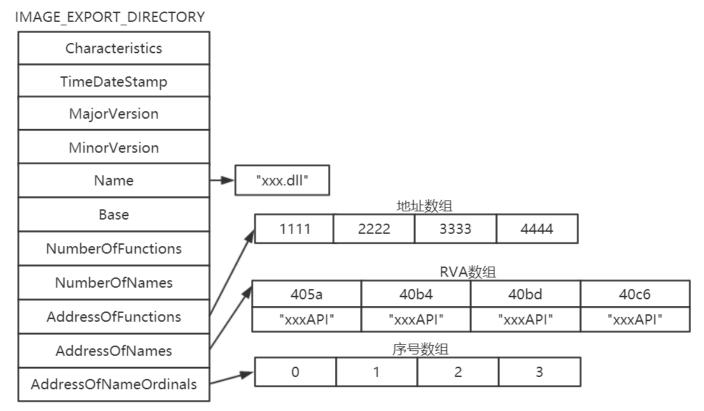
❖该字段指向导出名称表(ENT)地址,ENT中存储了所有函数名称字符 串的相对虚拟地址。

O#11 AddressOfNameOrdinals

❖该字段指向导出序数表地址,导出序数型序券储了声音导出函数的序数



□IMAGE_EXPORT_DESCRIPTOR 结构图





北邮网安学院 崔宝江



□2 程序处理

- ○从可选头中的DataDirectory中的EXPORT Directory成员找到 IMAGE_EXPORT_DIRECTORY地址。
- ○从ENT中取出函数名,与要取的函数名进行对比, 一致时从EAT中得到函数地址与内存中的DLL基址 相加,即得到了函数真实的地址。



获取导出函数地址

```
DWORD CPE::MyGetProcAddress(char*FuncName)
        DWORD i;
        printf("Export table loading~\n");
        printf("Dll base %x\n", m pFileBuf);
        PIMAGE EXPORT DIRECTORY pIIDBlock=
PIMAGE EXPORT DIRECTORY (m pFileBuf+m PEExportDir.VirtualAddress);
        DWORD*AddressOfNames=(DWORD*) (m pFileBuf+pIIDBlock->AddressOfNames);
        DWORD*AddressOfFunctions=(DWORD*) (m pFileBuf+pIIDBlock-
>AddressOfFunctions);
        printf("%x %s %d %d\n",pIIDBlock->Name,m pFileBuf+pIIDBlock-
>Name,pIIDBlock->Base,pIIDBlock->NumberOfFunctions);
        for (i=0; i < pIIDBlock -> NumberOfFunctions; i++)
                 printf("%s
%x\n",m pFileBuf+AddressOfNames[i],AddressOfFunctions[i]);
                  if (strcmp(FuncName, (char*) (m pFileBuf+AddressOfNames[i])) ==0)
                          return (DWORD) (m pFileBuf+AddressOfFunctions[i]);
        return0;
```





□至此,自制的GetProcAddress也已经完成,与之前编写的LoadLibrary配合,就可以实现在内存中加载DLL并获取函数地址。



小结

- ○开发了一套加载DLL并获取函数地址的代码,可以 实现对DLL的一些基本操作,可对PE格式有一个基 本的了解,
- ○这只是一个简单版本的LoadLibrary,更加完善的LoadLibrary除了校验PE格式,将文件映射到内存,进行基址重定位,填充导入表以及执行DIIMain之外,还需要在执行DIIMain之前执行TLS回调,将重定位节区标为可回收等等工作。
- ○同时上面的程序只是使用了PE格式中最常见的一些部分。还仍有很多细节以及功能没有介绍,如 Sectionheader,延迟装载DLL等。
- 〇想要更加详尽的了解PE格式还需要广泛的查阅资料 进行学习。



Q & A



