2021/02/01 PE 第1课 可执行文件的文件结构、节的添加

笔记本: PE

创建时间: 2021/2/1 星期— 10:40

作者: ileemi

- PE
- PE 结构
 - IMAGE DOS HEADER
 - <u>IMAGE NT HEADERS</u>
 - IMAGE FILE HEADER
 - IMAGE OPTIONAL HEADER32
 - IMAGE DATA DIRECTORY
 - IMAGE SECTION HEADER
 - 添加节
 - 熊猫烧香设计思路
 - 合并分区
 - 修改文件对齐值

PE

PE (Protable Executable) : 可移植执行格式 (可执行文件格式) 。

- DOS可执行文件格式解决的主要问题:代码分段问题。
- 32位可执行文件格式解决问题:分区。

最早的文件格式: ELF 文件格式 (Linux平台)

PE 结构

结构如下:

```
IMAGE_DOS_HEADER // 64个字节
DOS_STUB // 一般为176个字节
IMAGE_NT_HEADERS // IMAGE_NT_HEADERS32 -- 248个字节
-- IMAGE_FILE_HEADER // 文件头
-- IMAGE_OPTIONAL_HEADER // 选项头
-- IMAGE_DATA_DIRECTORY // 数据目录
...

IMAGE_SECTION_HEADER // 40个字节
...
IMAGE_SECTION_HEADER
```

```
SECTION_DATA
...
SECTION_DATA
// 附加数据,用户可以进行自定义
// 受对齐值的影响,在可执行文件最后追加数据,有可能会被映射到内存中
user data
```

IMAGE DOS HEADER

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_DOS_HEADER { // DOS .EXE header
   WORD
          e magic;
          e_cblp; // Bytes on last page of file
   WORD
   WORD
          e cp;
          e crlc;
   WORD
   WORD
          e cparhdr;
   WORD
          e_minalloc;
          e_maxalloc; // Maximum extra paragraphs needed
   WORD
   WORD
   WORD
          e sp;
   WORD
          e_csum; // Checksum
   WORD
          e ip;
   WORD
          e cs;
          e_lfarlc; // File address of relocation table
   WORD
   WORD
          e ovno;
          e_res[4]; // Reserved words
   WORD
          e oemid;
   WORD
          e_oeminfo; // OEM information; e oemid specific
   WORD
   WORD
          e res2[10]; // Reserved words
   LONG
          e 1fanew;
} IMAGE_DOS_HEADER; *PIMAGE_DOS_HEADER;
```

DOS(MZ标志):在 "winnt.h" 头文件中,每种文件都有自己的文件格式以及固定的文件头。文件格式由软件本身自己定义。

注意: 16位操作系统中一个分页为512字节, 32位程序中保留DOS文件头是为了兼容16位程序。通过64位操作系统编译生成的32位可执行程序在16位操作系统中程序是不能正常运行的,会提示 "This program cannot be run in DOS mode." 字符串。32位程序在32位操作系统上可以将 "DOS头代码(除 "e_magic" 两个字节 和 "e_lfanew" 四个字节之外)" 以及 "DOS_TUB" 代码都可以将其二进制代码全部替换,不会影响程序的运行结果。32位、64位文件格式没有区别。

DOS_TUB: DOS的代理代码 (DOS头 (64字节) 之后的代码), 一般为176个字节。

"DOS头" 结构体一共64个字节,其中第一个字段 "e_magic" 和最后一个字段 "e lfanew" 最为重要,作用如下:

- **e_magic**: DOS头标志位,其值恒为0x5A4D ("MZ"),操作系统只定义可执行文件的格式,并根据文件头判断其是否是可执行文件格式。
- e_lfanew: 执行新的文件格式,记录其偏移地址,表示NT头部在文件中的偏 移。

IMAGE NT HEADERS

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_NT_HEADERS {
    DWORD Signature;
    IMAGE_FILE_HEADER FileHeader;
    IMAGE_OPTIONAL_HEADER32 OptionalHeader;
} IMAGE_NT_HEADERS32, *PIMAGE_NT_HEADERS32;
```

NT头, Windows操作系统也称为 "NT" 操作系统。新操作系统的文件格式。一般默认为 248 个字节。

区分32位、64位(只会影响结构体的大小,不会影响文件格式):

- IMAGE NT HEADERS
- IMAGE_NT_HEADERS64

IMAGE_NT_HEADERS 结构体中的三个成员都重要,第一个成员为标志(PE),后两个为嵌套的结构体,作用如下:

- DWORD Signature: NT头为固定的四个字节,类似DOS头的 "e_magic" 字段,其值为 "**0x00004550**"。修改任意字节,操作系统就无法解析其是一个有效的可执行程序。
- IMAGE FILE HEADER FileHeader (文件头): 存储着PE文件的基本信息。
- IMAGE_OPTIONAL_HEADER32 OptionalHeader (选项头): 存储着PE文件 加载的信息。

IMAGE FILE HEADER

文件头,存储着PE文件的基本信息。

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_FILE_HEADER {
    // Architecture type of the computer
    WORD Machine;
    // The number of sections
    WORD NumberOfSections;
```

```
// The low 32 bits of the time stamp of the image

DWORD TimeDateStamp;

// The offser of the symbol table

DWORD PointerToSymbolTable;

// The number of symbols in the symbol table

DWORD NumberOfSymbols;

// The size of the optional header

WORD SizeOfOptionalHeader;

// The characteristics of the image

WORD Characteristics;

} IMAGE_FILE_HEADER, *PIMAGE_FILE_HEADER;
```

成员作用如下:

• Machine: 标识运行平台

• NumberOfSections: 节区的数量

• TimeDateStamp: 时间戳,记录文件创建的时间,可参考

PointerToSymbolTable: 符号表地址NumberOfSymbols: 符号表的数量

SizeOfOptionalHeader: 选项头结构的大小,大小不固定(变长)Characteristics: 该可执行文件的特征属性(可执行,dll文件等)

Characteristics

Specifies the characteristics of the image.

Value	Meaning
IMAGE_FILE_RELOCS_STRIPPED	Relocation information is stripped from the file.
IMAGE_FILE_EXECUTABLE_IMAGE	The file is executable (there are no unresolved external references).
IMAGE_FILE_LINE_NUMS_STRIPPED	Line numbers are stripped from the file.
IMAGE_FILE_LOCAL_SYMS_STRIPPED	Local symbols are stripped from file.
IMAGE_FILE_AGGRESIVE_WS_TRIM	Aggressively trim the working set.
IMAGE_FILE_LARGE_ADDRESS_AWARE	The application can handle addresses larger than 2 GB.
IMAGE_FILE_BYTES_REVERSED_LO	Bytes of the word are reversed.
IMAGE_FILE_32BIT_MACHINE	Computer supports 32-bit words.
IMAGE_FILE_DEBUG_STRIPPED	Debugging information is stored separately in a .dbg file.
IMAGE_FILE_REMOVABLE_RUN_FROM_SWAP	If the image is on removable media, copy and run from the swap file.
IMAGE_FILE_NET_RUN_FROM_SWAP	If the image is on the network, copy and run from the swap file.
IMAGE_FILE_SYSTEM	System file.
IMAGE_FILE_DLL	DLL file.
IMAGE_FILE_UP_SYSTEM_ONLY	File should be run only on a uniprocessor computer.
IMAGE_FILE_BYTES_REVERSED_HI	Bytes of word are reversed.

IMAGE_OPTIONAL_HEADER32

IMAGE_OPTIONAL_HEADER32(选项头):存放各种API使用的情况,字节大小由文件头 "SizeOfOptionalHeader" 成员决定。

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_OPTIONAL_HEADER {
//
```

```
WORD
        Magic;
 BYTE
         MajorLinkerVersion;
         MinorLinkerVersion;
 BYTE
DWORD
         SizeOfCode;
         SizeOfInitializedData;
DWORD
DWORD
         SizeOfUninitializedData;
DWORD
          AddressOfEntryPoint;
DWORD
          BaseOfCode;
DWORD
          BaseOfData;
DWORD
          ImageBase;
          SectionAlignment;
DWORD
DWORD
         FileAlignment;
WORD
         MajorOperatingSystemVersion;
WORD
         MinorOperatingSystemVersion;
         MajorImageVersion;
 WORD
 WORD
         MinorImageVersion;
         MajorSubsystemVersion;
 WORD
WORD
         MinorSubsystemVersion;
          Win32VersionValue;
DWORD
DWORD
         SizeOfImage;
          SizeOfHeaders;
DWORD
DWORD
          CheckSum;
 WORD
         Subsystem;
WORD
         DllCharacteristics;
 DWORD
         SizeOfStackReserve;
 DWORD
         SizeOfStackCommit:
DWORD
          SizeOfHeapReserve;
DWORD
         SizeOfHeapCommit;
DWORD
          LoaderFlags;
DWORD
          NumberOfRvaAndSizes;
 IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDirectory[IMAGE_NUMBEROF_DIRECTORY_ENTRIES];
IMAGE_OPTIONAL_HEADER32, *PIMAGE_OPTIONAL_HEADER32;
```

各成员作用:

- Magic: 文件状态 (16位、32位)
 - IMAGE_NT_OPTIONAL_HDR32 MAGIC (0x10b)
 - IMAGE NT OPTIONAL HDR64 MAGIC (0x20b)
 - IMAGE ROM OPTIONAL HDR32 MAGIC (0x107)
- MajorLinkerVersion: 链接器的版本号 (主)

- MinorLinkerVersion:链接器的版本号(次),供参考程序的编译平台。
- SizeofCode:代码区段的总大小(汇编代码的总字节数),说明性字段(参考),**修改该成员的数据(AAAAAAAA)可用于反调试器(ollydbg调试器会读取这个字段并申请对应的空间用于反汇编)**。调试器对程序进行反汇编时不应该读取该字段数据。
- SizeOfInitializedData: 已初始化数据区的总大小,说明性字段
- SizeOfUninitializedData:未初始化数据区的总大小,在磁盘中不占用空间,加载到内存后会预留空间,一般存储在.bss段中,说明性字段
- AddressOfEntryPoint:指向入口点函数的指针,相对于主模块的基地址(也称为EP(Relative Virtual Address),OEP为原始入口点)。为了防止随机基址,值一般不为绝对地址,一般为相对主模块地址的偏移值。对于可执行文件这是起始地址,对于设备文件这是初始化函数地址,对于DLL入口点函数指针是可选的。当没有入口函数指针时,这个成员的值为0,PE下数两行半。
- BaseOfCode: 指向代码区段开始的指针,相对于模块的基地址,说明性字段
- BaseOfData: 指向数据区段开始的指针,相对于模块的基地址,说明性字段
- ImageBase: 载入到内存时该image文件第一个字节的地址即基地址(主模块的基址),这个值是64K bytes的整数倍。DLL默认为0x10000000,应用程序默认为0x00400000,除了在Windows CE它是0x00010000,建议装载地址
- **SectionAlignment**:内存对齐,映射到内存中段的对齐方式,以页为单位。该值必须大于或等于FileAlignment成员。默认值为系统的页面大小。
- **FileAlignment**:文件对齐,在磁盘中的段的对齐方式,以字节为单位。该值应为512到64K(含)之间的2的幂。默认值为512。如果SectionAlignment成员小于系统页面大小,则此成员必须与SectionAlignment 相同MajorSubsystemVersion子系统版本,这个值是必须的,不足512字节,补到512字节。提高内存读取效率。
- MajorOperatingSystemVersion: 操作系统版本(主),参考值
- MinorOperatingSystemVersion: 操作系统版本(次),参考值
- MajorImageVersion: 镜像版本 (主) , 参考值
- MinorImageVersion: 镜像版本(次),参考值
- MajorSubsystemVersion: 子系统版本 (主)
- MinorSubsystemVersion: 子系统版本(次)
- Win32VersionValue: 版本值,参考值
- **SizeOflmage**: 镜像占用的内存大小,载入内存后image的大小(进行了内存对 齐之后),由操作系统的依赖,必须对齐,必须不多不少
- SizeOfHeaders: 头的总字节大小,以下结构的总字节大小(按文件对齐后):
 - e Ifanew member of IMAGE DOS HEADER4 byte signature
 - size of IMAGE FILE HEADER
 - size of optional header
 - size of all section headers
- **CheckSum**:对整个文件进行校验和,由编译器计算,操作系统进行验证,防止修改文件中的数据,**操作系统只校验驱动程序**,一般不校验可执行程序(R3不检查)。根据算法可对齐进行修复。
- **Subsystem**:子系统(可执行程序,"1"--驱动程序(不能双击运行),"2"--窗口程序,"3"--控制台)
- DIICharacteristics: 随机基址(为了提高软件的安全性,在可执行文件中是一个标志位,PE下数5行半,第三位改为4开启随机基址(前提需要修改可执行文件中

的代码)), Windows上可执行程序的随机基址其实是伪随机(可执行文件中保存了一个重定位表),有标志位。

- **SizeOfStackReserve**:初始化时栈的大小(预留),0x10000,不建议修改,链接器有提供对应的参数选项。
- **SizeOfStackCommit**:初始化时实际提交(软件运行起来需要先使用的栈空间)的栈的大小,0x1000,不建议修改
- **SizeOfHeapReserve**:初始化时保留的堆的大小(预留),0x10000,不建议修改,向操作系统申请空间(汇编中可使用 VirtualAlloc 申请空间)。
- SizeOfHeapCommit: 初始化时实际提交(软件运行起来需要先使用的堆空间)的堆的大小,0x1000,不建议修改,**编译时,链接器根据提交的大小去申请对应的空间**。
- LoaderFlags:调试器相关的成员,实用性不大
- NumberOfRvaAndSizes: 记录数据目录表中的数量
- DataDirectory:数据目录 IMAGE_DATA_DIRECTORY 结构的数组(动态数组),每项8各字节,表的类型由数组下标进行决定。

IMAGE DATA_DIRECTORY

数据目录 (表)

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_DATA_DIRECTORY {
    DWORD VirtualAddress; // 表在内存中的地址
    DWORD Size; // 表的大小
} IMAGE_DATA_DIRECTORY, *PIMAGE_DATA_DIRECTORY;
```

- **导入表** (IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_IMPORT) : 记录程序中所使用的所有 API, 操作系统加载DII后, 操作系统 将API的地址加载到程序中。
- 导出表 (IMAGE DIRECTORY ENTRY EXPORT):
- 导入地址表 (IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_IAT) :
- 资源表 (IMAGE DIRECTORY ENTRY RESOURCE):
- 重定位表 (IMAGE DIRECTORY ENTRY BASERELOC):
- 线程局部存储 (IMAGE DIRECTORY ENTRY TLS) :
- 绑定导入表 (IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_BOUND_IMPORT) : 将程序中使用的API地址固定写入到导入表中,现在基本不使用,老版本的软件使用。
- 延时加载表(IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_DELAY_IMPORT):程序中首次使用API函数时,就加载模块并将API在模块中的地址加载到程序中,解决软件启动速度的问题,现在基本不使用。
- .net表 (IMAGE DIRECTORY ENTRY COM DESCRIPTOR):
- 异常表 (IMAGE DIRECTORY ENTRY EXCEPTION) : 高版本编译器使用

IMAGE SECTION HEADER

IMAGE_SECTION_HEADER (节表): **描述内存的映射关系**(文件数据保存到内存哪些位置),一般为40个字节。节表的数量可有文件头的"NumberOfSections"决定。

- FA (File Address): 文件偏移
- VA(Virtual Address): 虚拟地址(base + offset), 文件设置中及少数使用
 VA(需要填写绝对地址),多使用RVA。进程虚拟内存的绝对地址。
- RVA: 指从某个基准位置 (ImageBase) 开始的绝对地址。

RVA + ImageBase = VA

结构如下:

```
typedef struct _IMAGE_SECTION_HEADER {
    BYTE    Name[IMAGE_SIZEOF_SHORT_NAME];
    union {
        DWORD    PhysicalAddress;
        DWORD    VirtualSize;
    } Misc;

    DWORD    VirtualAddress;

    DWORD    SizeOfRawData;

    DWORD    PointerToRawData;

    DWORD    PointerToRelocations;

    DWORD    PointerToLinenumbers;

    WORD    NumberOfRelocations;

    WORD    NumberOfLinenumbers;

    DWORD    Characteristics;
} IMAGE_SECTION_HEADER, *PIMAGE_SECTION_HEADER;
```

- Name: 节名名称(8字节),参考值,节的名称可以通过对齐二进制进行修改,调试器也认。编译器编成的可执行文件中的节的名称前有"."标识,个人手动添加的节,节名称前可以不添加"."标识。
- **Misc** (union类型): 所占内存的大小(4字节)
 - PhysicalAddress:可用来指明物理内存条的地址(一般不使用,操作系统不允许)(4字节),给别的设备使用。
 - **VirtualSize**: 在Windows系统中只能使用该成员,所占内存的大小(4字节)。对齐由操作系统自己对齐
- VirtualAddress: 内存地址, RVA (00400000H+00001000H)
- SizeOfRawData: 文件大小
- PointerToRawData: 文件位置, FA
- PointerToRelocations: 重新定位信息,参考值
- PointerToLinenumbers: 行信息,参考值
- NumberOfRelocations: 重定位信息数量,参考值
- NumberOfLinenumbers: 行信息数量,参考值
- **Characteristics**:指明节的内存属性(可按位进行组合),操作系统区分区是通过内存属性进行区分的,不只是通过节的名称进行区分。经常使用:

IMAGE_SCN_MEM_SHARED (内存共享, 0x10000000) 、 IMAGE_SCN_MEM_EXECUTE (执行, 0x20000000) 、

IMAGE_SCN_MEM_READ (读取,也一定可以执行,0x40000000)、IMAGE SCN MEM WRITE (写入,0x80000000)

Flag	Description
IMAGE_SCN_TYPE_REG	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_DSECT	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_NOLOAD	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_GROUP	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_NO_PAD	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_COPY	Reserved.
IMAGE_SCN_CNT_CODE	Section contains executable code.
IMAGE_SCN_CNT_INITIALIZED_DATA	Section contains initialized data.
IMAGE_SCN_CNT_UNINITIALIZED_DATA	Section contains uninitialized data.
IMAGE_SCN_LNK_OTHER	Reserved.
IMAGE_SCN_LNK_INFO	Reserved.
IMAGE_SCN_TYPE_OVER	Reserved.
IMAGE_SCN_LNK_COMDAT	Section contains COMDAT data.
IMAGE_SCN_MEM_FARDATA	Reserved.
IMAGE_SCN_MEM_PURGEABLE	Reserved.
IMAGE_SCN_MEM_16BIT	Reserved.
IMAGE_SCN_MEM_LOCKED	Reserved.
IMAGE_SCN_MEM_PRELOAD	Reserved.
IMAGE_SCN_ALIGN_1BYTES	Align data on a 1-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_2BYTES	Align data on a 2-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_4BYTES	Align data on a 4-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_8BYTES	Align data on a 8-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_16BYTES	Align data on a 16-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_32BYTES	Align data on a 32-byte boundary.
IMAGE_SCN_ALIGN_64BYTES	Align data on a 64-byte boundary.
IMAGE_SCN_LNK_NRELOC_OVFL	Section contains extended relocations.
IMAGE_SCN_MEM_DISCARDABLE	Section can be discarded as needed.
IMAGE_SCN_MEM_NOT_CACHED	Section cannot be cached.
IMAGE_SCN_MEM_NOT_PAGED	Section cannot be paged.
IMAGE_SCN_MEM_SHARED	Section can be shared in memory.
IMAGE_SCN_MEM_EXECUTE	Section can be executed as code.
IMAGE_SCN_MEM_READ	Section can be read.
IMAGE_SCN_MEM_WRITE	Section can be written to.

DEP:数据执行保护,防止应用运行用于暂存指令的那部分内存中的数据,从而保护电脑。如果 DEP 发现某个运行此类数据的应用,它将关闭该应用并通知计算机使用者。

• 可以认为微软操作系统将可执行文件的各种头数据单独放在一个分页(0x200)中进行解析(节表也保存其中,节数量较多时,也分页字节数不够保存,为了对齐就需要在开一个分页(0x200),剩下的空间用 "00" 填充),代码和数据分开。在内存中节与节之间必须连续,并且节之间数据不能覆盖。

添加节

- 1. 扩大最后一个节的大小(但是需要修改内存属性,这种做法有一定的风险会被检测到)。
- 2. 修改节表数量以及镜像值,并在原有节的基础上,通过修改二进制代码添加新节,不会影响原来程序节的内存属性。注意头的空余字节数是否可以添加新的节,不够时就需要修改头的大小。前面节的文件编译也需要进行修改。

熊猫烧香设计思路

- 遍历操作系统上的所由可执行文件,将所有的可执行文件中的二进制数据拷贝到 一个新的可执行文件中。
- 在新的可执行文件最后插入恶意汇编代码,修改可执行文件的入口代码地址(修改到恶意代码的地址,优先执行恶意代码),入口地址在NT头中

(AddressOfEntryPoint成员)。恶意代码执行完毕后,再跳回原来的入口地址上执行原程序的代码。

• 删除旧的可执行文件,将新的可执行文件名改为旧的可执行文件名。

合并分区

.text: 代码区 .rdata: 常量区 .data: 全局数据区

.textbss: 未初始化的全局数据区

可通过添加链接选项 "/MERGE: form=to",将区进行合并。

/MERGE: .rdata=.text

修改文件对齐值

可通过添加链接选项 "/ALINE:4",参数后跟对齐值。

不同操作系统对可执行文件的对齐值有一定的要求,Win7修改对其值为4个字节时,程序不能正常运行,WinXP可以正常运行。Win7上的可执行文件对齐值默认为200个字节。