

计算文件偏移

DOS 头

共64字节。

```
typedef struct _IMAGE_DOS_HEADER {

WORD e_magic; // DOS 签名 "MZ" (0x5A4D), 重要

WORD e_cblp; // 字节数 (最后页)

WORD e_cp; // 页数

WORD e_crlc; // 重定位项数

WORD e_cparhdr; // 头部段数

WORD e minalloc; // 最小内存分配
```

```
e maxalloc; // 最大内存分配
  WORD
        e ss; // 初始 ss 值
  WORD
       e sp; // 初始 SP 值
  WORD
       e csum; // 校验和
  WORD
       e ip; // 初始 IP 值
  WORD
       e cs; // 初始 CS 值
  WORD
       e lfarlc; // 重定位表偏移
  WORD
  WORD e ovno; // 覆盖号
  WORD e res[4]; // 保留字段
  WORD e oemid; // OEM 标识符
  WORD e oeminfo; // OEM 信息
  WORD e res2[10]; // 保留字段
 LONG elfanew; // NT 头偏移 (PE 文件起始位置), 重要
} IMAGE DOS HEADER, *PIMAGE DOS HEADER;
```

DOS 存根

在 DOS 系统下提示一句话,包含数据和代码,可以修改,但是修改不可覆盖 DOS 头和 NT 头,长度不能随意修改,如果缩短或增长需要修改地址,非常麻烦。

```
OE 1F BA OE 00 B4 09 CD 21 B8 01 4C CD 21 54 68
00000040:
           69 73 20 70 72 6F 67 72 61 6D 20 63 61 6E 6E 6F is program canno
74 20 62 65 20 72 75 6E 20 69 6E 20 44 4F 53 20 t be run in DOS
00000050:
                                                                 is program canno
00000060:
           6D 6F 64 65 2E 0D 0D 0A 24 00 00 00 00 00 00
00000070:
                                                                 mode. $
           F3 62 9A E1 B7 03 F4 B2 B7 03 F4 B2 B7 03 F4 B2
00000080:
00000090:
           C3 82 F7 B3 BA 03 F4 B2 C3 82 F1 B3 10 03 F4 B2
000000A0:
           C3 82 F0 B3 A1 03 F4 B2 C3 82 F5 B3 B4 03 F4 B2
           B7 03 F5 B2 E9 03 F4 B2 D1 8B F7 B3 A2 03 F4 B2
000000B0:
           D1 8B F0 B3 A6 03 F4 B2 D1 8B F1 B3 FA 03 F4 B2
000000CO:
           30 8A F1 B3 B6 03 F4 B2 30 8A F6 B3 B6 03 F4 B2
000000D0:
000000E0:
           52 69 63 68 B7 03 F4 B2 00 00 00 00 00 00 00 00
```

NT 头

没什么说的。

```
typedef struct _IMAGE_NT_HEADERS {
    DWORD Signature; // PE 签名 "PE\0\0" (0x00004550)
    IMAGE_FILE_HEADER FileHeader; // 文件头
    IMAGE OPTIONAL HEADER OptionalHeader; // 可选头 (32/64 位)
```

```
} IMAGE_NT_HEADERS32, *PIMAGE_NT_HEADERS32;

// 64 位版本 (IMAGE_OPTIONAL_HEADER64)

typedef struct _IMAGE_NT_HEADERS64 {
    DWORD Signature;
    IMAGE_FILE_HEADER FileHeader;
    IMAGE_OPTIONAL_HEADER64 OptionalHeader;
} IMAGE NT HEADERS64, *PIMAGE NT HEADERS64;
```

NT头: 签名结构体 (Signature)

PE 文件核心标识,内容 "PE\0\0"。

000000F0: 50 45 00 00 4C 01 07 00 D1 30 28 68 00 00 00 00 PE..L....0(h....

NT头: 文件头 (FileHeader)

固定 20 字节。

```
typedef struct _IMAGE_FILE_HEADER {
    WORD Machine; // <u>目标 CPU 架构 (如 0x014C=Intel 386)</u>
    WORD NumberOfSections; // <u>节区数量</u>
    DWORD TimeDateStamp; // 编译时间戳
    DWORD PointerToSymbolTable; // 符号表偏移 (调试用)
    DWORD NumberOfSymbols; // 符号数量
    WORD SizeOfOptionalHeader; // <u>可选头大小</u>
    WORD Characteristics; // 文件属性 (如可执行/DLL)
} IMAGE_FILE_HEADER, *PIMAGE_FILE_HEADER;
```

其中 Characteristics 按 bit 位定义,每一位含义如下:

Bit0	IMAGE_FILE_RELOCS_STRIPPED	0x0001	重定位信息已移除(通常是 EXE)
Bit 1	IMAGE_FILE_EXECUTABLE_IMAGE	<u>0x0002</u>	文件是可执行的
Bit 2	IMAGE_FILE_LINE_NUMS_STRIPPED	0x0004	行号信息已移除(已废弃)
Bit 3	IMAGE_FILE_LOCAL_SYMS_STRIPPED	0x0008	符号表已移除(已废弃)
Bit 4	IMAGE_FILE_AGGRESIVE_WS_TRIM	0x0010	优化工作集 (已废弃)
Bit 5	IMAGE_FILE_LARGE_ADDRESS_AWARE	0x0020	支持 >2GB 地址空间
Bit 7	IMAGE_FILE_BYTES_REVERSED_LO	0x0080	小端字节序(已废弃)

Bit 8	IMAGE_FILE_32BIT_MACHINE	0x0100	32 位架构(x86)
Bit 9	IMAGE_FILE_DEBUG_STRIPPED	0x0200	调试信息已移除
Bit 10	IMAGE_FILE_REMOVABLE_RUN_FROM_SWAP	0x0400	可从交换设备运行(已废弃)
Bit 11	IMAGE_FILE_NET_RUN_FROM_SWAP	0x0800	可从网络运行(已废弃)
Bit 12	IMAGE_FILE_SYSTEM	0x1000	系统文件(如内核驱动)
Bit 13	IMAGE_FILE_DLL	<u>0x2000</u>	这是一个 DLL 文件
Bit 14	IMAGE_FILE_UP_SYSTEM_ONLY	0x4000	仅单处理器运行(已废弃)
Bit 15	IMAGE_FILE_BYTES_REVERSED_HI	0x8000	大端字节序 (己废弃)

```
000000F0: 50 45 00 00 4C 01 07 00 D1 30 28 68 00 00 00 00 PE..L...0(h....
```

NT头: 可选头 (OptionalHeader)

长度由文件头里的 SizeOfOptionalHeader 确定, 32 位 PE 文件通常为 0xEO(224 字节), 64 位 PE 文件通常为 0xFO(240 字节)。

```
typedef struct _IMAGE_OPTIONAL_HEADER32 {
    // 标准字段(所有 PE 文件)
    WORD Magic; // 标识: 0x10B=32 位, 0x20B=64 位
    BYTE MajorLinkerVersion; // 链接器主版本号
    BYTE MinorLinkerVersion; // 链接器次版本号
    DWORD SizeOfCode; // 所有代码段的总大小
    DWORD SizeOfInitializedData; // 已初始化数据的总大小
    DWORD SizeOfUninitializedData; // 未初始化数据(BSS)的总大小
    DWORD AddressOfEntryPoint; // 入口点 RVA(相对于 ImageBase)
    DWORD BaseOfCode; // 代码段的起始 RVA
    DWORD BaseOfData; // 数据段的起始 RVA(仅 32 位存在)

// NT 扩展字段(Windows 专用)
    DWORD ImageBase; // 进程内存中的优先加载地址
```

```
DWORD SectionAlignment; // 内存中的节区对齐粒度(通常 0x1000)
   DWORD FileAlignment; // 文件中的节区对齐粒度(通常 0x200)
   WORD MajorOperatingSystemVersion; // 要求的最低 OS 主版本
   WORD MinorOperatingSystemVersion; // 要求的最低 OS 次版本
   WORD MajorImageVersion; // 映像主版本号(用户定义)
   WORD MinorImageVersion; // 映像次版本号(用户定义)
   WORD MajorSubsystemVersion; // 子系统主版本(通常 4=Win95)
   WORD MinorSubsystemVersion; // 子系统次版本
   DWORD Win32VersionValue; // 保留(必须为0)
   DWORD SizeOfImage; // 映像在内存中的总大小
   DWORD SizeOfHeaders; // 所有头部的总大小(对齐后)
   DWORD CheckSum; // 校验和(驱动/DLL 常用)
  WORD Subsystem; // 子系统类型 (1=Native, 2=GUI, 3=CUI)
  WORD DllCharacteristics; // DLL 属性(如 ASLR/DEP)
   DWORD SizeOfStackReserve; // 初始保留的栈大小
   DWORD SizeOfStackCommit; // 初始提交的栈大小
   DWORD SizeOfHeapReserve; // 初始保留的堆大小
   DWORD SizeOfHeapCommit; // 初始提交的堆大小
  DWORD LoaderFlags; // 保留(已废弃)
  DWORD NumberOfRvaAndSizes; // 数据目录项数(通常16)
  IMAGE DATA DIRECTORY DataDirectory[IMAGE NUMBEROF DIRECTORY ENT
RIES]; // 数据目录表
  } IMAGE OPTIONAL HEADER32, *PIMAGE OPTIONAL HEADER32;
   其中的 IMAGE_DATA_DIRECTORY 结构如下:
typedef struct IMAGE DATA DIRECTORY {
   DWORD VirtualAddress; // 数据的 RVA (相对虚拟地址)
  DWORD Size; // 数据的大小(字节数)
} IMAGE DATA DIRECTORY, *PIMAGE DATA DIRECTORY;
   DataDirectory 是数组,储存 RVA,下面是数组每一项的含义:
[0] = EXPORT Directory
                     导出表(DLL 导出的函数列表),重要
[1] = IMPORT Directory 导入表(依赖的外部 DLL 函数), 重要
[2] = RESOURCE Directory 资源表
[3] = EXCEPTION Directory
                        异常处理表
[4] = SECURITY Directory 数字签名
[5] = BASERELOC Directory 重定位表
[6] = DEBUG Directory 调试信息
[7] = COPYRIGHT Directory 架构特定数据
[8] = GLOBALPTR Directory 全局指针寄存器
[9] = TLS Directory TLS 表, 重要
```

```
[A] = LOAD CONFIG Directory 加载配置表
```

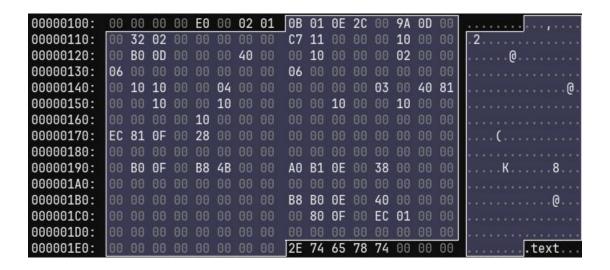
[B] = BOUND IMPORT Directory 绑定导入表

[C] = IAT Directory 导入地址表(IAT)

[D] = DELAY IMPORT Directory 延迟加载导入表

[E] = COM DESCRIPTOR Directory .NET 元数据

[F] = Reserved Directory 保留,未使用



typedef struct _IMAGE_OPTIONAL_HEADER64 {

```
// 标准字段(与32位类似)
```

WORD Magic; // 标识: 0x20B=64 位

BYTE MajorLinkerVersion;

BYTE MinorLinkerVersion;

DWORD SizeOfCode;

DWORD SizeOfInitializedData;

DWORD SizeOfUninitializedData;

DWORD AddressOfEntryPoint; // 入口点RVA

DWORD BaseOfCode; // 代码段起始 RVA

// BaseOfData 字段在 64 位中不存在!

// NT 扩展字段

ULONGLONG ImageBase; // 64 位优先加载地址

DWORD SectionAlignment;

DWORD FileAlignment;

WORD MajorOperatingSystemVersion;

WORD MinorOperatingSystemVersion;

WORD MajorImageVersion;

WORD MinorImageVersion;

WORD MajorSubsystemVersion;

WORD MinorSubsystemVersion;

DWORD Win32VersionValue;

DWORD SizeOfImage;

```
DWORD SizeOfHeaders;
DWORD CheckSum;
WORD Subsystem;
WORD DllCharacteristics;
ULONGLONG SizeOfStackReserve; // 64 位栈/堆大小
ULONGLONG SizeOfStackCommit;
ULONGLONG SizeOfHeapReserve;
ULONGLONG SizeOfHeapCommit;
DWORD LoaderFlags;
DWORD NumberOfRvaAndSizes; // 数据目录项数(通常 16)
IMAGE_DATA_DIRECTORY DataDirectory[IMAGE_NUMBEROF_DIRECTORY_ENT
RIES]; // 数据目录表
} IMAGE_OPTIONAL_HEADER64, *PIMAGE_OPTIONAL_HEADER64;
```

节区头

每个节区头固定 40 字节。下面的实际例子里有 7 个节区头,对应的从上面 NT 头中文件头处第二个字可以看到 0x0007(小端序,读的时候倒一下),就是说这里有 7 个节区头。

```
typedef struct _IMAGE_SECTION_HEADER {

BYTE Name[8]; // 节区名 (如".text"),可以填入任何值,只是做参考
union {

DWORD PhysicalAddress;

DWORD VirtualSize; // 内存中的实际大小,重要
} Misc;

DWORD VirtualAddress; // 内存中的RVA,重要

DWORD SizeOfRawData; // 文件中的大小,重要

DWORD PointerToRawData; // 文件中的偏移,重要

DWORD PointerToRelocations; // 重定位表偏移

DWORD PointerToLinenumbers; // 行号表偏移

WORD NumberOfRelocations; // 重定位项数

WORD NumberOfLinenumbers; // 行号项数

DWORD Characteristics; // <u>节区属性(可读/可写/可执行等),重要</u>
} IMAGE SECTION HEADER, *PIMAGE SECTION HEADER;
```

000001E0:	00	00	00	00	00	00	00	00	2E	74	65	78	74	00	0.0	00	.text
000001F0:	02	98	0D	00	00	10	00	00	00	9A	OD	00		04	00	00	
00000200:	00		00						00		00		20			60	
00000210:	2E	72	64	61	74	61	00	00	DA	89	01	00	00	B0	0D	00	.rdata
00000220:	00	A8	01			9E	ΘD				00						
00000230:	00	00	00	00	40	00	00	40	2E	64	61	74	61	00	00	00	@ . @.data
00000240:	E4	3C	00			40	0F			24	00			28	0F		<
00000250:	00	00		00	00	00		00	00	00		00	40	00	00	CO	
00000260:	2E	69	64	61	74	61			8B	00				80	0F		.idata
00000270:	00	0E		00	00	40	0F	00	00	00	00	00	00	00	00	00	L
00000280:	00				40			40	2E	30	30	63	66	67			@.00cfg
00000290:	0E	01		00	00	90	0F	00		02		00	00	5A	0F	00	Z
000002A0:	00												40			40	
000002B0:	2E	66	70	74	61	62	6C	65	99	01	00	00	00	A0	0F	00	.fptable
000002C0:	00	02				5C	0F										\
000002D0:	00	00		00	40	00	00	CO	2E	72	65	60	6F	63	00	00	@reloc
000002E0:	B8	56				BO	0F			58				5E	0F		. V X ^
000002F0:	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	40	00	00	42	

计算文件偏移

RAW (文件中的物理偏移) = RVA (内存中的相对地址) - VirtualAddress + PointorToRawData

在这个文件截图中以. text 节区头为例, RVA = 0x1000, VirtualAddress = 0x1000, PointorToRawData = 0xD9A00, 算得 RAW = 0xD9A00。这里 VirtualAddress 与 RVA 相同, 因为在节区头中 VirtualAddress 字段直接存储的是 RVA 值。但实际上他们的关系是所有 VirtualAddress 都是 RVA,但并非所有 RVA 都是 VirtualAddres。在通用公式中, VirtualAddress 即取值的是节区头中那个 VirtualAddress,但 RVA 取值需要取决于各区域的 VirtualAddress(例如导入表、导出表),只是在节区头中,RVA 需要取自己区域里的 VirtualAddress 值,所以在这里计算时他们的值相等。

程序运行时 CPU 和操作系统访问的都是 VA(虚拟地址)。RAW、RVA、VA 三者转换关系为 RAW(磁盘中的物理偏移,与内存无关)-> RVA(加载到内存,是 PE 文件内部的相对偏移,用于静态分析) -> VA(运行时访问)

磁盘文件: 文件地址 = 文件起始位置 (0x00) + 偏移量 (RAW)

内存映射: VA = ImageBase + RVA, 这里 ImageBase 是 NT 头 IMAGE_OPTIONAL_HEADER 里的。

实际运行: VA = 实际加载基址 (随机化) + RVA