

网络空间安全学院



2.5 Linux ELF 可执行文件

网络空间安全学院 慕冬亮

Email: dzm91@hust.edu.cn

常用可执行文件格式

- Windows : PE (Portable Executable)
 - 目标文件: *.obj
 - 动态链接库: *.dll
 - 静态链接库: *.lib
- Linux/Unix : ELF (Executable Linkable Format)
 - 目标文件: *.o
 - 静态链接库: *.a
 - 动态链接库: *.so
- Mac OS X : Mach-O (Mach Object)
 - 目标文件: *.o
 - 静态链接库: *.a
 - 动态链接库: .dylib

链接视图

ELF文件头 程序头表 节1 节2 . . . 节n 节头表

执行视图

ELF文件头

程序头表

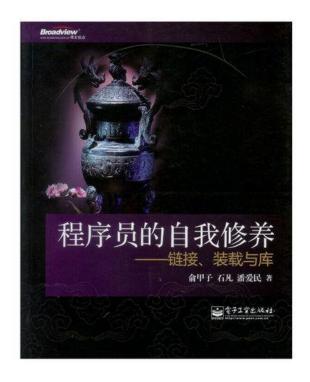
段1

段2

. . .

节头表





图E-1 ELF文件的基本布局

链接视图与执行视图

- 链接,不同于网页链接,是将不同目标文件组装为一个可执行文件的过程
- 执行,是将可执行文件映射到内存中并从入口点开始运行汇编代码的过程
- 链接视图:以节头表(Section Header Table)的角度来审视ELF文件,将不同目标文件的相同Section合并到一起
- 执行视图:以程序头表(Program Header Table)的角度审视ELF文件,将相同属性的节(如.data,.bss)组合成一个Segment,方便在执行过程中一起加载进入内存,减少磁盘拷贝操作

程序头表 vs 节头表

Segment

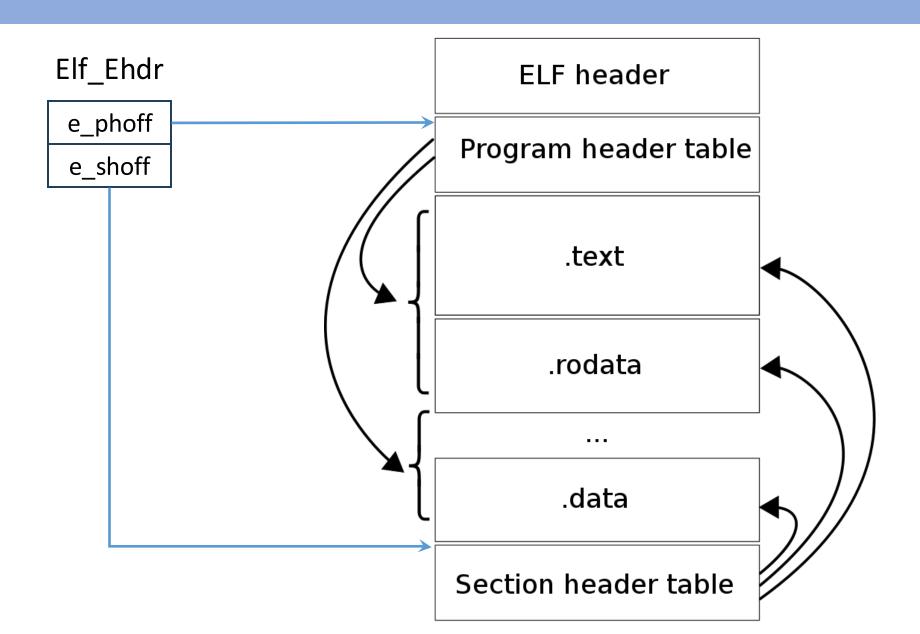
- ELF 文件执行时应该如何映射内存
- 主要包含加载地址、文件中的偏移与长度、内存权限、对齐方式等信息

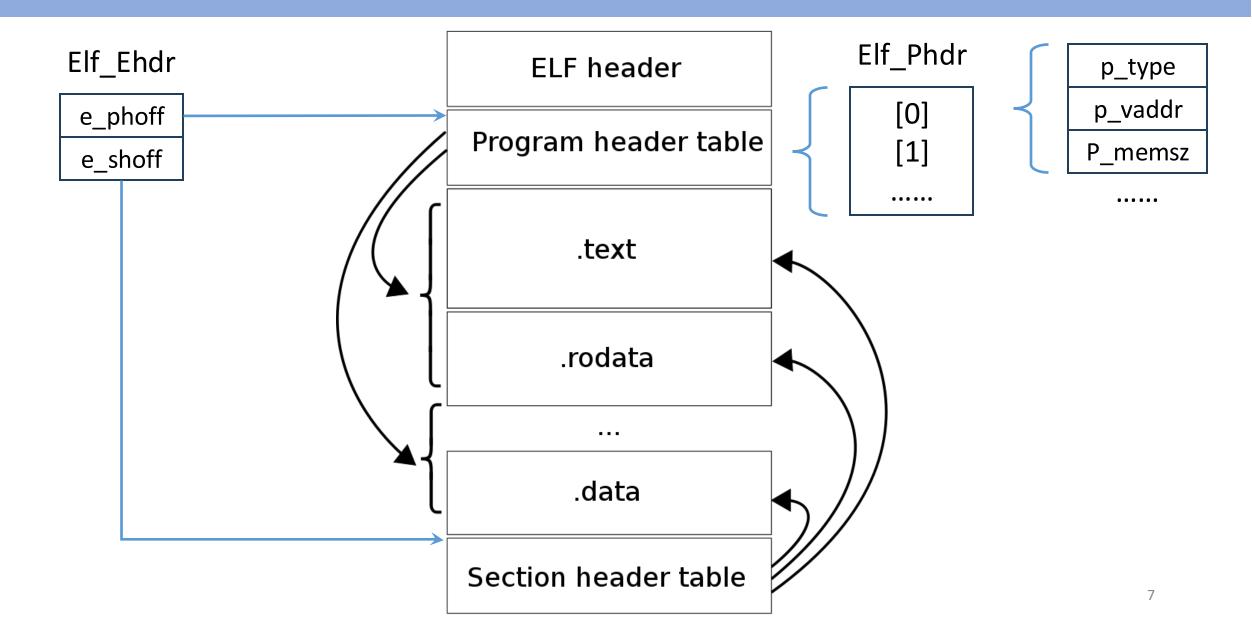
Section

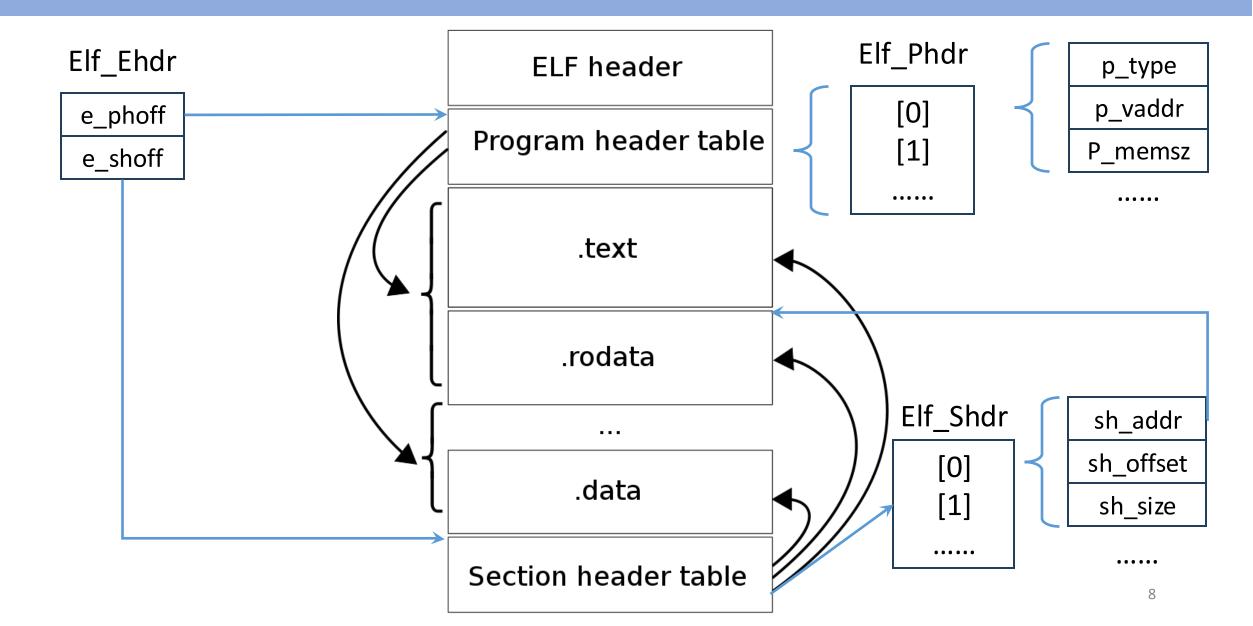
- ELF 中具体各部分的功能,哪里是代码、哪里是数据,那些是符号信息
- 主要包含 Section 类型、文件中的位置、大小等信息
- 将不同的对象文件的代码数据信息合并,并修复互相引用

• Segment 与 Section 的关系

• 相同权限的 Section 会放入同一个 Segment, 例如.text, .init和.fini







ELF 文件头

```
ELF Header:
        7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
  Maaic:
  Class:
                                     ELF64
  Data:
                                     2's complement, little endian
  Version:
                                     1 (current)
  OS/ABI:
                                     UNIX - System V
  ABI Version:
                                     0
                                     EXEC (Executable file)
  Type:
  Machine:
                                     Advanced Micro Devices X86-64
  Version:
                                     0x1
  Entry point address:
                                    0x401050
  Start of program headers:
                                     64 (bytes into file)
  Start of section headers:
                                     15784 (bytes into file)
                                     0x0
  Flags:
  Size of this header:
                                    64 (bytes)
  Size of program headers:
                                     56 (bytes)
  Number of program headers:
                                     11
  Size of section headers:
                                    64 (bytes)
  Number of section headers:
                                     34
  Section header string table index: 33
```

```
typedef struct elf64 hdr {
  unsigned char e_ident[16];
  Elf64_Half e_type;
  Elf64 Half e machine;
  Elf64_Word e_version;
  Elf64 Addr e entry;
  Elf64 Off e phoff;
  Elf64 Off e shoff;
  Elf64 Word e flags;
  Elf64_Half e_ehsize;
  Elf64_Half e_phentsize;
  Elf64 Half e phnum;
  Elf64_Half e_shentsize;
  Elf64 Half e shnum;
  Elf64_Half e_shstrndx;
} Elf64_Ehdr;
```

ELF程序头表

NOTE

GNU_EH_FRAME

GNU_STACK

GNU_RELRO

```
Section to Segment mapping:
 Segment Sections...
  00
                                                                        typedef struct elf64 phdr {
  01
          .interp
  02
          .interp .note.gnu.build-id .note.ABI-tag .gnu.hash .dynsym
.dynstr .gnu.version .gnu.version_r .rela.dyn .rela.plt
          .init .plt .text fini
  03
  04
          .rodata .eh_frame_hdr .eh_frame
          .init_array .fini_array .dynamic .got .got.plt .data .bss
  05
  06
          .dynamic
          .note.gnu.build-id .note.ABI-tag
  07
  08
          .eh_frame_hdr
  09
  10
          .init_array .fini_array .dynamic .got
                      DYNAMIC
                                0x000000000002e20 0x000000000403e20 0x0000000000403e20
```

0x00000000000001d0 0x00000000000001d0

0x00000000000000044 0x0000000000000044

0x0000000000000004c 0x0000000000000004c R

0x0000000000001f0 0x00000000000001f0 R

```
Elf64 Addr p vaddr;
                                  Elf64_Addr p_paddr;
                                  Elf64 Xword p filesz;
                                  Elf64 Xword p memsz;
                                  Elf64 Xword p align;
                                  Elf64 Phdr;
0x00000000000002c4 0x00000000004002c4 0x00000000004002c4
0x0000000000002e10 0x000000000403e10 0x0000000000403e10
```

0x8

0x4

0x4

0x10

0x1

Elf64 Word p type;

Elf64 Word p flags;

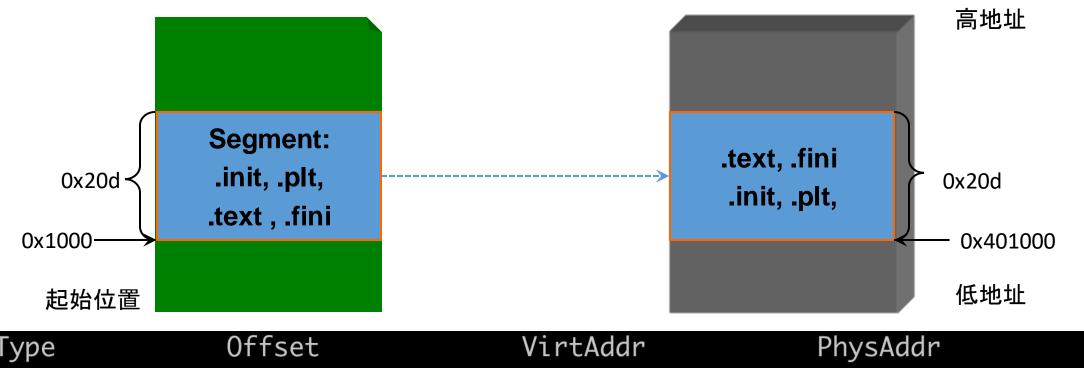
Elf64_Off p_offset;

ELF 程序头表

- Elf64_Off p_offset; /* 段在文件中的偏移量 */
- Elf64_Addr p_vaddr; /* 段虚拟地址*/
- Elf64_Addr p_paddr; /* 段物理地址,在 x86 体系不起作用 */
- Elf64_Xword p_filesz; /* 文件中段的长度 */
- Elf64_Xword p_memsz; /* 内存中段的长度 */

ELF 文件与虚拟内存之间映射

ELF 文件在执行过程中,会根据具有 LOAD 属性的Segment属性,进行数据映射



Туре	Offset	VirtAddr	PhysAddr
	FileSiz	MemSiz	Flags Align
LOAD	0x0000000000001000	0x0000000000401000	0x0000000000401000
	0x0000000000000020d	0x0000000000000020d	R E 0x1000

ELF 文件与虚拟内存之间映射

Туре	Offset FileSiz	VirtAddr MemSiz	PhysAddr Flags Align
LOAD		0×0000000000400000	3
	0x00000000000000490		R 0x1000
LOAD	0x0000000000001000	0x0000000000401000	0x0000000000401000
	0x0000000000000020d	0x0000000000000020d	R E 0x1000
LOAD	0x00000000000002000	0x0000000000402000	0x00000000000402000
	0x000000000000001b0	0x00000000000001b0	R 0x1000
LOAD	0x00000000000002e10	0x00000000000403e10	0x00000000000403e10
	0x00000000000000228	0x00000000000000230	RW 0x1000
DYNAMIC	0x00000000000002e20	0x0000000000403e20	0x00000000000403e20
	0x00000000000001d0	0x00000000000001d0	RW 0x8
NOTE	0x000000000000002c4	0x00000000004002c4	0x000000000004002c4
	0x00000000000000044	0x00000000000000044	R 0x4

ELF 节头表

```
There are 29 section headers, starting at offset 0x3910:
Section Headers:
                                            Address
                                                                Offset
  [Nr] Name
                          Type
       Size
                          EntSize
                                            Flags Link Info Align
  Γ 07
                          NULL
                                            00000000000000000
                                                                00000000
       00000000000000000
                          00000000000000000
 [ 1] .interp
                          PROGBITS
                                            00000000004002a8
                                                               000002a8
       000000000000001c 0000000<u>000000000</u>
 [ 2] .note.gnu.bu[...] NOTE
                                            000000000004002c4
                                                               000002c4
       00000000000000024
                          00000000000000000
  [ 3] .note.ABI-tag
                          NOTE
                                            000000000004002e8
                                                               000002e8
                          00000000000000000
       000000000000000020
                          GNU_HASH
  [ 4] .anu.hash
                                            0000000000400308
                                                               00000308
       000000000000001c 0000000000000000
                          DYNSYM
 [ 5] .dynsym
                                                               00000328
                          000000000000000018
       000000000000000078
                          STRTAB
                                            000000000004003a0
                                                               000003a0
  [ 6] .dynstr
       00000000000000045
                          00000000000000000
  [7] .gnu.version
                          VERSYM
                                            000000000004003e6
                                                               000003e6
       000000000000000000a
                          000000000000000000
 [ 8] .gnu.version_r
                          VERNEED
                                            000000000004003f0
                                                               000003f0
       000000000000000020
                          000000000000000000
  [ 9] .rela.dyn
                          RELA
                                                               00000410
                                            00000000000400410
       000000000000000030
                          00000000000000018
  [10] .rela.plt
                          RELA
                                            0000000000400440
                                                               00000440
       000000000000000030
                          00000000000000018
                                            00000000000401000
  \lceil 11 \rceil .init
                          PROGBITS
                                                               00001000
       000000000000000017
                          000000000000000000
                                             AX
```

```
typedef struct elf64_shdr {
  Elf64_Word sh_name;
  Elf64_Word sh_type;
  Elf64_Xword sh_flags;
  Elf64_Addr sh_addr;
  Elf64 Off sh offset;
  Elf64_Xword sh size;
  Elf64 Word sh link;
  Elf64_Word sh_info;
  Elf64_Xword sh_addralign;
  Elf64_Xword sh_entsize;
 Elf64 Shdr;
```

真正的数据和代码都是存在节中!

ELF 节头表

- •.bss 保存程序未初始化的数据节,在程序开始运行前填充0字节
- •.data 包含已经初始化的程序数据,在程序运行期间可更改
- .rodata保存了程序使用的只读数据,不能修改,例如字符串
- .init和.fini保存了程序初始化和结束时执行的机器指令,通常是由编译器及其辅助工具创建,为程序提供合适的运行时环境
- .text保存了主要的机器指令
- .plt包含所有外部函数调用的桩函数,将位置无关转移为绝对地址
- .got与.got.plt提供对外部共享库的访问入口,由动态链接器进行动态修改,分别包含全局变量的引用地址与外部函数的引用地址

ELF 节头表

• Elf64_Word sh_name; /* 节名,字符串表中的索引 */~

• Elf64_Xword sh_flags; /* 节的各种属性 */

.shstrtab 包含了一个字符 串表,定义了节名称

- Elf64_Addr sh_addr; /* 节在执行时的虚拟地址 */
- Elf64_Off sh_offset; /* 节在文件中的偏移量 */

• Elf64_Xword sh_size; /* 节长度,单位为字节 */

```
2E 73 74 72 74 61 62 00 2E 73 68 73
74 72 74 61 62 00 2E 69 6E 74 65 72
                                     trtab..inter
            6F 74 65 2E 67 6E 75 2E
                                     p..note.gnu.
                                     build-id..no
            42 49 2D 74 61 67 00 2E
                                    te.ABI-tag..
67 6E 75 2E 68 61 73 68 00 2E 64 79
                                     gnu.hash..dy
           00 2E 64 79 6E 73 74 72
                                     nsym..dynstr
00 2E 67 6E 75 2E 76 65 72 73 69 6F
                                     ..gnu.versio
            6E 75 2E 76 65 72 73 69
                                     n..gnu.versi
6F 6E 5F 72 00 2E 72 65 6C 61 2E 64
                                     on r.rela.d
            72 65 6C 61 2E 70 6C 74
                                     yn..rela.plt
00 2E 69 6E 69 74 00 2E 74 65 78 74
                                     ..init..text
00 2E 66 69 6E 69 00 2E 72 6F 64 61
                                     ..fini..roda
74 61 00 2E 65 68 5F 66 72 61 6D 65
                                     ta..eh frame
5F 68 64 72 00 2E 65 68 5F 66 72 61
6D 65 00 2E 69 6E 69 74 5F 61 72 72 me..init arr
61 79 00 2E 66 69 6E 69 5F 61 72 72
61 79 00 2E 64 79 6E 61 6D 69 63 00
                                     ay..dynamic.
2E 67 6F 74 00 2E 67 6F 74 2E 70 6C
                                     .got..got.pl
74 00 2E 64 61 74 61 00 2E 62 73 73 t..data..bss
```

ELF 文件与虚拟内存的映射

Section Headers:			
[Nr] Name	Туре	Address	Offset
Size	EntSize	Flags Link	Info Align
[13] .text	PROGBITS	0000000000040	1050 00001050
00000000000001c1	00000000000000000	AX 0	0 16

ELF CrakeMe

- 1. 通过反汇编工具查看 . text 段的逻辑,确定要修改的汇编语句
- 2. 根据反汇编工具显示的虚拟地址位置(如40116d)计算该指令在文件中的偏移地址;

X-0x1050 = 0x40116d - 0x401050 计算可得: X = 0x116d

0 / 8

因为ELF文件相应 Segment 加载过程未发生膨胀或缩减

Level 2.0

动态链接

- 为什么需要动态链接?
 - 内存和磁盘空间的浪费
 - •程序开发,更新,部署和发布
 - 程序可扩展性和兼容性

- 动态链接的缺点?
 - 静态链接要比动态库快约1~5%
 - · 外部数据与函数调用需要GOT定位
 - 动态链接在运行时完成,只需一次

```
401136: 48 8d 3d c7 0e 00 00 lea rdi,[rip+0xec7]
40113d: e8 ee fe ff ff call 401030 <puts@plt>
```

404018 puts@GLIBC_2.2.5

动态链接

```
Hex dump of section '.got.plt':
 NOTE: This section has relocations against it,
                                                                0x401036
  0x00404000 203e4000 00000000 00000000 00000000
  0x00404010 00000000 000000000 36104000 00000000
  0x00404020 46104000 00000000
00000000000401030 <puts@plt>:
                                            QWORD PTR [rip+0x2fe2]
  401030:
               ff 25 e2 2f 00 00
                                      jmp
  401036:
               68 00 00 00 00
                                            0x0 ←
                                      push
                                            401020 <.plt>
  40103b:
               e9 e0 ff ff ff
                                      jmp
00000000000401020 <del>«.plt>:</del>
  401020:
              ff 35 e2 2f 00 00
                                            QWORD PTR [rip+0x2fe2]
                                      push
                                                                  GOT[1]
                                      jmp
                                            QWORD PTR [rip+0x2fe4]
 401026:
              ff 25 e4 2f 00 00
                                                                  GOT[2]
                                            DWORD PTR [rax+0x0]
               0f 1f 40 00
  40102c:
                                      nop
```

GOT[2] = _dl_runtime_resolve地址,调用后可找到具体符号(puts)的地址,并写入对应的GOT项

动态链接图示

```
/*一开始没有重定位的时候将 puts@got 填成 lookup puts的地址*/
void puts@plt()
                                              Code:
address good:
                                              call func@PLT
      jmp *puts@got
                                                                    GOT:
                                              PLT:
lookup puts:
                                             → PLT[0]:
                                                                    GOT[m]:
                                                call resolver
      调用 dl runtime resolve查找puts,
                                                                    ► <addr>
                                               PLT[n]: ◀
      并写回到 printf@got
                                                jmp *GOT[m]
                                                prepare params
      goto address good;
                                                imp PLT[0]
```

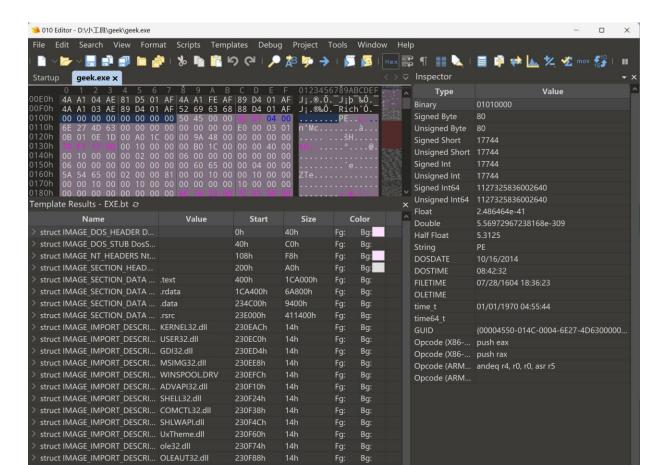
动态链接总结

- 需要进行动态链接的ELF可执行程序在编译时会自动生成DYNAMIC 段、GOT表和PLT表;
- •对动态库的每个函数调用都会在GOT(从GOT[3]开始)和PLT(从第二段汇编指令开始)中生成一项;
- •解析器在获得控制权后会在GOT[1]和GOT[2]放置解析函数的参数和入口地址; PLT的第一段汇编指令会将GOT[1]元素压栈并跳转到GOT[2]指定的函数位置;
- 进行过一次动态调用后,GOT中对应的元素中就记录了库函数的实际加载地址,后续的调用就可以进行直接跳转。

逆向分析实例 - 相关工具简介

• 010 Editor

- 查看并编辑任何二进制文件和文本文件,包括 EXE、DLL、PDF、图片文件、音频文件等
- 其独特的二进制模板可以解析任何二进制文件格式
- 具有查找、替换、二进制比较、校验和/散列算法、直方图等分析和编辑功能





- Objdump 用于显示二进制目标文件的信息
 - -d, --disassemble: 反汇编可执行的 section 内容
 - -D, --disassemble-all: 反汇编所有 section 内容
 - -f, --file-headers: 显示文件头信息
 - -h, --[section-]headers: 显示目标文件各个 section 的头部摘要信息
 - -s, --full-contents:显示指定 section 的完整内容。默认所有的非空 section 都会被显示
 - -S. --source: 尽可能反汇编出源代码,尤其当编译的时候指定了-g 这种调试参数时,效果比较明显。隐含了-d 参数
 - -t, --syms: 显示文件的符号表入口。类似于 nm -s 提供的信息
 - -x, --all-headers: 显示所有可用的头信息,包括符号表、重定位入口。-x 等价于 -a -f -h r -t 同时指定
- Hexedit 二进制编辑器,可以同时显示文件的十六进制和 ASCII 视图
- Readelf 可以显示关于 ELF 格式文件内容的信息
- Hexdump 用于查看二进制文件
- Hexyl 是一个终端的十六进制查看器,使用彩色输出来区分不同类别的字节

- 静态反汇编工具: IDA Pro
 - 当前最强大的静态反汇编软件(也能进行简单的动态调试)
 - 能将庞大的汇编指令序列分成不同层次的 单元、模块、函数,并给予标注和注解, 以便交叉引用
 - 能自动识别和标注 VC、BC、TC、Delphi 等常用编译器的标准库函数
 - 能以图形化的方式显示函数内部的执行流程
 - 可以将标注好的函数名、注释等信息导出为 map 文件,供 OllyDbg 动态调试时使用

```
Pseudocode-A
                                                                                                   1 int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
  Segment permissions: Read/Execute
 text segment para public 'CODE' use64
assume cs: text
                                                                                                      __int128 v5; // [rsp+0h] [rbp-38h] BYREF
                                                                                                      unsigned __int64 v7; // [rsp+18h] [rbp-20h]
                                                                                                init(argc, argv, envp);
puts("A terribly made notification system");
                                                                                                      while (1)
anonymous 0= xmmword ptr -38h
anonymous_1= dword ptr -28h
                                                                                                           while (1)
endbr64
push
                                                                                                             read(0, &v5, 0xAuLL);
       rbp, aInvalidChoice; "Invalid choice"
                                                                                                             v3 = strtol((const char *)&v5, 0LL, 10);
                                                                                                21
push
sub
mov
mov
xor
                                                                                                             if ( v3 != 3 )
        rax, fs:28h
                                                                                                             check_message();
        [rsp+38h+var_20], rax
        eax, eax
                                                                                                           if ( v3 > 3 )
       init
                                                                                                28
                                                                                                           if ( v3 == 1 )
lea
call
        rdi, s
                        : "A terribly made notification system"
        _puts
dword ptr [rax]
                                                                                                 9 30
         eax, eax
         edi, edi
                                                                                                        if ( v3 == 4 )
                                                                                                9 39
         xmm0. xmm0
         edx, 0Ah
                                                                                                           break;
         rsi, rbx
                                                                                                  41 LABEL_10:
          dword ptr [rbx+10h], 0
                                                                                                        puts("Invalid choice");
          xmmword ptr [rbx], xmm@
                                                                                                44 kill_thread = 1;
         _read
esi, esi
                                                                                                45 pthread join(tid, OLL);
                                                                                                      pthread_mutex_destroy(&queue_lock);
                           ; base
         edx, 0Ah
                          ; nptr
                                                                                                47 return 0;
                                                                                                48 }
          strtol
```



https://hex-rays.com/ida-free/

• 动态调试工具

- SoftICE (Soft In Circuit Emulator)
 - 工作在操作系统的 Ring 0,以软件的方式实现了监视 CPU 的所有动作,可以调试驱动等内核对象,也可使用RCP/IP连接进行远程调试
 - 暴力中断所有进程,不如 OllyDbg 使用方便
 - 所有功能通过调试命令完成,并且有可能无意间修改系统很底层的东西,无经验者使用经常出现死机、蓝屏
 - ctrl + d: 呼出调试界面(但不易对界面截图)

• GDB

- Linux 下功能全面的调试工具
- 支持对多种编程语言的调试,包括C、C++、Go、Objective-C、Rust等
- 调试功能强大,支持断点、单步执行、查看变量、查看寄存器、查看堆栈等手段
- 多种增强插件,pwndbg,gef,peda,pwngdb等

Ghidra

- Ghidra是一个软件逆向工程框架
- 支持Windows,MacOS和Linux等各种 平台上分析二进制文件
- 功能强大,包括反汇编、汇编、反编 译、绘图和脚本,以及数百个其他功 能
- 支持多种处理器指令集和可执行格式, 并且可以在用户交互和自动化模式下 运行
- 用户还可以使用 Java 或 Python 开发自己的 Ghidra 扩展组件和/或脚本

Binary Ninja

- Ninja 也是一款逆向工程工具
- 支持在Windows、macOS 和 Linux上反 汇编可执行文件
- 支持将代码反编译为 C 或 BNIL 以适应 任何多种体系架构
- 支持在任何受支持的体系结构或平台上本地或远程调试程序
- 提供了多种方式来修改二进制文件,可以直接编辑十六进制,也可以使用内置的C编译器直接书写C代码来进行操作

Magic Number and File Header

Program header or segments

Section headers

objdump

Modify .text

精彩内容下章继续…

❖下堂课见

