



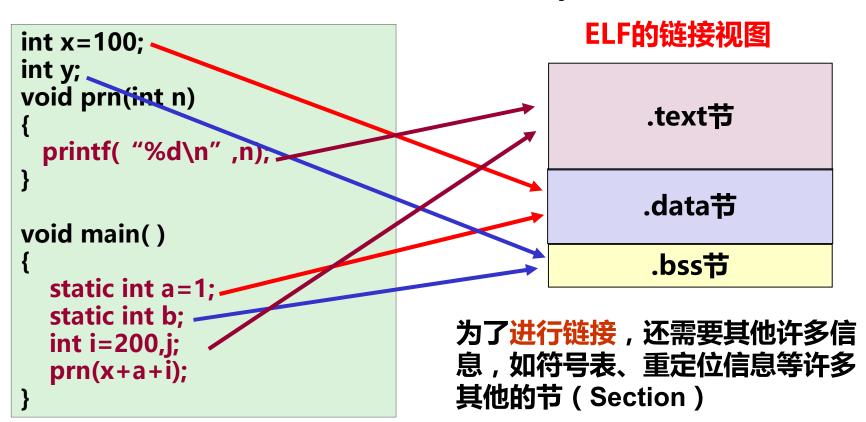
# ELF可重定位目标文件

南京大学 计算机科学与技术系 袁春风

email: cfyuan@nju.edu.cn 2015.6

# 回顾:链接视图一可重定位目标文件

- 可被链接(合并)生成可执行文件或共享目标文件
- 静态链接库文件由若干个可重定位目标文件组成
- · 包含代码、数据(已初始化全局变量和局部静态变量.data和未初始 化的全局变量和局部静态变量.bss)
- · 包含重定位信息(指出哪些符号引用处需要重定位)
- ・ 文件扩展名为.o(相当于Windows中的 .obj文件)



# 未初始化变量(.bss节)

### · C语言规定:

- 未初始化的全局变量和局部静态变量的默认初始值为0
- · 将未初始化变量(.bss节)与已初始化变量(.data节)分开的 好处
  - .data节中存放具体的初始值,需要占磁盘空间
  - .bss节中无需存放初始值,只要说明.bss中的每个变量将来在执行时占用几个字节即可,因此,.bss节实际上不占用磁盘空间,提高了磁盘空间利用率
- BSS(Block Started by Symbol)最初是UA-SAP汇编程序中所用的一个伪指令,用于为符号预留一块内存空间
- 所有未初始化的全局变量和局部静态变量都被汇总到.bss节中, 通过专门的"节头表(Section header table)"来说明应该为.bss节预留多大的空间

# 可重定位目标文件格式

## ELF 头

✓ 包括16字节标识信息、文件类型 (.o, exec, .so)、机器类型 (如 IA-32)、 节头表的偏移、节头表的表项大小以及表项个数

#### .text 节

✓ 编译后的代码部分

### .rodata 节

✓ 只读数据,如 printf 格式串、switch 跳转表等

#### .data 节

✓ 已初始化的全局变量

### .bss 节

✓ 未初始化全局变量,仅是占位符,不占据任何实际磁盘空间。区分初始化和非初始化是为了空间效率

ELF 头
.text 节
.rodata 节
.data 节
.bss 节
.symtab 节
.rel.txt 节
.rel.data 节
.debug 节
.strtab 节
.line 节
Section header table (节头表)

0

## switch-case语句举例

```
movl 8(%ebp), %eax
int sw test(int a, int b, int c)
                                                    R[eax]=a-10=i
                            subl $10, %eax •
                            cmpl $7, %eax
                                                    if (a-10)>7 转 L5
 int result;
                              .L5
                            ja
 switch(a) {
                            jmp *.L8(, %eax, 4)
                                                   转.L8+4*i 处的地址
 case 15: -
   c=b&0x0f;
                            movl 12(%ebp), %eax
 case 10:
                            andl $15, %eax
                                                     跳转表在目标文件
   result=c+50;
                            movl %eax, 16(%ebp)
                                                     的只读数据节中
   break;
                           L2:
                            movl 16(%ebp), %eax
                                                     按4字节边界对齐
 case 12:
                            addl
                                   $50, %eax
 case 17:
                            jmp .L7
   result=b+50;
                                                      .section .rodata
                           L3:
   break:
                                                      .align 4
                            movl 12(%ebp), %eax
                                                                  a =
 case 14:
                                                     .L8
                            addl
                                   $50, %eax
                                                                  10
                                                      .long
                                                             .L2
   result=b
                            jmp
                                                                  11
                                  .L7
                                                             .L5
                                                      .long
   break:
                                                             .L3 12
                           L4:
                                                      .long
 default:
                                                                  13
                            movl 12(%ebp), %eax
                                                      .long
                                                             .L5
   result=a;
                                                                  14
                                                      .long
                                                             .L4
                            jmp .L7
                                                                  15
                                                      .long
                                                             .L1
                           L5:
 return result;
                                                      .long
                                                             .L5
                                                                  16
                            addl $10, %eax
                                                             .L3 17
                                                       .long
                           .L7:
```

# 可重定位目标文件格式

.symtab 节

✓ 存放函数和全局变量 (符号表)信息 , 它不包括局部变量

.rel.text 节

✓ .text节的重定位信息,用于重新修改代码段的指令中的地址信息

.rel.data 节

✓ .data节的重定位信息 , 用于对被模块使用或定义的全局变量进行重定位的信息

.debug 节

√ 调试用符号表 (gcc -g)

strtab 节

✓ 包含symtab和debug节中符号及节名

Section header table (节头表)

✓ 每个节的节名、偏移和大小

ELF 头	
.text 节	
.rodata 节	
.data 节	
.bss 节	
.symtab 节	
.rel.txt 节	
.rel.data 节	
.debug 节	
.strtab 节	
.line 节	
Section header table (节头表)	

1

## ELF头(ELF Header)

- ELF头位于ELF文件开始,包含文件结构说明信息。分32位系统对应结构 和64位系统对应结构(32位版本、64位版本)
- 以下是32位系统对应的数据结构

```
#define El NIDENT
                       16
typedef struct {
    unsigned char
                     e ident[El NIDENT];
    Elf32 Half
                     e type;
    Elf32 Half
                     e machine;
    Elf32 Word
                     e version;
    Elf32 Addr
                     e entry;
                     e phoff;
    Elf32 Off
    Elf32 Off
                     e shoff;
                     e flags;
    Elf32 Word
    Elf32 Half
                     e ehsize;
                     e phentsize;
    Elf32 Half
                     e phnum;
    Elf32 Half
    Elf32 Half
                     e shentsize;
    Elf32 Half
                     e shnum;
    Elf32 Half
                     e shstrndx;
} Elf32 Ehdr;
```

定义了ELF魔数、版本、小端/大端、操作系统平台、 目标文件的类型、机器结构 类型、程序执行的入口地址 、程序头表(段头表)的起 始位置和长度、节头表的起 始位置和长度等

魔数:文件开头几个字节通常 用来确定文件的类型或格式

a.out的魔数: 01H 07H PE格式魔数: 4DH 5AH

加载或读取文件时,可用魔数

确认文件类型是否正确

## ELF头信息举例

0 \$ readelf -h main.o 可重定位目标文件的ELF头 ELF 头 ELF Header: ELF文件的魔数 .text 节 Magic: 7f 45 4c 46 01 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 Class: ELF32 .rodata 节 Data: 2's complement, little endian **Version: 1 (current)** .data 节 **OS/ABI: UNIX - System V** .bss 节 ABI Version: 0 **Type: REL** (Relocatable file) .symtab 节 Machine: Intel 80386 Version: 0x1 没有程序头表 .rel.txt 节 **Entry point address: 0x0** Start of program headers: 0 (bytes into file) .rel.data 节 Start of section headers: 516 (bytes into file) .debug 节 Flags: 0x0 Size of this header: 52 (bytes) .strtab 节 Size of program headers: 0 (bytes) Number of program headers: 0 .line 节 Size of section headers: 40 (bytes) 15x40B **Section header** Number of section headers: 15 .strtab在节头 **Section header string table index: 12** (节头表) 表中的索引

# 节头表(Section Header Table)

- · 除ELF头之外,节头表是ELF可重定位目标文件中最重要的部分内容
- 描述每个节的节名、在文件中的偏移、大小、访问属性、对齐方式等
- · 以下是32位系统对应的数据结构(每个表项占40B)

```
typedef struct {
   Elf32 Word
               sh_name; 节名字符串在.strtab中的偏移
   Elf32 Word
               sh_type; 节类型:无效/代码或数据/符号/字符串/...
   Elf32 Word
               sh_flags; 节标志:该节在虚拟空间中的访问属性
   Elf32 Addr
               sh_addr; 虚拟地址:若可被加载,则对应虚拟地址
   Elf32 Off
               sh_offset; 在文件中的偏移地址,对.bss节而言则无意义
   Elf32 Word
               sh_size; 节在文件中所占的长度
   Elf32 Word
               sh_link; sh link和sh info用于与链接相关的节(如
               sh info; .rel.text节、.rel.data节、.symtab节等)
   Elf32 Word
               sh addralign; 节的对齐要求
   Elf32 Word
   Elf32 Word
               sh entsize; 节中每个表项的长度, 0表示无固定长度表项
} Elf32 Shdr;
```

# 节头表信息举例

#### \$ readelf -S test.o

There are 11 section headers, starting at offset 0x120:

#### **Section Headers:**

[Nr] Name	Туре	Addr	Off	Size	ES	Fig	Lk	Inf	Al
[ 0]	NULL	00000000	000000	000000	00		0	0	0
[ 1] .text	<b>PROGBITS</b>	00000000	000034	00005b	00	AX	0	0	4
[ 2] .rel.text	REL	00000000	000498	<del>000028</del>	08		9	1	4
[ 3] .data —	<b>PROGBITS</b>	00000000	000090	00000c	00	WA	0	0	4
[ 4] .bss ————	NOBITS	00000000	00009c	00000c	00	WA	0	0	4
[ 5] .rodata	<b>PROGBITS</b>	00000000	000 <del>09</del> c	000004	00	Α	0	0	1
[ 6] .comment	<b>PROGBITS</b>	00000000	0000a0	00002e	00	>	0	0	1
[7] .note.GNU-stack	<b>PROGBITS</b>	00000000	0000ce	000000	00		0	0	4
[ 8] .shstrtab	STRTAB	00000000	0000ce	000051	00		0	0	1
[ 9] .symtab	SYMTAB	00000000	0002d8	000120	10		10	13	4
[10] .strtab	STRTAB	00000000	0003f8	00009e	00		0	0	1
Varita Flanci									

**Key to Flags:** 

W (write), A (alloc), X (execute), M (merge), S (strings)

I (info), L (link order), G (group), x (unknown)

O (extra OS processing required) o (OS specific), p (processor specific)

可重定位目标文件中,每个可装入节的起始地址总是0

ELF 头 .text 节 .rodata 节 .data 节 .bss 节 .symtab 节 .rel.txt 节 .rel.data 节 .debug 节 .strtab 节 .line 节 **Section header** (节头表)

# 节头表信息举例

#### \$ readelf -S test.o

There are 11 section headers, starting at offset 0x120:

#### **Section Headers:**

[Nr] Name	Off	Size	ES	Flg	Lk	In	f Al
[ 0]	000000	000000	00		0	0	0
[ 1] .text	000034	00005b	00	AX	0	0	4
[ 2] .rel.text	000498	000028	08		9	1	4
[ 3] .data	000090	00000c	00	WA	0	0	4
[ 4] .bss	00009c	00000c	00	WA	0	0	4
[ 5] .rodata	00009c	000004	00	Α	0	0	1
[ 6] .comment	0000a0	00002e	00		0	0	1
[7] .note.GNU-stack	0000ce	000000	00		0	0	1
[ 8] .shstrtab	0000ce	000051	00		0	0	1
[ 9] .symtab	0002d8	000120	10		10	13	4
[10] .strtab	0003f8	00009e	00		0	0	1

**Key to Flags:** 

W (write), A (alloc), X (execute), M (merge), S (strings) I (info), L (link order), G (group), x (unknown)

有4个节将会分配存储空间

.text:可执行

.data和.bss:可读可写

.rodata:可读

### 可重定位目标文件test.o的结构

