## 链接章节课后作业

- 一、课本练习题 7.8、7.12 **「哈在台面」**
- 二、判断题

#### /\* 编译系统 \*/

- 1. (√) c 语言的编译步骤依次是预处理、编译、汇编、链接。其中, 预处理阶 段主要完成的两件事情是头文件包含和宏展开。
- 2. (√) 假设当前目录下已有可重定位模块 main. o 和 sum. o, 为了链接得到可 执行文件 prog, 可以使用指令 1d -o prog main.o sum.o

#### /\* 静态链接 \*/

- 3. X)链接时,链接器会拷贝静态库(.a)中的所有模块(.o)。 应配及发生在库中
- ᡬ♪ 链接时,如果所有的输入文件都是.o或.c文件,那么任意交换输入文 件的顺序都不会影响链接是否成功。 Start c
- 5. (★ c程序中的全局变量不会被编译器识别成局部符号。

# /\* 动态链接 \*/

- 6. () 动态链接可以在加载时或者运行时完成,并且由于可执行文件中不包含 动态链接库的函数代码, 使得它比静态库更节省磁盘上的储存空间。
- 7. ◇ 动态库可以不编译成位置无关代码。
- ₩ 通过代码设的全局偏移量表 GOT 和数据段的过程链接表 PLT, 动态链 接器可以完成延迟绑定 (lazy binding)。

# /\* 加载 \*/

- /\* 加载 \*/ **的地址**. 9. **()** \_start 函数是程序的入口点。
- 10. (/) ASLR 不会影响代码段和数据段间的相对偏移,这样位置无关代码才能 正确使用。
- /\* static 和 extern 关键字 \*/
- 11. 🗸 函数内的被 static 修饰的变量将分配到静态存储区, 其跨过程调用值 仍然保持。
- 12. 《 / 变量声明默认不带 extern 属性,但函数原型声明默认带 extern 属性。
- 三、有下面两个程序。将它们先分别编译为.o文件,再链接为可执行文件。

```
// m.c
                                      // foo. c
#include <stdio.h>
                                      extern int buf[];
                                      int *bufp0 = \&buf[0];
void foo(int *):
                                      int *bufp1;
int buf[2] = \{1,2\};
                                      void foo() {
int main() {
                                          static int count = 0;
 foo(buf):
                                          int temp;
  printf("%d %d", buf[0],buf[1]);
                                          bufp1 = \&buf[1];
  return 0:
                                          temp = *bufp0;
                                          *bufp0 = *bufp1;
                                          *bufp1 = temp;
                                          count++:
```

Part A. 请填写 foo. o 模块的符号表。如果某个变量不在符号表中,那么在名字那一栏打X;如果它在符号表中的名字含有随机数字,那么请用不同的四位数字区分多个不同的符号。对于局部符号,不需要填强符号一栏。

_ , , , , ,									
变量名	符号表中的名字	局部符号?	强符号?	所在 section					
buf	but	*	$\overline{\mathcal{A}}$	agub.					
bufp0	Oatud	, S	V	· data					
bufp1	butol	<u> </u>	X	CDMMDA).					
temp	X /	×	×	×					
count	Count 1997		X	bys					

Part B. 使用 gcc foo.c m.c 生成 a.out。 其节头部表部分信息如下。已知符号表中 Size 列是十进制,且 Ndx 和 Nr 都是指节索引。请补充空缺的内容。

Section Header	s:			
[Nr] Name	Type	Address	Offset	Size
[ 1] .interp	<b>PROGBITS</b>	00000000000002a8	000002a8	00000000000001c
[14] .text	<b>PROGBITS</b>	0000000000001050	00001050	000000000000205
[16] .rodata	PROGBITS	0000000000002000	00002000	000000000000000a
[23] .data	PROGBITS	0000000000004000	00003000	000000000000000000000000000000000000000
[24] .bss	NOBITS	0000000000004020	00003020	000000000000010

Symbol Table: かぬチャ	执行文件才绝对	F tebu.	
Num: Value	Size Type	Bind Ndx Name	
35: 0000000000004024	4 OBJECT	LOCAL Mc count. 1797	
54: 0000000000004010	8 OBJECT	Choppe Dufp0	
59: 00000000000115a	78 FUNC	GLOBAL 10 foo	
62: 000000000000000000000000000000000000	🥒 🎖 ОВЈЕСТ	GLOBAL 25 buf	
64: 00000000000011a8	54 RUNC	GLOBAL 14 main	
68: 0000000000004028	8 OBJECT	GLOBAL 🏊 bufpl	
51: 0000000000000000	0 FUNC	CLOPAL UND printf@@GLIBC_2.2	.5

Part C. 接 Part B回答以下问题。

- b).bss 节存储时占用空间为\_\_\_\_\_字节,运行时占用的空间为\_\_\_\_字节。 Part D.接 Part B,通过 objdump -dx m.o 我们看到如下重定位信息。

```
000000000000000000 <main>:
0:
     55
                           push %rbp
     8b 15 00 00 00 00
                           mov 0x0(%rip),%edx # 16 <main+0x16>
10:
                     12: R X86 64 PC32
                                           buf 4018
     48 8d 3d 00 00 00 00 lea 0x0(%rip),%rdi # 25 <main+0x25>
1e:
                     21: R_X86_64_PC32
                                           .rodata-0x4
     e8 00 00 00 00
                           callq 2f <main+0x2f>
2a:
                     2b: R X86 64 PLT32
                                            printf-0x4
```

假设链接器生成 a. out 时已经确定: m.o 的 . text 节在 a. out 中的起始地址

$$= 2e5a$$

$$= 2e5a$$

为 ADDR (. text) = 0x11a8。请写出重定位后的对应于 main+0x10 位置的代码。

1168 : 8b 15 30 20 00 00

mov 0x zetw (%rip), %edx

而 main+0x1e 处的指令变成:

x-4-1109 = e37

11c6: 48 8d 3d 37 0e 00 00

lea 0xe37(%rip),%rdi

可见字符串"%d %d"在 a. out 中的起始地址是 0x\_2004

Part E. 使用 objdump -d a. out 可以看到如下 .plt 节的代码。

## Disassembly of section .plt:

0000000000001020 <.plt>:

1020: ff 35 9a 2f 00 00 pushq 0x2f9a(%rip) (107 t)

# 3fc0 <\_GLOBAL\_OFFSET\_TABLE\_+0x8>

1026: ff 25 9c 2f 00 00 jmpq \*0x2f9c(%rip) COTI2]

# 3fc8 < GLOBAL OFFSET TABLE +0x10>

102c: 0f 1f 40 00 nopl 0x0(%rax)

0000000000001030 <printf@plt>:

1030: ff 25 9a 2f 00 00 jmpq \*0x2f9a(%rip)

# 3fd0 <printf@GLIBC\_2.2.5>

1036: 68 00 00 00 00 pushq \$0x0

103b: e9 e0 ff ff ff jmpq 1020 <.plt>

callq <printf@plt>

- b) printf 的 PLT 表条目是 PLT[\_\_\_], GOT 表条目是 GOT \_\_\_] (填写数字)。
- c) 使用 gdb 对 a. out 进行调试。某次运行时 main 的起始地址为 0x555555551a8,那么当加载器载入内存而尚未重定位 printf 地址前,printf 的 GOT 表项的内容是 0x **55以** 0x 0x

7.8.

A. car main 1 dby main.2

B·四种的种

C. (a) 豬農 的 豬澡

7.12.

A. Daa

B. Ou22