

## 链接章节课后作业

### 一、课本练习题 7.8, 7.12

### 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 `ld -o prog main.o sum.o`

/\* 静态链接 \*/

3. (✗) 链接时，链接器会拷贝静态库(.a)中的所有模块(.o)。

只是拷贝需要的.o

4. (✓) 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。

.o 和.c 不影响，但.a 的话，需要注意顺序。

5. (✗) c 程序中的全局变量不会被编译器识别成局部符号。

静态全局变量会识别为局部符号

/\* 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。

动态库机制和 PIC 机制并不必然绑定

8. (✗) 通过代码段的全局偏移量表 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 \*/

9. (-) \_start 函数是程序的入口点。

一般而言在 c 语言的实现中是这样。但这个也可以由链接器“-e”来专门指定。可以留做讨论，例如“最小的可执行程序能如何构造？”“一定需要 libc 库吗？”，不评判。

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
#include <stdio.h>

void foo(int *);
```

```
// foo.c
extern int buf[];
int *bufp0 = &buf[0];
int *bufp1;
```

bufp0 78 buf . buf p1 58. ~~test for m.o~~

buf p1

8 byte.

<pre> int buf[2] = {1,2}; int main() {     foo(buf);     printf("%d %d", buf[0],buf[1]);     return 0; } </pre>	<pre> void foo() {     static int count = 0;     int temp;     bufp1 = &amp;buf[1];     temp = *bufp0;     *bufp0 = *bufp1;     *bufp1 = temp;     count++; } </pre>
---	--

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×；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	buf	No	No	UND
bufp0	bufp0	No	Yes	.data/.data.rel
bufp1	bufp1	No	No	.COMMON
temp	×	/	/	/
count	count.xxxx	Yes	/	.bss

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 Headers:					
[Nr] Name	Type	Address	Offset	Size	
[ 1] .interp	PROGBITS	00000000000002a8	000002a8	000000000000001c	
[14] .text	PROGBITS	00000000000001050	00001050	0000000000000205	
[16] .rodata	PROGBITS	00000000000002000	00002000	000000000000000a	
[23] .data	PROGBITS	00000000000004000	00003000	0000000000000020	
[24] .bss	NOBITS	00000000000004020	00003020	0000000000000010	

Symbol Table:						
Num:	Value	Size	Type	Bind	Ndx	Name
35:	00000000000004024	4	OBJECT	LOCAL	24	count.1797
54:	00000000000004010	8	OBJECT	GLOBAL	23	bufp0
59:	0000000000000115a	78	FUNC	GLOBAL	14	foo
62:	0...0 04018	8	OBJECT	GLOBAL	23	buf
64:	000000000000011a8	54	FUNC	GLOBAL	14	main
68:	0...0 04018	8	OBJECT	GLOBAL	24	bufp1
51:	00000000000000000	0	FUNC	GLOBAL	UND	printf@@GLIBC_2.2.5

Part C. 接 Part B 回答以下问题。

a) 读取 .interp 节，发现是一个可读字符串 /lib64/\_\_\_\_\_ld\_\_\_\_\_ -linux-x86-64.\_\_\_\_so\_\_\_\_.2。

b) .bss 节存储时占用空间为\_\_\_\_0\_\_\_\_字节，运行时占用的空间为\_\_\_\_16\_\_\_\_字节。

Part D. 接 Part B. 通过 objdump -dx m.o 我们看到如下重定位信息。

有段中公式：  
 $ADDR(symbol) = 11a8$   
 $buf = 12$   
 $offset = 12$   
 $addend = 0$

```

0000000000000000 <main>:
0:   55                               push %rbp
...
10:  8b 15 00 00 00 00                mov 0x0(%rip),%edx # 16 <main+0x16>
12:  R_X86_64_PC32                    buf
...
1e:  48 8d 3d 00 00 00 00            lea 0x0(%rip),%rdi # 25 <main+0x25>
21:  R_X86_64_PC32                    .rodata-0x4
...
2a:  e8 00 00 00 00                callq 2f <main+0x2f>
2b:  R_X86_64_PLT32                    printf-0x4

```

$11a8 + 2b = 11d2$

假设链接器生成 a.out 时已经确定: m.o 的 .text 节在 a.out 中的起始地址为  $ADDR(.text) = 0x11a8$ 。请写出重定位后的对应于 main+0x10 位置的代码。

11b8: 8b 15 5e 2e 00 00 mov 0x 2e5e (%rip),%edx

而 main+0x1e 处的指令变成:

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)
# 3fc0 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+0x8>
1026: ff 25 9c 2f 00 00                jmpq *0x2f9c(%rip)
# 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                    jmpq 1020 <.plt>

```

a) 完成 main+0x2a 处的重定位。

11d2: e8 59 fe ff ff callq <printf@plt>

b) printf 的 PLT 表条目是 PLT[\_1\_], GOT 表条目是 GOT[\_3\_] (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 0x55555555551a8, 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 555555555036。

$1030 - (11a8 + 2b) - 4 = 1030 - 11d7 = ffe59$