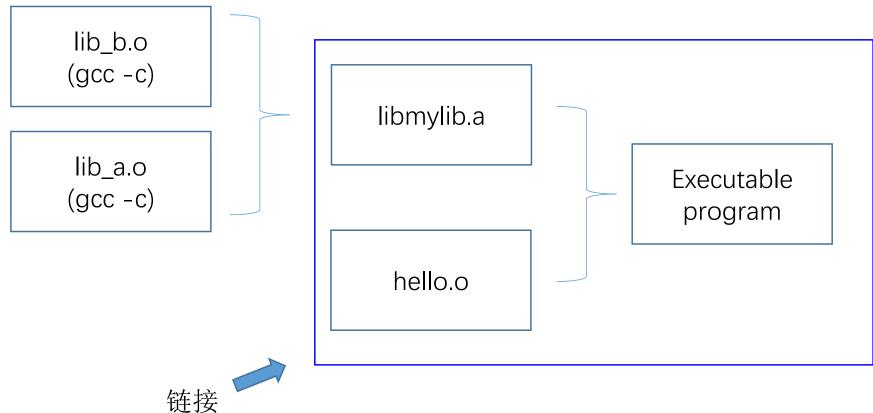


## 静态链接、动态链接

hanzhuo@smail.nju.edu.cn 韩茁





**静态链接**是指在编译阶段直接把静态库加入到可执行文件中去,这样可执行文件会比较大。 而**动态链接**则是指链接阶段仅仅只加入一些描述信息,而程序执行时再从系统中把相应动态 库加载到内存中去。

```
C my_lib.c
C test.c
                             M Makefile
  1
       extern void hello other lib(int*, int*);
  2
       extern int share;
  3
      int main(){
  4
  5
           int a = 1;
           hello other lib(&a, &share);
  6
  7
           return 0;
  8
```

- 1. 使用gcc -c命令分别得到test.o以及my\_lib.o
- 3. 使用ar命令生成libmylib.a或直接使用gcc生成最终可执行文件。
- 4. 使用ld(或gcc) –L./ -lmylib通过静态链接库mylib
- 以及test.o生成最后的可执行文件

```
gcc -c my_lib.c -o my_lib.o
gcc -c test.c -o test.o
```





```
ar crv libmylib.a my_lib.o
ld(gcc) -o test test.o -L./ -lmylib
```

gcc -o test test.o my\_lib.o

生成静态库 (库文件名为liba.a则在链接时为-la) libXXX.a, XXX为库名

直接链接

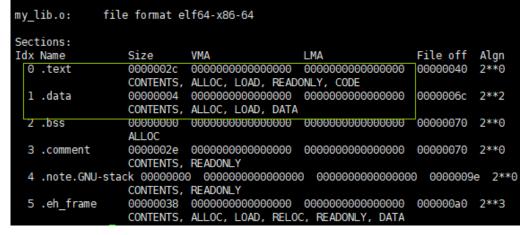
c: 建立库文件; r: 将文件插入库文件中; v: 程序执行时现时详细的信息



使用objdump –h查看test.o、my\_lib.o(或libmylib.a)以及最终的可执行文件的所有节信息。

关注text字段和data 字段的大小





objdump -h \${file\_name}|grep -A1 -E "\.text|\.data|\.rodata"

	test.0
0 .text	00000027 00000000000000 0000000000000 00000040 2**0
	CONTENTS, ALLOC, LOAD, RELOC, READONLY, CODE
1 .data	00000000 00000000000000 0000000000000 0000
	CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
	<u>mv</u> lib.o
0 .text	0000002c 000000000000000 00000000000000
	CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, CODE
1 .data	00000004 00000000000000 0000000000000 000000
	CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
	<u>tes</u> t
0 .text	00000053 0000000004000e8 00000000004000e8 000000e8 2**0
	CONTENTS, ALLUC, LUAD, READONLY, CODE
2 .data	00000004 0000000000601000 000000000601000 00001000 2**2
	CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA

链接时发生了什么?



- 1.空间和地址分配
- 2.符号解析和重定位



#### 链接时发生了什么?

```
C a.c × ... C b.c × B ... ... linkers > static_linker > C a.c > \( \operatorname{O} \) main()

1    extern int shared;
2    void swap(int *a, int *b)
3    int main() {
4    int a = 100;
5    swap(&a, &shared);
6    }
```

两个C源代码a.c和b.c

#### 执行指令

- gcc –c a.c -o a.o
- gcc -c b.c -o b.o
- gcc -o ab a.o b.o

#### 链接时发生了什么?



链接操作前

重定位信息

\$ objdump -r a.o

a.o: file format elf32-i386

RELOCATION RECORDS FOR [.text]:
OFFSET TYPE VALUE
00000001c R\_386\_32 shared
00000027 R\_386\_PC32 swap

#### 链接时发生了什么?

objdump -d a.o file format elf32-i386 a.o: Disassembly of section .text: 000000000 <main>: 0000000 8d 4c 24 04 0x4(%esp),%ecx 0: lea \$0xfffffff0, %esp 4: 83 e4 f0 and 7: ff 71 fc pushl 0xfffffffc(%ecx) 55 push %ebp a: %esp, %ebp 89 e5 b: mov 51 d: push %ecx e: 83 ec 24 sub \$0x24,%esp \$0x64,0xffffffff(%ebp) 11: c7 45 f8 64 00 00 00 movl \$0x0,0x4(%esp) shared 18: c7 44 24 04 00 00 00 movl 1f: 00 0xfffffff8(%ebp), %eax 20: 8d 45 f8 lea 23: 89 04 24 %eax, (%esp) mov e8 fc ff ff ff 27 <main+0x27> 26: call 2b: 83 c4 24 add \$0x24,%esp swap 59 %ecx 2e: gog 2f: 5d %ebp gog 0xfffffffc(%ecx),%esp 30: 8d 61 fc lea

33:

c3

链接操作前,此时并 没有分配存储器运行 时地址,因为目前基 址部分显示为

2022/11/1

ret

#### 链接时发生了什么?



#### 链接操作后

```
$objdump -d ab
       file format elf32-i386
ab:
Disassembly of section .text:
08048094 <main>:
            8d 4c 24 04
8048094:
                                            0x4(%esp),%ecx
                                     lea
 8048098:
            83 e4 f0
                                     and
                                           $0xffffffff0, %esp
                                    pushl 0xffffffffc(%ecx)
 804809b:
            ff 71 fc
            55
                                    push
                                           %ebp
 804809e:
            89 e5
                                           %esp, %ebp
 804809f:
                                     mov
            51
                                    push
                                           *ecx
 80480a1:
            83 ec 24
                                    sub
                                           $0x24, %esp
80480a2:
            c7 45 f8 64 00 00 00
                                           80480a5:
                                     movl
 80480ac:
            c7 44 24 04 08 91 04
                                    movl
                                            $0x8049108,0x4(%esp)
 80480b3:
            08
                                    1ea
            8d 45 f8
                                            0xffffffff(%ebp), %eax
80480b4:
            89 04 24
                                           %eax,(%esp)
 80480b7:
                                     mov
            e8 09 00 00 00
                                           80480c8 <swap>
 80480ba:
                                     call
            83 c4 24
                                    add
                                           $0x24, %esp
80480bf:
            59
                                           %ecx
 80480c2:
                                     pop
            5d
 80480c3:
                                           %ebp
                                     pop
                                            0xfffffffc(%ecx),%esp
            8d 61 fc
80480c4:
                                     lea
 80480c7:
            C3
                                     ret
```

### 动态链接



```
C my_lib.c × C my_lib.h

    ■ Makefile.dynamic

                                  C dynamic_a.c
                                             C dynamic_b.c
     #include<stdio.h>
     #include"my lib.h"
  3
     char* dynamic lib name = "MY DYNAMIC LIB";
     int global num = 0;
     void hello other lib(const char* name, const char* yourname){
  7
        printf("Hello dynamic lib, I'm %s, and your name is %s, global num is %d\n", name, yourname, global num);
  8
    #ifndef MY_LIB_H
                                                                           gcc -fPIC -c -g my lib.c -o my lib.o
     #define MY LIB H
                                                                           gcc -shared my_lib.o -o libd.so
    void hello_other_lib(const char* name, const char* yourname);
                                                                           gcc -c -g dynamic_a.c -o da.o
     extern char* dynamic lib name;
 4
                                                                           gcc -c -g dynamic b.c -o db.o
 5
     extern int global num;
     #endif
                                                                           gcc -o da da.o -L./ -ld
                                                                           gcc -o db db.o -L./ -ld
 C my_lib.c
                 C my_lib.h

    ■ Makefile.dynamic

                                                       C dynamic_a.c x
         #include"my lib.h"
                                                                            -fPIC 作用于编译阶段,告诉编译器产生与
     2
                                                                            位置无关代码(Position-Independent Code),
      ∃ int main(){
                                                                              则产生的代码中,没有绝对地址,全部使
                                                                            用相对地址,故而代码可以被加载器加载到
              int a = 5;
     4
                                                                            内存的任意位置,都可以正确的执行。
              hello other lib("A", dynamic lib name);
     5
              global num = 2;
     6
                                                                            -shared: 产生共享对象文件
              hello other lib("A", dynamic lib name);
     7
              getchar();
     8
     9
              return 0;
    10
```



### 动态链接

#### 1.动态链接器自举

动态链接器本身也是一个不依赖其他共享对象的共享对象,需要完成自举。

#### 2.装载共享对象

将可执行文件和链接器自身的符号合并成为全局符号表,开始寻找依赖对象。加载对象的过程可以看做图的遍历过程;新的共享对象加载进来后,其符号将合并入全局符号表;加载完毕后,全局符号表将包含进程动态链接所需全部符号。

#### 3.重定位和初始化

链接器遍历可执行文件和共享对象的重定位表,将它们GOT/PLT中每个需要重定位的位置进行修正。完成重定位后,链接器执行.init段的代码,进行共享对象特有的初始化过程(例如C++里全局对象的构造函数)。

#### 4.转交控制权

完成所有工作,将控制权转交给程序的入口开始执行。

ref: https://www.cnblogs.com/linhaostudy/p/10544917.html 《程序员的自我修养》——链接、装载与库

### 动态链接



#### 可能会用到的命令

ldd: 查看引用的动态库的链接和名字

objdump和readelf: 查看目标代码,查看各节地址和符号表等信息

gdb:调试,查看运行时地址等信息

cat /proc/pid/maps: 查看内存映像,其中pid为进程id。可以看到是 否正确加载到所需要的动态库以及程序的内存分布。



# Thanks!