



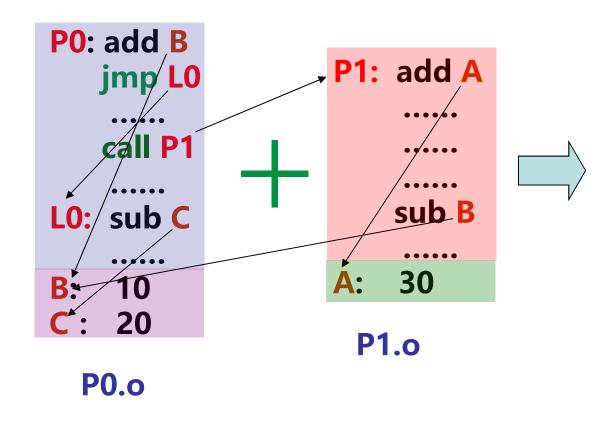
符号及符号表

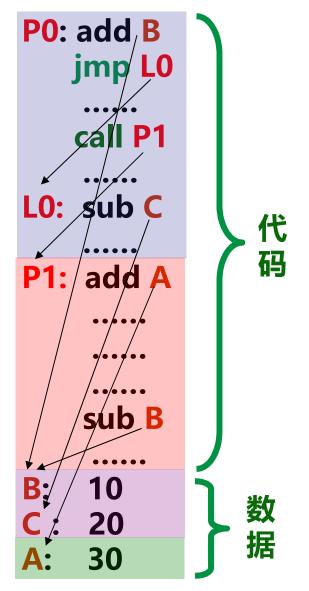
南京大学 计算机科学与技术系 袁春风

email: cfyuan@nju.edu.cn 2015.6

回顾:链接操作的步骤

- 1)确定符号引用关系(符号解析)
- 2)合并相关.o文件
- 3)确定每个符号的地址 🔓 定
- 4)在指令中填入新地址 J 位





回顾:链接操作的步骤

add B jmp L0

L0: sub C

- Step 1. 符号解析 (Symbol resolution)
 - 程序中有定义和引用的符号(包括变量和函数等)
 - void swap() {...} /* 定义符号swap */
 - swap(); /* 引用符号swap */
 - int *xp = &x; /* 定义符号 xp, 引用符号 x */
 - 编译器将定义的符号存放在一个符号表(symbol table) 中.
 - 符号表是一个结构数组
 - 每个表项包含符号名、长度和位置等信息
 - 链接器将每个符号的引用都与一个确定的符号定义建立关联
- Step 2. 重定位
 - 将多个代码段与数据段分别合并为一个单独的代码段和数据段
 - 计算每个定义的符号在虚拟地址空间中的绝对地址
 - 将可执行文件中符号引用处的地址修改为重定位后的地址信息

符号的定义和引用

swap.c main.c extern int buf[]; int $puf[2] = \{1, 2\};$ int *bufp0 = &buf[0];void\swap(); static int *bufp1;/ int main() vøid/swap() swap(); in**t** temp; return 0 = &buf[1]; temp = *bufp0;*bufp0 = /*bufp1; *bufp1 = temp;

你能说出哪些是符号定义?哪些是符号的引用?

局部变量temp分配在栈中,不会在过程外被引用,因此不是符号定义

链接符号的类型

每个<mark>可重定位目标模块m</mark>都有一个符号表,它包含了在m中定义和引用的符号。有三种链接器符号:

- Global symbols (模块内部定义的全局符号)
 - 由模块m定义并能被其他模块引用的符号。例如,非static C函数和非 static的C全局变量(指不带static的全局变量)
 如,main.c 中的全局变量名buf
- External symbols (外部定义的全局符号)
 - 由其他模块定义并被模块m引用的全局符号如, main.c 中的函数名swap
- Local symbols (本模块的局部符号)
 - 仅由模块m定义和引用的本地符号。例如,在模块m中定义的带static 的C函数和全局变量
 - 如,swap.c 中的static变量名bufp1

链接器局部符号不是指程序中的局部变量(分配在栈中的临时性变量),链接器不关心这种局部变量

链接符号类型举例

swap.c main.c extern int buf[]; int $buf[2] = \{1, 2\};$ int *bufp0 **=** &buf[0]; void swap(); static int *bufp1; int main() vøid swap() swap(); return 0; int/temp; bufp1/= &buf[1\]; temp = *bufp0; *bufp0 = *bufp1*bufp1 = temp;

你能说出哪些是全局符号?哪些是外部符号?哪些是局部符号?

目标文件中的符号表

```
.symtab 节记录符号表信息,是一个结构数组
                                函数名在text节中
符号表(symtab)中每个表项(16B)的结构如下: 变量名在data节或
                                 bss节中
typedef struct {
 Elf32 Word st name; /*符号对应字符串在strtab节中的偏移量*/
 Elf32 Addr st value; /*在对应节中的偏移量,或虚拟地址*/
 Elf32 Word st size; /*符号对应目标字节数*/ 函数大小或变量长度
 unsigned char st_info; /*指出符号的类型(Type)和绑定属性(Bind) */
 unsigned char st other;
 Elf32 Half st shndx; /*符号对应目标所在的节,或其他情况*/
} Elf32 Sym;
  其他情况:ABS表示不该被重定位;UND表示未定义;COM表示未初
  始化数据(.bss),此时,value表示对齐要求,size给出最小大小
            符号类型(Type) 数据、函数、源文件、节、未知
            绑定属性(Bind):全局符号、局部符号、弱符号
```

符号表信息举例

· main.o中的符号表中最后三个条目(共10个)

```
Num: value Size
              Type
                             Ndx
                   Bind Ot
                                  Name
8:
 0
         8
              Data Global 0 3
                                  buf
              Func Global 0 1
9: 0 33
                                  main
10:
              Notype Global 0 UND
                                  swap
```

buf是main.o中第3节(.data)偏移为0的符号,是全局变量,占8B; main是第1节(.text)偏移为0的符号,是全局函数,占33B; swap是未定义的符号,不知道类型和大小,全局的(在其他模块定义)

• swap.o中的符号表中最后4个条目(共11个)

| Num: | value | Size | Type | Bind | Ot | Ndx | Name |
|------|-------|------|--------|--------|----|-----|-------|
| 8: | 0 | 4 | Data | Global | 0 | 3 | bufp0 |
| 9: | 0 | 0 | Notype | Global | 0 | UND | buf |
| 10: | 0 | 36 | Func | Global | 0 | 1 | swap |
| 11: | 4 | 4 | Data | Local | 0 | COM | bufp1 |

bufp1是未分配地址且未初始化的本地变量(ndx=COM), 按4B对齐且占4B

符号解析(Symbol Resolution)

- · 目的:将每个模块中引用的符号与某个目标模块中的定义符号建立关联。
- 每个定义符号在代码段或数据段中都被分配了存储空间,将引用符号与定义符号建立关联后,就可在重定位时将引用符号的地址重定位为相关联的定义符号的地址。
- 本地符号在本模块内定义并引用,因此, 其解析较简单,只要与本模块内唯一的定 义符号关联即可。
- · 全局符号(外部定义的、内部定义的)的解析涉及多个模块,故较复杂。

add B jmp L0

→ L0 : sub 23

B:

确定LO的地址, 再在jmp指令中 填入LO的地址

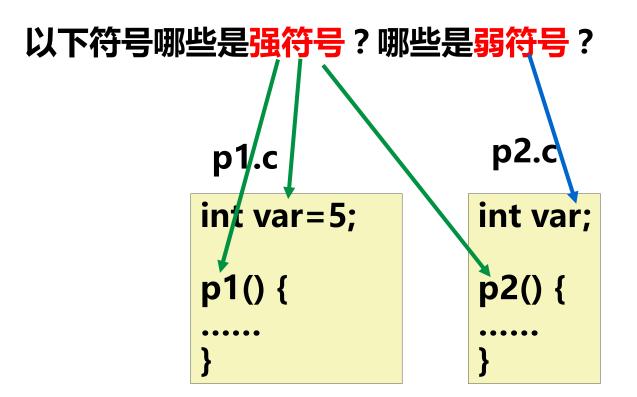
符号解析也称符号绑定

"符号的定义"其 实质是什么? 指被分配了存储空间。为函数名即指其代码所在区;为变量名即指其所占的静态数据区。

所有定义符号的值就是其目标所在的首地址

全局符号的强、弱

- 全局符号的强/弱特性
 - 函数名和已初始化的全局变量名是强符号
 - 未初始化的全局变量名是弱符号



全局符号的强、弱

```
以下符号哪些是强符号?哪些是弱符号?
                                              本地局部符号
                            swap.c
main.c
int buf[2] = {1, 2};
                            extern int buf[];
void swap();
                            int *bufp0 = &buf[0];
                            static int *bufp1;
int main()
                            void swap()
 swap();
 return 0;
                             int temp;
                             bufp1 = &buf[1];
此处为引用
                局部变量
                             temp = *bufp0;
                             *bufp0 = *bufp1;
                             *bufp1 = temp;
```

链接器对符号的解析规则

• 多重定义符号的处理规则

Rule 1: 强符号不能多次定义

- 强符号只能被定义一次,否则链接错误

Rule 2: 若一个符号被定义为一次强符号和多次弱符号,则 按强定义为准

- 对弱符号的引用被解析为其强定义符号

Rule 3: 若有多个弱符号定义,则任选其中一个

 使用命令 gcc -fno-common链接时,会告诉链接器在 遇到多个弱定义的全局符号时输出一条警告信息。

符号解析时只能有一个确定的定义(即每个符号仅占一处存储空间)

以下程序会发生链接出错吗?

```
int x=10;
int p1(void);
int main()
{
    x=p1();
    return x;
}
```

main.c

```
int x=20;
int p1()
{
    return x;
}
```

```
main只有一次强定义
p1有一次强定义,一次弱
定义
x有两次强定义,所以,链
接器将输出一条出错信息
```

以下程序会发生链接出错吗?

```
# include <stdio.h>
int y=100;
int z;
void p1(void);
int main()
{
    z=1000;
    p1();
    printf( "y=%d, z=%d\n" , y, z);
    return 0;
}
```

y一次强定义,一次弱定义 z两次弱定义 p1一次强定义,一次弱定义 main一次强定义

```
int y;
int z;
void p1()
{
    y=200;
    z=2000;
}
```

main.c

问题:打印结果是什么?

y=200, z=2000

该例说明:在两个不同模块定义相同变量名,很可能发生意想不到的结果!

以下程序会发生链接出错吗?

```
1 #include <stdio.h>
2 int d=100;
3 int x=200;
4 void p1(void);
5 int main()
6 {
7   p1();
8   printf( "d=%d,x=%d\n" ,d,x);
9   return 0;
10 }
```

main.c

问题:打印结果是什么?

d=0,x=1 072 693 248

该例说明:两个重复定义的变量具有不同 类型时,更容易出现难以理解的结果!

p1.c

| | | 1 | |
|---|-----------------|--------|-----|
| 1 | double d; | | |
| 2 | | | |
| 3 | void p1() | | |
| 4 | { | FLD1 | |
| 5 | d=1.0; ≺ | FSTPI | 814 |
| 6 | } | CFSTFI | œu |

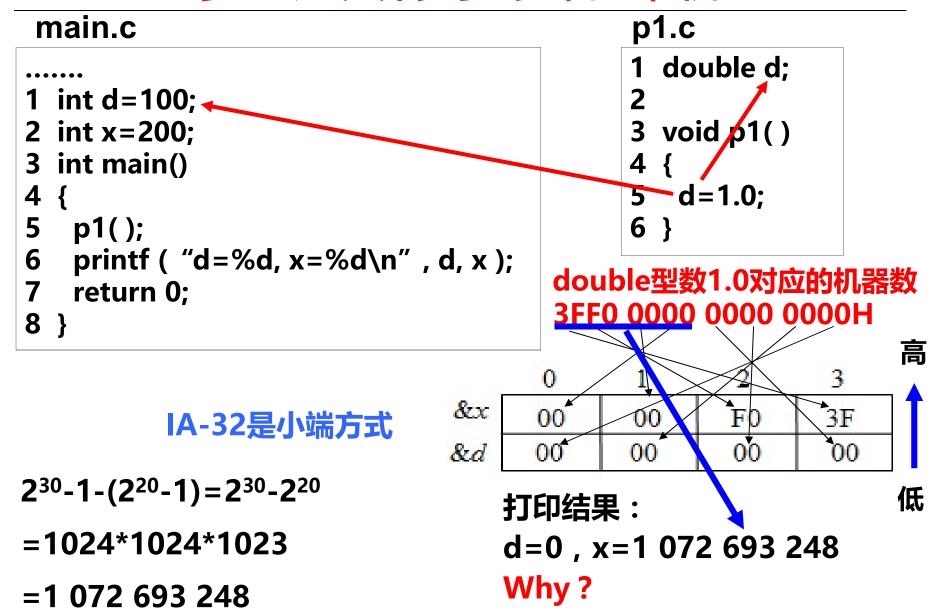
p1执行后d和x处内容是什么?

0 1 2 3

| &x | 00 | 00 | F0 | 3F |
|----|----|----|----|----|
| &d | 00 | 00 | 00 | 00 |

1.0:001111111111 0...0B

=3FF0 0000 0000 0000H



多重定义全局符号的问题

- · 尽量避免使用全局变量
- 一定需要用的话,就按以下规则使用
 - 尽量使用本地变量(static)
 - 全局变量要赋初值
 - 外部全局变量要使用extern

多重定义全局变量会造成一些意想不到的错误,而且是默默发生的,编译系统不会警告,并会在程序执行很久后才能表现出来,且远离错误引发处。特别是在一个具有几百个模块的大型软件中,这类错误很难修正。

大部分程序员并不了解链接器如何工作,因而养成良好的编程习惯是非常重要的。