

obj 文件的重定位

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ cat hello.c
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char** argv)
{
    getuid();
    getchar();
    return 0;
}
```

```
gcc -c hello.c -o hello.o
```

生成 obj 文件。

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ readelf -S hello.o
There are 10 section headers, starting at offset 0xe0:
```

Section Headers:

[Nr]	Name	Type	Addr	Off	Size	ES	Flg	Lk	Inf	Al
[0]		NULL	00000000	000000	000000	00		0	0	0
[1]	.text	PROGBITS	00000000	000034	00002d	00	AX	0	0	4
[2]	.rel.text	REL	00000000	000330	000010	08		8	1	4
[3]	.data	PROGBITS	00000000	000064	000000	00	WA	0	0	4
[4]	.bss	NOBITS	00000000	000064	000000	00	WA	0	0	4

[5]	.note.GNU-stack	PROGBITS	00000000	000064	000000	00	0	0	1
[6]	.comment	PROGBITS	00000000	000064	000031	00	0	0	1
[7]	.shstrtab	STRTAB	00000000	000095	000049	00	0	0	1
[8]	.symtab	SYMTAB	00000000	000270	0000a0	10	9	7	4
[9]	.strtab	STRTAB	00000000	000310	00001d	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)

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

[wzhou@dcmp10 ~]\$

dump .rel.text section

[wzhou@dcmp10 ~]\$ hexdump -C -s 0x330 -n 16 hello.o

00000330 1d 00 00 00 02 08 00 00 22 00 00 00 02 09 00 00 |.....".....|

两个 entries。

```
typedef struct {
Elf32_Addr r_offset;
Elf32_Word r_info ;
} Elf32_Rel;
```

1. r_offset = 0x1d, r_info = (sym, type) = (08, 02) = (08, R_386_PC32)

2. r_offset = 0x22, r_info = (sym, type) = (09, 02) = (09, R_386_PC32)

其中 sym 为指向 symbol table 的 index。

dump .symtab section

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ hexdump -C -s 0x270 -n 160 hello.o
00000270  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | .....|
00000280  01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 04 00 f1 ff | .....|
00000290  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 03 00 01 00 | .....|
000002a0  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 03 00 03 00 | .....|
000002b0  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 03 00 04 00 | .....|
000002c0  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 03 00 05 00 | .....|
000002d0  00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 03 00 06 00 | .....|
000002e0  09 00 00 00 00 00 00 00 2d 00 00 00 12 00 01 00 | .....-.....|
000002f0  0e 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 10 00 00 00 | .....| sym 为 8 的重定位项
00000300  15 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 10 00 00 00 | .....| sym 为 9 的重定位项
```

第一重定位项的名字在.strtab section 的偏移 0x0e

第二重定位项的名字在.strtab section 的偏移 0x15

dump .strtab section 的内容

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ hexdump -C -s 0x310 -n 29 hello.o
00000310  00 68 65 6c 6c 6f 2e 63 00 6d 61 69 6e 00 67 65 |.hello.c.main.ge|
00000320  74 75 69 64 00 67 65 74 63 68 61 72 00          |tuid.getchar.|
```

即第一重定位项的名字为“getuid”

即第二重定位项的名字为“getchar”

1. `r_offset = 0x1d, r_info = ("getuid", R_386_PC32)`
 2. `r_offset = 0x22, r_info = ("getchar", R_386_PC32)`
- 其中 `r_offset` 是 `.text` section 中的偏移。

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ objdump -d hello.o
```

```
hello.o:      file format elf32-i386
```

```
Disassembly of section .text:
```

```
00000000 <main>:
```

0:	55	push	%ebp
1:	89 e5	mov	%esp,%ebp
3:	83 ec 08	sub	\$0x8,%esp
6:	83 e4 f0	and	\$0xfffffffff0,%esp
9:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
e:	83 c0 0f	add	\$0xf,%eax
11:	83 c0 0f	add	\$0xf,%eax
14:	c1 e8 04	shr	\$0x4,%eax
17:	c1 e0 04	shl	\$0x4,%eax
1a:	29 c4	sub	%eax,%esp
1c:	e8 ①fc ff ff ff	call	1d <main+0x1d>
21:	e8 ②fc ff ff ff	call	22 <main+0x22>
26:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
2b:	c9	leave	

```
2c:  c3                ret
```

上面^①是偏移 0x1d, 而^②是偏移 0x22。正好是调用两个函数的地方。

也就是在源代码中下面两行需要重定位。

```
int main(int argc, char** argv)
{
    ①getuid();
    ②getchar();
    return 0;
}
```

linker 会根据重定位项来 fix 该地址。

用 readelf 可以验证之。

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ readelf -r hello.o
```

Relocation section '.rel.text' at offset 0x330 contains 2 entries:

Offset	Info	Type	Sym.Value	Sym. Name
0000001d	00000802	R_386_PC32	00000000	getuid
00000022	00000902	R_386_PC32	00000000	getchar

obj 文件（在 ELF Specification 中被称为 relocatable file, 我翻译成可重定位文件）的重定位与 executable and shared object file 中的重定位是不同的。

obj 文件的重定位是静态期（也即编译期的重定位），而 executable and shared object file 的重定位是运行期（即在其被载入时）的。
比如下面简单的例子：

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ cat test1.c
```

```
int func1(void);

int main()
{
    func1();

    return 0;
}
```

只编译而不链接（这时链接也不会成功，func1 函数是什么还不知道呢）

```
gcc -c test1.c -o test1.o
```

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ readelf -r test1.o
```

察看重定位表，只有一项

Relocation section '.rel.text' at offset 0x30c contains 1 entries:

Offset	Info	Type	Sym.Value	Sym. Name
0000001d	00000802	R_386_PC32	00000000	func1

```
[wzhou@dcmp10 ~]$
```

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ objdump -d test1.o
```

test1.o: file format elf32-i386

Disassembly of section .text:

00000000 <main>:

0: 55 push %ebp

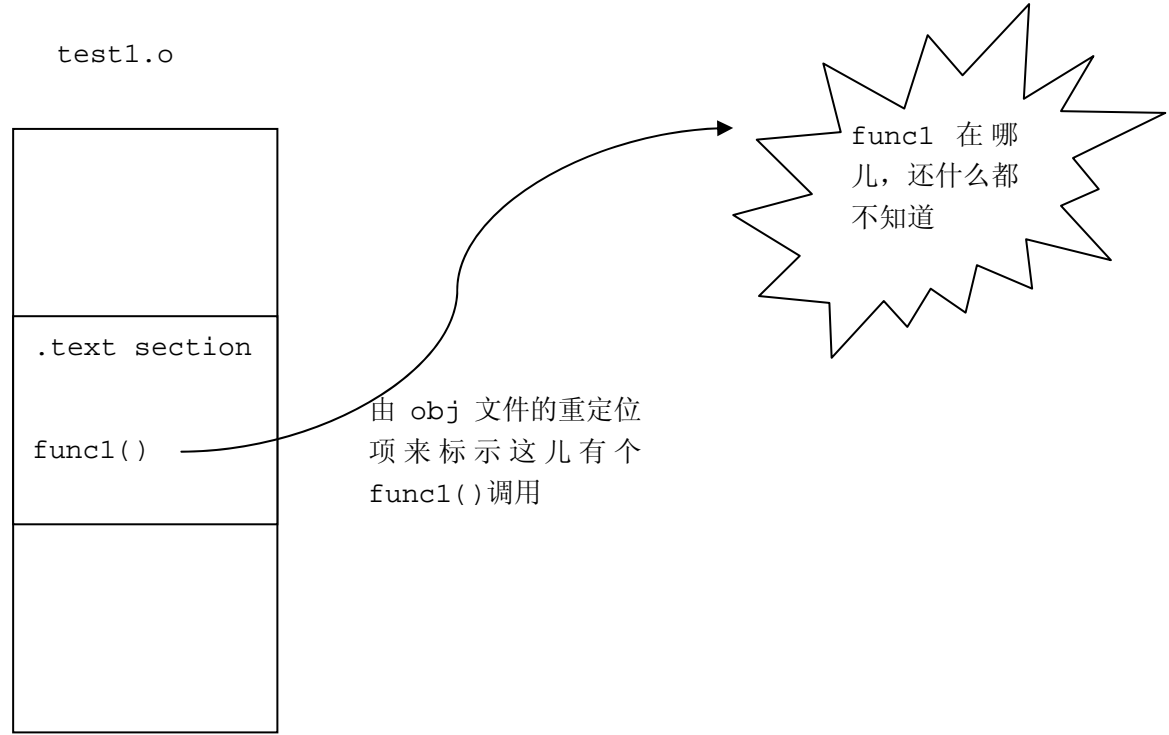
```

1:  89 e5          mov    %esp,%ebp
3:  83 ec 08        sub    $0x8,%esp
6:  83 e4 f0        and    $0xffffffff0,%esp
9:  b8 00 00 00 00  mov    $0x0,%eax
e:  83 c0 0f        add    $0xf,%eax
11: 83 c0 0f        add    $0xf,%eax
14: c1 e8 04        shr    $0x4,%eax
17: c1 e0 04        shl    $0x4,%eax
1a: 29 c4          sub    %eax,%esp
1c: e8 1fc ff ff ff  call   1d <main+0x1d>
21: b8 00 00 00 00  mov    $0x0,%eax
26: c9            leave
27: c3            ret
[wzhou@dcmp10 ~]$

```

也就是调用 `func1()` 在编译期没办法定下来，所以只能标示需要重定位。

¹ 这里也就是重定位项指出的 `.text` section 中的偏移为 `0x1d` 的需要重定位的地方




```
[wzhou@dcmp10 ~]$ cat test2.c          func1()定义在 test2.c 中
int func1(void)
{
    return 2;
}
[wzhou@dcmp10 ~]$ gcc -c test2.c -o test2.o      编译但不链接 test2.c
```

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ readelf -r test2.o

There are no relocations in this file.
```

该 obj 文件没有未定的东东，自然没有重定位项。

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ gcc -o test test1.o test2.o
[wzhou@dcmp10 ~]$ readelf -r test

Relocation section '.rel.dyn' at offset 0x244 contains 1 entries:
  Offset   Info   Type           Sym.Value  Sym. Name
08049528  00000406 R_386_GLOB_DAT  00000000   __gmon_start__

Relocation section '.rel.plt' at offset 0x24c contains 1 entries:
  Offset   Info   Type           Sym.Value  Sym. Name
08049538  00000107 R_386_JUMP_SLOT 00000000   __libc_start_main
```

在生成的 test 中没有原来标示 func1()调用的重定位项。

```
[wzhou@dcmp10 ~]$ objdump -d test
```

08048334 <main>:

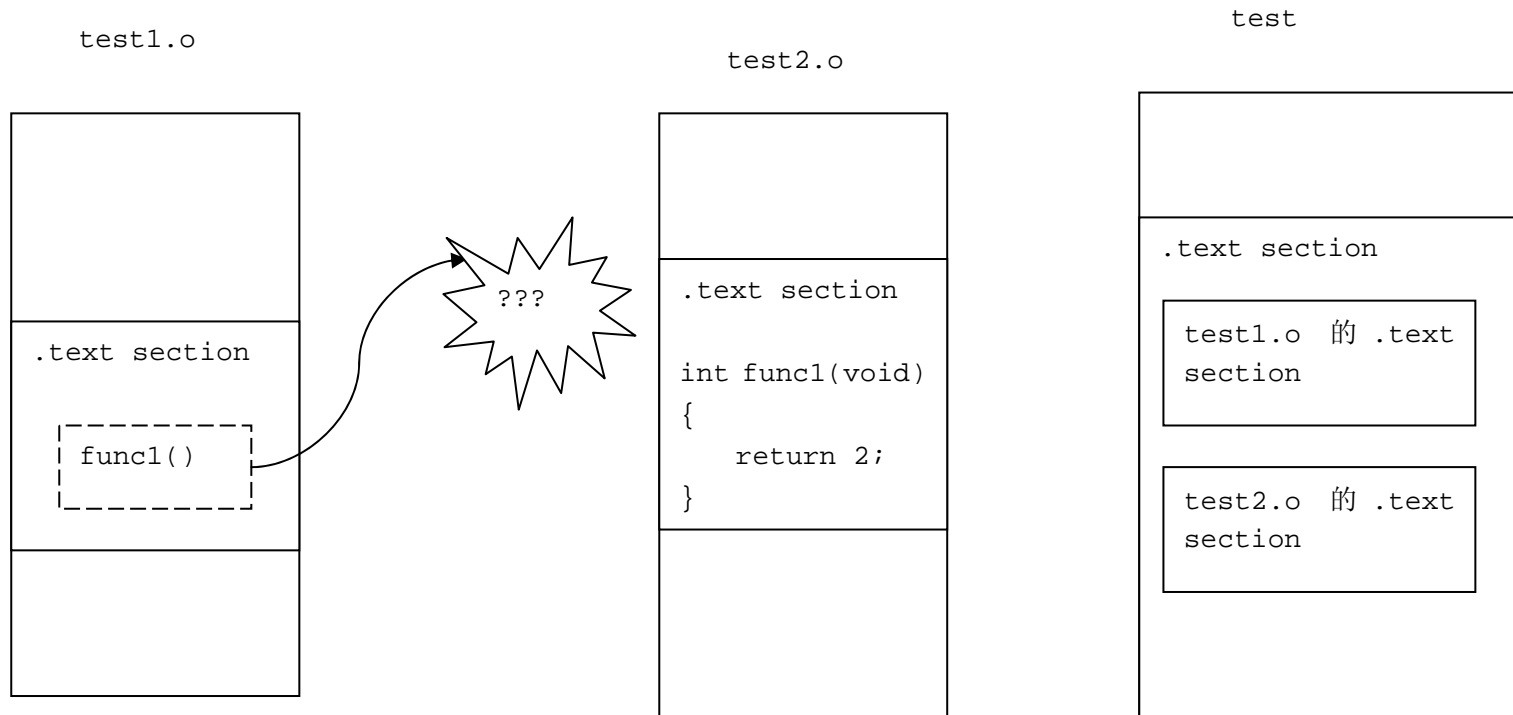
```
8048334:    55                push    %ebp
8048335:    89 e5             mov     %esp,%ebp
8048337:    83 ec 08          sub     $0x8,%esp
804833a:    83 e4 f0          and     $0xffffffff0,%esp
804833d:    b8 00 00 00 00    mov     $0x0,%eax
8048342:    83 c0 0f          add     $0xf,%eax
8048345:    83 c0 0f          add     $0xf,%eax
8048348:    c1 e8 04          shr     $0x4,%eax
804834b:    c1 e0 04          shl     $0x4,%eax
804834e:    29 c4             sub     %eax,%esp
8048350:    e8 07 00 00 00    call    804835c <func1>
8048355:    b8 00 00 00 00    mov     $0x0,%eax
804835a:    c9               leave
804835b:    c3               ret
```

这里是一个 near call, 即相对于 0x8048355 + 0x07 的调用

0804835c <func1>: ←

```
804835c:    55                push    %ebp
804835d:    89 e5             mov     %esp,%ebp
804835f:    b8 02 00 00 00    mov     $0x2,%eax
8048364:    c9               leave
8048365:    c3               ret
8048366:    90               nop
8048367:    90               nop
```

在最终的可执行文件中对 `func1()` 的调用完全定下来了，不需要“重定位的”。



linker 根据重定位项来 fix 对 `func1()` 的调用。obj 文件的重定位项的用户是 linker，并且是在 linking 阶段解决地址的重定位，比如这里把 `test1.o` 与 `test2.o` 中的两个同名 `.text section` 进行合并，而引起 `func1()` 函数位置的改变。原来 `func1()` 在 `test2.o` 中的 `.text section` 中是在头上，而合并后自然位置改变了，要重定位。体现在指令 `call near +0x7`

上面的例子当然是只在编译期就能“定位”的，若没法在 link 阶段定位，比如对其他共享库的函数的调用，那自然该重定位项要保留，以被 ELF loader 在载入该可执行文件时来重定位，但这种重定位与 obj 文件的重定位又有不同了。

Walter Zhou

<mailto:z-l-dragon@hotmail.com>

