

链接器使用图 7-10 中算法的第 13 行修改了引用：

```
*refptr = (unsigned) (ADDR(r.symbol) + r.addend)
          = (unsigned) (0x601018 + 0)
          = (unsigned) (0x601018)
```

在得到的可执行目标文件中，该引用有下面的重定位形式：

```
4004d9: bf 18 10 60 00      mov     $0x601018,%edi    %edi = &array
```

综合到一起，图 7-12 给出了最终可执行目标文件中已重定位的 .text 节和 .data 节。在加载的时候，加载器会把这些节中的字节直接复制到内存，不再进行任何修改地执行这些指令。

1	00000000004004d0 <main>:		
2	4004d0: 48 83 ec 08	sub	\$0x8,%rsp
3	4004d4: be 02 00 00 00	mov	\$0x2,%esi
4	4004d9: bf 18 10 60 00	mov	\$0x601018,%edi    %edi = &array
5	4004de: e8 05 00 00 00	callq	4004e8 <sum>    sum()
6	4004e3: 48 83 c4 08	add	\$0x8,%rsp
7	4004e7: c3	retq	
8	00000000004004e8 <sum>:		
9	4004e8: b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
10	4004ed: ba 00 00 00 00	mov	\$0x0,%edx
11	4004f2: eb 09	jmp	4004fd <sum+0x15>
12	4004f4: 48 63 ca	movslq	%edx,%rcx
13	4004f7: 03 04 8f	add	(%rdi,%rcx,4),%eax
14	4004fa: 83 c2 01	add	\$0x1,%edx
15	4004fd: 39 f2	cmp	%esi,%edx
16	4004ff: 7c f3	j1	4004f4 <sum+0xc>
17	400501: f3 c3	repz retq	

a) 已重定位的 .text 节

1	0000000000601018 <array>:
2	601018: 01 00 00 00 02 00 00 00

b) 已重定位的 .data 节

图 7-12 可执行文件 prog 的已重定位的 .text 节和 .data 节。原始的 C 代码在图 7-1 中



**练习题 7.4** 本题是关于图 7-12a 中的已重定位程序的。

A. 第 5 行中对 sum 的重定位引用的十六进制地址是多少？

B. 第 5 行中对 sum 的重定位引用的十六进制值是多少？



**练习题 7.5** 考虑目标文件 m.o 中对 swap 函数的调用(图 7-5)。

```
9: e8 00 00 00 00      callq e <main+0xe>    swap()
```

它的重定位条目如下：

```
r.offset = 0xa
r.symbol = swap
r.type   = R_X86_64_PC32
r.addend = -4
```

现在假设链接器将 m.o 中的 .text 重定位到地址 0x4004d0，将 swap 重定位到地址