

# Lab1

班级: 222111

学号: 22373340

姓名: 詹佳博

## 思考题

### Thinking 1.1

思考框架:

```
git@22373340:~/Lab1_Thinking $ tree
.
├── mips
│   ├── hello.c
│   ├── hello.E
│   ├── hello.exe
│   ├── hello.exeobjdump
│   ├── hello.o
│   └── hello.objdump
└── x86
    ├── hello.c
    ├── hello.E
    ├── hello.exe
    ├── hello.exeobjdump
    ├── hello.o
    └── hello.objdump
```

- x86 :

```
git@22373340:~/Lab1_Thinking/x86 $ gcc -c hello.c
git@22373340:~/Lab1_Thinking/x86 $ objdump -DS hello.o > hello.objdump
git@22373340:~/Lab1_Thinking/x86 $ gcc -o hello.exe hello.c
git@22373340:~/Lab1_Thinking/x86 $ objdump -DS hello.exe > hello.exeobjdump
```

- 只编译不链接的解析 (反汇编) 结果 (./x86/hello.objdump):

```
Disassembly of section .text:

0000000000000000 <main>:
 0: f3 0f 1e fa      endbr64
 4: 55               push  %rbp
 5: 48 89 e5         mov   %rsp,%rbp
 8: 48 8d 05 00 00 00 lea   0x0(%rip),%rax    # f <main+0xf>
 f: 48 89 c7         mov   %rax,%rdi
12: e8 00 00 00 00   call 17 <main+0x17>
17: b8 00 00 00 00   mov   $0x0,%eax
1c: 5d               pop   %rbp
1d: c3               ret
```

- 编译并链接的解析 (反汇编) 结果 (./x86/hello.exeobjdump):

```
0000000000000149 <main>:
1149: f3 0f 1e fa      endbr64
114d: 55               push  %rbp
114e: 48 89 e5         mov   %rsp,%rbp
1151: 48 8d 05 ac 0e 00 lea   0xeac(%rip),%rax    # 2004 <_IO_stdin_used+0x4>
1158: 48 89 c7         mov   %rax,%rdi
115b: e8 f0 fe ff ff   call 1050 <puts@plt>
1160: b8 00 00 00 00   mov   $0x0,%eax
1165: 5d               pop   %rbp
1166: c3               ret
```

- 注意到 call 指令在链接之后被填入地址了。

- mips :

```
git@22373340:~/Lab1_Thinking/mips $ mips-linux-gnu-gcc -c hello.c
git@22373340:~/Lab1_Thinking/mips $ mips-linux-gnu-objdump -DS hello.o > hello.objdump
git@22373340:~/Lab1_Thinking/mips $ mips-linux-gnu-gcc -o hello.exe hello.c
git@22373340:~/Lab1_Thinking/mips $ mips-linux-gnu-objdump -DS hello.exe > hello.exeobjdump
```

- 只编译不链接的解析（反汇编）结果（./mips/hello.objdump）:

```
Disassembly of section .text:

00000000 <main>:
0: 27bdf000    addiu   sp,sp,-32
4: afbf001c    sw      ra,28(sp)
8: afbe0018    sw      s8,24(sp)
c: 03a0f025    move    s8,sp
10: 3c1c0000    lui     gp,0x0
14: 279c0000    addiu   gp,gp,0
18: afbc0010    sw      gp,16(sp)
1c: 3c020000    lui     v0,0x0
20: 24440000    addiu   a0,v0,0
24: 8f820000    lw      v0,0(gp)
28: 0040c825    move    t9,v0
2c: 0320f809    jalr    t9
30: 00000000    nop
34: 8fdc0010    lw      gp,16(s8)
38: 00001025    move    v0,zero
3c: 03c0e825    move    sp,s8
40: 8fbf001c    lw      ra,28(sp)
44: 8fbe0018    lw      s8,24(sp)
48: 27bd0020    addiu   sp,sp,32
4c: 03e00008    jr      ra
50: 00000000    nop
```

- 编译并链接的解析（反汇编）结果（./mips/hello.exeobjdump）:

```
004006e0 <main>:
4006e0: 27bdf000    addiu   sp,sp,-32
4006e4: afbf001c    sw      ra,28(sp)
4006e8: afbe0018    sw      s8,24(sp)
4006ec: 03a0f025    move    s8,sp
4006f0: 3c1c0042    lui     gp,0x42
4006f4: 279c9010    addiu   gp,gp,-28656
4006f8: afbc0010    sw      gp,16(sp)
4006fc: 3c020040    lui     v0,0x40
400700: 24440830    addiu   a0,v0,2096
400704: 8f828030    lw      v0,-32720(gp)
400708: 0040c825    move    t9,v0
40070c: 0320f809    jalr    t9
400710: 00000000    nop
400714: 8fdc0010    lw      gp,16(s8)
400718: 00001025    move    v0,zero
40071c: 03c0e825    move    sp,s8
400720: 8fbf001c    lw      ra,28(sp)
400724: 8fbe0018    lw      s8,24(sp)
400728: 27bd0020    addiu   sp,sp,32
40072c: 03e00008    jr      ra
400730: 00000000    nop
```

- 注意到在第 5 - 10 行的指令在链接之后被填入地址了。
- 解释其中向 objdump 传入的参数的含义：即 objdump -D -S。
  - 其中 -D(--disassemble-all) 代表从 objfile 中反汇编所有指令机器码的 section；
  - 其中 -S(--source) 代表尽可能反汇编出源代码。

## Thinking 1.2

- 执行 ./readelf

○

```
git@22373340:~/22373340/tools/readelf (lab1)$ ./readelf ../../target/mos
0:0x0
1:0x80020000
2:0x800218f0
3:0x80021908
4:0x80021920
5:0x0
6:0x0
7:0x0
8:0x0
9:0x0
10:0x0
11:0x0
12:0x0
13:0x0
14:0x0
15:0x0
16:0x0
17:0x0
```

- 使用 readelf -h

○

```
git@22373340:~/22373340/tools/readelf (lab1)$ readelf -h ./readelf
ELF 头:
Magic:      7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
类别:      ELF64
数据:      2 补码, 小端序 (little endian)
Version:    1 (current)
OS/ABI:     UNIX - System V
ABI 版本:   0
类型:      DYN (Position-Independent Executable file)
系统架构:   Advanced Micro Devices X86-64
版本:      0x1
入口点地址: 0x1180
程序头起点: 64 (bytes into file)
Start of section headers: 14488 (bytes into file)
标志:      0x0
Size of this header: 64 (bytes)
Size of program headers: 56 (bytes)
Number of program headers: 13
Size of section headers: 64 (bytes)
Number of section headers: 31
Section header string table index: 30
git@22373340:~/22373340/tools/readelf (lab1)$ readelf -h ./hello
ELF 头:
Magic:      7f 45 4c 46 01 01 01 03 00 00 00 00 00 00 00 00
类别:      ELF32
数据:      2 补码, 小端序 (little endian)
Version:    1 (current)
OS/ABI:     UNIX - GNU
ABI 版本:   0
类型:      EXEC (可执行文件)
系统架构:   Intel 80386
版本:      0x1
入口点地址: 0x8049600
程序头起点: 52 (bytes into file)
Start of section headers: 746252 (bytes into file)
标志:      0x0
Size of this header: 52 (bytes)
Size of program headers: 32 (bytes)
Number of program headers: 8
Size of section headers: 40 (bytes)
Number of section headers: 35
Section header string table index: 34
```

- 结合 Makefile 可知, 对 readelf 和 hello 文件的编译命令不同。可知对**后者**的参数多加了 -m32 -static -g。分析可知, hello 为 32 位代码, 而 readelf 为 64 位代码。阅读 readelf.c 可知, 我们所编写的程序只能解析 Elf32, 即 32 位代码。

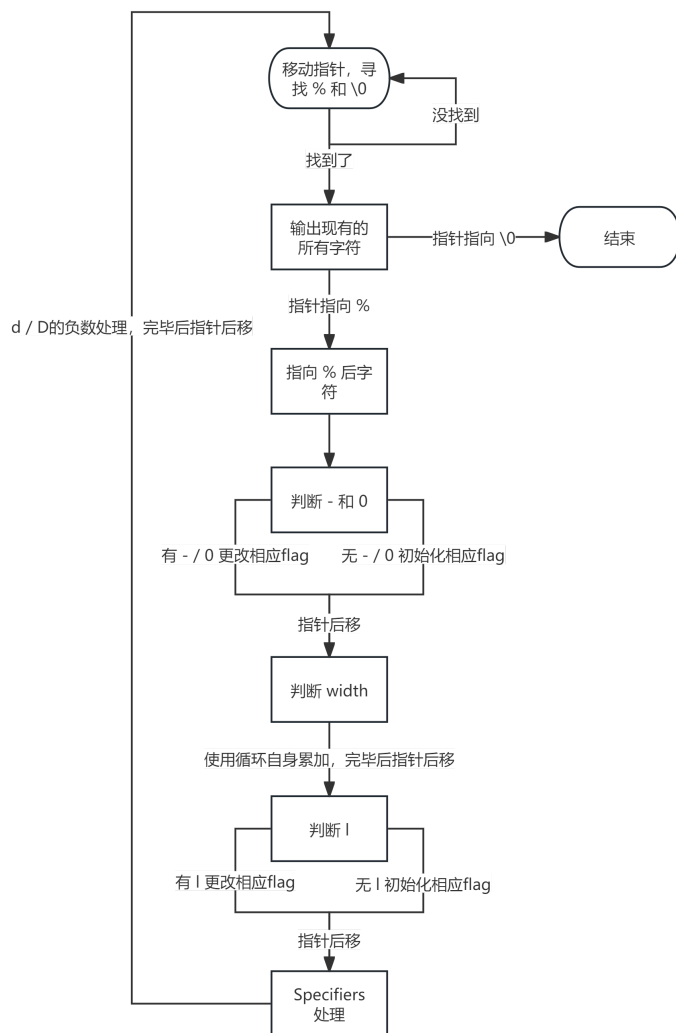
## Thinking 1.3

- MOS 操作系统的目标是在 QEMU 模拟器上运行, 故而启动这个过程被大大简化了。QEMU 支持加载 ELF 内核, 所以启动流程被简化为**加载内核到内存**, 之后**跳转到内核的入口**, 启动就完成了。
- 故而, 实验操作系统先将内核入口按照内存布局图放置, 通过所编写的 kernel.lds 文件, 将内核调整到正确的位子上, 即**加载内核到内存** (由我们编写); 之后, 在该文件头有两行代码, 第一行规定架构为 mips, 第二行规定程序的入口为 \_start 这个函数, 此时就可以**跳转到内核的入口** (由操作系统运行), 也就是该函数。

## 难点分析

1. 在完成 readelf.c 函数时, 对传入的 void \*binary 一开始不理解, 后来观察 ELF 结构, 了解到 binary 指向 ELF 头, 当我们想访问节头表时候, 只需要将该指针往后移动到节头表位置即可。这个移动的距离只需要**调用 binary 指向的 ELF 头中所存储的位移距离**即可。移动到该位置之后, 即可对指针进行强制类型转换, 变为节头表, 从而进一步访问其指向内存的内容, 如 address 等。
2. 在完成 Exercise 1.3 时, 要设置 sp 寄存器到内核栈空间。我编写的代码将其设置到了该空间的栈顶。一开始并不是很理解, 后来想到栈的增长方向是向下增长的, 指向栈顶也就可以防止栈溢出等。

3. Exercise 1.4 的逻辑框架复杂，用流程图表示如下：



## 实验体会

1. 在完成 Thinking 1.2 时，误判断影响原因是两个程序的类型不同。一个是EXEC，一个是DYN，后来知道了这两个的区别是是否使用了静态库的区别。后者更为灵活，可能不包含程序执行的所有代码。
2. 在完成 Exercise 1.4 时，第一次编写没有时刻初始化各个 flag 的值。这是个人疏忽，在编写时没有理清思路。最后还是通过流程图来理清编写过程。流程图对复杂的逻辑函数编写有着非常重要的作用。
3. 在做实验的 extra 的时候，while 的逻辑循环判断错误了，导致丢分。以后得仔细看看自己逻辑判断是否正确。