

# OS\_lab1实验报告

## 思考题

### Thinking 1.1 编译链接

#### gcc命令

使用gcc编译器的 `gcc -E file.c`, `gcc -c file.c`, `gcc -o file file.c` 命令可以分别生成编译器预处理、编译、链接之后产生的文件, 通过查看相应代码可以看出, 在实例 `hello.c` 生成可执行文件的过程中, `printf` 的实现是在链接的过程中完成的。

#### ld命令

ld可用于将目标文件和库链接成可执行文件, 它相当于执行了链接部分的功能。

命令格式:

```
ld [options] objfile...
```

gcc命令中, 也会使用ld命令来完成链接工作。

#### readelf命令

readelf命令用于显示ELF可执行文件的相关信息, 命令格式:

```
readelf -h <file> #显示头文件信息
readelf -S <file> #显示节表信息
readelf -s <file> #显示符号表信息
# ...
readelf -a <file> #显示所有信息
```

```
git@22373024:~/22373024/think1 (lab1)$ readelf -h hello
ELF 头:
  Magic:      7f 45 4c 46 02 01 01 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:                               0x1060
  程序头起点:                               64 (bytes into file)
  Start of section headers:               13976 (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
```

## objdump命令

objdump命令用于反汇编目标文件或者可执行文件，可用于查看预处理，编译，链接之后产生的二进制文件。

传入参数的含义：

```
# objdump --help
-D, --disassemble-all    Display assembler contents of all sections
  --disassemble=<sym>    Display assembler contents from <sym>
-S, --source              Intermix source code with disassembly
  --source-comment[=<txt>] Prefix lines of source code with <txt>
```

可以看出，`-D` 表示反汇编，而 `-S` 用于将源代码和反汇编代码共同显示出来。

## MIPS 交叉编译工具链

使用MIPS 交叉编译工具链重新进行编译链接的过程，也就是在上述命令上加上 `mips-linux-gnu-` 前缀：

```
mips-linux-gnu-gcc -E hello.c > hello_mips.i #预处理

mips-linux-gnu-gcc -c hello.c -o hello_mips.o #编译
mips-linux-gnu-objdump -DS hello_mips.o > hello_mips_o_DS

mips-linux-gnu-gcc -o hello_mips hello.c #链接
mips-linux-gnu-objdump -DS hello_mips > hello_mips_DS
```

反汇编产生的文件中，文件格式由 `elf64-x86-64` 变为 `elf32-tradbigmips`。

## Thinking 1.2 readelf

使用 `readelf` 解析 `target/mos` 之后：

```
git@22373024:~/22373024 (lab1)$ readelf -S target/mos
There are 17 section headers, starting at offset 0x49cc:
```

节头:

[Nr]	Name	Type	Addr	Off	Size	ES	Flg	Lk	Inf	Al
[ 0]		NULL	00000000	000000	000000	00		0	0	0
[ 1]	.text	PROGBITS	80400000	0000c0	0016f0	00	WAX	0	0	16
[ 2]	.reginfo	MIPS_REGINFO	804016f0	0017b0	000018	18	A	0	0	4
[ 3]	.MIPS.abiflags	MIPS_ABIFLAGS	80401708	0017c8	000018	18	A	0	0	8
[ 4]	.rodata	PROGBITS	80401720	0017e0	000230	00	A	0	0	16
[ 5]	.pdr	PROGBITS	00000000	001a10	000280	00		0	0	4
[ 6]	.comment	PROGBITS	00000000	001c90	000025	01	MS	0	0	1
[ 7]	.gnu.attributes	GNU_ATTRIBUTES	00000000	001cb5	000010	00		0	0	1
[ 8]	.debug_info	MIPS_DWARF	00000000	001cc5	000f9b	00		0	0	1
[ 9]	.debug_abbrev	MIPS_DWARF	00000000	002c60	0005c8	00		0	0	1
[10]	.debug_aranges	MIPS_DWARF	00000000	003228	000100	00		0	0	8
[11]	.debug_line	MIPS_DWARF	00000000	003328	00099a	00		0	0	1
[12]	.debug_str	MIPS_DWARF	00000000	003cc2	000502	01	MS	0	0	1
[13]	.debug_frame	MIPS_DWARF	00000000	0041c4	000338	00		0	0	4
[14]	.symtab	SYMTAB	00000000	0044fc	000300	10		15	27	4
[15]	.strtab	STRTAB	00000000	0047fc	000124	00		0	0	1
[16]	.shstrtab	STRTAB	00000000	004920	0000ac	00		0	0	1

Key to Flags:

W (write), A (alloc), X (execute), M (merge), S (strings), I (info),  
L (link order), O (extra OS processing required), G (group), T (TLS),  
C (compressed), x (unknown), o (OS specific), E (exclude),  
D (mbind), p (processor specific)

使用 readelf -h 后:

```
git@22373024:~/22373024/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

```

git@22373024:~/22373024/tools/readelf (lab1)$ readelf -h readelf
ELF 头:
  Magic:      7f 45 4c 46 02 01 01 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

```

从 Makefile 文件中可以看出, 在编译 hello 的时候, 使用了 `-m32 -static -g` 选项, 使得编译产生了一个32位的静态可执行文件, 而 `readelf` 是64位的, 因此无法解析 `readelf` 自己。

```

readelf: main.o readelf.o
$(CC) $^ -o $@
hello: hello.c
$(CC) $^ -o $@ -m32 -static -g

```

## Thinking 1.3 启动入口地址

大部分bootloader括stage1和stage2, stage1在ROM或者FLASH中执行, 初始化硬件设备并为加载stage2准备RAM空间, 在stage2中, 会执行GRUB, GRUB会一步一步的加载自身代码, 从而识别文件系统, 从而将内核加载到内存并跳转, 保证能够跳转到正确的内核位置, 所以启动入口地址不一定是内核入口地址。

## 难点分析

本次实验的难点我觉得有两点: **理解ELF文件的结构**和**补全 `vprintfmt()` 函数**。

## ELF文件

首先, 我们应该明确ELF文件的结构:

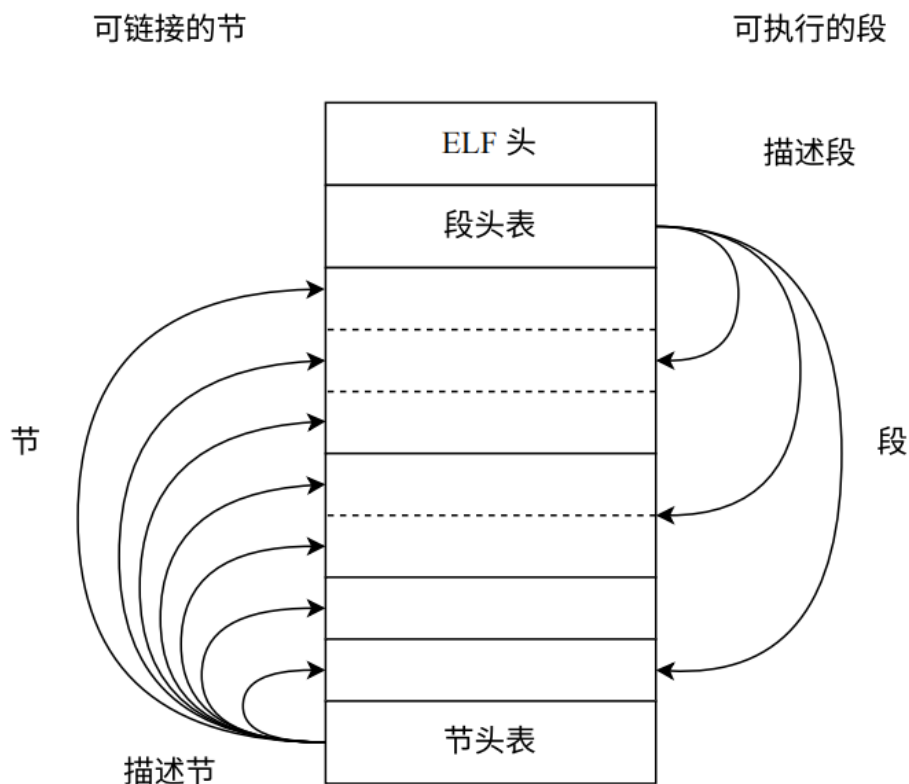


图 1.1: ELF 文件结构

明确在一个ELF文件中，ELF头、段头表（程序头表，program header table）、节头表（section header table）等概念，程序头表中包含 `segment` 的信息，节头表中包含 `section` 信息。

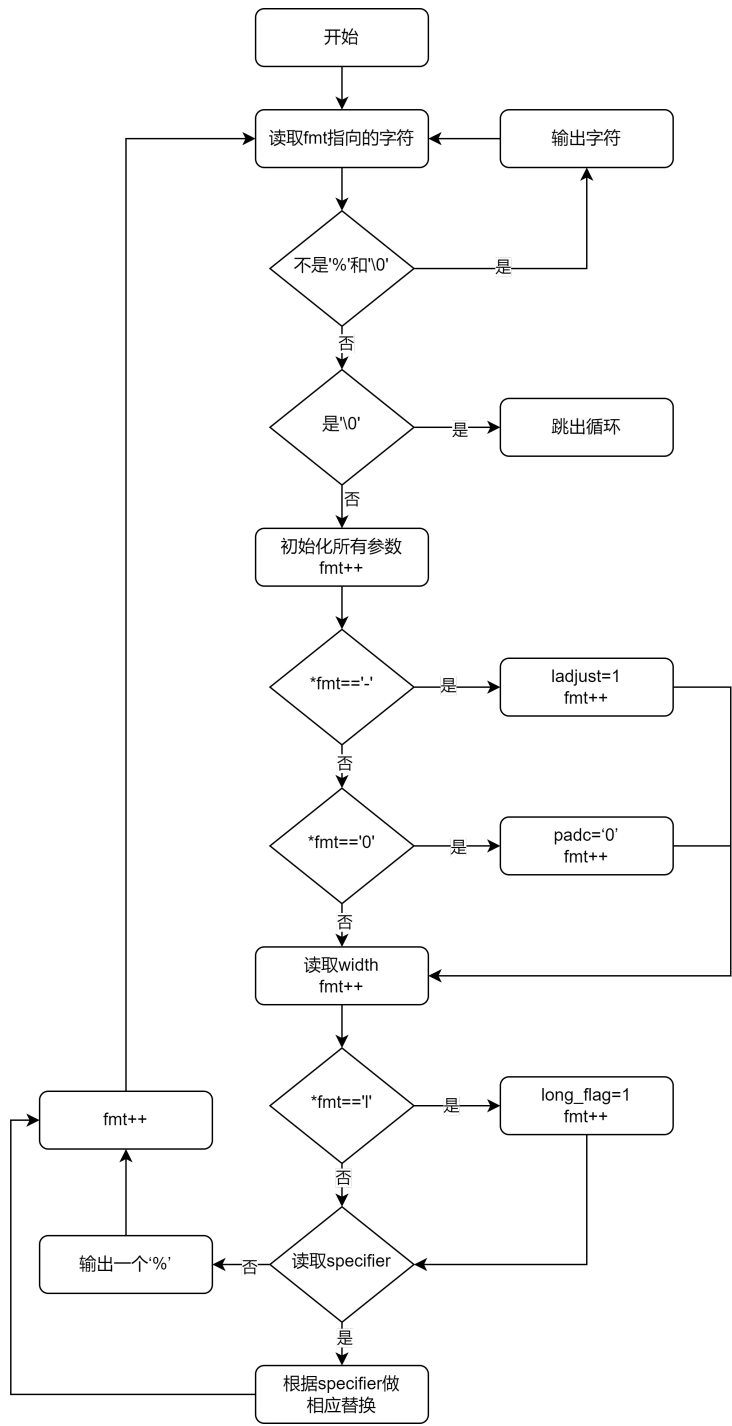
在exercise1.1中，我们需要在给定ELF头地址的情况下，输出文件中所有节头的地址信息。根据 `elf.h` 文件中ELF头结构体中的内容，我们发现可以在ELF头中找到节头表的地址偏移量和节头的数量以及大小，根据给出的ELF头地址，我们可以访问出以上信息，然后去遍历每一个节头即可。

```
// Get the address of the section table, the number of section headers and the
// size of a
// section header.
const void *sh_table;
Elf32_Half sh_entry_count;
Elf32_Half sh_entry_size;
/* Exercise 1.1: Your code here. (1/2) */
sh_table = binary + ehdr->e_shoff;
sh_entry_count = ehdr->e_shnum;
sh_entry_size = ehdr->e_shentsize;
// For each section header, output its index and the section address.
// The index should start from 0.
for (int i = 0; i < sh_entry_count; i++) {
    const Elf32_Shdr *shdr;
    unsigned int addr;
    /* Exercise 1.1: Your code here. (2/2) */
    shdr = (const Elf32_Shdr *) (sh_table + i * sh_entry_size);
    addr = shdr->sh_addr;
    printf("%d:0x%x\n", i, addr);
}
```

我认为这部分内容中的难点在于搞清楚ELF文件的结构，以及去读懂 `readelf.c`、`main.c`、`elf.h` 文件中代码的功能，然后根据给出的提示将代码补全即可。

## vprintfmt() 函数

我认为补全该函数的难点在于，需要去阅读附录和代码内容，明确printfk格式，然后确定函数中是如何解析待输出的字符串的。以下是流程图：



## 实验体会

这次实验我认为还是有一定难度的，主要在于我对指导书的很多内容在第一次阅读的时候都不太理解，在进行实验的时候几乎都是摸索着去完成的，我认为想要做好这次的实验，必须要将指导书和代码相结合，在学习指导书内容时候也要自己动手去试一试，明确不同文件之间的关系，然后多加尝试，同时还可以多和同学们进行讨论，互相分享心得。虽然过程比较痛苦，但是在完成实验，看到 `print.c` 文件正常运行时候，我还是感到非常开心的，这时候再看一看指导书上的内容，感觉比刚开始理解的也更加深入了。