

Lab1 实验报告

19373135 田旗舰

一、实验思考题

Thinking 1.1

也许你会发现我们的 `readelf` 程序是不能解析之前生成的内核文件(内核文件是可执行文件)的,而我们之后将要介绍的工具 `readelf` 则可以解析,这是为什么呢?(提示:尝试使用 `readelf -h`, 观察不同)

这是因为内核文件是大端存储,文件中每一个字节都是高字节在低地址、低字节在高地址中,我们的 `readelf` 只能解析默认的小端存储,而 `readelf` 工具则实现了两种存储的解析。对 `vmlinux` 和 `testELF` 使用 `readelf -h` 可以证实这一点,DATA 一栏不同。

```
19373135@stu-116:~/19373135-lab$ readelf -h gxemul/vmlinux
ELF Header:
  Magic:   7f 45 4c 46 01 02 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
  Class:                                ELF32
  Data:                                      2's complement, big endian
  Version:                               1 (current)
  OS/ABI:                                UNIX - System V
  ABI Version:                           0
  Type:                                    EXEC (Executable file)
  Machine:                                MIPS R3000
  Version:                                0x1
  Entry point address:                    0x80010000
  Start of program headers:                52 (bytes into file)
  Start of section headers:                37228 (bytes into file)
  Flags:                                    0x1001, noreorder, o32, mips1
  Size of this header:                     52 (bytes)
  Size of program headers:                 32 (bytes)
  Number of program headers:                2
  Size of section headers:                 40 (bytes)
  Number of section headers:               14
  Section header string table index:       11
```

```
19373135@stu-116:~/19373135-lab/readelf$ readelf -h testELF
ELF Header:
  Magic:   7f 45 4c 46 01 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00
  Class:                               ELF32
  Data:                                   2's complement, little endian
  Version:                               1 (current)
  OS/ABI:                                UNIX - System V
  ABI Version:                           0
  Type:                                  EXEC (Executable file)
  Machine:                               Intel 80386
  Version:                               0x1
  Entry point address:                   0x8048490
  Start of program headers:              52 (bytes into file)
  Start of section headers:              4440 (bytes into file)
  Flags:                                  0x0
  Size of this header:                    52 (bytes)
  Size of program headers:                32 (bytes)
  Number of program headers:              9
  Size of section headers:                40 (bytes)
  Number of section headers:              30
  Section header string table index: 27
```

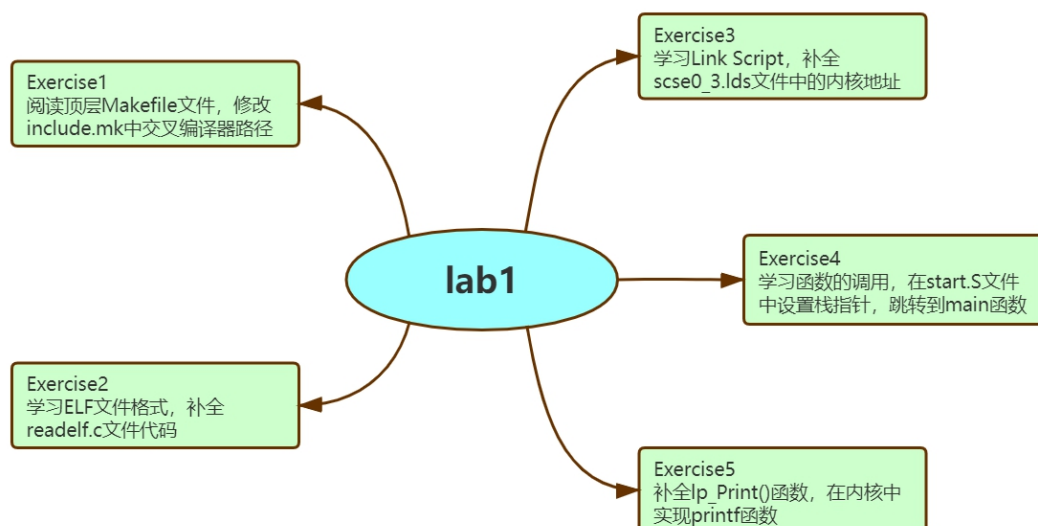
Thinking 1.2

内核入口在什么地方？**main** 函数在什么地方？我们是怎么让内核进入到想要的 **main** 函数的呢？又是怎么进行跨文件调用函数的呢？

内核入口是 `_start` 函数，在 `boot/start.S` 中被定义，`main` 函数在 `init/main.c` 中，我们通过执行跳转指令 `jal`，跳转到 `main` 函数。跨文件调用函数时，由于每个函数会被分配自己的地址，因此调用过程为首先进行保护数据，例如入栈等，然后跳转指令跳转到指定位置。

二、实验难点图示

整个 lab1 的流程图

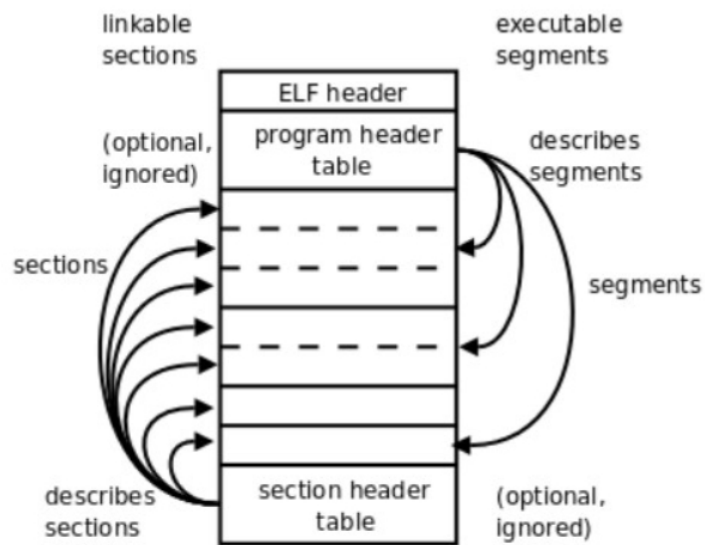


我认为本次实验最难的部分并非实验本身，而是对整个系统启动的过程的理解，例如在做 exercise 1 的时候虽然我能根据教程将路径修改正确，但其实当时在做的时候并不知道究竟在干什么，包括后面补全 tools/scse0_3.lds 将内核调整到正确的位置，以及设置栈指针，虽然能够根据内存图找到正确的地址，但是对整个系统启动的每个步骤的理解还尚有欠缺，当然 lab1 仅仅是开始，想要彻底弄懂肯定还需要后续的学习。

本次实验的难点

1.elf 文件格式的理解

在编写 readelf 函数时，必须要理解 elf 文件的格式，弄清各个数据的含义，然后找到我们需要的数据进行输出。



```

63 typedef struct {
64     unsigned char  e_ident[EI_NIDENT]; /* Magic number and other info */
65     Elf32_Half     e_type;              /* Object file type */
66     Elf32_Half     e_machine;           /* Architecture */
67     Elf32_Word     e_version;           /* Object file version */
68     Elf32_Addr     e_entry;             /* Entry point virtual address */
69     Elf32_Off      e_phoff;             /* Program header table file offset */
70     Elf32_Off      e_shoff;             /* Section header table file offset */
71     Elf32_Word     e_flags;             /* Processor-specific flags */
72     Elf32_Half     e_ehsize;            /* ELF header size in bytes */
73     Elf32_Half     e_phentsize;         /* Program header table entry size */
74     Elf32_Half     e_phnum;            /* Program header table entry count */
75     Elf32_Half     e_shentsize;         /* Section header table entry size */
76     Elf32_Half     e_shnum;            /* Section header table entry count */
77     Elf32_Half     e_shstrndx;         /* Section header string table index */
78 } Elf32_Ehdr;

```

```

97 /* Section segment header. */
98 typedef struct{
99     Elf32_Word sh_name;                /* Section name */
100    Elf32_Word sh_type;                 /* Section type */
101    Elf32_Word sh_flags;                /* Section flags */
102    Elf32_Addr sh_addr;                 /* Section addr */
103    Elf32_Off  sh_offset;               /* Section offset */
104    Elf32_Word sh_size;                 /* Section size */
105    Elf32_Word sh_link;                /* Section link */
106    Elf32_Word sh_info;                /* Section extra info */
107    Elf32_Word sh_addralign;            /* Section alignment */
108    Elf32_Word sh_entsize;              /* Section entry size */
109 }Elf32_Shdr;

```

```
112 /* Program segment header. */
113
114 typedef struct {
115     Elf32_Word    p_type;           /* Segment type */
116     Elf32_Off     p_offset;         /* Segment file offset */
117     Elf32_Addr    p_vaddr;         /* Segment virtual address */
118     Elf32_Addr    p_paddr;         /* Segment physical address */
119     Elf32_Word    p_filesz;         /* Segment size in file */
120     Elf32_Word    p_memsz;         /* Segment size in memory */
121     Elf32_Word    p_flags;         /* Segment flags */
122     Elf32_Word    p_align;         /* Segment alignment */
123 } Elf32_Phdr;
124
```

2.内存图的理解

在补充地址时，关键是要看懂各个内存区间的含义，找到对应的地址。

Symbol	Start Address	End Address	Size	Attributes
4G	0x10000000	0xe0000000	0xc0000000	Physics Memory Max
VPT, KSTACKTOP	0x8040000	0x8010000	0x30000	end
KERNBASE	0x80010000	0x80000000	0x7f000000	
ULIM	0x80000000	0x7fc00000	0x7f000000	
UVPT	0x7fc00000	0x7f800000	0x500000	
UPAGES	0x7f800000	0x7f400000	0x400000	
UTOP, UENVS	0x7f400000	0x7f3fe000	0x1000	
UXSTACKTOP -/	0x7f3fe000	0x7f3fd000	0x1000	
USTACKTOP	0x7f3fd000	0x7f3fc000	0x1000	

三、体会与感想

就实验本身而言我认为本次实验并不太难，我大概花了 5 个小时就完成了教程的全部内容，但除此之外，我还花费了 7、8 个小时去阅读实验代码、反复学习教程内容、学习理论课课件等，去理解整个系统启动的过程。lab1 正式进入操作系统的学习，虽然我们的实验是简化后的操作系统，但仅仅是刚开始的启动就让我感受到了它的复杂性，虽然我现在还没能彻底理解，但我希望能通过后续的学习能够有进一步的理解。

四、指导书反馈

ELF——深入探究编译与链接 这一节感觉有些混乱，不太好理解，尽管有所注意，但在开始阅读时还是难以区分哪些是在阐述关于 Linux 实验环境，哪些是是关于我们将要编写的操作系统，如果能用标题的形式区分或许会更加易于阅读。

在 exercise5 的 print.c 文件中，check for long 应该在 check for other prefixes 之后，但注释却将 check for long 写在了前面，有一定的误导性，希望能对注释进行修改。

五、残留难点

对于本次实验的各个 exercise1 以及上机的具体内容已经能够掌握了，但是对于整个系统其他部分的构成、功能以及不同部分之间的关系还有些不太清晰，对于这些内容需要我们去阅读整个实验代码，如何才能高效地阅读实验代码，理清各个部分的关系是我在本次实验中残留的一个难点。