

# Lab1实验报告

学号：21371220

姓名：杨硕

## 一、思考题

### Thinking 1.1

指导书中向 objdump 传入参数 `-DS` 的含义：

- `-D` 反汇编目标文件的所有section
- `-S` 将源代码与反汇编混合

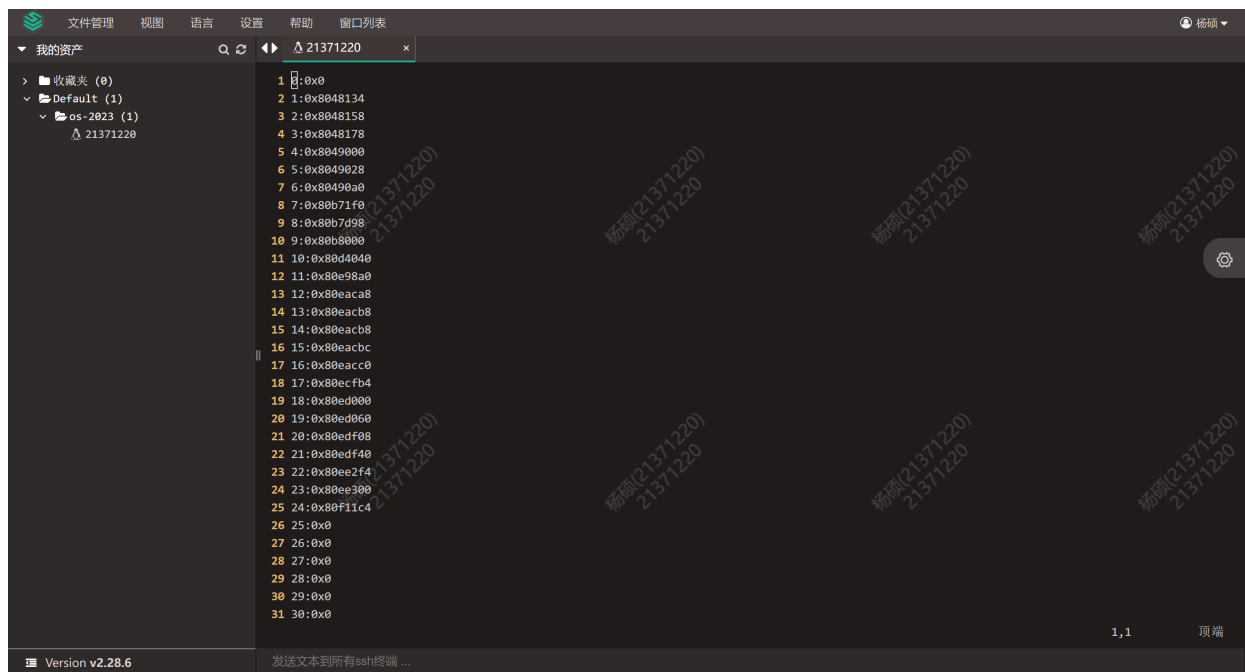
### Thinking 1.2

使用编写的 `readelf` 程序解析之前在 `target` 目录下生成的内核 ELF 文

件 `hello`，命令如下：

```
git@21371220:~$ cd 21371220
git@21371220:~/21371220 (lab1)$ ls
1.txt 2.txt copyme err.txt hello include.mk kern lib Makefile mydir ray target tests
2.ttx bad.c csc gen include init kernel.lds machine.h mk myfile readme test.c tools
git@21371220:~/21371220 (lab1)$ cd tools
git@21371220:~/21371220/tools (lab1)$ ls
include.mk Makefile readelf
git@21371220:~/21371220/tools (lab1)$ cd readelf
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ ls
elf.h hello.c main.c Makefile readelf.c
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ make
cc -c main.c
cc -c readelf.c
cc main.o readelf.o -o readelf
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ ls
elf.h hello.c main.c main.o Makefile readelf readelf.c readelf.o
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ make hello
cc hello.c -o hello -m32 -static -g
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ ls
elf.h hello hello.c main.c main.o Makefile readelf readelf.c readelf.o
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ ./readelf hello > test.txt
git@21371220:~/21371220/tools/readelf (lab1)$ vim test.txt
```

解析结果重定向到 `test.txt` 中，部分内容如下：



我们编写的 `readelf` 程序是不能解析 `readelf` 文件本身的，而我们刚

才介绍的系统工具 `readelf` 则可以解析，原因如下：

执行 `readelf -h hello`：

```
git@21371220:~/21371220/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
```

执行 `readelf -h readelf`：

```

git@21371220:~/21371220/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

```

通过解析后对比, 两者的类别不一样, `hello` 为 `ELF32`, 而 `readelf` 为 `ELF64`, 即两者位数不同, 前者是 32 位, 后者是 64 位。下面的系统架构也表明了位数不同, `hello` 的系统架构是 `Intel 80386` 架构 (实际上就是 32 位的 `x86` 架构), 而 `readelf` 的系统架构为 `Advanced Micro Devices X86-64`, 也就是 64 位 `x86` 架构。而阅读我们编写的 `readelf` 程序, 便可发现其只支持解析 32 位 ELF 格式的文件, 故无法解析 `readelf` 文件

## Thinking 1.3

因为我们的实验中, `Gxemu1` 支持加载 ELF 格式内核, 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。也就是 `Gxemu1` 仿真器通过我们编写的 `Linker Script` 语句, 将顶层 `Makefile` 链接生成的内核调整加载到正确位置, 然后 `kernel.lds` 文件中的 `ENTRY(_start)` 将程序入口设置为 `_start`, 之后内核通过 `start.S` 的 `_start` 函数完成 CPU 初始化和栈指针 `sp` 初始化, 跳转到 `main` 函数。

所以是因为是 `Gxemu1` 仿真器简化了启动过程, 才能保证内核入口被正确跳转到。

## 二、难点分析

### Exercise 1.4

在编写 `vprintfmt()` 函数的过程中, 第一步, 寻找 `%` 和判断字符串结尾 `\0`, 开始代码如下:

```

if(*fmt != '%'){
    out(data, fmt, 1);
    fmt++;
    continue;
}
if(*fmt == '\\0'){
    out(data, fmt ,1);
    break;
}

```

这样的写法导致在判断字符是否为 % 时，遇到字符串结尾 \\0 也会输出跳过，继续判断输出，导致多输出（未考虑 \\0 后仍有字符）调整顺序后解决：

```

if(*fmt == '\\0'){
    out(data, fmt ,1);
    break;
}
if(*fmt != '%'){
    out(data, fmt, 1);
    fmt++;
    continue;
}

```

后面忘记在循环内重复初始化变量，导致在循环判断输出的过程中，这些变量的默认值会发生变化，导致输出错误，补充如下语句后解决：

```

ladjust = 0;
long_flag = 0;
padc = ' ';
width = 0;

```

### 三、实验体会

lab1 实验难度比 lab0 明显增加，指导书内容也更为复杂繁多，在完成实验时，曾多次产生畏难的想法，但调整心态，认真研读指导书后，原本毫无头绪的问题，突然就有了解题的思路。事实证明，反复阅读指导书，尤其是自己不懂的部分，大有帮助。

此外，与同学的交流也十分重要，很多自己一直苦思却无法找到原因的问题，在与同学交流后，从他人的角度，换种思路，症结便可迅速找出。因此，在以后的实验中，也要注重与他人交流，或是多看看评论区大佬的答疑解惑，必获益良多。