lab1实验报告

思考题

Thinking 1.1

反汇编结果

使用MIPS交叉编译工具链得到hello.o的反汇编如下:

如图,和即将要跳转到的t9地址有关的立即数都是0

而使用MIPS交叉编译工具链得到hello的反汇编如下:

此时,原本的0都换成了真实的地址,可以看到链接器的工作是将正确的地址填入。

objdump参数含义

1 | objdump -DS hello > mipsout3

中-D选项的意思是强制返汇编所有可执行段

不使用-D反汇编出来的内容明显少于使用-D

-S选项的意思是使用源代码和汇编代码交叉显示,如下图。

但是显示的前提是编译的时候用了-g选项加入调试信息。

如果不加-g选项, -S几乎没有效果

```
#include <stdio.h>
int main()
   1149: f3 Of 1e fa
                                  endbr64
   114d:
            55
                                  push
                                       %rbp
   114e:
            48 89 e5
                                  mov
                                       %rsp,%rbp
      printf("Hello World!\n");
   1151:
             48 8d 05 ac 0e 00 00 lea
                                       0xeac(%rip),%rax
stdin_used+0x4>
   1158: 48 89 c7
                                  mov %rax,%rdi
   115b:
            e8 f0 fe ff ff
                                call 1050 <puts@plt>
      return 0;
   1160: b8 00 00 00 00
                                        $0x0,%eax
                                  mov
   1165:
            5d
                                        %rbp
                                  pop
   1166:
             с3
                                  ret
```

Thinking 1.2

解析ELF文件

```
git@23373175:~/23373175/tools/readelf (lab1)$ ./readelf ../../target/mos
0:0x0
1:0x80020000
2:0x80022070
3:0x80022088
4:0x800220a0
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
```

readelf的不同

使用readelf-h可以看出readelf文件类别是ELF64,而hello的类别是ELF32。

观察makefile也可以看出,编译出hello的命令选项多了一个-m32

Thinking 1.3

上电启动的地址是bootloader的地址,bootloader完成初始化功能之后,在硬盘中找到内核,将内核加载入内存,然后跳转到内核入口。所以内核入口没有放在上电启动地址。

难点分析

• 操作系统的启动过程

CPU加电, 取指寄存器复位到固定值

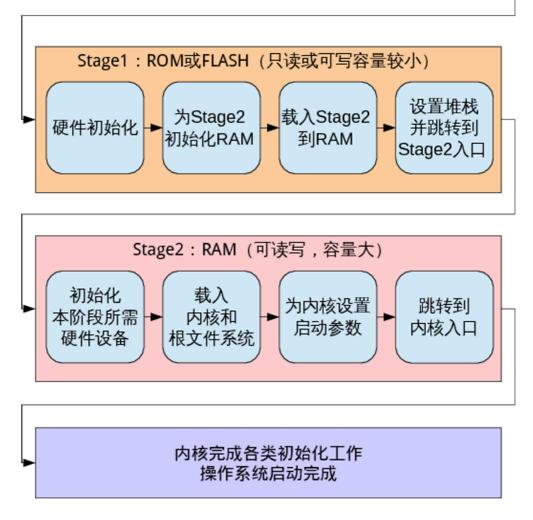


图 A.1: 启动的基本步骤

• 内核文件的本质 (ELF文件格式)

可链接的节 可执行的段

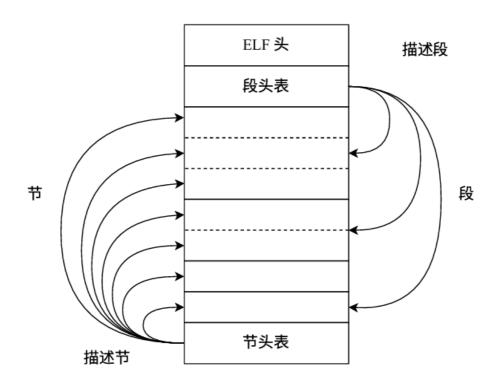


图 1.1: ELF 文件结构

可以用结构体描述,需要意识到C语言结构体变成二进制文件之后是什么样,需要意识到段头表和节头表的表项就是对应节的地址,在C语言中直接取指或者用箭头使用就可以了。

- MIPS的内存布局
 - 不要想太多为什么这么安排,这样布局自有道理,按照设计好的布局使用内存就好了
- 控制内核加载地址
 - 内核加载地址最终在内核ELF文件中,这里的控制其实就是编写链接器
- 理解printk函数
 - 理解往控制台输出字符就是读写某一个特殊的内存地址
 - o 理解可变长参数
 - 根据函数的规格编写vprintfmt

实验体会

lab1实验介绍了操作系统的启动,内核的本质,ELF文件格式,MIPS内存布局,如何控制内核加载地址,知道了这些之后,我们可以比较清楚操作系统是如何开始工作的。在这个学习的过程中,我们需要清楚现在是在"模拟"制作一个设计成熟的操作系统,而不是从零开始做出人类历史上第一个操作系统。我们的实验环境是成熟的linux操作系统,有成熟的编译工具和调试工具来帮助我们编写,编译,调试,最终生成一份ELF文件。这个过程非常方便,因为我们借助了成熟的工具,这些工具都是建立在成熟的操作系统之上的。不应该去考虑"如果没有这些工具应该如何制作出这个内核"这样的问题。如果没有这些工具,制作的难度会大大提高,但是也不是不可能,只不过需要我们手动编写,编译,调试,"手撕"一份二进制文件出来。不用去考虑先有鸡还是先有蛋的问题,努力弄清楚现有的系统是如何工作的就好了。