Lab 1: RV64 内核引导

1 实验目的

学习 RISC-V 汇编, 编写 head.S 实现跳转到内核运行的第一个 C 函数。

学习 OpenSBI, 理解 OpenSBI 在实验中所起到的作用,并调用 OpenSBI 提供的接口完成字符的输出。

学习 Makefile 相关知识,补充项目中的 Makefile 文件,来完成对整个工程的管理。

2 实验环境

Environment in Lab0

3 实验步骤

3.1 环境搭建

从 repo 同步实验代码框架,参考 Lab0 中,将工程代码映射进容器中。这样就可以方便的在本地开发,同时使 用容器内的工具进行编译。

用Lab0的方法打开容器并从终端连入容器。

```
docker start oslab
docker exec -it oslab /bin/bash
export RISCV=/opt/riscv
export PATH=$PATH:$RISCV/bin
```

使用git命令时,用fetch命令进行同步更新更为安全。

```
git remote -v
git fetch origin master
git log -p master.. origin/master
git merge origin/master
```

操作后,如图

```
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src

文件(F) 编辑(E) 查看(V) 搜索(S) 终端(T) 帮助(H)

huruofan@ubuntu:~$ docker start oslab
oslab
huruofan@ubuntu:~$ docker exec -it oslab /bin/bash
root@824eb29a2044:/# cd /home/os22fall-stu/src
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src# ls
lab0 lab1
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src#
```

3.2 编写head.S

完成 arch/riscv/kernel/head.S。我们首先为即将运行的第一个 C 函数设置程序栈(栈的大小可以设置为4KB,留意栈的增长方向),并将该栈放置在.bss.stack 段。接下来我们只需要通过跳转指令,跳转至 main.c 中的 start_kernel 函数即可。

这里具体实现,就是la存储,jal跳转,以及4KB的4096设置

```
.extern start_kernel

.section .text.entry
.globl _start
_start:
    la sp, boot_stack_top
    jal start_kernel

.section .bss.stack
.globl boot_stack
boot_stack:
.space 4096

.globl boot_stack_top
boot_stack_top:
```

3.3 完善 Makefile 脚本

补充lib/Makefile

```
C_SRC = $(sort $(wildcard *.c))
#将所有的工作目录下的.C文件排序
OBJ = $(patsubst %.c,%.o,$(C_SRC))
#模式替换, 将所有.C转换到.O
all:$(OBJ)

%.o:%.C
${GCC} ${CFLAG} -c $<
#把源码文件编译成 .o 对象文件,不链接
#$<"表示所有的依赖目标集
Clean:
$(shell rm *.o 2>/dev/null)
#错误定向
```

3.4 补充 sbi.c

OpenSBI 在 M 态,为 S 态提供了多种接口,比如字符串输入输出。因此我们需要实现调用 OpenSBI 接口的功能。给出函数定义如下:

修改后的代码如下:

```
#include "types.h"
#include "sbi.h"
```

```
struct sbiret sbi_ecall(int ext, int fid, unsigned long arg0,
unsigned long arg1, unsigned long arg2,
        unsigned long arg3, unsigned long arg4,
        unsigned long arg5) {
struct sbiret ret;
    register uint64 a6 asm ("a6") = (uint64)(fid);
    register uint64 a7 asm ("a7") = (uint64)(ext);
    register uint64 a0 asm ("a0") = (uint64)(arg0);
    register uint64 a1 asm ("a1") = (uint64)(arg1);
    register uint64 a2 asm ("a2") = (uint64)(arg2);
    register uint64 a3 asm ("a3") = (uint64)(arg3);
   register uint64 a4 asm ("a4") = (uint64)(arg4);
   register uint64 a5 asm ("a5") = (uint64)(arg5);
   //按要求放入寄存器
   asm volatile("ecall"
       : "+r" (a0), "+r" (a1)//输出操作数
        : "r" (a0), "r" (a1), "r" (a2), "r" (a3), "r" (a4), "r" (a5), "r" (a6), "r"
(a7)//输入操作数
        : "memory");
   ret.error = a0;
   ret.value = a1;
   return ret;
}
void sbi_putchar(unsigned c) {
    sbi_ecall(SBI_PUTCHAR, 0, c, 0, 0, 0, 0, 0);
   //接要求调用sbi_ecall(0x1, 0x0, 0x30, 0, 0, 0, 0, 0)
}
```

3.5 puts() 和 puti()

调用以上完成的 sbi_ecall , 完成 puts() 和 puti() 的实现。 puts() 用于打印字符串,puti() 用于打印整型变量。

```
#include "print.h"
#include "sbi.h"

void putc(char c) {
    sbi_putchar(c);
}

void puts(char *s) {
    while((*s) != '\0') {
        sbi_putchar(*s);
        s++;
    }
}

void puti(int x) {
    int digit = 1;
    int tmp = x;
```

```
while (tmp >= 10) {
    digit *= 10;
    tmp /= 10;
}
//进行int的转换
while (digit >= 1) {
    sbi_putchar('0' + x/digit);
    x %= digit;
    digit /= 10;
}
```

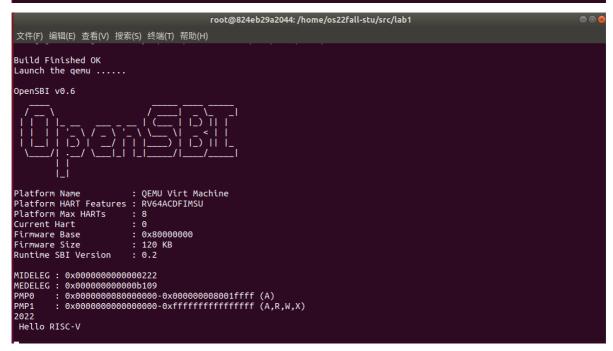
3.6 修改 defs

```
#ifndef _DEFS_H
#define _DEFS_H
#include "types.h"
#define csr_read(csr)
({
   register uint64 __v;
   asm volatile ("csrr %0, " #csr
                  : "=r" (__v) :
                   : "memory");
   __v;
})
#define csr_write(csr, val)
   uint64 _v = (uint64)(val);
   asm volatile ("csrw " #csr ", %0"
                   ::"r"(__v)
                   : "memory");
})
#endif
```

3.7 展示结果

```
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1
文件(F) 编辑(E) 查看(V) 搜索(S) 终端(T) 帮助(H)
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1# export RISCV=/opt/riscv
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1# export PATH=$PATH:$RISCV/bin
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1# make run
make - C lib all
make[1]: Entering directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/lib'
make[1]: leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/lib'
make - C lint all
make[1]: Entering directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/lint'
make - I li li su p to date.
make[1]: Leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/init'
make - C arch/riscv all
make[1]: Entering directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv'
make - C arch/riscv all
make[2]: Entering directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv/kernel'
make[2]: Leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv/kernel'
make[2]: Leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv/kernel'
riscv64-unknown-elf-ld -T kernel/ymlinux.lds kernel/*.o .../.init/*.o ../../lib/*.o -o ../../ymlinux
riscv64-unknown-elf-objcopy -O binary ../../ymlinux ./boot/Image
nm .../ymlinux > ../../System.map
make[1]: Leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv'

Build Finished OK
Launch the gemu .....
```



4 心得与思考

- 1. 请总结一下 RISC-V 的 calling convention,并解释 Caller / Callee Saved Register 有什么区别? 函数调用规范(**Calling convention**)如下:
 - 。 把函数参数放到函数能访问的地方
 - 。 把控制权给函数 (使用 jal 指令)
 - o 拿到 memory 中的资源 (获取函数需要的局部存储资源,按需保存寄存器)
 - 。 运行函数中的指令
 - 把值写到 memory/register 中 (将返回值存储到调用者能够访问到的位置,恢复寄存器,释放局部存储资源)
 - o 返回 (ret 指令)

Caller-saved register用于保存不需要在各个调用之间保留的临时数据。

Callee-saved register用于保存应在每次调用中保留的长寿命值。

由于有些临时变量是不需要存储的,所以不需要保存,这就是区分这两个寄存器的意义。

2. 编译之后,通过 System.map 查看 vmlinux.lds 中自定义符号的值。

```
root@824eb29a2044: /home/os22fall-stu/src/lab1
文件(F) 编辑(E) 查看(V) 搜索(S) 终端(T) 帮助(H)
0000000080200000 A BASE ADDR
0000000080203000 B _ebss
0000000080202000 R _edata
0000000080203000 B _ekernel
000000008020100f R _erodata
000000008020033c T _etext
0000000080202000 B _sbss
0000000080202000 R _sdata
0000000080200000 T _skernel
0000000080201000 R _srodata
0000000080200000 T _start
0000000080200000 T
0000000080200000 T _stext
0000000080202000 B boot_stack
0000000080203000 B boot_stack_top
0000000080200204 T puti
0000000080200138 T puts
000000008020000c T sbi_ecall
0000000080200128 T test
"System.map" 19L, 518C
                                                               1,1
                                                                             All
```

可以看见T,B,D,R四类主要的变量的地址和puti, puts, sbi_ecall, sbi_putchar, start_kernel等的值

- 3. 用 read_csr 宏读取 sstatus 寄存器的值,对照 RISC-V 手册解释其含义。 打印,值为24576
- 4. 用 write_csr 宏向 sscratch 寄存器写入数据,并验证是否写入成功。 写入0x222222,打印,发现十进制表示的数字与其相等

```
#include "print.h"
#include "sbi.h"

#include "defs.h"

extern void test();

int start_kernel() {
    puti(2022);
    puts("Hello RISC-V\n");

    uint64 t = csr_read(sstatus);
    puti(t);

    csr_write(sscratch, 0x2222222);

    test(); // DO NOT DELETE !!!

    return 0;
}
```

```
riscv64-unknown-elf-objcopy -0 binary ../../vmlinux ./boot/Image
nm ../../vmlinux > ../../System.map
nake[1]: Leaving directory '/home/os22fall-stu/src/lab1/arch/riscv'
 Build Finished OK
 OpenSBI v0.6
Platform Name : QEMU Virt Machine
Platform HART Features : RV64ACDFIMSU
Platform Max HARTs : 8
Current Hart : 0
Firmware Base : 0x80000000
Firmware Size : 120 KB
Runtime SBI Version : 0.2
Hello RISC-V
24576
223696
```

5. 尝试使用本实验环境中提供的 riscv64-unknown-elf-readelf 和 riscv64-unknown-linux-gnuobjdump 工具,通过选择添加不同的命令行参数,解析本次实验编译所得 vmlinux文件,并截图 说明。

riscv64-unknown-elf-readelf -h可以显示ELF file的所有header信息

```
824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1# riscv64-unknown-elf-readelf -h vmlinux

      pot0824eb29a2044:/home/os22fatt-stu/src/table

      LF Header:

      Magic:
      7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00

      class:
      ELF64

      pata:
      2's complement, little endian

      Version:
      1 (current)

      05/ABI:
      UNIX - System V

      ABI Version:
      0

      Type:
      EXEC (Executable file)

      Machine:
      0x1

                                                                                                    R15(-V
0x1
0x80200000
64 (bytes into file)
12520 (bytes into file)
0x0
64 (bytes)
56 (bytes)
      Entry point address:
Start of program headers:
Start of section headers:
     Flags:
Size of this header:
Size of program headers:
Number of program headers:
Size of section headers:
Number of section headers:
Section header string table index:
                                                                                                      2
64 (bytes)
```

riscv64-unknown-linux-gnu-objdump -x可以显示所有headers的信息

6. 查看本次实验编译所得 vmlinux 文件的类型,简要说明该类型文件的构成,以及它与本实验所用链接脚本 (vmlinux.lds) 之间的联系。

```
root@824eb29a2044:/home/os22fall-stu/src/lab1# file vmlinux
vmlinux: ELF 64-bit LSB executable, UCB RISC-V, version 1 (SYSV), statically linked, with debug_info, not stripped
```

vmlinux 是ELF 文件,是编译出来最原始的文件,ELF 文件由4 部分组成,分别是ELF 头(ELF header)、程序头表(Program header table)、节(Section)和节头表(Section header table)。

vmlinux 与实验所用连接脚本(vmlinux.lds)之间的联系:

Linux 启动后,会启动内核编译后的文件vmlinux, vmlinux 会按照vmlinux.lds 设定的规则,进行链接,vmlinux.lds 是vmlinux.lds.S 编译之后生成的,为了确定vmlinux 内核的起始地址,首先通过vmlinux.lds.S 链接脚本进行分析

7. 探索Linux 内核版本 v6.0 源代码,从中找到 ARM32 , RISC-V(32 bit) , RISC-V(64 bit) , x86(32 bit) , x86_64 这些不同架构中的系统调用表(System Call Table),并列出具体的文件路径

ARM32:/lab0/linux-5.19.8/arch/arm/tools/syscall.tbl

RISC-V(32 bit),RISC-V(64 bit):/lab0/linux-5.19.8/arch/riscv/include/asm/unistd.h x86(32 bit):/lab0/linux-5.19.8/arch/x86/entry/syscalls/syscall_32.tbl

x86_64:/lab0/linux-5.19.8/arch/x86/entry/syscalls/syscall_64.tbl<u>https://elixir.bootlin.com/linux/v6.0-rc6/source/arch/riscv/kernel/syscall_table.c</u>)

心得:在本次实验中,有几个地方比较困难。首先难住我的就是更新仓库,由于要把lab1拷贝进来,查找了许多语句。然后就是这次涉及到的很多知识,虽然程序代码都不是很长,但是背后要记要学的东西却十分多。比如riscv指令的head.S,要写的十分少,但是理解那些.*一类却很复杂,特别是空格有关的规范,一不小心就会一直报错不能通过。Makefile的话看了操作手册,虽然也觉得很困难,但写起来还算有数。另外的.c设计倒是容易了不少,主要这和平时写的代码也接近。内联汇编也是一个很新的知识,主要要注意其中的格式。