# 華中科技大學

*2022* 

## 系统能力培养 课程实验报告

题 目: 指令模拟器

专业: 计算机科学与技术

班 级: CS1902 班

学 号: U201814511

姓 名: 余纪龙

电 话: 18612248474

邮 件: 313613839@qq.com

完成日期: 2022-2-19



### 目 录

1	课程实验概述	1
	1.1 课设目的 1.2 实验环境	
2	PA1	2
	2.1 实验任务	2
	2.2 实验步骤与结果	2
	2.3 实验问题	5
3	PA2	7
	3.1 实验任务 3.2 实验步骤与结果	
4	PA3 (部分)	11
	4.1 实验任务     4.2 实验步骤与结果	
5	小结	13
参	考文献	14

#### 1 课程实验概述

#### 1.1 课设目的

理解"程序如何在计算机上运行"的根本途径是从零开始实现一个 wa 内政的计算机系统。系统能力综合训练课程提出 riscv32 架构相应的教学版子集,学生通过实现一个简化过的 riscv32 模拟器 nemu,最终目标是在 NEMU 上能够运行"仙剑奇侠传一",以此让学生能够充分探究"程序在计算机上运行"的基本原理。NEMU 收到 QEMU 的启发,去除了大量与实验内容总体差异较大的部分。本实验总共包括五个部分连贯的实验内容:

- 1. 图灵机与建议调试器
- 2. 冯诺依曼机
- 3. 批处理
- 4. 分时多任务
- 5. 程序优化

#### 1.2 实验环境

- CPU 架构: x64
- 操作系统: GNU/Linux
- 编译器: GCC
- 编程语言: C语言

#### 2 PA1

#### 2.1 实验任务

- 1. 实现单步执行,打印寄存器状态,扫描内
- 2. 实现算术表达式求值。
- 3. 实现监视点的设置和删除

#### 2.2 实验步骤与结果

本实验的任务是通过构建一个完整的简单计算机系统,来深入理解程序如何 在计算机上运行。为了提高机器在调试阶段的效率,我们首先完成一个简单的调 试器,方便我们后续进行调试。其功能表如下表 2.1 所示。

命令	命令符	功能
帮助	Help	打印命令帮助信息
继续运行	С	Continue
退出	Q	退出 NEMU
单步执行	Si[n]	单步执行 n 条指令(默认
		n=1)
打印程序状态	Info r/w	打印寄存器和监视点状态
表达式求值	P EXPR	求表达式的值
扫描内存	X N EXPR	十六进制形式输出 EXPR 作
		为起始内存地址,连续 N
		个四字节内容
设置监视点	W EXPR	当 EXPR 发生变化时,暂停
		执行
删除监视点	DN	删除序号为 N 的监视点

起中, help、c、q 指令均已经给出。

首先单步执行功能。框架代码中模拟 CPU 执行方式的函数 cpu\_exc(uint64\_t),

该函数对应期望 CPU 执行步数。因而,程序首先对单步执行命令后参数读取,若未读取到参数则调用 cpu exec(1),反之则以读到的参数进行调用。

单步执行功能进行测试得到的结果如图 2.1 所示。可以看出,单步执行在给定参数和默认参数都可以正常执行。

```
Welcome to riscv32-NEMU!
For help, type "help"
(nemu) si
80100000:
            b7 02 00 80
                                                   lui 0x80000.t0
(nemu) si 3
80100004:
            23 a0 02 00
                                                   sw 0(t0),$0
                                                   lw 0(t0),a0
80100008:
            03 a5 02 00
            6b 00 00 00
                                                   nemu trap
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x8010000c
```

图 2.1 单步执行结果

实现打印寄存器功能,只需要在框架代码 nemu/src/isa/\$ISA/reg.c 目录下的 API 中 void isa\_reg\_display(void),填写相对应的代码。ISA=riscv32,打开 ISA 对应的 reg.c 文件,可以看到其寄存器物理结构如下图 2.2 所示。

```
const char *regsl[] = {
    "$0", "ra", "sp", "gp", "tp", "t0", "t1", "t2",
    "s0", "s1", "a0", "a1", "a2", "a3", "a4", "a5",
    "a6", "a7", "s2", "s3", "s4", "s5", "s6", "s7",
    "s8", "s9", "s10", "s11", "t3", "t4", "t5", "t6"
};
```

图 2.2 寄存器物理结构

对其内容进行打印,需要用十六进制格式顺序输出寄存器名称和内容。得到的测试机俄国如图 2.3 所示。可以看出,该功能正确执行。

```
For help, type "help"
(nemu) info r
$0 = 0x000000000 , ra = 0x00000000 , sp = 0x000000000 , gp = 0x000000000 , tp = 0x0000
0000 , t0 = 0x000000000 , t1 = 0x000000000 , t2 = 0x000000000
s0 = 0x000000000 , s1 = 0x000000000 , a0 = 0x000000000 , a1 = 0x000000000 , a2 = 0x0000
0000 , a3 = 0x00000000 , a4 = 0x00000000 , a5 = 0x000000000
a6 = 0x000000000 , a7 = 0x00000000 , s2 = 0x000000000 , s3 = 0x00000000 , s4 = 0x0000
0000 , s5 = 0x000000000 , s6 = 0x000000000 , s7 = 0x000000000
s8 = 0x000000000 , s9 = 0x000000000 , s10 = 0x000000000 , s11 = 0x000000000 , t3 = 0x00
000000 , t4 = 0x000000000 , t5 = 0x000000000 , t6 = 0x000000000
pc = 0X80100000
(nemu)
```

图 2.3 寄存器内容

实现扫描内存,由于表达式求值暂未实现,所以对其先进行简化,对其简化形式实现。实现该功能,只需要调用框架中的 paddr read()即可。

对扫描内存的测试结果如图 2.4 所示,可见结果是正确的。

```
nemu) x 1 0x80100000
paddr data
0x80100000 0x800002b7
```

图 2.4 扫描内存测试结果

表达式求值,之际上是与文法相关。对程序预先设置的 token 事别,再完成求值。表达式求值功能预先设置 token 的识别规则如下图 2.5 所示:

```
static struct rule {
 char *regex;
 int token_type;
} rules[] = {
 {" +", TK_NOTYPE},
                      // spaces
 {"0x[0-9a-f]+", TK HEX}, // hex number}
 {"[0-9]+", TK_DEC}, // dec number}
 {"\\+", '+'},
                       // plus
 {"\\-", '-'},
                       // minus
 {"\\*", '*'},
                       // multiply
 {"\\/", '/'},
                       // divide
 {"\\(", '('},
                       // left parenthesis
 {"\\)", ')'},
                       // right parenthesis
 {"==", TK_EQ},
                       // equal
 {"!=", TK_NEQ},
                       // not equal
 {"&&", TK_AND},
                       // and
 {"\\$[0-9a-z$]+", TK_REG} // register
};
```

图 2.5 token 图

测试结果如图 2.6 所示,可以发现表达式求值功能能识别相对应的表达式并且正确求值。

```
(nemu) p 3+(3+2)*5
check parenteses is true, p = 2, q = 6
result = 0x1c 28
(nemu)
```

图 2.6 表达式求值功能测试结果图

监视点功能的实现主要考察对链表操作的管理,进行链表管理时,新建监视点从监视点池中取出一个界点,将表达式的值服于界点,将其放在链表头部。删除监视点,会根据链表节点 ID,将节点内容清空后把空间释放回监视点池。

完成该功能,对其进行测试,得到结果如图 2.7 所示。可见,成功创建并对监视点进行了一系列的操作。

```
(nemu) d 0
(nemu) info w
(nemu) ■
```

图 2.7 watchpoint 测试结果

#### 2.3 实验问题

- ➤ 假设 500 次 NEMU 才能通过 PA,起中 90%时间用于调试。如果没有实现简单调试器,只能通过 GDB 对其调试。每次调试,不能直接观测程序,需要花费 30s 来从错误信息中分析出有用信息。如果获取分析 20 个信息才足够排除一个 bug。那么调试会花费多长时间,节省多长时间?
  - A: 500\*0.9\*30\*20 (调试); 500\*0.9\*20\*20 (节省)
- ➤ Riscv 指令格式有哪几种?
  - A: R, I, S, B, U, J
- LUI 指令行为?
  - A: 加载高位立即数
- ▶ Mstatus 寄存器结构:
- ➤ A: 如图 2.8 所示:

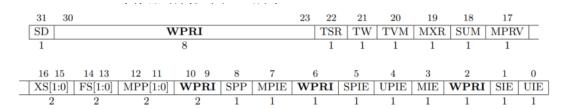


图 2.8 mstatis 寄存器结构

1. 完成 PA1 的内容之后, nemu/ 目录下的所有.c 和.h 和文件总共有多少行代码? 你是使用什么命令得到这个结果的? 和框架代码相比, 在 你

在 PA1 中编写了多少行代码? (Hint: 目前 pa1 分支中记录的正好是做 PA1 之前的状态,思考一下应该如何回到"过去"?) 你可以把这条命令写入 Makefile 中,随着实验进度的推进,你可以很方便地统计工程的代码行数,入 例如敲入 make count 就会自动运行统计代码行数的命令.再来个难一点的,除去空行之外,nemu/目录下的所有.c 和.h 文件共多少行代码?

A:可以用 find .-name "\*.[hc]"|xargs wc -l 指令获取 nemu/目录下所有.c 和.h 文件代码行数。 find . -name "\*.[hc]" | xargs grep "^." | wc -l 可用来获取去掉空行的数目。

执行结果分别是 5315, 4322

2. 使用 man 打开工程目录下的 Makefile, 你能在 CFLAGS 中看到 gcc 的编译选项。请问-Wall 和-Werror 有何作用?为什么用-Wall 和-Werror? A: -Wall 打开所有警告,后者将警告当作错误处理。可以严格修改代码中 buggy 的点。

#### 3 PA2

#### 3.1 实验任务

- 1. 在 NEMU 运行 dummy
- 2. 实现更多指令,运行 cputest
- 3. 运行幻灯片播放和打字小游戏

#### 3.2 实验步骤与结果

本实验,需要我们先添加一些基本指令,使得计算机系统能够通过测试机。 在本次实验中,我们需要实现的主要是译码和执行阶段,即 ID,EX.

本实验所提供的框架中,指令首先从 isa\_exec()开始,调用 instr\_fetch()获取 当前 pc 对应的指令,紧接着调用 idex()进行译码执行过程。

Idex()根据指令 opcode6\_2 字段的值在 opcode\_table 选择合适的译码和执行函数完成指令的执行。这一过程描述了指令从取指到译码然后执行的整个过程。

运行 dummy,根据程序反汇编查看对应 pc 的指令,根据上述流程完成指令的设计后重新测试。实现对应测试的结果图如图 3.1 所示。

```
Welcome to riscv32-NEMU!
For help, type "help"
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x80100030
[src/monitor/cpu-exec.c,29,monitor_statistic] total guest instructions = 13
dummy
```

图 3.1 dummy 运行结果图

再根据讲义提示,完成 cputest。在此之前需要先完成 string 和 hello-str 程序。 完成后进行测试,测试结果如图 3.2 所示。

图 3.2 测试样例结果图

由于 ISA==riscv32,不需要进行额外代码对串口进行支持,运行 hello world 测试程序的结果如图 3.3 所示。

```
Welcome to riscv32-NEMU!
For help, type "help"
Hello, AM World @ riscv32
```

图 3.3 hello world 测试结果

Microbench 中 test 测试结果如图 3.4 所示。键盘测试结果如图 3.5 所示。

图 3.4 microbench 测试结果图

```
For help, type "help"
Try to press any key...
Get key: 49 J down
Get key: 49 J up
Get key: 36 I down
Get key: 36 I up
Get key: 30 W down
Get key: 30 W up
Get key: 57 X down
Get key: 57 X up
```

图 3.5 键盘测试结果图

根据讲义中的提示,AM层面使用屏幕大小寄存器,硬件层面实现同步寄存器。完成后,测试结果如图 3.6 所示。幻灯片播放和打字小游戏的测试结果如图 3.7 所示。

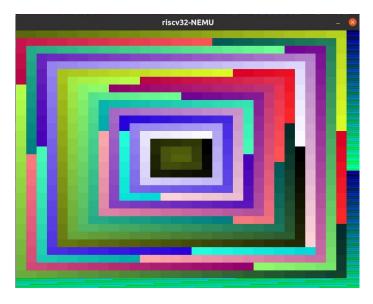


图 3.6 VGA 测试结果图

#### 基于AM的教学生态系统

第一届龙芯杯比赛,南京大学一队展示在CPU上运 行教学操作系统Nanos和仙剑奇侠传



71

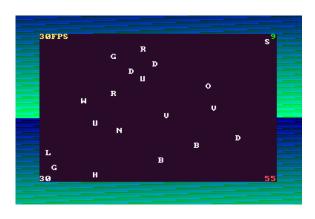


图 3.7 幻灯片和打字小游戏结果图

#### 4 PA3(部分)

#### 4.1 实验任务

- 1. 实现 yield()及其过程
- 2. 实现用户程序的加载和系统调用,支撑 TRM 运行
- 3. 运行 PAL, 展示批处理系统

#### 4.2 实验步骤与结果

该实验中,需要了解计算机系统响应机制、系统调用、文件系统。

异常响应机制从设置异常入口地址并注册事件回调函数开始,riscv32 将异常入口地址保存在 stvec 寄存器中。Yield90 通过调用 raise\_intr()模拟异常响应机制。Raise\_intr()函数主要功能是将 epc 的值保存到 SEPC 中,异常号保存到 SCAUSE 中,最后 pc 跳转至 SEPC 中的值。

Yield()使 CPU 转至\_\_am\_asm\_trap 中执行。根据其汇编代码段可以看到,程序把寄存器的值保存到栈后,令 CPU 转至\_\_am\_irq\_handle 中异常处理。该函数根据上下文结构指针保存的异常号,调用事件回调函数对异常进行处理。处理完成后,\_\_am\_asm\_trap 汇编代码段根据保存到栈的值,对程序状态恢复,完成异常处理过程。

为加入系统调用,需要在 Navy-apps 中实现对应系统调用的接口使其通过 yield()调用相应的系统调用处理函数完成流程。

完成上述代码后,对 dummy 测试,得到结果如图 4.1 所示。

event yield
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x80100e2c

图 4.1 dummy 测试结果

实现系统调用后,在 nanos-lite 上运行 hello 程序,结果如图 4.2 所示。

```
Hello World!
Hello World from Navy-apps for the 2th time!
Hello World from Navy-apps for the 3th time!
Hello World from Navy-apps for the 4th time!
Hello World from Navy-apps for the 5th time!
Hello World from Navy-apps for the 6th time!
Hello World from Navy-apps for the 7th time!
Hello World from Navy-apps for the 8th time!
```

图 4.2 hello 程序测试图

系统能支持多程序,需要我们了解每个程序位于 ramdisk 上的具体位置。因 而,操作系统提供文件抽象,以达到该目的。

完成文件系统的设计实现后,对测试程序 text 进行测试,结果如图 4.3 所示。

```
Welcome to risc
         For help, type "help"
This is the LOGO!
PASS!!!
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x80100e2c
```

2-NEMU!

图 4.3 text 测试结果图

此外,需要对读写函数指针对应的读写函数进行实现,实现 events read()函 数对键盘进行读取后,在文件系统加入对/dev/events 的支持, events 测试结果如 图 4.4 所示。

```
Welcome to riscv32-NEMU!
For help, type "help'
This is the LOGO!
 rupt/exception handler..
/home/hust/Desktop/ics2019/nanos-lite/src/proc.c
/home/hust/Desktop/ics2019/nanos-lite/src/loader
Start to receive events...
eceive time event for the 1024th time: t 7703
eceive event: kd J
eceive event: ku J
receive time event for the 2048th time: t 11488
```

图 4.4 events 测试结果图

#### 5 小结

该实验总体来说耗时长,难度很大。一开始对计算机系统架构也没有真正到沉入了工程中,感觉计算机系统之间的关联,整个庞然大物没有一块不精细的"肥肉"。很多时候遇到了困难,多亏了有以前同学的帮助,还有 PA 详细的文档说明,才能摸索出来。

总之,经过计算机系统能力训练的一次洗礼,让我明白了其实计算机在 高处,仍旧有我目光短浅看不见的有趣。真正经历珠圆玉润的打磨过程,才 有先辈们拿出来的机器珠玑奥妙之处。

签名:

余紀だ

#### 参考文献

- [1]南京大学计算机科学与技术系计算机系统基础课程实验 2019. nju-projectn.github.io/ics-pa-gitbook/ics2019
- [2] RISC-V 手册. https://course.cunok.cn/pa/RISC-V-Reader-Chinese-v2p1.pdf
- [3] RISC-V ISA Specification Volume 1. https://course.cunok.cn/pa/riscv-spec-2019 1213.pdf
- [4] RISC-V ISA Specification Volume 2. https://course.cunok.cn/pa/riscv-privileged-20190608.pdf