# 華中科技大學

# 系统能力培养

院系: 计算机学院

专业班级: CS2002

姓名: 冯就康

学号: I201920029

指导教师:

2023年09月11日

# PA1: 最简单的计算机

# 一、实验进度

PA1 的内容全部已完成。

# 二、任务描述

#### P1.1 --- 实现单步执行,打印寄存器状态,扫描内存

只需要在 ui.c 中声明并实现相关的函数就行。添加了三个函数分别为: cmd\_si, cmd\_info, cmd\_x。其中

• cmd\_si: Single step execution

• cmd\_info: Print information of registers

• cmd\_x: Scan memory

#### P1.2 --- 实现表达式求值功能

需要实现表达式求值功能,这是整个 PA1 的核心,表达式求值的实现 最终需要在 expr.c 文件中实现,在这期间,需要完成补充正则表达式、括号匹配 函数、递归求值 eval 函数,并最终整合到一起实现函数 expr。

#### P1.3 --- 实现监视点的功能

需要实现监视点的功能,需要补充 watchpoint 结构,完成监视点的相关操作函数,然后在 ui.c 中完成对监视点相关命令函数的编写,最后需要实现监 视点状态改变的暂停逻辑。

# 三、测试结果

#### 1. 帮助 help 指令

```
(nemu) help
help - Display informations about all supported commands
c - Continue the execution of the program
q - Exit NEMU
si - Single step execution
info - Print information of registers or watchpoints
p - Evaluate expression
x - Scan memory
w - set watchpoint
d - delete watchpoint
```

#### 2.单步执行 si 指令

```
(nemu) si
80100000: b7 02 00 80 lui 0x80000,t0
(nemu) si 2
80100004: 23 a0 02 00 sw 0(t0),$0
8010000<u>8</u>: 03 a5 02 00 lw 0(t0),a0
```

#### 3.打印寄存器 info 指令和监视点 w 指令

```
(nemu) w $t0
watchpoint $t0 set success
(nemu) w $t1
watchpoint $t1 set success
(nemu) w $t2
watchpoint $t2 set success
(nemu) w $t3
watchpoint $t3 set success
(nemu) info w
    EXPR
NO
                                       DECIMAL
                                                     HEX
3
     $t3
                                       0
                                                     0x0
2
     St2
                                       0
                                                     0x0
     $t1
                                                     0x0
                                       0
     $t0
                                       0
                                                     0x0
```

#### 4.表达式求值 p 指令

```
(nemu) p (1+2)*(2*3)
decimal: 18
hex : 0x12
(nemu) p --9
decimal: 9
hex : 0x9
(nemu) p (2*5)+)
expression error
```

# 四、必答题

1:

我选择的 ISA 是 RISC-V32

2:

调试需要花费的时间是 500\*90%\*30\*20=270000s=4500min 简易调试器可以节约的时间为 500\*90%\*20\*20=180000s=3000min

3:

- riscv32 有 R、I、S、B、U、J 6 种指令格式。
- LUI 指令是将 20 位常量加载到寄存器的高 20 位。
- Mstatus 结构如下图:

XLEN-1	XLEN-2			2	3 22	2	1 2	0 1	9	18	1	7	
SD	0				TSR	T	W TV	M M	IXR SU		MP	RV	
1		XLEN-24					1 1		1		1		
16 15	14 13	12 11	10 9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
XS	FS	MPP	0	SPP	MPIE	0	SPIE	UPIE	MIE	0	SIE	UIE	
2	2	2	2	1	1	1	1	1	1	1	1	1	

4:

- 使用命令 find . -name "\*[.h|.c]" | xargs cat|wc -1 得出来的行数是 5467。
- 使用命令 find -name "\*[.h|.c]" | xargs cat|grep -v ^\$|wc -1 得到 4497

5:

- Wall 的作用是打开 gcc 所有警告。
- Werror 的作用是要求 gcc 将所有警告当成错误处理。

# PA2: 简单复杂的机器

# 一、实验进度

PA2 的内容全部已完成。

# 二、任务描述

#### P2.1 --- 在 NEMU 中运行第一个 C 程序

Step 1: 在 all-instr.h 中定义相关指令函数

Step 2: 在 exec.c 的 opcode\_table 中添加新指令

Step 3: 在 decode.c 中实现相应的译码辅助函数

Step 4: 在 rtl.h 中修改完善 rtl 指令

**Step 5:** 在 compute.c 和 control.c 等文件中使用 rtl 指令实现正确的执行辅助函数 完成上述步骤后,编译运行可以完成 P2.1。

#### P2.2 --- 实现更多的指令

**Step 1:** 过程类似于 PA2.1,只不过要实现更多的指令。更多的指令意味着更容易出错,因此首先完成 diff-test。

**Step 2:** 完成 diff-test 后,一边使用 make 命令测试一边查阅手册了添加新指令。过程像 PA2.1。只不过添加了 diff-test。

**Step 3:** 测试测试文件 hello-str 和 string 中要使用库函数 sprintf、strcmp、strcat、strcpy 和 memset。这些函数要在 nexus-am/libs/klib/src/stdio.c 以及 string.c 中编写。

Step 4: 在 nemu/目录下:

执行一键回归测试: bash runall.sh ISA=riscv32 可以测试所有程序。

#### P2.3 --- 运行打字小游戏

要完成串口、时钟、键盘、VGA 四个输入输出设备程序的编写。

Step 1: 串口 在 trm.c 中已经实现,我们还需要编写 printf 函数以便程序运行。

Step 2: 时钟的功能需要在 nemu-timer.c 中完成,在启动 init 时通过 RTC\_ADDR 获取启动时间,运行时钟功能时通过地址 RTC\_ADDR 获取当前时间,将 uptime->hi 设为 0, uptime->lo 设为当前时间与启动时间的差值,即可完成时钟功能。

**Step 3:** 键盘的功能需要在 nemu-input.c 中完善,通过地址 KBD\_ADDR 获取键盘按键信息,放入 kbd->keycode 中,将按键信息与 KEYDOWN\_MASK 相与,如果值为 1 就说明是按下,值为 0 说明是松开。

Step 4: 需要实现的是 VGA 设备,在 nemu-video.c 中完善相关的功能, VGA 设备需 要将 pixels 中的像素信息写入 VGA 对应的地址空间中,就能正确显示图像

## 三、测试结果

#### 1. 一键回归测试

```
add-longlong]
          add1
          bit]
 bubble-sort]
          div1
        dummy]
         fact]
          fibi
     goldbach]
    hello-str]
      if-else]
  leap-year]
load-store]
   matrix-mulj
          max]
         min3]
        mov-c]
        movsx]
mul-longlong]
       pascal]
        prime]
   quick-sort]
    recursion]
  select-sort]
        shift]
 shuixianhua]
       string]
sub-longlong]
          sum]
       switch]
to-lower-case]
      unalign]
      wanshu] PASS!
```

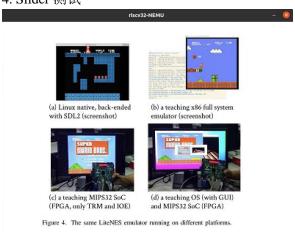
#### 2. microbench 测试:

```
258 Marks
vs. 100000 Marks (i7-7700K @ 4.20GHz)
MicroBench PASS
Total time: 88926 ms
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x801041e0
```

## 3. 打字小游戏测试:



## 4. Slider 测试



## 5. Litenes 测试



# 四、必答题

1:

一条指令在 nemu 中执行的过程: 首先根据 PC 值通过 instr\_fetch 函数取指令,从选出的指令中选取其 opcode, 在 opcode\_table 中进行索引,找到该指令对应的译码辅助函数和执行辅助函数,随后通过译码辅助函数进行译码,将译码得到的相关信息保存在 decinfo中,接 着通过执行辅助函数执行指令,执行辅助函数通过 rtl 指令对译码得到的信息进 行相关操作,计算、读取、保存等等,最后通过 update pc 函数更新 PC 值。

2:

以 rtl\_li 函数为例单独去掉 static 和单独去掉 inline 进行重新编译,都不会 报错,但将两者同时去掉时,就会报错。原因是都去掉时,在另一个文件中也有 对 rtl\_li 的定义,会出现重复定义的错误,而具有 static 关键字时,函数会被限制 在本文件内,不会出现重复定义的错误,具有 inline 关键字时,函数在预编译时 就会展开,不会出现重复定义的错误,但如果将两者同时去掉,就会出现重复定义的错误。

3:

添加后,使用 grep 命令查看,共有 81 个 dummy 实体;继续添加后,重 新编译运行,使用 grep 命令,共有 82 个 dummy 实体;修改代码后,重新编译 报错,原因是两个都初始 化后,会产生两个强符号,导致错误。

4:

敲入 make 后,会将 makefile 文件中第一个目标文件作为最终的目标文件,如果文件不存在,或是文件所依赖的后面的.o文件的修改时间比这个文件晚,就会重新编译;如果目标文件依赖的.o文件也不存在,就根据这个.o文件的生成规则生成,然后生成上一层.o文件,中间某一步出错就会直接报错

# PA3: 穿越时空的旅程

# 一、实验进度

PA3 的内容全部已完成。

# 二、任务描述

#### P3.1 --- 实现自陷操作\_yield()

Step 1: 首先, 实现 csrrs, csrrw, ecall 和 sret 指令

Step 2: 在 intr.c 文件中编写 raise\_intr()

Step 3: 根据 trap. S 重构 \_Context 成员结构体

**Step 4:** 实现事件分发的\_\_am\_irq\_handle() 函数

Step 5: 在 do event ()函数中识别自陷事件 EVENT YIELD

#### P3.2 --- 实现用户程序的加载和系统调用

Step 1: 实现 loader() 函数,使用 ramdisk\_read() 函数实现

Step 2: 完成系统调用的实现,然后在 do\_event()中添加 do\_syscall 的调用

Step 3: 根据 nanos.c 中的 ARGS\_ARRAY, 在 riscv-nemu.h 中实现 GPR 的宏

Step 4: 添加 SYS\_yield, SYS\_read, SYS\_write, SYS\_brk 系统调用

**Step 5:** 完成\_sbrk() 实现堆区管理

#### P3.3 --- 运行仙剑奇侠

Step 1: 要实现 fs open, fs read, fs close, fs Iseek 函数

Step 2: 使用 fs 函数替换 loader () 函数中的 ramdisk\_read()

Step 3: 实现虚拟文件系统 VFS

**Step 5:** 实现 serial\_write(), init\_fs(), fb\_write(), fbsync\_write(), init\_deivce, dispinfo\_read() 等函数

# 三、测试结果

1. 运行 dummy 测试:

#### 2. 运行 Hello 测试:

```
Hello World from Navy-apps for
                               the 20845th time!
Hello World from Navy-apps for the 20846th time!
Hello World from Navy-apps for the 20847th time!
Hello World from Navy-apps for the 20848th time!
Hello World from Navy-apps for the 20849th time!
Hello World from Navy-apps for the 20850th time!
Hello World from Navy-apps for the 20851th time!
Hello World from Navy-apps for the 20852th time!
Hello World from Navy-apps for the 20853th time!
Hello World from Navy-apps for the 20854th time!
Hello World from Navy-apps for the 20855th time!
Hello World from Navy-apps for the 20856th time!
Hello World from Navy-apps for the 20857th time!
Hello World from Navy-apps for the 20858th time!
Hello World from Navy-apps for the 20859th time!
Hello World from Navy-apps for the 20860th time!
```

#### 3. 运行 text 测试:

```
Welcome to riscv32-NEMU!

For help, type "help"
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/main.c,14,main] 'Hello World!' from Nanos-lite
e
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/main.c,15,main] Build time: 13:06:07, Oct 4
2023
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/ramdisk.c,28,init_ramdisk] ramdisk info: star
t = , end = , size = -2146426564 bytes
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/device.c,35,init_device] Initializing devices
...
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/irq.c,20,init_irq] Initializing interrupt/exc
eption handler...
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/proc.c,27,init_proc] Initializing processes...
...
[/home/hust/ics2019/nanos-lite/src/loader.c,35,naive_uload] Jump to entry = -0x7
cffddac
PASS!!!
nemu: HIT GOOD TRAP at pc = 0x80100bdc
```

#### 4. 运行 bmptest 测试:



# 5. 运行仙剑奇侠传







## 四、必答题

1:

函数\_am\_irq\_handle 中,上下文结构体 c 是函数的参数,该 函数是 trap. S 中通过 call 指令调用的。c 指向的上下文结构\_Context 包含 32 个通用寄存器, scause, sstatus, sepc, 在 trap. S 中他们会被先后压栈,成员赋值是在执行自陷操作时,通过 trap. S 的汇编程 序运行进行赋值的。riscv-nemu. h 定义了结构体\_Context,同时确定了成员的顺序,trap. S 通过汇编程序 对上下文结构体进 行赋值,讲义则说明了流程,方便我们理解,实现的指令csrrw,csrrs,ecall,sret实现了异常调用,异常返回等,使得自陷操作能够正常执行。

2:

Nanos-lite 调用中断,操纵 AM 发起自陷指令的汇编代码,随后保存上下 文,转入 CPU 自陷指令的内存区域,执行完毕后,恢复上下文,返回运行时环境。

3:

hello 程序在磁盘上, hello.c 被编译成 ELF 文件后, 位于 ramdisk 中。当用户运行该程序时,通过 naive\_uload 函数读入指定的内存并放在正确的位置。加载完成后,操作系统从其 ELF 信息中获取到程序入口地址,通过上下文切换从入口地址处继续执行, hello 程序便获取到 CPU 的控制权开始执行指令。

对于字符串在终端的显示,首先调用 printf 等库函数,然后通过 SYS\_write 系统调用来输出字符,系统调用通过调用外设的驱动程序最终将内容在外设中表现出来,程序执行完毕后操作系统会回收其内存空间。

4:

操作系统通过库函数读出画面的像素信息,画面通过 VGA 输出,VGA 被抽象成设备文件,fs\_wrtie 函数在一步步执行中调用了 draw\_rect 函数, draw\_rect 函数把像素信息写入到 VGA 对应的地址空间中,最后通过 update\_screen 函数将画面显示在屏幕上。