PA2 实验报告

王卫东 221900332

2023年11月24日

一 必做题

- 1 理解 YEMU 如何执行程序
- 1.1 实例程序状态机

对于 (PC,r0,r1), 有: $(0,y,?) \rightarrow (1,y,y) \rightarrow (2,x,y) \rightarrow (3,x+y,y) \rightarrow (4,x+y,y)$

1.2 指令执行

程序执行:

- exec_once 函数:
- 取指: 从内存中取得由程序计数器 (pc) 指向的指令。
- 译码:通过切换操作码 (this.rtype.op 或 this.mtype.op) 来解码指令, 确定指令类型。
- 执行: 执行由操作码指定的操作。
- 更新程序计数器: 将程序计数器递增, 指向下一条指令。

主函数:

它运行一个循环,调用 exec_once 直到 halt 标志被设置。循环后,打印计算结果,该结果存储在内存位置 M[7] 中。

示例程序:

内存中的程序从 M[6] 和 M[5] 加载值,将它们相加,并将结果存储在 M[7] 中。值 16,33 和 0 初始化在内存位置 M[6],M[5] 和 M[7] 中。

2 整理一条指令在 NEMU 中的执行过程

不妨考虑 auipc 指令:

- 1. auipc 用于将一个无符号立即数加到当前程序计数器 (PC) 的高 20 位, 形成一个 32 位的立即数,然后存储到目标寄存器中。在上述代码中, auipc 的匹配模式为
 - INSTPAT("??????? ????? ???? ???? 00101 11", auipc, U, R(rd) = s->pc + imm);
- 2. 在 decode_operand 函数中,根据 TYPE_U,即 auipc 的类型,调用 immU()解析出立即数。然后,在执行阶段,将当前 PC 加上立即数,并将结果存储到目标寄存器 rd 中。
- 3. 这样, auipc 指令就完成了将无符号立即数加到当前 PC 的高 20 位的操作。

3 打字小游戏究竟是如何在计算机上运行的?

- 硬件层(AM):游戏通过 AM 层来与计算机硬件进行交互。在这个 层次上,游戏使用了 AM 的 GPU 模块(图形处理单元)和键盘模块。 GPU 负责绘制游戏界面,而键盘模块用于接收键盘输入。
- 指令集架构层 (ISA): 在这个层次上,游戏使用了一些特定的指令来操作寄存器、内存,以及与输入输出相关的操作。例如, io_read 和 io_write 函数用于读取和写人 I/O 设备 (键盘和屏幕)。
- 运行时环境层 (NEMU):游戏的主逻辑通过调用 game_logic_update 和 render 函数来进行更新和渲染。NEMU 负责模拟指令的执行、寄存器和内存的管理。
- 应用程序层: 打字小游戏是一个应用程序, 主要由 C 语言编写。在这个层次上, 游戏实现了一些游戏逻辑, 比如生成字符、处理键盘输入、更新游戏状态等。通过调用 check_hit 函数, 游戏检查键盘输入是否命中了正在下落的字符。

游戏的运行过程可以概括为:

游戏逻辑通过 game_logic_update 函数进行更新,其中包括生成新的字符、更新字符的位置等。用户的键盘输入通过 io_read(AM_INPUT_KEYBRD) 获取,并在 check_hit 函数中进行处理。游戏界面通过 render 函数进行渲染,包括绘制下落的字符、统计得分等。

4 static inline 开头定义的 inst_fetch() 函数

- 去掉两者:出现报错: "hostcall.c:(.text+0x0): multiple definition of inst_fetch; src/isa/riscv32/inst.o:inst.c:(.text+0xea0): first defined here", 多个源文件中包含相同的函数的定义(而不是声明)时,如果这些定义都带有 static 关键字,就会导致多重定义错误(multiple definition error)。这是因为每个源文件被编译成一个独立的目标文件,而每个目标文件都包含了相同的静态定义,这违反了链接阶段的规则。
- 分别去掉 static/inline: 没有 trace 到明显错误,程序会正常运行(估计调用函数开销增大了)
- 5 重新编译后的 NEMU 含有多少个 dummy 变量的实体?debug.h 中添加一行同样命令,进行比较;为两处 dummy 变量进行初始化,你发现了什么问题?为什么之前没有出现这样的问题?

在 build/obj 中利用 grep -r -c 'dummy' ./* | grep 'o:[1-9]'| wc -1 命令得出共有 33 个。

仍然是 33 个。

两个初始化后会出现多次定义的错误:

```
./include/common.h:2:21: note: previous definition of 'dummy' was here
volatile static int dummy=0;

^~~~~

In file included from ./include/device/map.h:4:0,

from src/memory/memory.c:2:
./include/common.h:2:21: error: redefinition of 'dummy'
```

图 1: 报错

原因是强弱定义的问题, 当两个 dummy 都没有初始化的时候 dummy 是一个弱符号,编译器不会报错,编译器会选择占用内存最大的那个弱符号,当把两个 dummy 都初始化后,两个 dummy 就变成强符号了,链接器不允许强符号被多次定义,如果一个是强符号一个是弱符号,那么弱符号会被强符号覆盖(当然这个弱符号的占用内存大小不能大于强符号,否则会报错).

6 make 程序如何组织.c 和.h 文件, 最终生成可执行文件 amkernels/kernels/hello/build/hello-\$ISA-nemu.elf

首先来看 am-kernels/kernels/hello/ 目录下的 Makefile:

```
NAME = hello
SRCS = hello.c
include $(AM_HOME)/Makefile
```

这里包含的 Makefile 在 abstract-machine 目录下。

执行来观察一下:

```
# Building hello-image [riscv32-nemu]
+ CC hello.c
# Building am-archive [riscv32-nemu]
+ CC src/platform/nemu/trm.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/ioe.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/timer.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/input.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/gpu.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/audio.c
+ CC src/platform/nemu/ioe/disk.c
+ CC src/platform/nemu/mpe.c
+ AS src/riscv/nemu/start.S
+ CC src/riscv/nemu/cte.c
+ AS src/riscv/nemu/trap.S
+ CC src/riscv/nemu/vme.c
+ AR -> build/am-riscv32-nemu.a
# Building klib-archive [riscv32-nemu]
+ CC src/cpp.c
+ CC src/string.c
+ CC src/stdlib.c
+ CC src/stdio.c
+ CC src/int64.c
+ AR -> build/klib-riscv32-nemu.a
+ LD -> build/hello-riscv32-nemu.elf
# Creating image [riscv32-nemu]
+ OBJCOPY -> build/hello-riscv32-nemu.bin
```

大概过程如下:

- 1. 构建 hello 镜像, 生成.o 文件
- 2. 构建 am 库, 通过生成的.o 文件生成.a 文件
- 3. 构建 klib 库, 通过生成的.o 文件生成.a 文件
- 4. 链接,通过之前生成的 hello 镜像和两个库,生成 elf 文件
- 5. 反汇编 elf 文件得到 txt 文件
- 6. 通过 objcopy 将 elf 文件转换为 bin 文件 (NEMU 可执行的镜像文件)

二 实验心得

- 一是在处理子问题时不要将问题复杂化。框架代码本身已经给出了非 常明确的提示,只要理解每个知识点背后的原理,代码还是很容易实现的。
- 二是要学会编写工具来提高调试效率,在实现【sdb】、【trace】和【difftest】等工具的过程中,对于程序行为更加了解,更能够解决相应的问题。
- 三是全面地阅读框架代码,了解整个框架的运作(这个目前还没完成,还需要花这个周末再 review 一下,同时完成比较完整的 printf 代码)。

总体来说,pa2 要更考验耐心和细节,要认真地完成各个选做题以及每个可能出错的小问题。(RTFSC 占据巨量的时间~)