

# 华中科技大学

## 2024

### 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:	CS2103 班
学 号:	U202115395
姓 名:	杜启铭
电 话:	13526877089
邮 件:	2454235539@qq. com
完成日期:	2024-09-24



# 目 录

1	课程实验概述 .....	1
1.1	课设目的 .....	1
1.2	课设任务 .....	1
1.3	实验环境 .....	1
2	PA1 – 开天辟地的篇章：最简单的计算机 .....	2
2.1	简单调试器 .....	2
2.1.1	单步执行 si .....	2
2.1.2	打印程序状态 info .....	2
2.1.3	扫描内存 x .....	2
2.2	表达式求值 .....	2
2.2.1	表达式解析 .....	2
2.2.2	表达式求值 .....	2
2.3	设置与删除监视点 .....	3
2.4	运行结果 .....	3
2.5	必答题 .....	3
3	设计 .....	5
4	实验结果与结果分析 .....	6
	参考文献 .....	7

# 1 课程实验概述

## 1.1 课设目的

本次课程设计通过实现一个经过简化但功能完备的 riscv32 模拟器 NEMU，最终在 NEMU 上运行游戏“仙剑奇侠传”，来探究“程序在计算机上运行”的基本原理。

## 1.2 课设任务

本次课程设计主要包含下列实验内容。

1. 实现简易调试器、表达式求值、监视点与断点等功能。
2. 运行一个 C 程序、丰富指令集并测试所有程序、实现 I/O 指令并测试打字游戏。
3. 实现系统调用、实现文件系统、运行仙剑奇侠传。
4. 实现分页机制、实现进程上下文切换、时钟中断驱动的上下文切换。

## 1.3 实验环境

使用教师提供的 virtual box 镜像。

## 2 PA1 - 开天辟地的篇章: 最简单的计算机

### 2.1 简单调试器

我们需要为 `nemu` 实现一些简单的调试功能, 包括单步执行、打印程序状态、扫描内存、表达式求值、扫描内存、设置监视点、删除监视点。

#### 2.1.1 单步执行 `si`

`cpu_exec` 函数实现了执行指定次数的 CPU 循, 因此单步执行的功能通过直接调用该函数即可实现。

#### 2.1.2 打印程序状态 `info`

程序状态包括两种状态: 寄存器状态和监视点状态。

定义一个名为 `cmd_info` 的函数, 用于处理 `info` 命令。根据传入的参数 `args`, 如果参数是 `'r'`, 则调用 `isa_reg_display()` 显示寄存器信息; 如果参数是 `'w'`, 则调用 `display_watchpoints()` 显示监视点信息并返回; 如果参数无效, 则打印 `"Wrong argument!"` 错误信息。如果没有提供参数, 则打印 `"Lack argument!"` 错误信息。

#### 2.1.3 扫描内存 `x`

定义一个名为 `cmd_x` 的函数, 用于处理 `x` 命令。该函数从参数 `args` 中解析出要读取的内存单元数量 `number` 和起始地址 `index`, 如果解析失败或参数无效, 则打印错误信息 `"Wrong argument!"` 并返回。否则, 它会循环读取指定数量的内存单元, 每读取四个单元打印一行, 调用 `isa_vaddr_read` 函数读取内存地址的值, 并以十六进制格式打印地址和值。

### 2.2 表达式求值

#### 2.2.1 表达式解析

定义一个名为 `make_token` 的函数, 用于将输入字符串 `e` 分解成一系列的标记 (tokens)。函数通过正则表达式逐个匹配输入字符串中的子串, 并根据匹配的规则将子串记录为相应类型的标记。对于不同类型的标记, 函数会执行不同的操作。

#### 2.2.2 表达式求值

定义一个名为 `calculate` 的递归函数, 用于计算表达式的值。函数根据传入的标记数组 `tokens` 和索引范围 `[i, j]` 解析并计算表达式的值。如果 `i` 和 `j` 相等且标记是数字或寄存器, 则返回其值; 如果表达式被括号包围, 则去掉括号递归计算; 否则, 找到主操作符并递归计算其左右操作数的值, 并根据操作符类型执行相应的运算。函数通过 `success` 标志指示计算是否成功, 并处理各种运算符和错误情况, 如除零错误和无效表达式。

## 2.3 设置与删除监视点

我们需要实现：监视点的创建、删除、打印、检查。

监视点的创建。定义一个名为 `new_wp` 的函数，用于分配一个新的监视点 (WP)。如果没有可用的空闲监视点，则打印错误信息并触发断言失败。否则，从空闲链表中取出一个监视点，将其插入到活动监视点链表的头部，并返回该监视点的指针。

监视点的删除。定义一个名为 `free_wp` 的函数，用于根据监视点编号 NO 从活动监视点链表中删除相应的监视点；如果找到该监视点，则将其从链表中移除并添加到空闲监视点链表中，以便后续复用

监视点的打印。定义一个名为 `display_watchpoints` 的函数，用于显示当前所有活动的监视点。函数首先打印表头，然后遍历活动监视点链表 `head`，对于每个监视点，打印其编号 (NO)、表达式 (`wp_expr`) 和上次计算的结果 (`last_value`)。

监视点的检查。定义一个名为 `check_watchpoints` 的函数，用于检查所有活动的监视点是否发生变化。函数遍历监视点链表 `head`，计算每个监视点表达式的当前值 `res`，如果计算失败则打印错误信息并触发断言失败；如果当前值与上次记录的值 (`last_value`) 不同，则打印监视点信息和新旧值，并更新 `last_value`。函数返回一个布尔值 `result`，指示是否有监视点发生了变化。

## 2.4 运行结果

简单调试器的功能已基本实现。

## 2.5 必答题

这里我们来对实验文档中的必答题进行逐一的解答。

1.我选择的 ISA 是 riscv32。

2.用于调试的时间为 10 小时，实现简单调试器后的调试时间将降低为 2 小时，由此可见，通过实现一定的基础设施，可以有效的减少我们在后续工作中 debug 的工作量。

3.riscv32 的指令格式有：R 型 (Register)、I 型 (Immediate)、S 型 (Store)、B 型 (Branch)、U 型 (Upper Immediate)、J 型 (Jump)

LUI (Load Upper Immediate) 指令将一个 20 位的立即数加载到寄存器的高 20 位，低 12 位填 0。

mstatus 包含字段：MIE 机器模式全局中断使能、MPI 机器模式中断使能前值、MPP 机器模式前模式、FS 浮点状态、XS 扩展状态、SD 状态脏位。

4.

(1) nemu/目录下的所有.c 和.h 文件总共有多少行代码？

使用以下命令统计代码行数：

```
find nemu/ -name '*.c' -o -name '*.h' | xargs wc -l
```

(2) 和框架代码相比，你在 PA1 中编写了多少行代码？

两次使用 (1) 中的命令并计算结果。

(3) 将统计代码行数的命令写入 Makefile 中。

在 Makefile 添加以下内容：

```
count:
```

```
find nemu/ -name '*.c' -o -name '*.h' | xargs wc -l
```

运行 `make count` 即可统计代码行数。

(4) 除去空行之外, `nemu/` 目录下的所有 `.c` 和 `.h` 文件总共有多少行代码?

使用以下命令统计除去空行的代码行数:

```
find nemu/ -name '*.c' -o -name '*.h' | xargs grep -v '^$' | wc -l
```

5. `-Wall` 和 `-Werror` 是 GCC 编译器中的两个常用选项:

**-Wall:**

(1) 启用所有常见的警告选项, 帮助开发者发现潜在的代码问题。

(2) 包括未使用的变量、未初始化的变量、隐式函数声明等警告。

**-Werror:**

(1) 将所有警告视为错误, 编译器在遇到警告时会停止编译。

(2) 强制开发者修复所有警告, 确保代码质量。

为什么要使用 `-Wall` 和 `-Werror`:

(1) 提高代码质量: 通过启用警告, 开发者可以发现并修复潜在的代码问题。

(2) 强制修复警告: 将警告视为错误, 确保所有警告都被修复, 避免潜在的运行时错误。

(3) 保持代码整洁: 减少代码中的潜在问题和不良实践, 保持代码库的整洁和可维护性。

### 3 设计

## 4 实验结果与结果分析



## 参考文献