# PA4 实验报告

2018年12月26日 星期三

梁宇方 171860695 计算机科学与技术系

实验进度: 我完成了全部必做内容以及部分选做内容。

## 必答题:

分时 多任务的具体过程:请结合代码,解释分页机制和硬件中断是如何支撑仙剑奇侠传和 hello 程序在我们的计算机系统(Nanos-lite, AM, NEMU)中分时运行的.

#### 答:

分页机制:

在 CRO 寄存器中将 PG 为设置为 1,以开启分页机制。开启分页机制后,从虚拟地址到物理地址的映射可以分为四步。第一步: 获取页目录表基地址 DIR\_base。第二步,通过虚拟地址的 22~31 位指示的 DIR\_offset,从页目录表中获取对应的页目录项 PAGE\_base,页目录项的 12~31 位指示页表基地址,0 位为 Present 位,表示该页表是否有效。第三步,通过虚拟地址的的 12~21 位指示的 PAGE\_offset,在页表中获取对应的页表项。页表项的 12~31 位与虚拟地址

的0~11位组合,成为真正的物理地址。

硬件中断:

```
ics@2d49f1a4030a: ~/ics2018/nanos-lite
                                                                                                              文件(F) 编辑(E) 查看(V) 搜索(S) 终端(T) 帮助(H)
                                                                                                                             puts(decoding.asm_buf);
        raise intr(uint8_t NO, vaddr_t ret_addr) {
    TOOO: Trigger an interrupt/exception with
    That is, use ``NO'' to index the IDT.
                                                                                                             251 update eip():
         _push(&cpu.EFLAGS.as_32bits_reg);
                                                                                                              252
253  #if defined(DIFF_TEST)
254    void difftest_step(uint32_t);
   rtl_push(&cpu.CS);
rtl_li(&t1, ret_addr);
rtl_push(&t1);
                                                                                                                        //Lanceloia
if(!is_skip_difftest)
    difftest_step(ori_eip);
   CDU.EFLAGS.IF = 0;
                                                                                                                  #endif
   uint32_t idt_base = cpu.IDTR.base;
uint32_t GD_lo32bits = vaddr_read(idt_base + (NO * 8), 4);
uint32_t GD_hi32bits = vaddr_read(idt_base + (NO * 8) + 4, 4);
                                                                                                               60 //PA4.3
61 #define IRQ_TIMER 32
   cpu.INTR = false;
extern void raise_intr(uint8_t NO, vaddr_t ret_addr);
raise_intr(uint8_t)IRQ_TIMER, cpu.elp);
update_elp();
   rtl_j(jump_dest_addr);
                                                                                                            268
269
270 }
/* Lanceloia Create */
void end_raise_intr(){
    rtl_pop(&t1);
    rtl_pop(&cpu.CS);
    rtl_pop(&cpu.EFLAGS.as_32bits_reg);
                                                                                                            "../nemu/src/cpu/exec/exec.c" [converted] 270L, 10491C writter
   rtl ir(&t1):
void dev_raise_intr() {
   cpu.INTR = true;
```

每隔 10ms, nemu 中的设备 timer 就会调用一次 dev\_raise\_intr。请求一次硬件中断。nemu 中的 CPU 在执行完一条指令后便会去查询当前是否需要响应中断。响应中断的条件是: CPU 处于开中断状态(cpu.EFLAGS.IF==1), 且有硬件中断到来(cpu.INTR==1)。

当 CPU 响应中断的方式是自陷,通过 raise\_intr 保存现场,随后跳转到约定的中断处理代码,中断处理代码由 raise intr 的参数中断号(NO)决定。

在 nexus-am 中,对 32号(0x20)中断的处理代码是 irq0, irq0 会将中断号压栈,然后调用 irq\_handle。irq\_handle 中绑定的处理函数是 nanos-lite 的do\_event,在 do\_event 函数中添加对时钟中断信号的响应函数\_yield,强迫当前用户进程进行自陷。从而可以调度到另一用户进程。

在 nanos-lite 的调度函数 schedule 中,对各个用户进程做时间片分配,即完成了分时多任务的进行。

### 展示你的计算机系统:

添加前台程序及其切换功能,展示你亲手创造的计算机系统。

#### 答:

加载了3份仙剑奇侠传,默认显示第1份,摁F1~F3可以切换到相应的进程。