## lab1

## 范逍宇 2019013273

## 实验报告

一共修改了四个文件, 每个文件修改的内容如下:

src/task/task.rs

在 TaskControlBlock 中增加两个变量 start\_time 和 syscall\_times 分别用来记录程序开始运行的时间和每种 syscall 的调用次数。

src/task/mod.rs

在构造 TASK\_MANAGER 时加入对 start\_time 和 syscall\_times 的初始化操作,否则会报错。

修改 TaskManager 的 run\_first\_task 和 run\_next\_task,如果这是第一次运行某个任务,就将该任务的 start time 记录为当前的时间。

src/syscall/mod.rs

修改 syscall 函数, 在进入具体的 syscall 函数之前, 根据 syscall\_id 修改当前任务的 syscall\_times, 将对应的 syscall 类型的计数加一。

src/syscall/process.rs

在 sys\_task\_info 函数中将当前进程的 TaskInfo 赋给 ti, 而 ti 是用户程序传递的参数的引用,这样就实现了将信息反馈给用户程序。

## 思考题

1.运行 ch2b\_bad\_address.rs, ch2b\_bad\_instructions.rs, ch2b\_bad\_register.rs 分别报错如下:

[ERROR] [kernel] PageFault in application, core dumped.

[ERROR] [kernel] IllegalInstruction in application, core dumped.

[ERROR] [kernel] IllegalInstruction in application, core dumped.

这说明访问非法地址、使用 S 态特权指令 (sret), 访问 S 态寄存器 (sstatus) 后会报错。

我使用的 RustSBI 版本为 0.2.0-alpha.4。

2.

(1) 刚进入\_\_restore 时, a0 的值为分配 Trap 上下文之后的内核栈栈顶地址, 因为 restore 在 trap\_handler 函数返回之后调用, 而 trap\_handler 的返回值为传入的 cx: &mut TrapContext, 即 Trap 上下文的内核栈栈顶地址。

在开始运行用户程序和 trap 处理完之后返回用户态都会用到 restore 函数。

- (2) 这几行代码恢复了 sstatus, sepc, sscratch 寄存器, 其中 sstatus 寄存器保存了 SPP 等字段, 给出 Trap 发生之前 CPU 处在哪个特权级 (S/U) 等信息, 即将当前状态恢复为用户态, sepc 记录了 Trap 发生之前执行的最后一条指令的下一条指令的地址, 确定了用户态将要执行的代码, sscratch 保存了用户栈的栈顶指针, 从而找到之前的用户栈继续执行。
- (3) 因为 x2 (sp) 在下面通过 sscratch 恢复(且现在 sp 的任务还未完成,下面还要用到 sp 来释放 trap 上下文),而对于 x4 (tp) 寄存器来说,除非我们手动出于一些特殊用途使用它,否则它一般也不会被用到,所以也无需处理 x4。
- (4) sp 指向用户程序栈的栈顶, sscratch 指向内核栈的栈顶。

- (5) sret, 这是 RISCV 的规定,执行 sret 指令后,停止执行当前程序流,转而从 csr 寄存器 sepc 定义的 pc 地址开始执行执行,同时硬件更新 sstatus 的 sie 域为之前的状态(spie 的值),即从内核态进入了用户态。
- (6) sp 指向内核栈的栈顶, sscratch 指向用户栈的栈顶。
- (7) L13: csrrw sp, sscratch, sp