

实验概述

1. 实现syscall统计

在 `TaskControlBlock` 中添加属性 `syscall_counts: Vec<SyscallRecord>`，其中 `SyscallRecord` 结构如下

```
#[derive(Copy, Clone)]
pub struct SyscallRecord {
    pub syscall_id: usize,
    pub count: u32,
}
```

这里使用 `Vec` 而不是定长数组是因为内核堆空间有限(0x20000)，如果为每个 `TaskControlBlock` 都分配长度为500的`usize`数组，则会消耗很多内存。没有直接使用 `HashMap` 或 `BTreeMap` 是因为它们都在 `Rust` 的标准库中，因此无法使用。

在每个 `TaskControlBlock` 初始化时，设置属性 `syscall_counts` 为空数组，表示没有任何系统调用发生。每当有系统调用执行时，在根据 `syscall_id` 进入不同处理函数前，通过 `TASK_MANAGER` 找出当前所属的task的id，并更新系统调用的记录。

在进入系统调用 `task_info` 查询时，由于更新记录的操作发生在进入 `sys_task_info` 之前，所以此次查询结果会包含本次 `task_info` 的记录，满足实验要求。

2. 实现运行时间查询

在 `TaskControlBlock` 中添加属性 `start_time_ms: Option<usize>`，为了方便，直接使用毫秒作为计时单位，初始设置为 `None`。

所有任务第一次运行时要么作为第一个被运行任务发生在 `TaskManager.run_first_task()`，要么发生在 `run_next_task` 切换任务时。因此在这两处先查询到当前时间，若即将执行的任务还没有设置开始时间，就将其设置为当前时间。`task_info` 查询时直接用当前时间减去任务开始时间即可。

3. 查询当前任务的状态

直接设置为 `Running` 或 查询 `TaskControlBlock` 都可。

任务执行完成后没有清除系统调用的统计和开始时间等信息，因为目前一个 `TaskControlBlock` 只会被使用一次。

简答作业

1. 正确进入 U 态后，程序的特征还应有：使用 S 态特权指令，访问 S 态寄存器后会报错。请同学们可以自行测试这些内容 (运行 [Rust 三个 bad 测例 \(ch2b_bad *.rs\)](#)，注意在编译时至少需要指定 `LOG=ERROR` 才能观察到内核的报错信息)，描述程序出错行为，同时注意注明你使用的 `sbi` 及其版本。

版本: RustSBI version 0.3.0-alpha.4, adapting to RISC-V SBI v1.0.0

- `bad_address`: PageFault in application
- `bad_instructions`: IllegalInstruction in application 非法指令，用户态不能执行 `sret`
- `bad_register`: IllegalInstruction in application 非法指令 CSR相关指令或寄存器需要在S模型下执行

2. 深入理解 [trap.S](#) 中两个函数 `__alltraps` 和 `__restore` 的作用

1. 刚进入 `__restore` 时, `a0` 代表指向分配 Trap 上下文之后的内核栈栈顶, `__restore` 可以让 `trap_handler` 处理完系统调用/异常/中断之后, 从内核态返回用户态, 也可以作为新任务的初始化助手, 让新任务开始在用户态执行。

2. `sstatus`寄存器是 S 特权级最重要的 CSR, 可以从多个方面控制 S 特权级的 CPU 行为和执行状态。比如 `SPP` 字段可以给出 `trap` 前 CPU 处于哪一种模式。

`sepc` 寄存器 当 Trap 是一个异常的时候, 记录 Trap 发生之前执行的最后一条指令的地址。当 CPU 用 `sret` 返回时, 会回到 `sepc` 所指向的位置

`sscratch` 寄存器一般作为中转寄存器, 比如存储用户态 `sp` 或内核态 `sp`

3. `x2` 就是 `sp` 寄存器, 这时的 `sp` 指向的是内核栈, 还要用它来恢复后面的寄存器, 所以暂时跳过, 之后可以直接用 `sscratch` 恢复 `x2(sp)`。 `x4` 寄存器一般不会用到, 所以无需保存。

4. 指令执行后 `sp` 为用户栈 `sp`, `sscratch` 为内核栈 `sp`

5. `__restore` 状态切换在 `sret`, 执行后进入用户态是因为当前在 S 模式, 硬件会正常执行并自动设置 `sstatus` 的 `SPP` 字段为 U, 即进入用户态

6. `sp` 为内核栈 `sp`, `sscratch` 保存用户栈 `sp`

7. 通过 `ecall` 指令, 或者在 U 态尝试执行 S 态特权指令, 或者一些错误指令比如除 0

个人想法

1. 最好在实验中加入 GDB 调试的内容, 能更直观感受程序在各个阶段比如 `_restore`, `_switch` 是如何流转的。
2. 最好多留点时间, 只是为了完成 lab 的话有点囫圇吞枣, 马马虎虎地就要赶下一章了。

荣誉准则

1. 在完成本次实验的过程 (含此前学习的过程) 中, 我曾分别与 **以下各位** 就 (与本次实验相关的) 以下方面做过交流, 还在代码中对应的位置以注释形式记录了具体的交流对象及内容:
无
2. 此外, 我也参考了 **以下资料**, 还在代码中对应的位置以注释形式记录了具体的参考来源及内容:
阅读了更详细的文档 [rCore-Tutorial-Book 第三版](#)
3. 我独立完成了本次实验除以上方面之外的所有工作, 包括代码与文档。我清楚地知道, 从以上方面获得的信息在一定程度上降低了实验难度, 可能会影响起评分。

4. 我从未使用过他人的代码，不管是原封不动地复制，还是经过了某些等价转换。我未曾也不会向他人（含此后各届同学）复制或公开我的实验代码，我有义务妥善保管好它们。我提交至本实验的评测系统的代码，均无意于破坏或妨碍任何计算机系统的正常运转。我清楚地知道，以上情况均为本课程纪律所禁止，若违反，对应的实验成绩将按“-100”分计。