Chapter 3

王拓为 2018011917

一、实现

当前正在执行的任务信息分为 3 部分:

- status 可以直接设为 TaskStatus::Running;
- syscall_times 可以通过在 TaskControlBlock 内增加记录系统调用的数组,在进入内核态系统调用异常处理函数之后,进入具体系统调用函数之前维护;
- time 可以通过在 TaskControlBlock 内增加记录任务首次调用时间的变量,在该任务首次被执行时维护;在调用 sys_task_info 时与当前时间做差输出;

二、问答

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,描述程序出错行为,同时注意注明你使用的 sbi 及其版本。

sbi: RustSBI version 0.2.0-alpha.4

o ch2b bad address.rs:

[ERROR] [kernel] PageFault in application, bad addr = 0x0, bad instruction = 0x8040008a, core dumped.

程序尝试向 0x0 地址写入数据。

o ch2b_bad_instructions.rs:

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

程序尝试使用S态特权指令sret。

o ch2b_bad_register.rs:

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

程序尝试访问 S 态寄存器 sstatus 。

- 2. 深入理解 trap.s 中两个函数 _alltraps 和 __restore 的作用,并回答如下问题:
 - (1) L40: 刚进入 __restore 时,a0 代表了什么值。请指出 __restore 的两种使用场景。
 - a0 指向分配 Trap 上下文之后的内核栈栈顶。

场景 1:通过 __restore 开始运行 app。

场景 2: 处理 Trap 后返回 U 态。

(2) L46-L51: 这几行汇编代码特殊处理了哪些寄存器? 这些寄存器的值对于进入用户态有何意义? 特殊处理了 sstatus 、sepc 和 sscratch 。

sstatus 中的 SPP 字段给出了 Trap 发生之前 CPU 处于哪一特权级,用于恢复用户态特权级;sepc 中记录了 Trap 发生之前执行的最后一条指令的地址,作为返回地址;sscratch 作为中转寄存器,进入用户态前指向用户栈栈顶。

(3) L53-L59: 为何跳过了 x2 和 x4?

跳过 x2 是因为我们要基于它来找到每个寄存器应该被保存到的正确位置;

跳过 x4 是因为除非手动处于一些特殊用途使用它,一般不会被用到。

- (4) L63: 该指令之后, sp 和 sscratch 中的值分别有什么意义? sp 指向用户栈, sscratch 指向内核栈。
- (5) __restore: 中发生状态切换在哪一条指令? 为何该指令执行之后会进入用户态? sret 之后发生状态切换。

因为该条指令会讲当前特权级按照 sstatus 的 SPP 字段设置为 U。

- (6) L13: 该指令之后, sp 和 sscratch 中的值分别有什么意义? sp 指向内核栈, sscratch 指向用户栈。
- (7) 从 U 态进入 S 态是哪一条指令发生的? 在执行完一条触发 Trap 的指令(如 ecall)时。