

Chapter3报告

实现的功能

主要实现的功能即 `sys_task_info` 函数获取当前任务信息，其中主要包括

1. 在 `TaskControlBlock` 中添加task需要记录的信息域（注意爆栈错误）
2. 在 `TaskManager` 的函数中添加对task信息的更新和维护
3. 添加取出当前任务信息的函数

问答题

1.

运行结果报错内容如下：

```
[ERROR] [kernel] PageFault in application, bad addr = 0x0, bad instruction = 0x80400410, core dumped.  
[ERROR] [kernel] IllegalInstruction in application, core dumped.  
[ERROR] [kernel] IllegalInstruction in application, core dumped.
```

即 `ch2b_bad_address` 程序触发了 `PageFault` 错误，`ch2b_bad_instriction` 和 `ch2b_bad_register` 触发了 `IllegalInstruction` 错误

使用的sbi及版本为：`RustSBI version 0.3.0-alpha.4`

2.

深入理解 `trap.S`

（1）刚进入 `__restore` 时，`a0` 代表了内核栈栈顶（指向要恢复的 `TrapContext`）。两个使用场景分别是：使用 `__restore` 开始运行app；使用 `__restore` 在处理好trap后返回到用户态继续运行app

（2）这几行代码特殊处理了 `sstatus`，`sepc`，`ssratch` 寄存器。它们的意义和作用为
`sepc`：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。

`sstatus`：SPP

等字段给出 Trap 发生之前 CPU 处在哪个特权级（S/U）等信息。

`sscratch`：指向分配这个 `TrapContext` 之前的内核栈栈顶，恢复到进入 Trap 之前的状态。

(3) 因为 `x2` 即 `sp`，用户栈的栈顶已经使用 `sscratch` 进行了特殊的保存和恢复，目前 `sp` 指向内核栈栈顶。

而 `x4` 即 `tp`，除非我们手动出于一些特殊用途使用它，否则一般不会被用到，无需保存。

(4) 交换 `sscratch` 和 `sp`，现在 `sp` 重新指向用户栈栈顶，`sscratch` 也依然保存 进入 Trap 之前的状态并指向内核栈栈顶。

(5) 发生在最后一行，使用 `sret` 指令回到 U 特权级继续运行应用程序控制流。会进入用户态的原因是恢复了 `sstatus` 的 `SPP` 字段为 U 态。

(6) `sp` 指向内核栈栈顶，`sscratch` 指向用户栈栈顶。

(7) CPU 在 U 特权级运行用户程序的时候触发 Trap 时，CPU 会跳转到 `stvec` 所设置的 Trap 处理入口地址，并将当前特权级设置为 S，然后从 Trap 处理入口地址处开始执行。具体发生的指令可能是中断、系统调用、出错指令。