Lab5实验报告

问题一

trapframe 和 context 存在该进程的内核栈中。

context 存在进程栈栈顶的位置,这样 context 指针不仅可以表示该结构体,还可以用来表示进程栈的栈指针,方便上下文切换; trapframe 存在进程栈中,当进程出现异常,进入异常处理程序前保存进程运行状态时,ttbr1_el1 仍然是进程原先的,可以直接通过访问指针来的修改进程栈中的trapframe 的值。

直接存在 proc 中也可以。需要把之后所有对 context 和 trapframe 的访问都调用 proc 中对应结构体的指针。另外, context 中需要添加一个值保存栈指针 sp。

问题二

void swtch(proca, procb) 的目的是保存 proca 的现场,并切换到 procb。此时,内核栈使用的是 proca 的。保存现场意味着需要往 proca 的内核栈(当前使用的内核栈)中压入寄存器值,完成之后 proca 的 context 就存放在其内核栈栈顶的位置。这时就更新其 context 的指针指向内核栈栈顶位置。为了更新指针的值就需要传入指针的指针(context**)。

在程序行为中, caller-saved registers 是由调用者保存的。当发生切换时 caller-saved registers 已经保存在调用者自己的栈中了,在调用程序返回后, caller 会从自己的栈中把这些寄存器重新载入,不会使用 callee 返回时的值。所以无论是否保存 caller-saved regisgers,程序的运行都不会改变。

trapframe 需要把出现异常时的 pc、sp、pstate 和 caller-saved 寄存器保存下来。因为进程切换时 pc 寄存器会由 x30 寄存器保存, sp 寄存器会由 caller 在 proc 结构体中的 context** 保存, 而 pstate 在没有发生异常的情况下值的都是不变的,但发生异常或中断时这些寄存器都可能会改

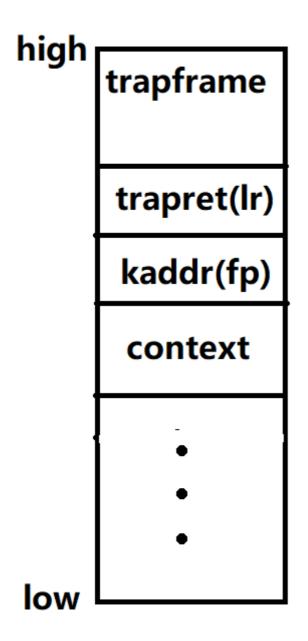
动。另外,由于异常可能会在程序保存 caller-saved 寄存器出现(外部中断、时钟中断、内核栈溢出),这时 caller-saved 寄存器不知道保存了多少,所以 caller-saved 也需要在 trapfame 中。

上下文切换时需要进入到 scheduler 程序中进行,同时切换进程时涉及到换页表等操作,此时处理器应该在 el1 下以获得权限;而执行进程在 el0 下以防止进程得到高权限对系统造成破坏。所以需要调用 trap 切换到 el1 执行 scheduler ,之后再更新 context,最后 trapret 回到 el0 执行新进程。

程序说明

进程启动

如图是初始化时 trapframe 和 context 在栈中的存储方式。



在 trapframe 中, 主要是把 spsr 初始化为程序入口 在 context 中, 主要是把 x30 (lr) 、x29 (fp) 寄存器初始化为 trapret 入口。

在 trapframe 和 context 之间需要保存 x30、x29 寄存器的值,指向 forkret + 8 的位置。

启动进程时, scheduler 在切换完页表后会先调用 swtch 函数,完成上下文切换后 x30、x29 寄存器会从初始化栈中的 context 结构体读出。之后根据 x30 寄存器执行 b 指令。由于 x30 初始化为 forkret + 8 的值,会进入到汇编指令中相应位置,以跳过 forkret 汇编代码开头往栈中压入当前 x30、x29 的指令。完成 forkret 之后,会从栈中弹出 x30、x29 的值,由于之前没有压入,此时从栈中弹出的会是初始化栈时的在 context 之后的两个量 1r、fp,也就是 trapret 的位置。forkret 以 b x30 结束也就意味着进入 trapret。完成 trapret 后程序又用 eret 跳转到 spsr 寄存器指向的位置,也就是目标程序入口,同时切换回 e10,完成进程启动。

系统调用

当遇到中断、异常或进程调用 syscall 时,处理器会换到 el1 状态并进入 trap 函数。该函数会根据异常信息选择对应的处理入口并执行相应程序。处理 完异常之后,trap 结束并通过 eret 重新返回到原进程。

具体程序 (yield、exit等) 在 xv6 手册中可查到,不详细讲述。