

第 3 部分总结与回顾

至此，第3部分讲述的一个新进程的诞生，就全部结束啦！恭喜你又渡过了一道难关！

整个第3部分，用前4回的内容讲述了进程调度机制，又用后3回内容讲述了 `fork` 函数的全部细节。我们一起来回顾一下。

进程调度机制

前4回内容循序渐进地讲述了进程调度机制的设计思路和细节。

- 第 21 回 | 第 3 部分全局概述
- 第 22 回 | 从内核态切换到用户态
- 第 23 回 | 如果让你来设计进程调度
- 第 24 回 | 从一次定时器滴答来看进程调度

进程调度的始作俑者，就是那个每 10ms 触发一次的定时器滴答。

而这个滴答将会给 CPU 产生一个时钟中断信号。

而这个中断信号会使 CPU 查找中断向量表，找到操作系统写好的一个时钟中断处理函数 `do_timer`。

`do_timer` 会首先将当前进程的 `counter` 变量减1，如果 `counter` 此时仍然大于 0，则就此结束。

但如果 `counter` 等于 0 了，就开始进行进程的调度。

进程调度就是找到所有处于 `RUNNABLE` 状态的进程，并找到一个 `counter` 值最大的进程，把它丢进 `switch_to` 函数的入参里。

`switch_to` 这个终极函数，会保存当前进程上下文，恢复要跳转到的这个进程的上下