

# 实验报告

课程：高性能计算应用实践

姓名：王峻阳

学号：220110317

学院：计算机科学与技术学院

学期：2023 年秋季学期

实验日期：2023 年 9 月 25 日

# 一、实验内容

内容一：用 `time` 工具观察 `sleep()` 和 `spin()` 的异同。

令父进程等待 2 秒，子进程等待 1 秒。用 `spin()`，消耗的 `user time` 比较多，接近 2 秒；用 `sleep()`，`user time` 和 `system time` 都接近 0。这说明 `spin()`（反复检查时间）会一直执行程序，消耗 CPU 资源，而 `sleep()` 等待时不执行程序，不消耗 CPU 资源。查阅相关资料得知，`sleep()` 是由系统实现的，由系统决定何时继续执行程序的后继部分，消耗的性能远少于 `spin()`。

```
> time ./fork_spin
hello world (pid:1244)
hello, I am parent of 1245 (pid:1244)
hello, I am child (pid:1245)
end of process (pid:1245)
end of process (pid:1244)

real    0m2.001s
user    0m1.847s
sys     0m0.000s
```

```
> time ./fork_sleep
hello world (pid:1246)
hello, I am parent of 1247 (pid:1246)
hello, I am child (pid:1247)
end of process (pid:1247)
end of process (pid:1246)

real    0m2.166s
user    0m0.000s
sys     0m0.002s
```

内容二：练习使用 `ps` 等工具。

用 `ps` 工具可以直接看出上述两个程序在执行时的区别：`fork_spin` 程序是 `running (R)` 状态，说明它在执行中，而 `fork_sleep` 程序是 `interruptible sleep (S)` 状态，说明它不在执行。

3569	pts/1	R+	0:00	0	1	2770	1044	0.0	./fork_spin
3570	pts/1	R+	0:00	0	1	2770	100	0.0	./fork_spin
3553	pts/1	S+	0:00	0	0	2771	980	0.0	./fork_sleep
3554	pts/1	S+	0:00	0	0	2771	100	0.0	./fork_sleep

还观察到在子进程结束后，父进程结束前，子进程变为 `zombie (Z)` 状态。

8998	pts/1	S+	0:00	0	0	2771	928	0.0	./fork_sleep
8999	pts/1	Z+	0:00	0	0	0	0	0.0	[fork_sleep] <defunct>

用 `strace` 工具发现 `sleep()` 函数产生了系统调用 `clock_nanosleep`。

```
clock_nanosleep(CLOCK_REALTIME, 0, {tv_sec=2, tv_nsec=0})
```

`top` 跟 `ps` 功能类似，但提供的是实时的系统状态。`pstree` 提供进程之间关系的树状图。

## 二、遇到的问题解决办法

问题一：在 manual 中查 time 命令，查到的参数不起作用。

“直接”执行的 time 命令实际上是 shell builtin，而 Linux 的 time 命令是在 /usr/bin/time。

问题二：Linux Programmer's Manual 的 sleep 条目中写道，sleep()是由 nanosleep 实现的，但实际上是 clock\_nanosleep。

应该是 bug。出于某种原因，实现与手册不一致，或者手册不应指定 sleep()如何实现。