

Linux

平均负载

上升原因

- 概念 — 平均活跃进程数 = 可运行进程数 / 不可中断进程数 R/D
- 处理器密集型
- IO密集型 — 但CPU使用率不一定高
- 大量cpu进程调度 -> 导致CPU使用率上升

Command

- CPU核数 — `grep 'model name' /proc/cpuinfo | wc -l`
- mpstat — `mpstat -P ALL 5`
- pidstat — `pidstat -u 5 1`
- iostat — 磁盘io

上下文切换

上下文

- CPU寄存器
- 程序计数器 — 下一条要执行指令

进程上下文切换

- 内核态
- 用户态 — 系统调用
 - 一次系统调用 需要 两次CPU上下文切换
 - 注意：不会切换进程
 - 指：在同一个进程中切换
- 指：一个进程切换到另一个进程中
 - 保存用户态的 虚拟内存、栈、全局变量等
 - 保存内核态的程序计数器和CPU寄存器
 - 过程：保存当前进程“状态” -> 加载其他进程“状态” — 正是减少进程运行的“元凶”
- 触发场景
 - 公平竞争 — 划分平等的时间片
 - 系统资源不足时
 - 自己挂起 — sleep函数
 - 更高优先级的进程运行
 - 硬件中断 — 会挂起进程，跳转内核中执行中断进程

线程上下文切换

- 线程是调度的基本单位
- 进程时资源拥有的基本单位
- 当进程只有一个线程时可理解线程就是进程
- 当有多个线程在同一进程时，多线程共享进程提供的资源：共享虚拟内存和全局变量
- 线程拥有自己的栈、寄存器、程序计数器等，上下文切换时需要保存
- 切换方式
 - 两个线程在不同的进程中 — 与进程切换上下文一致
 - 两个线程在同一进程中
 - 仅保存线程中的栈、程序计数器等 — 消耗资源要比进程切换要少虚拟内存，全局变量等
 - 也是多线程代替多进程的主要原因。

中断上下文切换

- 优先级更高
- 短小精悍
- 由于中断是在内核态切换 — 所以仅保存栈，寄存器，硬件参数等

TODO 上下文切换的分析