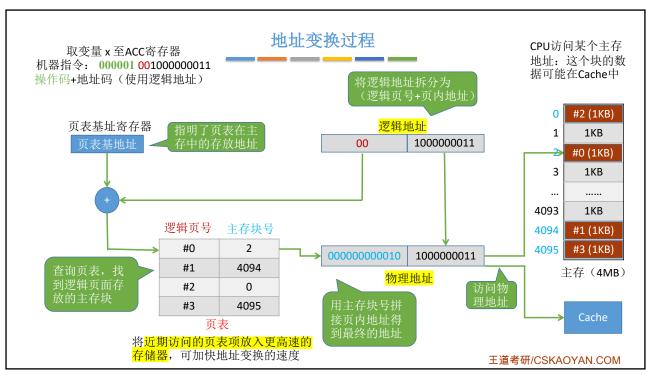
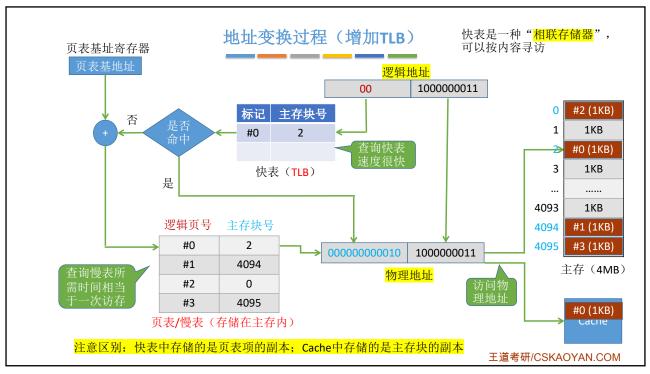
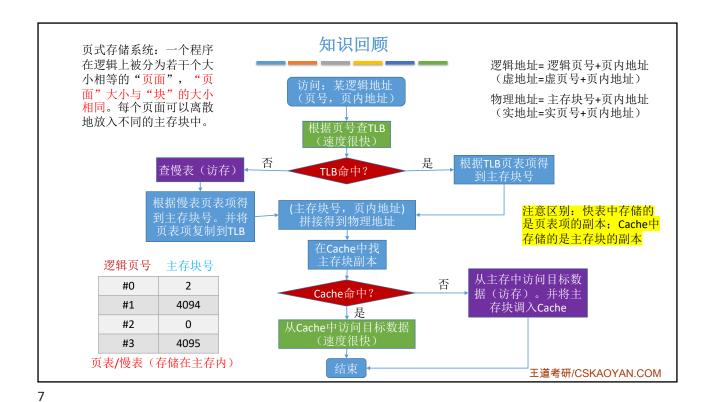


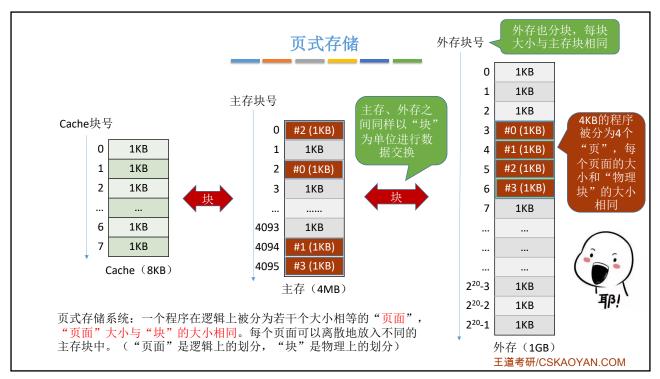
页表:逻辑页号→主存块号 取变量x至ACC寄存器 主存块号 机器指令: 000001 001000000011 操作码+地址码(使用逻辑地址) **-**0 #2 (1KB) 1 1KB 逻辑页号 主存块号 #0 (1KB) #0 (1KB) #0 2 #1 (1KB) 1KB 4094 #1 #2 (1KB) #2 0 #3 (1KB) 1KB 4093 #3 4095 操作系统将 4094 #1 (1KB) 程序分"页" 页表 #3 (1KB) 主存(4MB) 变量 x 的逻辑地址: 001000000011 变量 x 的物理地址: 000000000101000000011 CPU执行的机器指令中,使用的是"逻辑地址",因此需要通"页表"将逻辑地址转为物理地址。页表的作用:记录了每个逻辑页面存放在哪个主存块中 王道考研/CSKAOYAN.COM

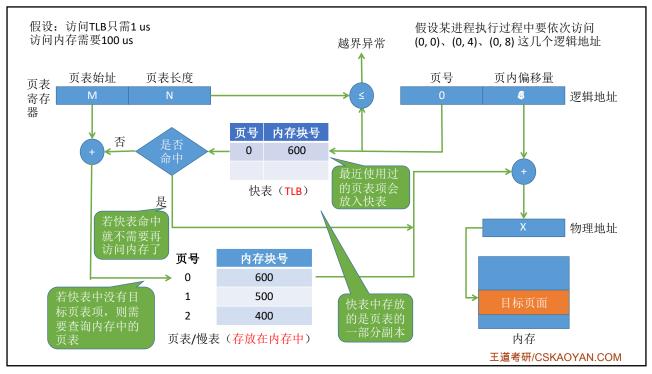


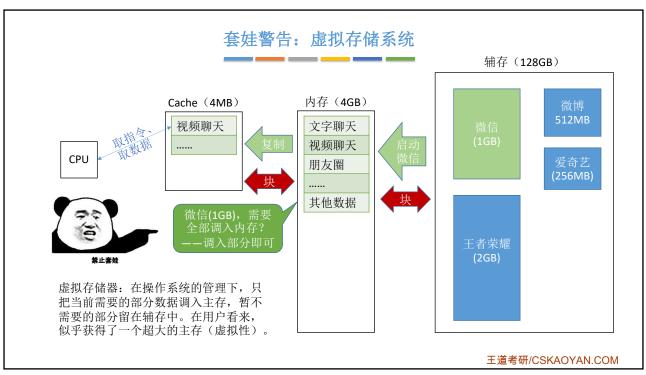


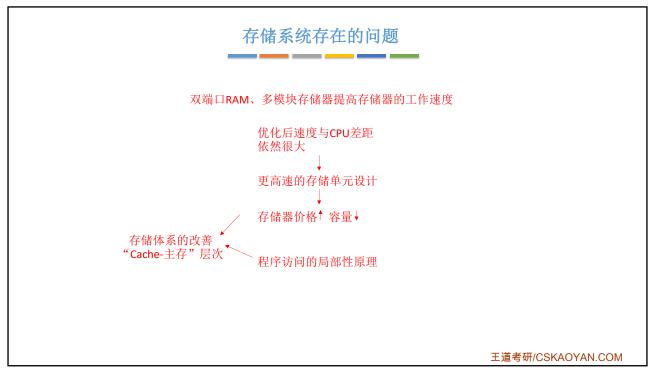


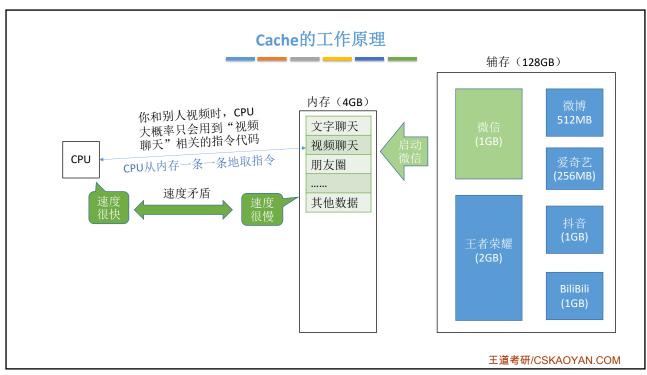
套娃警告: 虚拟存储系统 辅存(128GB) 内存 (4GB) Cache (4MB) 512MB 取指令,取数据 视频聊天 文字聊天 视频聊天 CPU 朋友圈 其他数据 微信(1GB),需要 全部调入内存? ——调入部分即可 禁止套娃 思考: 打游戏时候的"Loading"界面背 后是在干嘛? --将游戏地图相关数据调入内存 王道考研/CSKAOYAN.COM

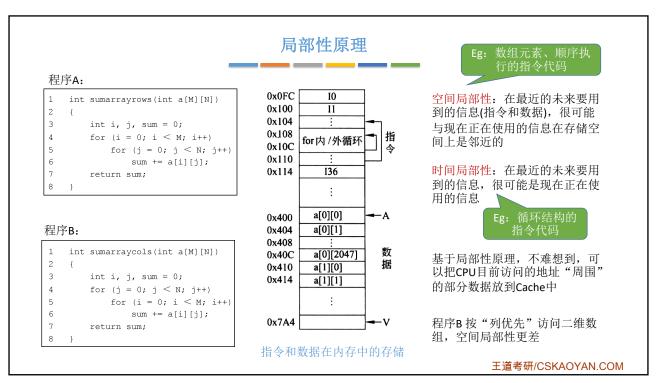


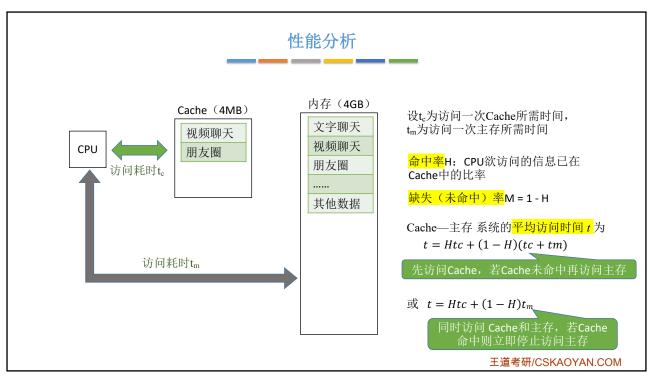












性能分析

【例3-2】 假设Cache的速度是主存的5倍,且Cache的命中率为95%,则采用Cache后,存储器性能提高多少(设Cache和主存同时被访问,若Cache命中则中断访问主存)?

设Cache的存取周期为t,则主存的存取周期为5t

故性能为原来的 $\frac{5t}{1.2t}$ ≈4.17倍

<mark>若先访问Cache再访问主存</mark>,命中时访问时间为t,未命中时访问时间为 t+5t 平均访问时间为 T_a = $0.95 \times t + 0.05 \times 6t = 1.25t$

故性能为原来的 $\frac{5t}{1.25t}$ =4倍

王道考研/CSKAOYAN.COM

