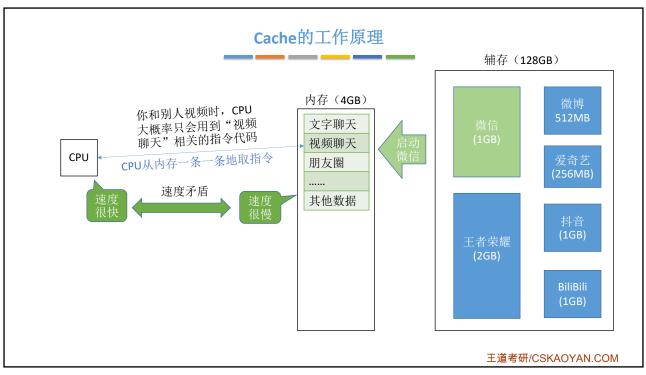
本节内容

Cache

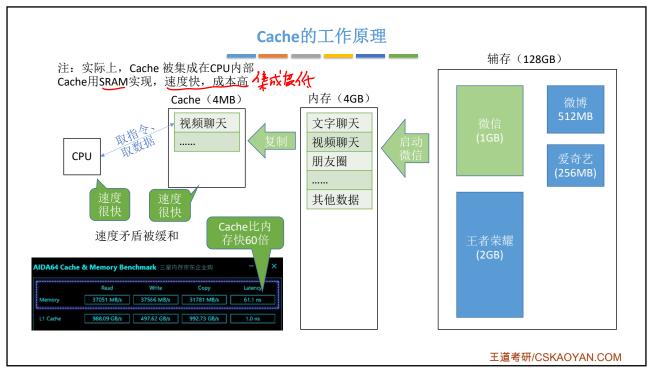
基本原理 基本概念

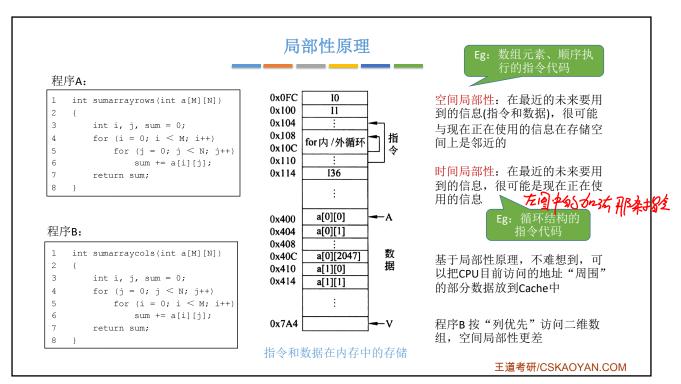
王道考研/CSKAOYAN.COM

1

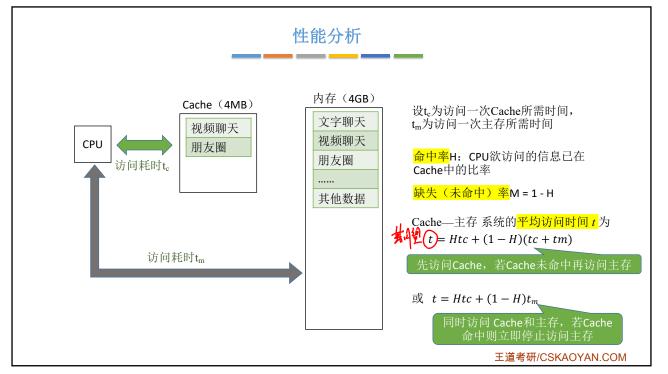


3





5



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

<mark>若Cache和主存同时访问</mark>,命中时访问时间为t,未命中时访问时间为5t 平均访问时间为 $0.95 \times t + 0.05 \times 5t = 1.2t$

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

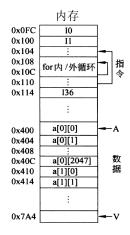
7

有待解决的问题

基于局部性原理,不难想到,可以把CPU目前访问的地址"周围"的部分数据放到Cache中。如何界定"周围"?

将主存的存储空间"分块",如:每 1KB 为一块。主存与Cache之间以"块"为单位进行数据交换

Cache

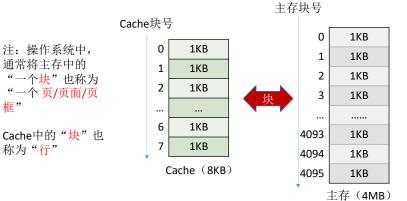


王道考研/CSKAOYAN.COM

有待解决的问题

基于局部性原理,不难想到,可以把CPU目前访问的地址"周围"的部分数据放到Cache中。如何界定

将主存的 存储空间"分块",如:每 1KB 为一块。主存与Cache之间以"块"为单位进行数据交换



主存的地址共22位:

块号	块内地址
12位	10位

4M=2²², 1K=2¹⁰ 整个主存被分为 212 = 4096 块

王道考研/CSKAOYAN.COM

9

有待解决的问题

主存块号 Cache块号 0 1KB 0 1KB 1 1KB 1KB 1 2 1KB 2 1KB 3 1KB 6 1KB 4093 1KB 1KB 4094 1KB Cache (8KB) 4095 1KB 主存(4MB)

注意:每次被访问的主存块, 一定会被立即调入Cache

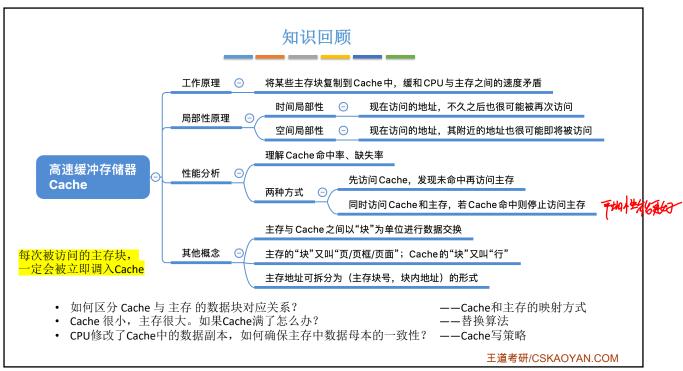
主存的地址共22位:

块号	块内地址
12位	10位

4M=2²², 1K=2¹⁰ 整个主存被分为 212 = 4096 块

- 如何区分 Cache 与 主存 的数据块对应关系?
- Cache 很小,主存很大。如果Cache满了怎么办?
- CPU修改了Cache中的数据副本,如何确保主存中数据母本的一致性? ——Cache写策略
- --Cache和主存的映射方式
- --替换算法

王道考研/CSKAOYAN.COM



11

