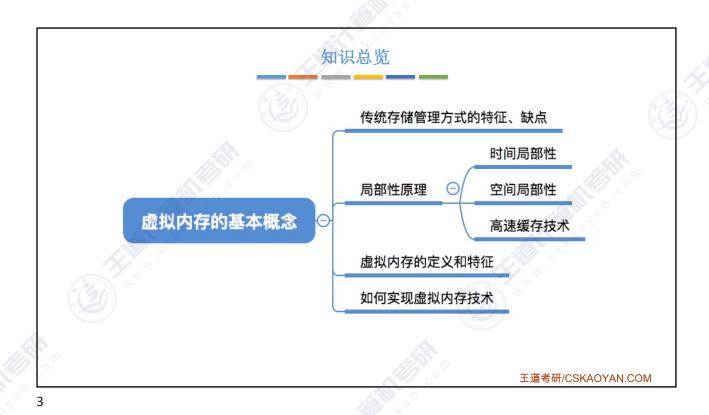


知识总览 单一连续分配 连续分配 🗇 固定分区分配 动态分区分配 内存空间的分配与回收 基本分页存储管理 非连续分配 基本分段存储管理 基本段页式存储管理 覆盖技术 在传统存储管理方式 的基础上引入了交换 技术、覆盖技术,使 得内存利用率有所提 升,并且能从逻辑上 扩充内存容量。 内存管理的概念 内存空间的扩充 交换技术 虚拟存储技术 地址转换 存储保护 王道考研/CSKAOYAN.COM



传统存储管理方式的特征、缺点 单一连续分配 版ショウ/九 据也会长期占用内存 导致内存利用率不高 连续分配 固定分区分配 动态分区分配 传统存储管理 基本分页存储管理 非连续分配 基本分段存储管理 可用虚拟存储 技术解决问题 基本段页式存储管理 次性:作业必须一次性全部装入内存后才能开始运行。这会造成两个问题:①作业很大时,不能全 部装入内存,导致<mark>大作业无法运行</mark>;②当大量作业要求运行时,由于内存无法容纳所有作业,因此只 有少量作业能运行,导致多道程序并发度下降。 <mark>驻留性:</mark>一旦作业被装入内存,就会一直驻留在内存中,直至作业运行结束。事实上,在一个时间段 内,只需要访问作业的一小部分数据即可正常运行,这就导致了内存中会驻留大量的、暂时用不到的 数据, 浪费了宝贵的内存资源。 王道考研/CSKAOYAN.COM

局部性原理

时间局部性:如果执行了程序中的某条指令,那么不久后这条指令很有可能再次执行;如果某个数据被访问过,不久之后该数据很可能再次被访问。(因为程序中存在大量的循环)

空间局部性:一旦程序访问了某个存储单元,在不久之后,其附近的存储单元也很有可能被访问。 (因为很多数据在内存中都是连续存放的,并且程序的指令也是顺序地在内存中存放的)

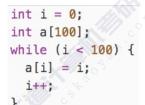


容量小 速度快 成本高

容量大速度慢成本低

快表机构就是将近期 常访问的页表项副本 放到更高速的联想寄 存器中

高速缓冲技术的思想: 将近期会频繁访问到的 数据放到更高速的存储 器中,暂时用不到的数 据放在更低速存储器中。





如何应用局 部性原理?

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

虚拟内存的定义和特征



容量小 速度快 成本高

容量大 速度慢 成本低 基于局部性原理,在程序装入时,可以将程序中<mark>很快</mark> 会用到的部分装入内存,暂时用不到的部分留在外存, 就可以让程序开始执行。

在程序执行过程中,当所访问的<mark>信息不在内存时</mark>,由 操作系统负责将所需信息从外存调入内存,然后继续 执行程序。

若内存空间不够,由<mark>操作系统负责将内存中暂时用不</mark> 到的信息换出到外存。

在操作系统的管理下,在用户看来似乎有一个比实际 内存大得多的内存,这就是<mark>虚拟内存</mark>

易混知识点:

虚拟内存的最大容量是由计算机的地址结构(CPU寻址范围)确定的虚拟内存的实际容量 = min(内存和外存容量之和,CPU寻址范围)

如:某计算机地址结构为32位,按字节编址,内存大小为512MB,外存大小为2GB。则虚拟内存的最大容量为 2^{32} B = 4GB 虚拟内存的实际容量 = min (2^{32} B, 512MB+2GB) = 2GB+512MB

採作系统虚拟性 的一个体现,实 际的物理内存大 小没有变,只是 在逻辑上进行了 扩充。

王道考研/CSKAOYAN.COM



虚拟内存的定义和特征



容量小 速度快 成本高

容量大速度慢成本低

基于局部性原理,在程序装入时,可以将程序中<mark>很快</mark> 会<mark>用到的部分装入内存,暂时用不到的部分留在外存</mark>, 就可以让程序开始执行。

在程序执行过程中,当所访问的信息不在内存时,由操作系统负责将所需信息从外存调入内存,然后继续执行程序。

若内存空间不够,由操作系统负责将内存中暂时用不 到的信息换出到外存。

在操作系统的管理下,在用户看来似乎有一个比实际 内存大得多的内存,这就是虚拟内存

虚拟内存有一下三个主要特征:

多次性: 无需在作业运行时一次性全部装入内存,而是允许被分成多次调入内存。 对换性: 在作业运行时无需一直常驻内存,而是允许在作业运行过程中,将作业换

虚拟性: 从逻辑上扩充了内存的容量,使用户看到的内存容量,远大于实际的容量。

王道考研/CSKAOYAN.COM

/

如何实现虚拟内存技术

虚拟内存技术,允许一个作业分多次调入内存。如果采用连续分配方式,会不方便实现。因此,虚拟内存的实现需要建立在<mark>离散分配</mark>的内存管理方式基础上。

基本分页存储管理

传统的非连续分配存储管理

虚拟内存的实现

基本分段存储管理

基本段页式存储管理

操作系统要提供 请求调页(或请 求调段)功能

请求分页存储管理

请求分段存储管理

请求段页式存储管理

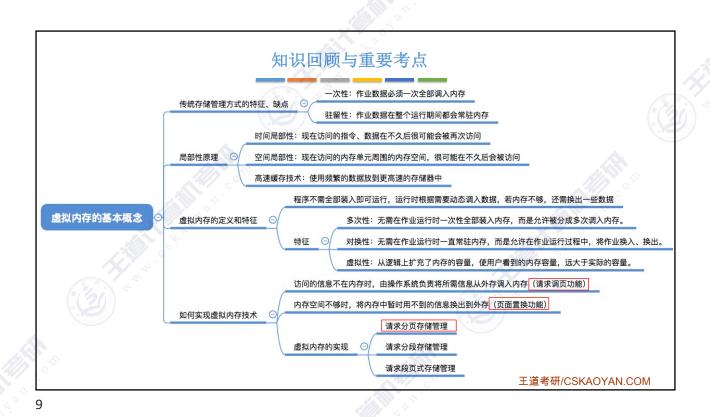
主要区别:

在程序执行过程中,当所访问的信息不在 内存时,由操作系统负责将所需信息从外 存调入内存,然后继续执行程序。 若内存空间不够,由操作系统负责将内存

若内存空间不够,由操作系统负责将内存 中暂时用不到的信息换出到外存。

> 操作系统要提供页面置 换(或段置换)的功能

> > 王道考研/CSKAOYAN.COM



你还可以在这里找到我们

快速获取第一手计算机考研信息&资料



- 微博: @王道计算机考研教育
- B站: @王道计算机教育
- ₩15 小红书:@王道计算机考研
- 知 知乎: @王道计算机考研
- 科音: @王道计算机考研
- 淘宝: @王道论坛书店