

存储管理

■ Courses	♀ 操作系统
☑ Done	
Status	Done

分页机制

f: VPN--->PPN的**函数映射**

地址翻译: 需要速度快

f: 1024叉树

f机制的妙用:

- fork()→execve():不需要把整个地址空间拷贝,如果父子进程不需要写,那么就不需要拷贝。那么我们需要做的是:
 - fork()后直接把父子进程的地址空间标记为只读(此时是共享的)
 - 。 在对顶层页表标记即可
 - 该方法称为copy on write (写时复制)
 - 当某个进程试图写入这块共享内存时,会触发 Page Fault
 - 操作系统捕获到页面错误后,会创建原内存页面的一个**副本**,并将这个副本分配给尝试写入的进程

可变分区存储技术

可变分区存储技术是动态分配内存空间的一种方法,与固定分区存储技术不同,可变分区允许内存分区的大小根据进程的需求进行调整。

空闲区分配算法

首次适应算法 (First-Fit)

工作原理

• **顺序查找**:从空闲区表的开头开始查找,找到第一个能够满足需求的空闲块进行分配。

优点

• 快速:通常较快找到合适的空闲块,分配速度较快。

缺点

• 外部碎片: 容易在内存前端留下许多小的空闲块, 增加外部碎片。

2. 最佳适应算法 (Best-Fit)

工作原理

• 最小剩余: 查找整个空闲区表, 找到最小的且足够大的空闲块进行分配。

优点

• 减少碎片: 倾向于利用小空闲块,减少大块内存的碎片化。

缺点

• 查找时间长:需要遍历整个空闲区表,查找时间较长。

• 内部碎片: 如果空闲块比需求稍大, 会产生较多的内部碎片。

3. 最差适应算法 (Worst-Fit)

工作原理

• 最大剩余: 查找整个空闲区表, 找到最大的空闲块进行分配。

优点

• 减少大块碎片:减少大块内存的分割,使得大内存块保持完整。

缺点

• 查找时间长:需要遍历整个空闲区表,查找时间较长。

• 外部碎片: 可能会在内存中留下更多的小块空闲区。

4. 邻近适应算法 (Next-Fit)

工作原理

• 循环查找: 从上次分配的空闲块之后开始查找, 找到第一个足够大的空闲块进行分配。

优点

• 均衡分配:均衡利用内存中的空闲块,避免集中在内存前端。

缺点

• 外部碎片: 可能会产生较多的外部碎片, 但比首次适应算法稍好。

页面置换算法

FIFO

LRU—最近最少使用算法

自从上次被访问以来经历的时间t, 最久的被踢出

二次机会

访问位0/1, 当页面被访问时置为1

将页面链接成循环队列,需要淘汰时检查访问位

NRU—最近不使用算法

按优先级 (访问位,修改位)

• 第一优先级: 最近没访问, 且没修改0,0

• 第二优先级:最近没访问,但修改过0,1

• 第三优先级: 最近访问过, 但没修改1,0

• 第四优先级: 最近访问过, 且修改过1,1