分页管理中访问页面的流程

出处 概述

I/O次数补充内容

分页管理中访问页面的流程

出处

QQ: 475679136制作

微店: 黄学长的笔记

概述

之前

首先我们明确几个名词具体的意思

TLB = 快表 = cache = 寄存器

存储器 = 内存

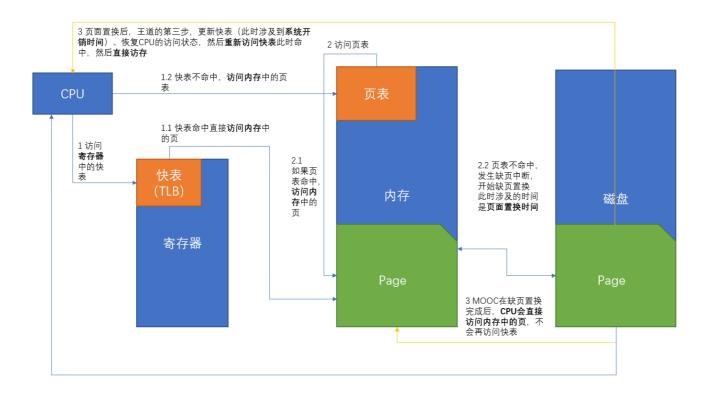
硬盘=磁盘=外存

系统开销 =》当发生中断时,系统一系列的开销,包括更新快表的时间

置换时间=》发生缺页置换的时候,置换流程所需要的时间

置换时间、系统开销两者没有重合关系

然后给出一个平均访问时间的流程图,仅仅以1级页表+TLB为例,多级页表可以扩充



王道的做法和苏大MOOC的做法唯一不同的时,当缺页置换完成后,王道会更新页表,恢复CPU的访问状态,按照快表->内存的顺序访问,而苏大MOOC的做法是,置换完成后直接访问内存中的页

然后分析一下题目中会提供给我们的时间

- 访问TLB的时间 x1
- 访问快表的时间 x2
- 访问内存的时间 x3
- 系统开销 (这个很少提及) t
- 页面置换时间 r

由此,我们可以写出MOOC版缺页置换的流程

- 1. 访问TLB——x1
 - 1. 命中,直接访问内存中的页——x3
 - 2. 不命中
 - 1. 访问页表——x2
 - 1. 命中,直接访问内存中的页——x3
 - 2. 不命中, 发生缺页中断, 进行页面置换——r
 - 1. 置换完成后,<u>更新页表——这个时间包含于系统开销时间t中</u>(如果有给出系统开销时间,加上,没有给出则不加),然后访问页面中的内存——x3

I/O次数补充内容

关于I/O次数的一点补充

