## 操作系统第六次作业

卢雨轩 19071125

2021年10月24日

## 基础作业

- 1. 假设页表在内存保存的分页系统:
  - (a) 如果一次访问内存用 200ns, 那么在程序里要取出某个地址中的数据需要多少时间? 400 ns
  - (b) 如果加入有 75% 命中率的 TLB ,那么内存有效访问时间是多少?  $400ns \times 0.25 + 200ns \times 0.75 = 250ns$
- 2. 有页面访问次序 1, 2, 3, 4, 2, 1, 5, 6, 2, 1, 2, 3, 7, 6, 3, 2, 1, 2, 3, 6。当页框数是 4 时, 分别使用 LRU, FIFO, 最优置换算法, 分别产生多少次缺页? 假设初始时页框都为空。
  - (a) LRU:

访问次序 页框号	1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3
1	1	1	1	1			1	1				1	1	6		6	6		
2		2	2	2			2	2				2	2	2		2	2		
3			3	3			5	5				3	3	3		3	3		
4				4			4	6				6	7	7		7	1		

共11次缺页。

(b) FIFO:

访问次序 页框号	1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3
1	1	1	1	1			5	5	5	5		3	3	3		3	1		1
2		2	2	2			2	6	6	6		6	7	7		7	7		3
3			3	3			3	3	2	2		2	2	6		6	6		6
4				4			4	4	4	1		1	1	1		2	2		2

共14次缺页。

(c) 最优置换算法:

访问次序 页框号	1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3
1	1	1	1	1			1	1				1	7				1		1
2		2	2	2			2	2				2	2				2		2
3			3	3			3	6				6	6				6		6
4				4			5	5				3	3				3		3

共10次缺页。

## 补充作业

1. 在一个虚拟存储管理系统中采用页式方法对内存空间进行管理,它有 24 位的虚拟地址空间,而实际的物理地址空间是 16 位,页框大小为 2k。假设有两个进程 A 和 B。其中 A 进程的 0、2 页已经调入到内存的 2、3 号页框; B 进程的 1、3 页已经调入到内存的 7、8 号页框。请问: A 进程的虚拟地址 12FF 可以转换成什么物理地址? B 进程的虚拟地址 17BA 可以转换成什么物理地址? 如果不能转换,操作系统会执行什么操作?

Ox12ff = 0b0001,0010,1111,1111。页号为 Ob10,即 2 号页。映射到了 3 号页框,因此物理地址为 Ob1,1010,1111,1111 = 0x1aff

Ox17ba = Ob0001,0111,1011,1010。页号为 Ob10,即 2 号页。没有映射到页框,会触发缺页中断,由操作系统把一个空闲的页框映射过去。