第八章作业

Hollow Man

复习题

8. 2

处理器大部分的时间都用于 I/O 交换块, 而不是执行指令。

8.3

可以根据局部性原理设计算法来避免抖动。因为局部性原理允许算法预测哪一个 当前页在最近的未来是最少可能被使用的,并由此就决定候选的替换出的页。

8.5

转换检测缓冲区(TLB)是一个包含最近经常被使用过的页表项的高速缓冲存储器。他的目的是为了减少从磁盘中回复一个页表项所需的时间。

8. 9

- 1. 被替换出的驻留集的页不久又被访问到时,仍在主存中,减少了一次磁盘读写。
- **2**. 被修改的页以簇的方式被写回,而不是一次只写一个,这就大大减少了 I/0 操作的数目,从而减少了磁盘访问的时间。

习题

8. 1

a. 由虚拟地址求得页号和偏移量,用虚拟页号作为索引页表,得到页帧号,联系偏移量得到物理地址。

b.

- (i) 1052=1024+28,对应页帧号是7,因此物理地址为7*1024+28=7196。
- (ii) 2221=2*1024+173, 出现页错误。
- (iii) 5499=5*1024+379,对应页帧号是0,因此物理地址为379。

8.4

a. FIF0:

7	0	1	2	0	3	0	4	2	3	0	3	2
7	7	7	2	2	2	2	4	4	4	0	0	0
	0	0	0	0	3	3	3	2	2	2	2	2
		1	1	1	1	0	0	0	3	3	3	3
F	F	F	F		F	F	F	F	F	F		

b. LRU:

7	0	1	2	0	3	0	4	2	3	0	3	2
7	7	7	2	2	2	2	4	4	4	0	0	0
	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3
		1	1	1	3	3	3	2	2	2	2	2
F	F	F	F		F		F	F	F	F		

c. Clock:

7	0	1	2	0	3	0	4	2	3	0	3	2
7*	7*⊡	7*	2*	2*⊡	2*⊡	2*	4*	4*	4*⊡	4	3*	3*
	0*	0*⊡	0글	0*	0	0*⊡	0	2*	2*	2⊡	2⊡	2*
→		1*	1	1	3*	3*	3⊡	3⊒	3*	0*	0*	0*
F	F	F	F		F		F	F		F	F	

d. OPT:

7	0	1	2	0	3	0	4	2	3	0	3	2
7	7	7	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
	0	0	0	0	0	0	4	4	4	0	0	0
		1	1	3	3	3	3	3	3	3	3	3
F	F	F	F		F					F		

e.

FIF0 页中断次数: 10, 缺页率: 10/13=76.9%。

LRU: 页中断次数: 9, 缺页率: 9/13=69.2%。

Clock: 页中断次数: 9, 缺页率: 9/13=69.2%。

OPT: 页中断次数: 6, 缺页率: 6/13=46.2%。

8.18

a. $32 = 2^5$, $2KB = 2^{11}$

15	页码(5bits)	11 1	10	偏移量(11bits)	0

- **b**. 1MB/2KB = 2⁹, 为 32 个页表项长,每个页表项 9bits 宽。
- **c**. (1MB/2)/2KB = 2⁸, 仍然为 32 个页表项长,每个页表项变成 8bits 宽。