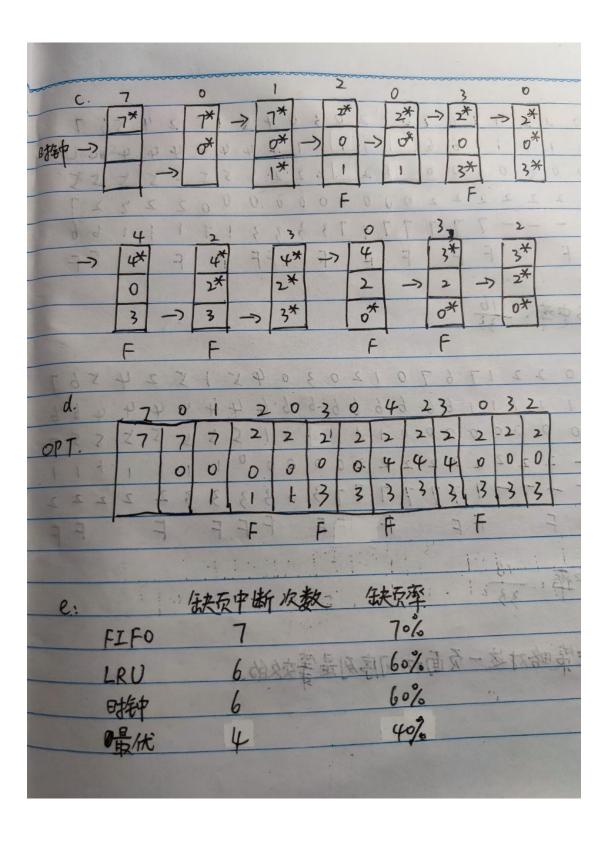
HW9. 7.12.14 8.1.3 8.1.8.4.8.6 16. 210 = 226 及大小=元柜大小 232÷ 21°= 2²² =>224定 贡大小=元桂大小= 21°字节 216 (一个页表一个表项) 22位页框号 + 1位有效位 = 23位 (11) シシリニ 104×メンナリリニ 「お機能 7.14 a. 正确: 物理地址: 660+198=858 6. 正确,物理地址: 222+156=378 C. 530>422, 会发生段错误 d. 正确,柳理地址: 796+ 444=1440 e. 正确, 物理地址: 660+ 222=882 777122444000 100003333121212 复题 11 虚存分页把一页读入可能需要另一页写出到磁盘,而简单场不会。 简单分页下,一个程序中的所有的页都必须在主存储器中程序才能正常运行, 除非使用覆盖技术。而虚拟分质下,不是这样,页在需要的时候进行读取。 1.3 因为局部性原理表明: 假设在很短的时间内仅需要进程的一部分块是 今理的,表明虚拟内存方案是到行的。根据同时性原理可以来设计算法 避免抖动。

对是化	9.8.4.8.1.8	SILS THE PINE
8.1 a.	① 把虚拟 内存地址, 切分成了	徒和偏移表的组合
	ロルスキロア 本治りをかる	3名对它的900地区3
-	(3) 用物理页号, 以及前面的	偏移重、行利中的性心的性
	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	210万7 物理内存t地址
b.		7 X1024+28 = 7196
0,	(1)	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
(ii) 221 = 1024 x2 + 173	=) \$\$特证
		动态(0 1370 - 179
1	iii) 5499 = 1024 xx + 379	=> 1024 × 0 + 379 = 379
		b. 下端,何起 协论: 222
	结误。	(スピッタング) 全形性的
	のかり = かかか +9からき	· 人工大學、在对為一种與大學大學、
8.4	7 . 0 . 1 280 53 +00	4 2 3 0 3 2
a.	7772222	4 4 4 0 0 0
	000033	3 2 2 2 2 2
FIFO	AT 20 X 1 4 1 1 1 20 2	0 0 3 3 3 3 3
-1-20-10	文学 BAB LA SE FE	F F F F
16671		444000
IRU		0 0 3 3 3 3
		3 2 2 2 2 2
一部分快是		The state of the s
的表明在月光中享到是用于的。从开格自然开始原理可以来设计算法		
		交件行。



8.6 07 10 22 17 6 7 0 1 2 0 3 0 4 5 1 5 2 4 5 6 7 6 1 2 4 27 33 23 4422222222 5 5 5 4 4 4 4 4 4 4 4 4 77777777 6 6 6 6 6 3 3 3 3 3 12) 10221767012030451524567 6724273323 FFF FFF FFF FF FF 命中率: 16 (3) 这2种策略对这一页面访问序则是等效的。