task6

张配天-2018202180

2020年6月20日

8.1

 \mathbf{a}

设虚拟地址 addr 由 m+n 位组成,则操作系统会根据地址的前 m 位匹配对应的页框号,之后根据后 n 位计算偏移量,两者相连得到最终的物理地址。

b

因为一页由 2048 个字节,则一页为 $2^{11} = 2kb$,后 11 位则为页内偏移量。

- i. $6204 = 3^{11} + 60 = 11$ 000001111100,因此对应页号为 3,查页表,对应页框为 6,则物理地址为 $11000000111100 = 6 * 2^{11} + 60 = 12348$
- ii. $3021 = 2^{11} + 973 = 10$ 01111001101,因此对应页号为 2,查页表,该页不在内存中,因此缺页中断。
- iii. $9000 = 4 * 2^{11} + 808$,因此对应页号为 4,查页表,对应页框为 0,则物理地址为 808.

表 1: First-in-first-out					
页框 1	页框 2	页框 3	是否置换		
a					
a	b				
a	b	d			
\mathbf{c}	b	d	*		
\mathbf{c}	e	d	*		
\mathbf{c}	e	b	*		
d	e	b	*		
d	a	b	*		
d	a	\mathbf{c}	*		
b	a	\mathbf{c}	*		
b	\mathbf{f}	\mathbf{c}	*		
b	\mathbf{f}	a	*		
d	f	a	*		

表 2: Optimal						
页框 1	页框 2	页框 3	是否置换			
a						
a	b					
a	b	d	*			
\mathbf{c}	b	d	*			
e	b	d	*			
a	b	d	*			
a	b	$^{\mathrm{c}}$	*			
a	\mathbf{f}	\mathbf{c}	*			
d	f	\mathbf{c}				

8.4

综上,如 1,2,3所示,三种方式分别出现 10 次,6 次,7 次缺页中断,因此 Optimal 表现最好,FIFO 表现最差。

8.10

共 $6G=6*2^{30}$ bytes 内存空间,一页有 $8*2^{10}$ bytes,则内存中一共有 $\frac{6*2^{30}}{8*2^{10}}=3*2^{18}$ 页,又每页占 6 bytes,则页表共需要 $6*3*2^{18}=9*2^{19}$ bytes =4.5 MB

表 3: Least recently used					
页框 1	页框 2	页框 3	是否置换		
a					
a	b				
a	b	d	*		
\mathbf{c}	b	d	*		
\mathbf{c}	e	d	*		
\mathbf{c}	e	b	*		
a	e	b	*		
a	\mathbf{c}	b	*		
a	\mathbf{c}	f	*		
d	c	f			

8.14

a

8*2~KB=16~KB

 \mathbf{b}

4*16~KB

 \mathbf{c}

将 00021ABC 转换为二进制得到 0000 0000 0000 0001 0001 1010 1011 1100 其中段号占两个字节,页号占 3 个字节,页尺寸 2KB,占 11 个字节。物理地址长度 32 位,物理地址空间最大为 $2^{32}=4$ GB