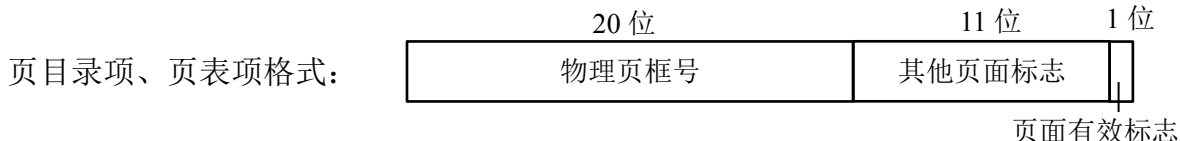
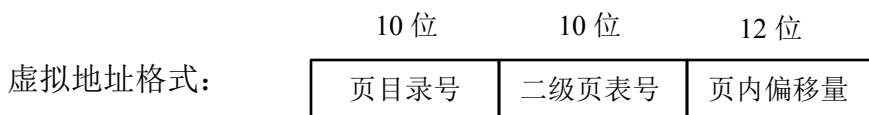


1. 叙述缺页中断的处理流程。
2. 假设页面的访问存在一定的周期性循环，但周期之间会随机出现一些页面的访问。例如：0,1,2,...,511,431,0,1,2,...511,332,0,1,2,...,511等。请思考：
 - (1) LRU、FIFO和Clock算法的效果如何？
 - (2) 如果有500个页框，能否设计一个优于LRU、FIFO和Clock的算法？
3. 假设有10个页面，n个页框。页面的访问顺序为0, 9, 8, 4, 4, 3, 6, 5, 1, 5, 0, 2, 1, 1, 1, 1, 8, 8, 5, 3, 9, 8, 9, 9, 6, 1, 8, 4, 6, 4, 3, 7, 1, 3, 2, 9, 8, 6, 2, 9, 2, 7, 2, 7, 8, 4, 2, 3, 0, 1, 9, 4, 7, 1, 5, 9, 1, 7, 3, 4, 3, 7, 1, 0, 3, 5, 9, 9, 4, 9, 6, 1, 7, 5, 9, 4, 9, 7, 3, 6, 7, 7, 4, 5, 3, 5, 3, 1, 5, 6, 1, 1, 9, 6, 6, 4, 0, 9, 4, 3。
当n在[1,10]中取值时，请编写程序实现OPT、LRU、FIFO页面置换算法，并根据页面访问顺序模拟执行，分别计算缺页数量，画出缺页数量随页框数n的变化曲线（3条线）
4. 一个32位的虚拟存储系统有两级页表，其逻辑地址中，第22到31位是第一级页表，12位到21位是第二级页表，页内偏移占0到11位。一个进程的地址空间为4GB，如果从0x80000000开始映射4MB大小页表空间，请问第一级页表所占4KB空间的起始地址？并说明理由。（注意B代表字节，一个32位地址占4字节）
5. 一个32位的虚拟存储系统有两级页表，其逻辑地址中，第22到31位是第一级页表（页目录）的索引，第12位到21位是第二级页表的索引，页内偏移占第0到11位。每个页表（目录）项包含20位物理页框号和12位标志位，其中最后1位为页有效位。



- (1) 请问进程整个的地址空间有多少字节？一页有多少字节？
- (2) 如果当前进程的页目录物理地址、页目录和相应页表内容如图下所示，请描述访问以下虚拟地址时系统进行地址转换的过程，如可行给出最终访存获取到的数据。虚拟地址：0x0、0x00803004、0x00402001
- (3) 要想访问物理地址 0x326028，需要使用哪个虚拟地址？

页目录物理基地址

0x1000

	页目录 物理地址：0x1000	页表 物理地址：0x5000	页表 物理地址：0x20000
0	0x0	0	0x9000
1	0x1001	1	0x326001
2	0x5001	2	0x41001
3	0x20001	3	0x0
4	0x0	4	0x0

1023	0x0	1023	0x0