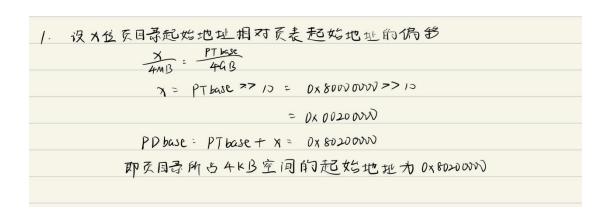
1. 一个 32 位的虚拟存储系统有两级页表,其逻辑地址中,第 22 到 31 位是第一级页表,12 位到 21 位是第二级页表,页内偏移占 0 到 11 位。一个进程的地址空间为 4GB,如果从 0x80000000 开始映射 4MB 大小页表空间,请问第一级页表所占 4KB 空间的起始地址?并说明理由。(注意 B 代表字节,一个 32 位地址占 4 字节)。

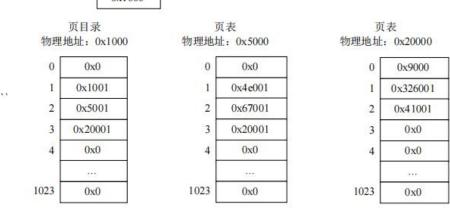


2. 一个32位的虚拟存储系统有两级页表,其逻辑地址中,第22到31位是第一级页表(页目录)的索引,第12位到21位是第二级页表的索引,页内偏移占第0到11位。每个页表(目录)项包含20位物理页框号和12位标志位,其中最后1位为页有效位。

页面有效标志

- (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基地质、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



2.
11) 地址空间 232 Byte = 4GB·
-页: 212 B = 4KB
山) O VA: OX D 页目录的移,页表偏移均为D
对应员目录设无效 , 发生缺负
(3) VA: 0x01803004, PDX(VA): 0x2 PTX(VA): 0x3
对应员目录 巧有效,物理框号力 Dx SOUV
对互民表设有效,物理枢号力 0×2000
医内缩均力 0×004
故最终效据物理地址为 0×20100004
若为大端存储,取出 O(D), 若为小端,取出 O(1)
(3) VA: 0x00402001 PDX(VA): 0x1 PTX(VA): 0x2
对应到录及有效,物理柜号力 Dx 10m2
对互民表设有效,物理枢告力 OX 5000
医内结核力 Ox 001
放最终数据物段地址为 0×15000001
若为大狮存储,取出OXD,若为小蟒,取出OXD
(3) PA: 0×326028 off set: 0×028 构建页电音: 0×326
由と可知 PDX (VA)= 0X3 PTX (VA)= 0x
则综上. 对应匿拟地址为 0x 00c 0/028