1. 一个 32 位的页式虚拟存储系统采用两级页表管理, 其逻辑地址中, 第 22 到 31 位是第一级页表(页目录)索引, 第 12 位到 21 位是第二级页表索引, 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 位为页面有效标志。

 10 位
 10 位
 12 位

 逻辑地址格式:
 页目录号
 二级页表号
 页内偏移量

 页目录项、页表项格式:
 如理页框号
 其他页面标志

 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?
 - 共有 2^32=4G 字节
 - 一页有 2^12=4K 字节
- 2) 一个进程如果从 0x80000000 开始映射 4MB 大小页表空间,求第一级页表(页目录)的起始逻辑地址,并指出从哪个逻辑地址可以读出第一级页表(页目录)所在的物理页框号。说明理由。(注意 B 代表字节, 一个 32 位地址占 4 字节)

 $PTbase = 0x8000_0000$

 $PDbase = PTbase \mid ((PTbase >> 12) << 2) = 0x8020_0000$

 $PDself_mapping = PTbase \mid ((PTbase >> 12) << 2) \mid (PTbase >> 20) = 0x80200800$

3) 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,请描述访问以下逻辑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。逻辑地址:0x0、0x00803004、0x00402001

页目录物理基地址 0x1000 页目录 页表 页表 物理地址: 0x1000 物理地址: 0x5000 物理地址: 0x20000 0x00x00x9000 0 0x1001 0x4e001 0x326001 0x67001 0x5001 0x41001 2 2 0x20001 0x20001 3 0x00x00x00x01023 1023 0x00x0 1023 0x0

- 1. 逻辑地址 0x0 => 页目录号: 0 二级页表号: 0 页内偏移 0 访问页目录 0x1000 第 0 项, 得到 0x0, 有效标志位 0, 触发缺页中断
- 2. 逻辑地址 0x00803004 => 页目录号: 2 二级页表号: 3 页内偏移: 4 访问页目录 0x1000 第 2 项, 得到 0x5001, 有效标志位 1 访问 0x5000 处页表第 3 项, 得到 0x2_0001, 有效标志位 1 物理页面的地址为 0x20000, 页内偏移为 4, 得到数据 0x0
- 3. 逻辑地址 0x00402001 => 页目录号: 1 二级页表号: 2 页内偏移 1 访问页目录 0x1000 第 1 项, 得到 0x1001, 物理页框号 1 有效标志 1 二级页表基地址为 0x1000, 访问第 2 项,得到 0x5001,物理页框号 5,有效位 1 访问物理地址 0x5000 的第 1 项,得到数据 0x4e001
- 4) 要想访问物理地址 0x326028, 需要使用哪个逻辑地址? 0x326028>>12 = 0x326, 因此其物理页框号为 0x326000, 页内偏移为 0x028 在 0x20000 的页表存有此页框, 因此其二级页表基地址为 0x20000, 二级页表号为 1 存有 0x20000 的页目录项为第三项, 因此页目录号为 3 对应虚拟地址为 0xc0 1028

2. 一个32位的虚拟存储系统采用两级页表管理,其逻辑地址形式如下:

第一级页表(10位)	第二级页表(10位)	页内偏移(12位)
------------	------------	-----------

物理地址为32位,形式为:

物理页框号(20位) 页内偏移(12位)

页表项(PTE)格式为:

高 20 位	低 12 位 (为标志位)
物理页框号	第 0 位为有效位, 如果为 0, 表示 Invalid; 如果为 1 表示 Valid。 第 1 位为读写位, 如果为 0, 表示 Read Only; 如果为 1 表
	示 Read/Write。

假设当前进程第一级页表的物理地址为 0x00200000, 利用后面物理内存的信

息,请在下表中写出以下指令的执行结果。

对于 Load 指令,如果成功执行,写出读入的数据(读取一个字节),否则写 Error;

对于 Store 指令,如果成功执行,写 OK,否则写 Error。并给出寻址过程。

	如果成切执行,与 OK, 否则与 Error。开给出寻址过程。
指令	结果
Load [0x00001022]	一级页表号:0x0 => 访问 0x200000 => 得到数据 0x100007(物理页框号:0x100,有效
	位为 1)
	二级页表号:0x1 => 访问 0x100004 => 得到数据 0x00004067 (物理页框号:0x4,有效
	位 1)
	页内偏移: 0x022 => 访问 0x4022 => 得到数据 0x20
Store [0x00C07222]	一级页表号:0x3 => 访问 0x20000C =>得到数据 0x103007(物理页框号:0x103,有效
	位 1)
	二级页表号:0x7 => 访问 0x10301C => 得到数据 0xEEFF0001 (物理页框号:0xEEFF0,
	有效位 1,可写位 0,只读)=> Error
Store[0x00C005BF]	一级页表号:0x3 => 访问 0x20000C =>得到数据 0x103007(物理页框号:0x103,有效
	位 1)
	二级页表号: 0x0 => 访问 0x103000 => 得到数据 0x11220067 (物理页框号: 0x11220,
	有效位1可写位1,)
	页内偏移: 0x5BF => 写入 0x112205BF, OK
Load [0x00003013]	一级页表号:0x0 => 访问 0x200000 => 得到数据 0x100007(物理页框号:0x100,有效
	位为 1)
	二级页表号:0x30 => 访问 0x1000C0 => 得到数据 0x4007(物理页框号:0x4,有效位:
	1)
	页内偏移 0x013: => 访问 0x4013 => 得到数据 0x19
Load [0xFF80078F]	一级页表号:0x3FE => 访问 0x200FF8 => 得到数据 0x1FE007(物理页框号:0x1FE,有
	效位 1)
	二级页表号:0x0 => 访问 0x1FE000 => 得到数据 0x04150000(有效位 0)=> Error
Load [0xFFFFF005]	一级页表号:0x3FF => 访问 0x200FFC => 得到数据 0x1FF007(物理页框号 0x1FF,有效
	位 1)
	二级页表号:0x3FF => 访问 0x1FFFFC => 得到数据 0x103067(物理页框号 0x103,有效
	位 1)
	页内偏移: 0x005 => 访问 0x103005 => 得到数据 0x66