

向存自映制

## 课堂练习

假设一个机器有38位的虚拟地址和32位的物理地址。

- (1) 与一级页表相比,多级页表的主要优点是什么?
- (2) 如果使用二级页表,页面大小为16KB,每个页表项有4个字节。应该为虚拟地址中的第一级和第二级页表域各分配多少位?

北京航空航天大学 计算机学院 王雷

#### 课堂练习

- 3. 假设一个机器有38位的虚拟地址和32位的物理地址。
- (1) 与一级页表相比,多级页表的主要优点是什么?
- (2) 如果使用二级页表,页面大小为16KB,每个页表项有4个字节。应该为虚拟地址中的第一级和第二级页表域各分配多少位?

#### 答案:

除了顶级页表之外,使得每一个页表都放在一个物理页框中。

页面16K,页内偏移14位。让二级页表等于页面大小16K。

- 二级页面页表项数 = 16K/4=4K; 12位。
- 一级和二级页表域分别需要12位,页内偏移量需要14位。

#### 专题:页目录自映射

#### 基本事实:

• 页表的作用是将虚拟地址空间映射到物理地址空间



- 对于32位地址长度,可寻址空间为4GB
- 采用12位页内偏移,表明内存页大小为4KB
- 每个页表项负责记录1页(4KB)的地址映射关系
- 整个4GB地址空间被划分为4GB/4KB=1M页,所以需要1M个页表项 来记录逻辑-物理映射关系

Virtual Page #(20bit) Offset(12bit)

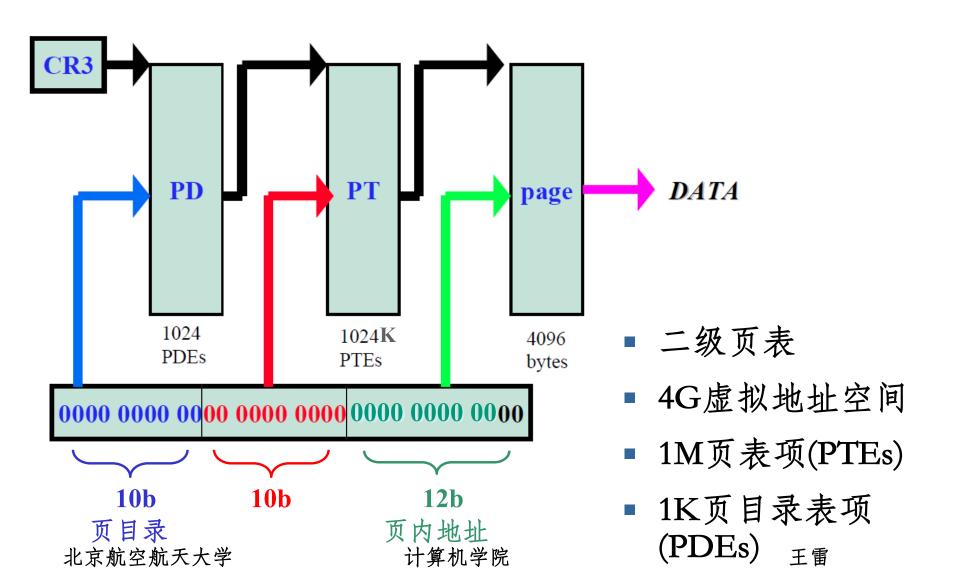
北京航空航天大学

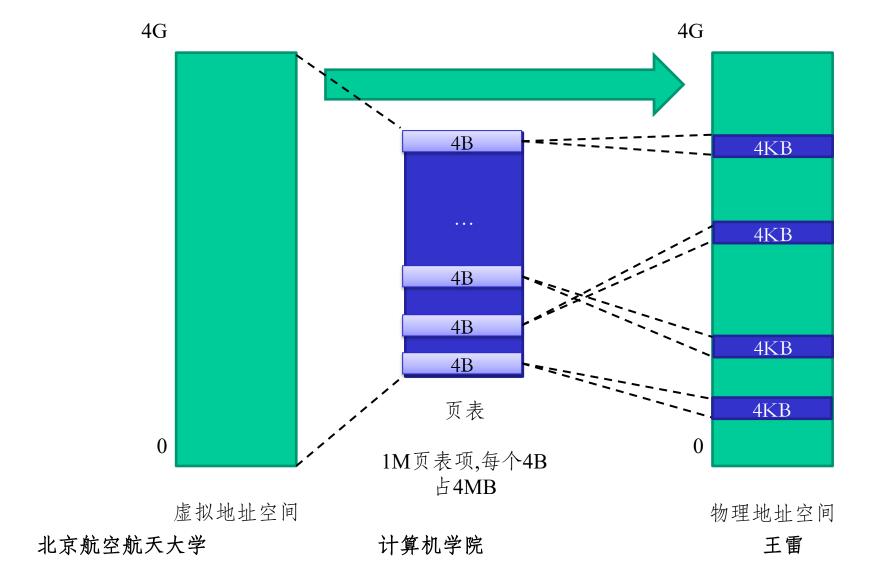
计算机学院

王雷

多级页表中,每级页表大小应该正好在一页。一个页表项 4Byte, 4KB/4B=1K=1024, 所以一级页表10位, 剩余二级 页表10位, 页表合计20位

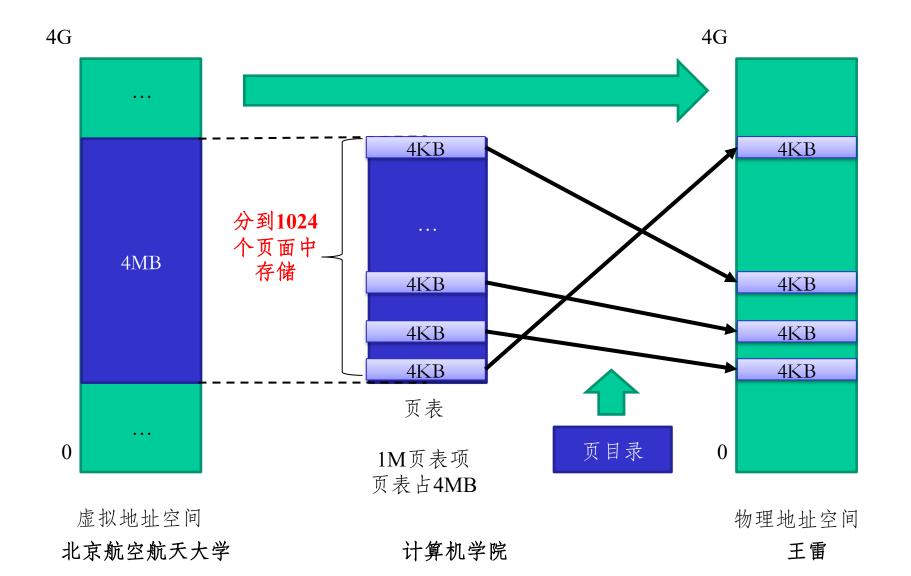
#### Virtual Address Translation





- 页表也要存储在内存中
  - 每个页表项需要4字节,所以1M个页表项需要4MB字节 存储,所以整个页表占用的内存大小就是4MB
  - 4MB页表也要分页存储,共需要4MB/4KB=1024个页面存储(我们把存放页表的页称为:页表页)

北京航空航天大学 计算机学院 王雷



- 页目录也是页表
  - 1024个存放页表的页面逻辑上连续,物理上可以分散,其对应逻辑-物理映射关系记录在页目录中
  - 页目录有1024项(页目录项),每一项指向一个页表,页目录占1页(4KB)空间。

王雷

• 每一页目录项对应4MB内存,1024个页目录项正好对应4GB内存(整个地址空间)

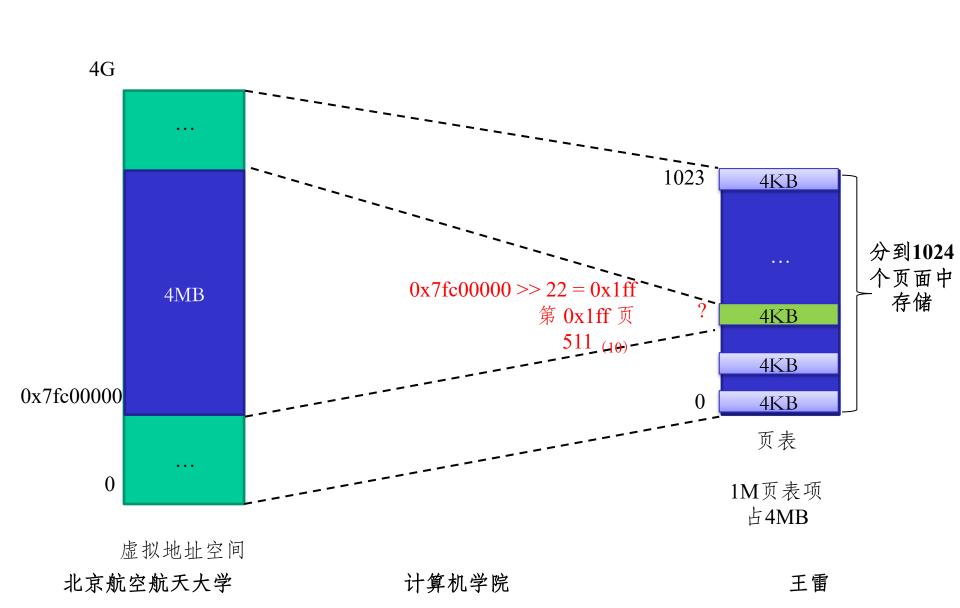
北京航空航天大学 计算机学院

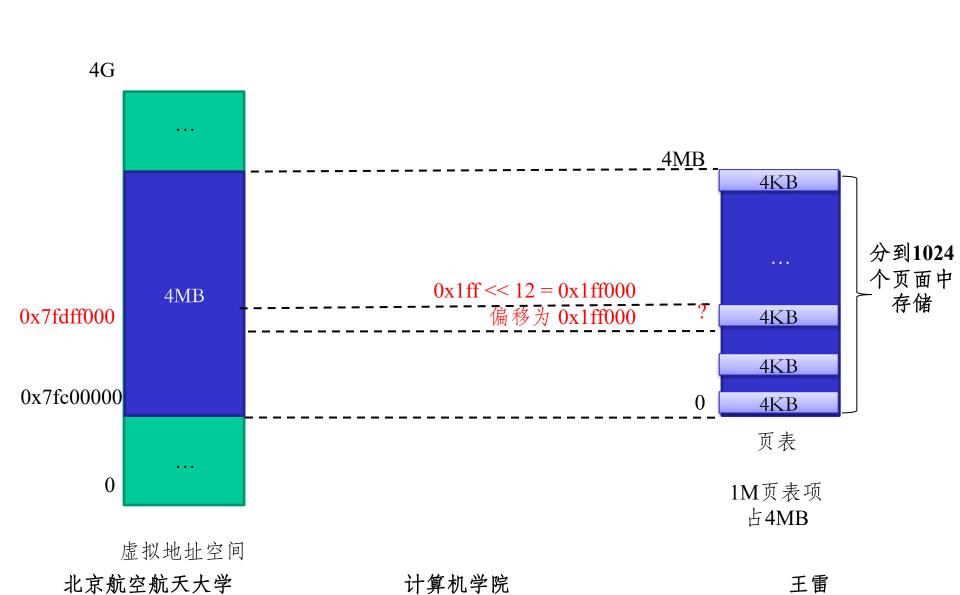
#### ■ 关键点

- 存储页表的4MB地址空间中是整个4GB虚拟地址空间中的一部分,OS设计者可以规定其所在位置(4MB对齐),例如0x7fc00000
- 一方面根据页目录的定义:记录这4MB(连续)地址空间到物理地址空间映射关系的,是一个4KB的页目录
- 另一方面根据页表的定义:记录这4MB(连续)地址空间到物理地址空间映射关系的,存在一个4KB的页表,它属于整个4MB里面1K个页表的一个
- 所以,页目录和上述页表页内容相同,页目录无需额外分配单独的存储空间

- 页目录在哪?
  - 给定页表虚拟地址起始位置,例如0x7fc00000
  - 可知,从这个地址开始的4MB是存储页表的空间
  - 这4MB地址空间是整个4GB地址空间中第( 0x7fc00000>>22) 个4MB地址空间,因此其逻辑-物理映射 关系应该记录在第(0x7fc00000>>22) 个页表页中

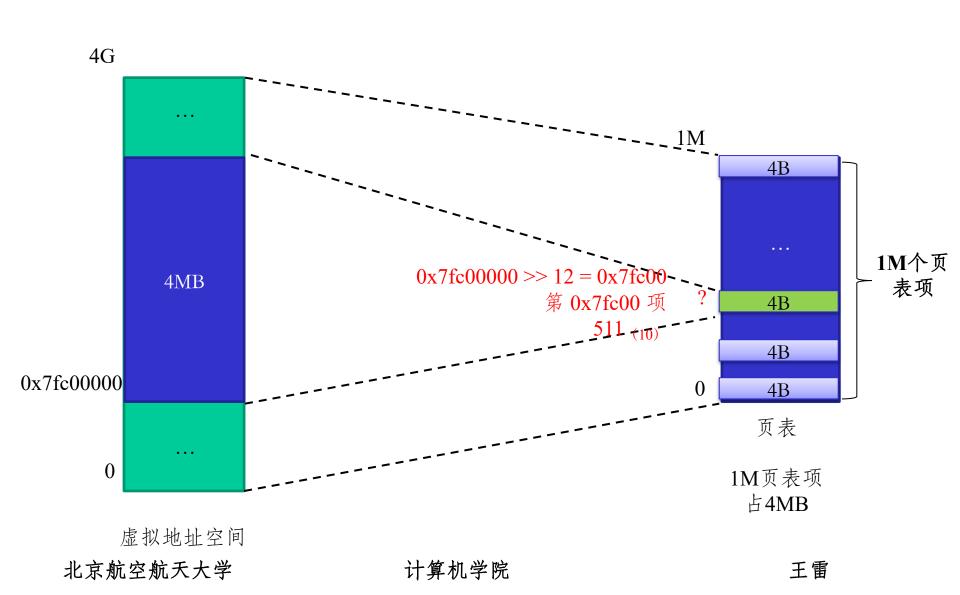
北京航空航天大学 计算机学院 王雷

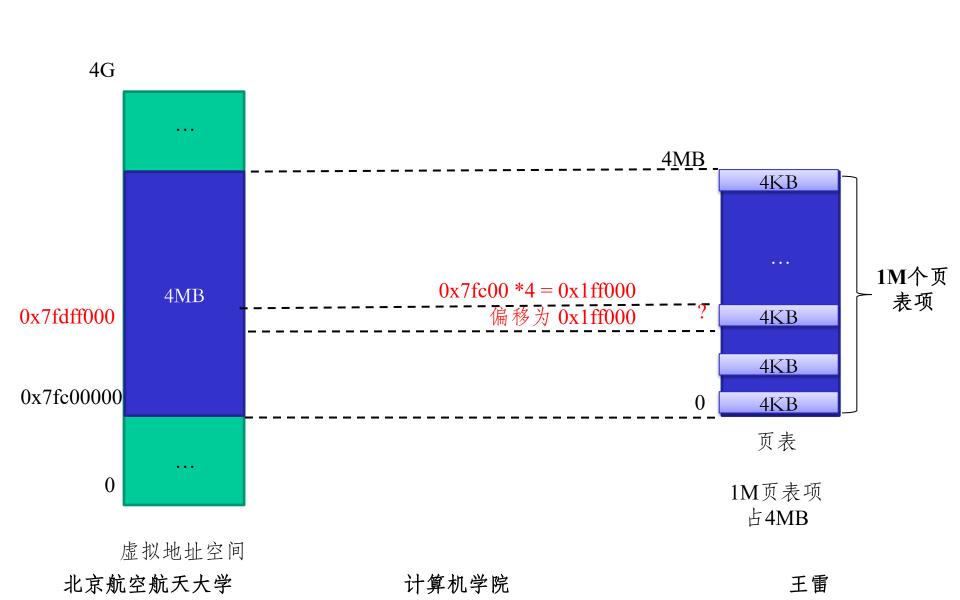




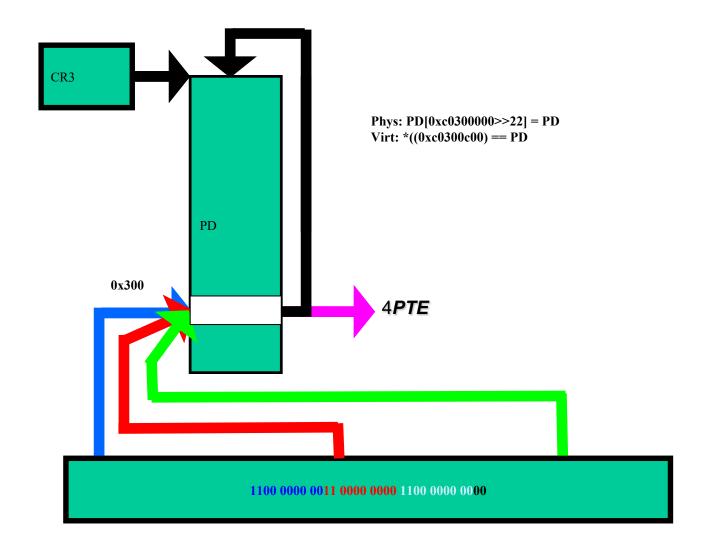
- 页目录在哪? (第二种理解、计算方式)
  - · 给定页表虚拟地址起始位置,例如0x7fc00000
  - · 将整个4GB地址空间划分为1M个4KB页
  - 上述地址对应于第 (0x7fc00000>>12) 个4KB页,因此其逻辑-物理映射关系应该记录在第 (0x7fc00000>>12) 个页表项中
  - 每个页表项4个字节, 所以该页表项对于的地址偏移为(0x7fc00000>>12) \*4 = 0x1ff000

北京航空航天大学





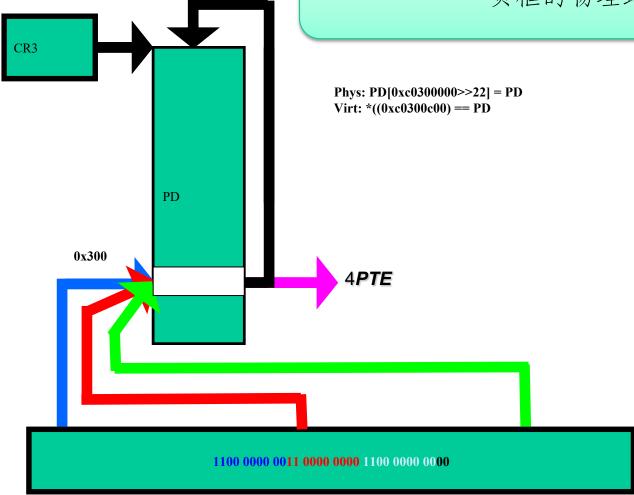
# 自映射机制



北京航空航天大学 计算机学院 王雷

## 自映射机制

页目录物理基址=二级页表物理地址 =页框的物理地址



北京航空航天大学

计算机学院

王雷

#### ■ 简化计算

- 对于32位地址字长,2级页表,4KB页面大小
- 某个虚拟地址va所对应的页目录虚拟地址?
- ((PMMPTE)(((((ULONG)(va)) >> 12)<< 2) + PTE\_BASE))
- 某个虚拟地址va所对应的页表项地址?
- ((PMMPTE)((((((ULONG)(va)) >> 22)<< 2) + PDE\_BASE))

#### ■ 练习:

- 页表起始地址0x80000000, 页目录起始地址=?
  - -va = PTE, 0x800000000>>10 + 0x800000000 = 0x802000000
- 如果给定页目录起始地址,求页表起始地址?
  - E.g. 页目录起始地址0xC0300000, 页表起始?



北京航空航天大学 计算机学院 王雷