

The background of the slide features a large, faint, light-blue circular logo of Tianjin University in the upper right corner. The logo contains the university's name in English ('TIANJIN UNIVERSITY') and Chinese ('天津大学'), along with the founding year '1895'. In the lower left corner, there is a faint, light-blue line drawing of a traditional Chinese building with a tiled roof and multiple windows.

虚拟内存

Virtual Memory



本章内容

Topic

□ 地址空间

Address Spaces

□ 虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

□ 虚拟内存作为内存管理的工具

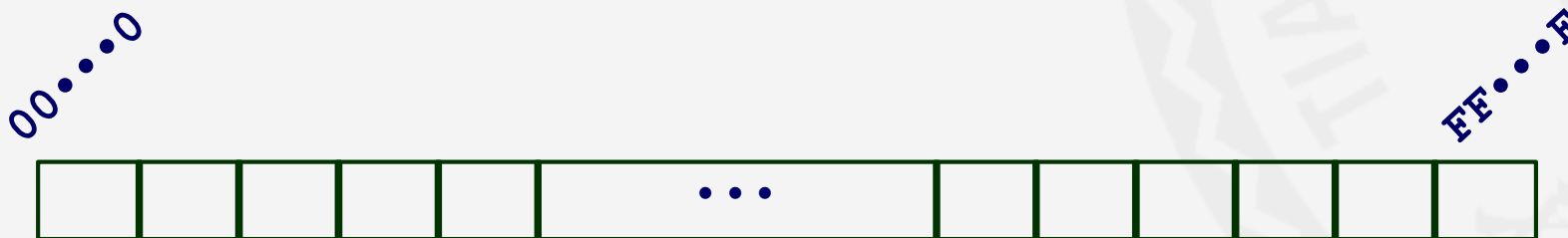
VM as a tool for memory management

□ 虚拟内存作为内存保护的工具有

VM as a tool for memory protection



回忆：面向字节的存储器组织 Recall: Byte-Oriented Memory Organization



■ 程序根据地址引用数据

Programs refer to data by address

■ 概念上，可将其想象为一个非常大的字节数组

Conceptually, envision it as a very large array of bytes

■ 事实上不是，但可以这么认为

In reality, it's not, but can think of it that way

■ 地址就像数组的下标

An address is like an index into that array

■ 用指针来存储地址

a pointer variable stores an address

■ 系统为每个进程提供了一个私有地址空间

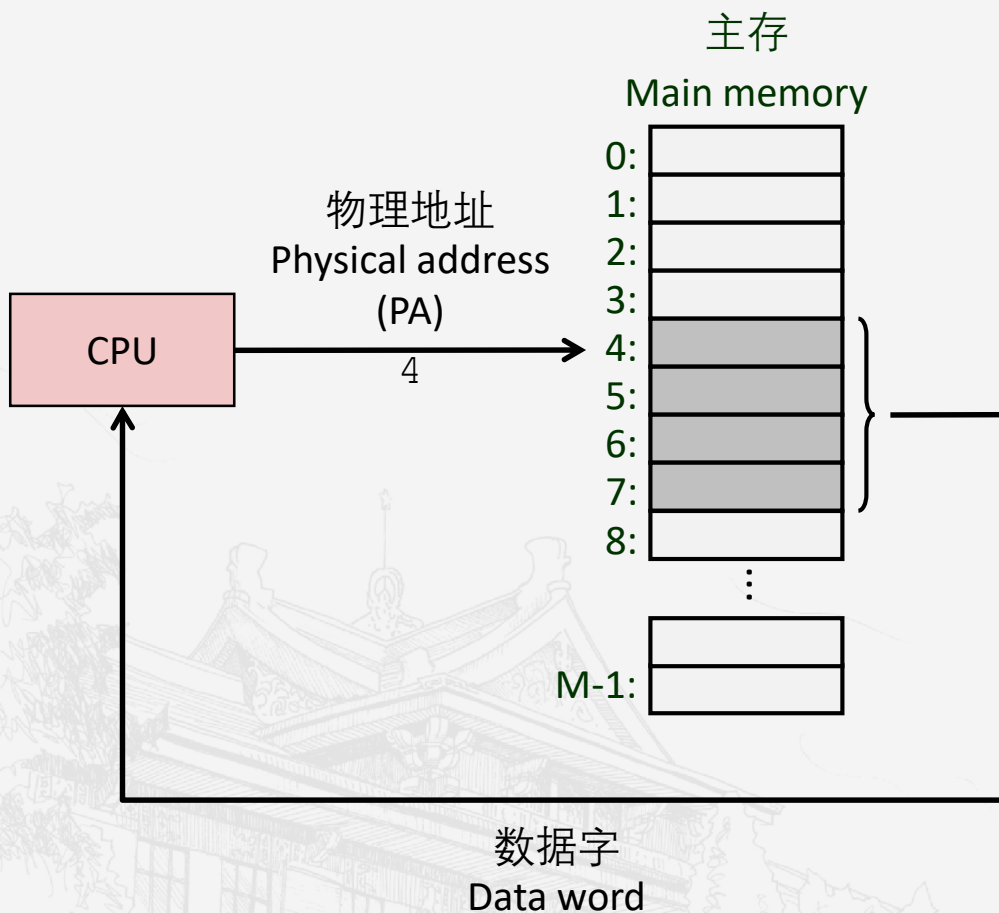
Programs refer to data by address

■ 一个进程可以访问自身的数据，但不能破坏其他进程的数据

A process can clobber its own data, but not that of others



一个使用物理寻址的系统 A System Using Physical Addressing



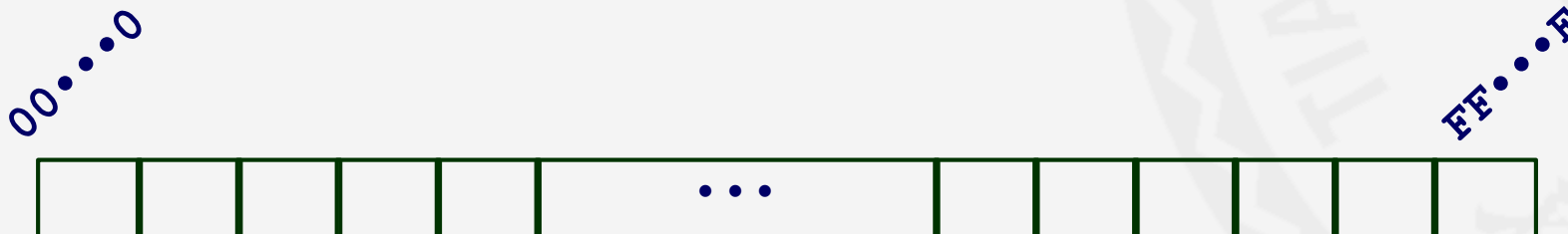
- 在一些简单的系统中应用这种方式进行寻址，如汽车、电梯和数码相框中的嵌入式微控制器
Used in some “simple” systems, like embedded microcontrollers in cars, elevators, and digital picture frames



地址空间

Address Spaces

让我们考虑一下
Lets think about this, a bit



- 如何来决定你的程序到底使用哪些内存?
How to decide which memory to use in your program?
- 如果另一个进程把数据存储在当前进程所使用的内存中怎么办?
What if another process stores data into your memory?



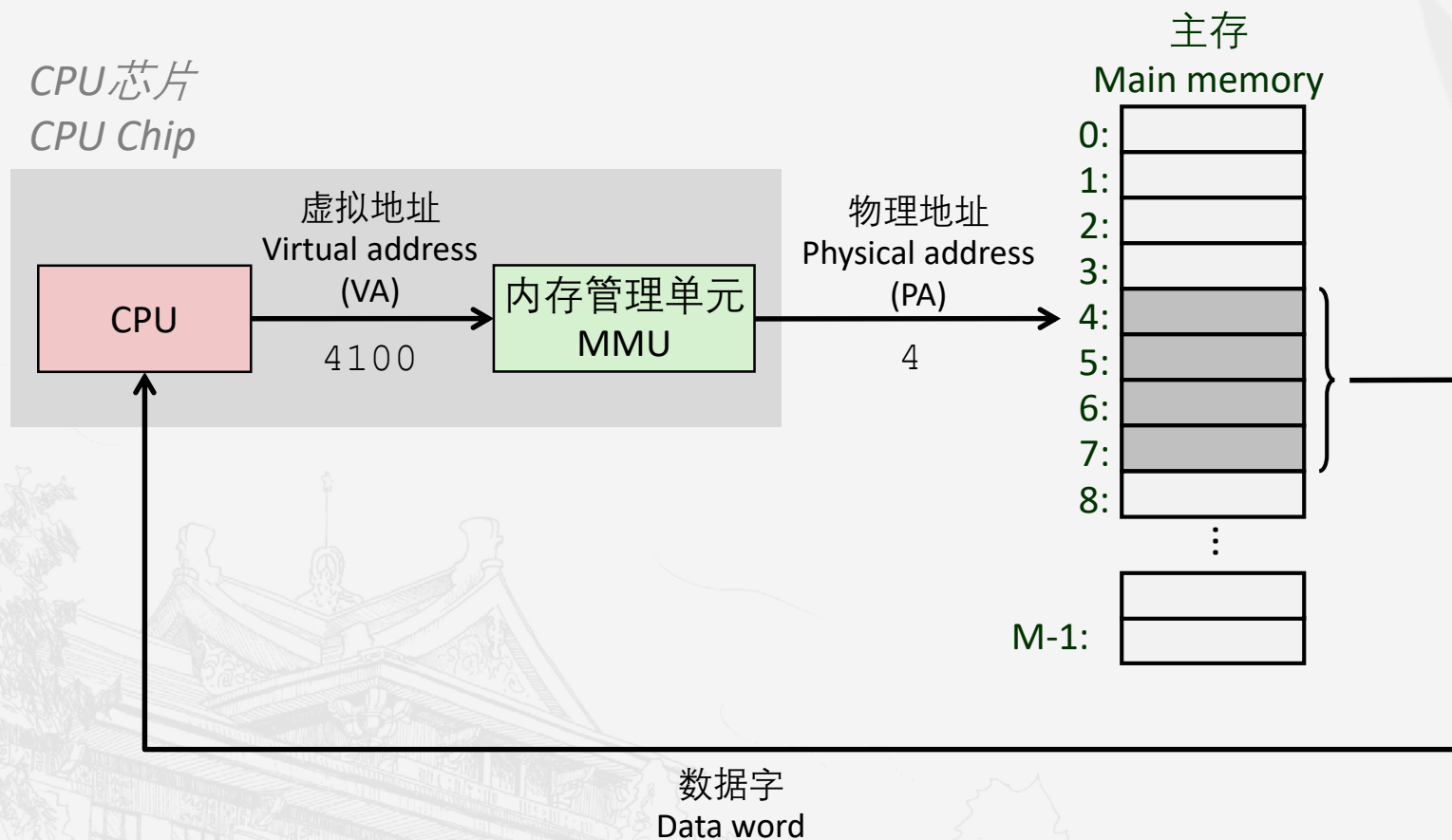
所以，加入了一个间接层 So, we add a level of indirection

- 一个简单的技巧可以解决上面的问题：
One simple trick solves all above problems:
- 每个进程具有自己私有的内存空间
What if another process stores data into your memory?
 - 表现出是一个私有的、完整的内存空间
Appears to be a full-sized private memory range
- 这解决了“如何选择内存”以及“其他人不会干扰当前进程内存”的问题
This fixes “how to choose” and “others shouldn’t mess with yours”

- 实现：透明的地址翻译过程
Implementation: translate addresses transparently
 - 增加了一个映射函数
Add a mapping function
 - 将（进程的）私有地址映射到物理地址
to map private addresses to physical addresses
 - 在每一次内存加载和存储时都会发生
do the mapping on every load or store
- 地址映射是虚拟内存的核心技术
This mapping trick is the heart of virtual memory



一个使用虚拟寻址的系统 A System Using Virtual Addressing



- 在现代的服务器、桌面、笔记本电脑和绝大多数的智能手机中，都使用虚拟寻址系统
Used in all modern servers, desktops, laptops and most smartphones
- 是计算机科学中的重要思想之一
One of the great ideas in computer science



地址空间 Address Spaces

- **线性地址空间**: 连续的非负整数地址的有序集合 (为了简化, 假设使用的是线性地址空间)

Linear address space: Ordered set of contiguous non-negative integer addresses

$\{0, 1, 2, 3 \dots\}$

- **虚拟地址空间**: $N = 2^n$ 个虚拟地址所构成的集合

Virtual address space: Set of $N = 2^n$ virtual addresses

$\{0, 1, 2, 3, \dots, N-1\}$

- **物理地址空间**: $M = 2^m$ 个物理地址所构成的集合

Physical address space: Set of $M = 2^m$ physical addresses

$\{0, 1, 2, 3, \dots, M-1\}$

- 请注意区分数据 (字节) 和它的属性 (地址)

Clean distinction between data (bytes) and their attributes (addresses)

- 现在, 每个数据可能会有多个地址

Each datum can now have multiple addresses

- 主存中的每个字节: 一个物理地址, 一个或多个虚拟地址

Every byte in main memory: one physical address, one (or more) virtual addresses



为什么需要虚拟内存? Why Virtual Memory?

- 更加有效率的利用主存

Uses main memory efficiently

- 将DRAM作为缓存，用于缓冲虚拟地址空间中的部分数据

Use RAM as a cache for the parts of a virtual address space

- 简化内存管理

Simplifies memory management

- 每个进程都能够获得相同的、一致的、线性的地址空间

Each process gets the same uniform linear address space

- 独立的地址空间

Isolates address spaces

- 一个进程不会影响另一个进程的内存

One process can't interfere with another's memory

- 用户程序不能够访问内核私有的数据和代码

User program cannot access privileged kernel data and code



本章内容

Topic

□ 地址空间

Address Spaces

□ 虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

□ 虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

□ 虚拟内存作为内存保护的工具体

VM as a tool for memory protection



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

- 虚拟内存是一个包含N个连续字节的数组，可以被存储在磁盘上

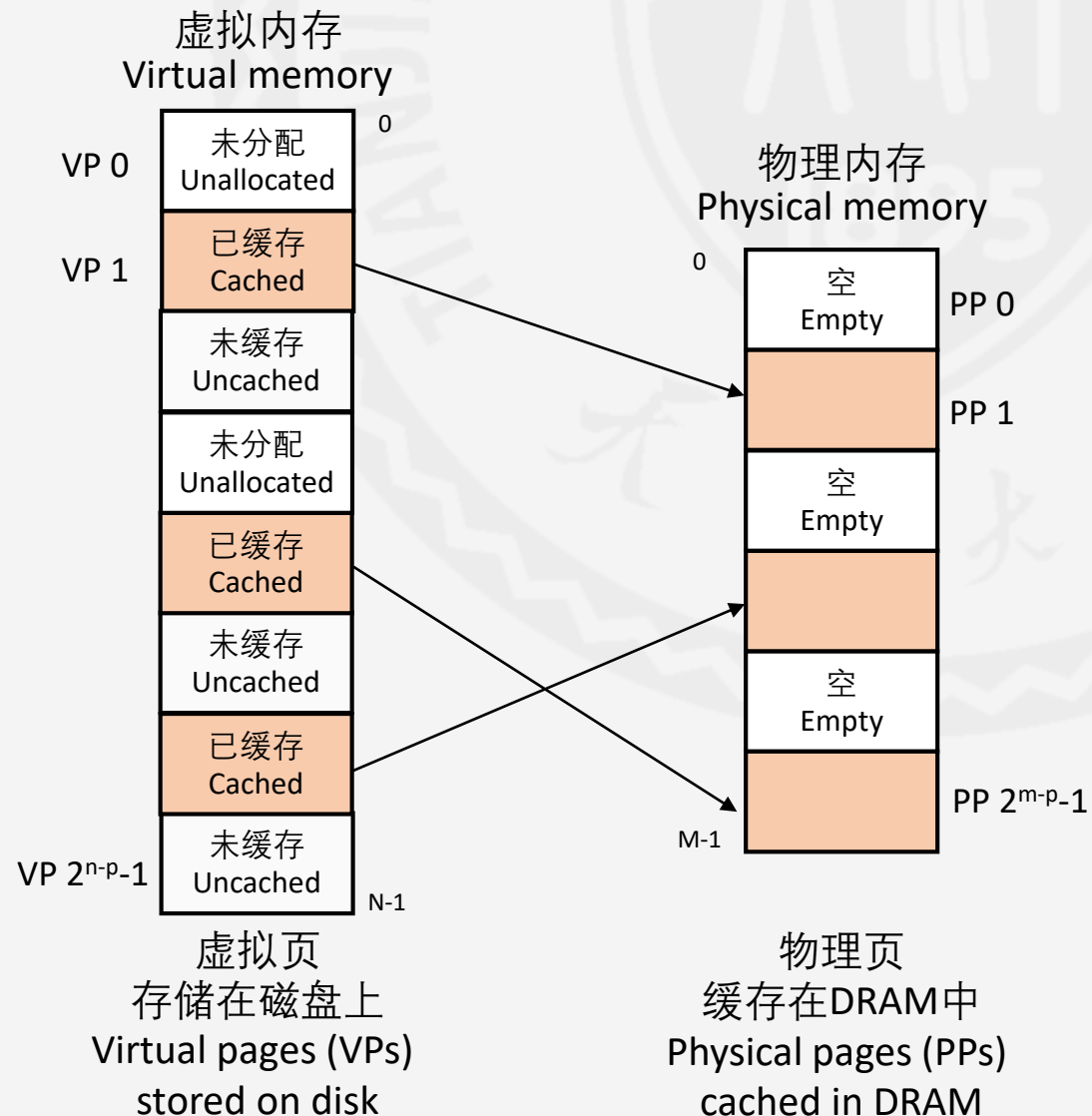
Virtual memory is an array of N contiguous bytes that may be stored on disk

- 磁盘上的数组被缓存在物理内存中（DRAM 缓存）

The contents of the array on disk are cached in physical memory (DRAM cache)

- 这些缓存块被称为“页”（大小为 $P = 2^p$ 字节）

These cache blocks are called pages (size is $P = 2^p$ bytes)





虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

- DRAM缓存组织设计时主要的考虑因素是巨大的未命中惩罚

DRAM cache organization driven by the enormous miss penalty

- DRAM约比SRAM慢10倍
DRAM is about 10x slower than SRAM
- 磁盘约比DRAM慢100,000倍
Disk is about 100,000x slower than DRAM

DRAM缓存的组织 DRAM Cache Organization

■ 导致

Consequences

- 更大的页（块）大小：典型值4KB~2MB
Large page (block) size: typically 4 KB ~ 2MB
- 全相联
Fully associative
 - 任意的虚拟页（VP）可以被缓存到任意的物理页（PP）中
Any virtual page (VP) can be placed in any physical page (PP)
 - 与CPU的高速缓存不同，这需要一个大的映射函数
Requires a “large” mapping function – different from CPU caches
- 高度复杂的、代价更大的页替换算法
Highly sophisticated, expensive replacement algorithms
 - 替换算法复杂且无限制，所以不能用硬件实现
Too complicated and open-ended to be implemented in hardware
- 采用回写策略，而不是直写策略
Write-back rather than write-through



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

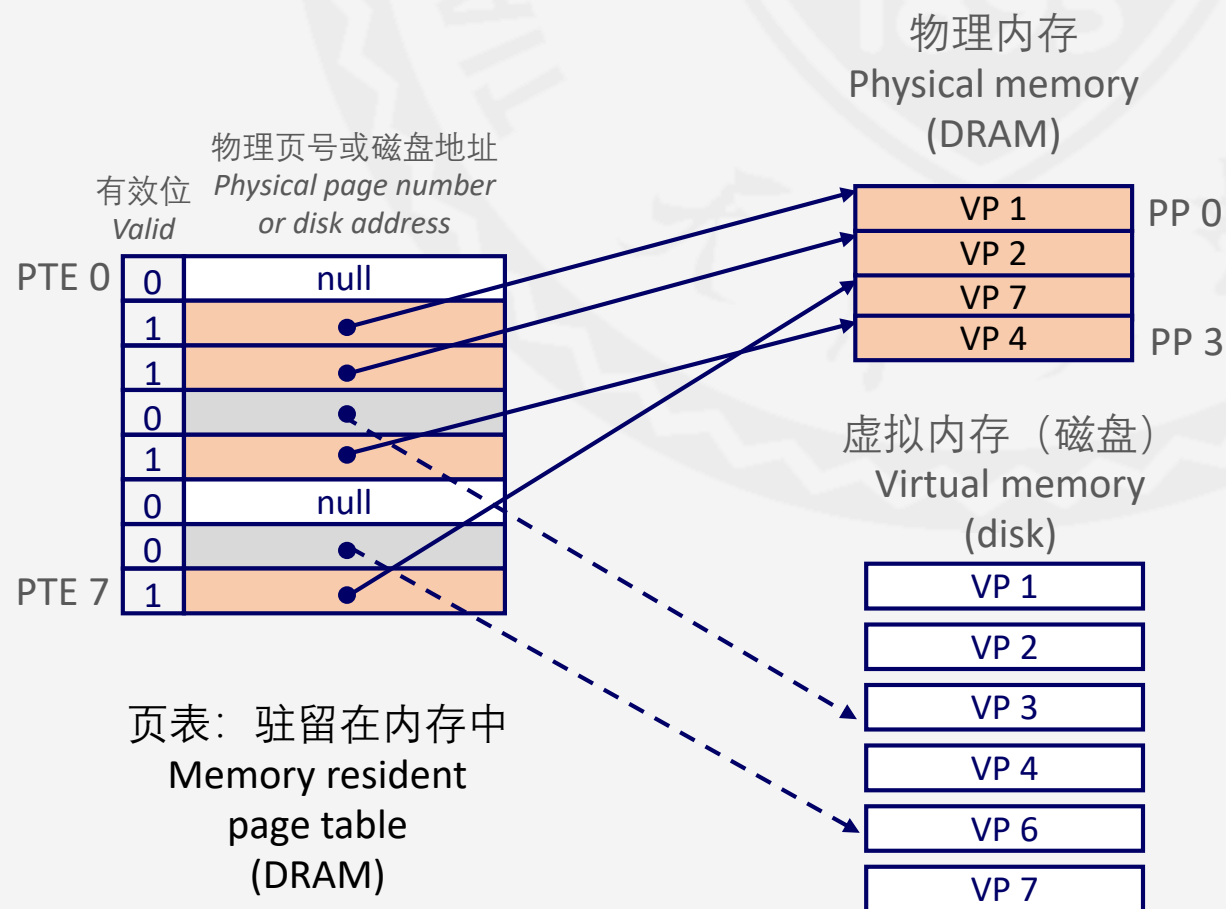
启用一种新的数据结构：页表 Enabling data structure: Page Table

■ **页表**是一个**页表项 (PTE)** 的数组，用于建立虚拟页到物理页的映射

A **page table** is an array of **page table entries (PTEs)** that maps virtual pages to physical pages

■ 每个进程在**内核**中都会存在这样的一个数据结构，存储在DRAM中

Per-process **kernel** data structure in DRAM

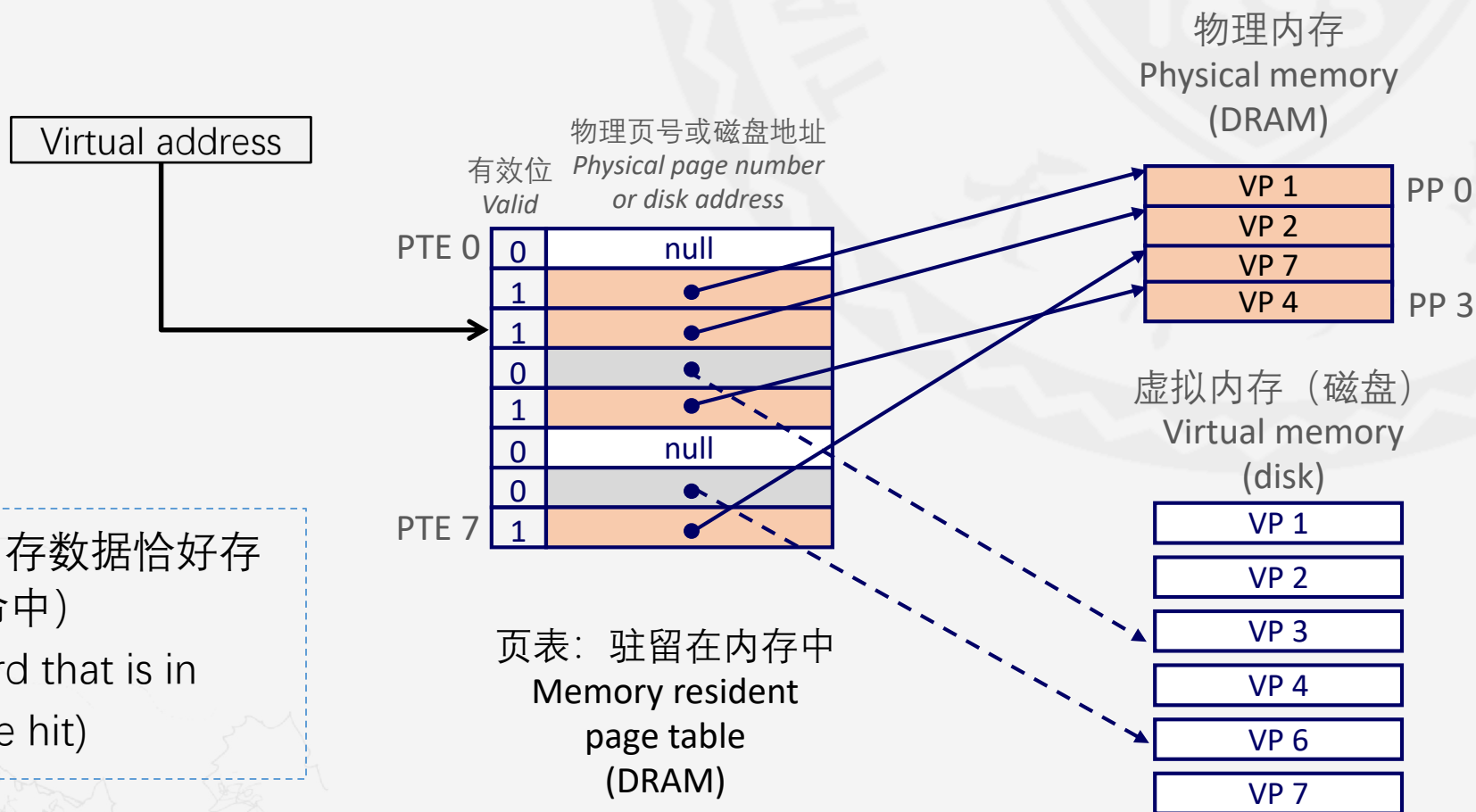




虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

页命中 Page Hit



■ **页命中**：此时所引用的虚拟内存数据恰好存储在物理内存中（DRAM缓存命中）

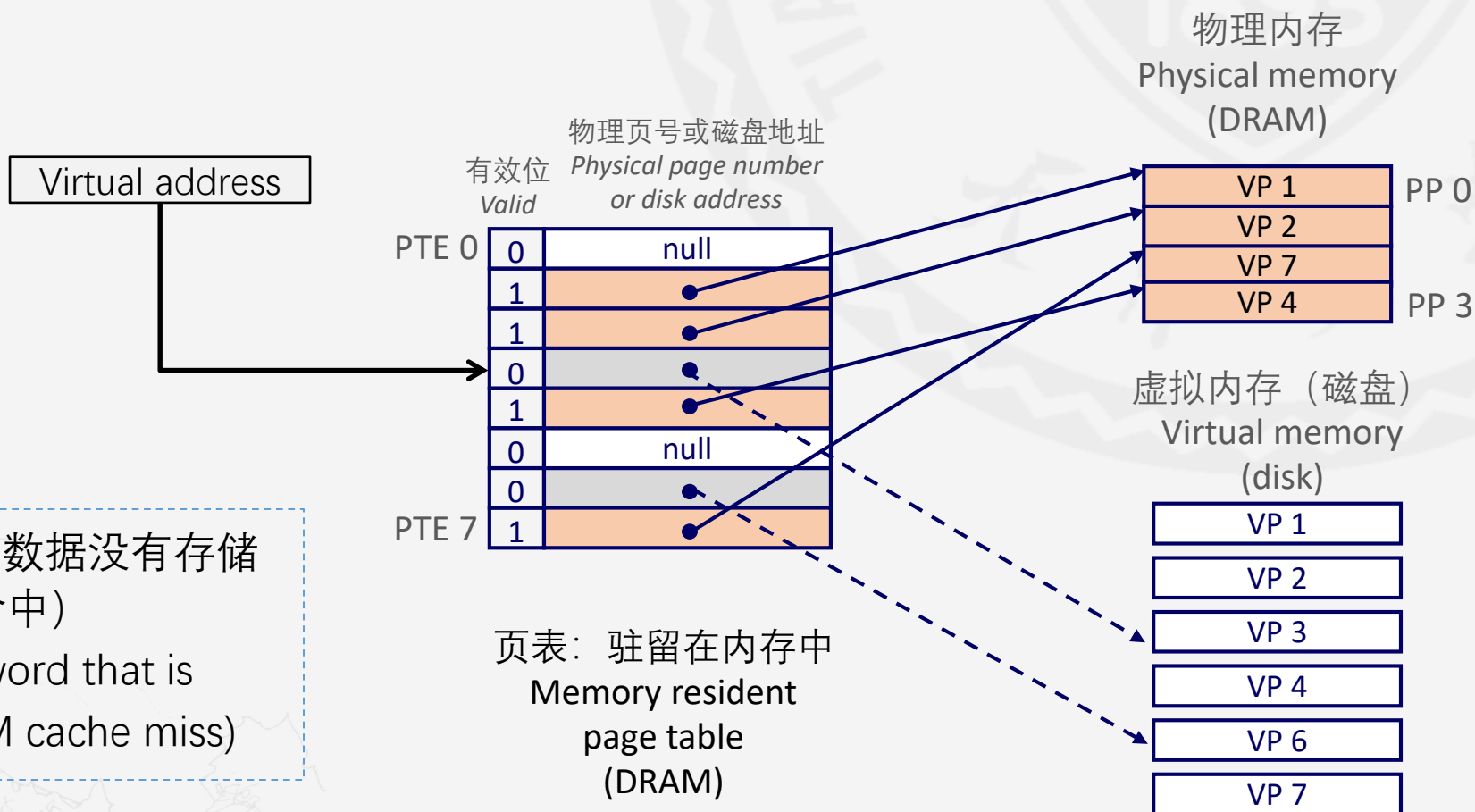
Page hit: reference to VM word that is in physical memory (DRAM cache hit)



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

缺页 Page Fault



■ **缺页**：此时所引用的虚拟内存数据没有存储在物理内存中（DRAM缓存未命中）

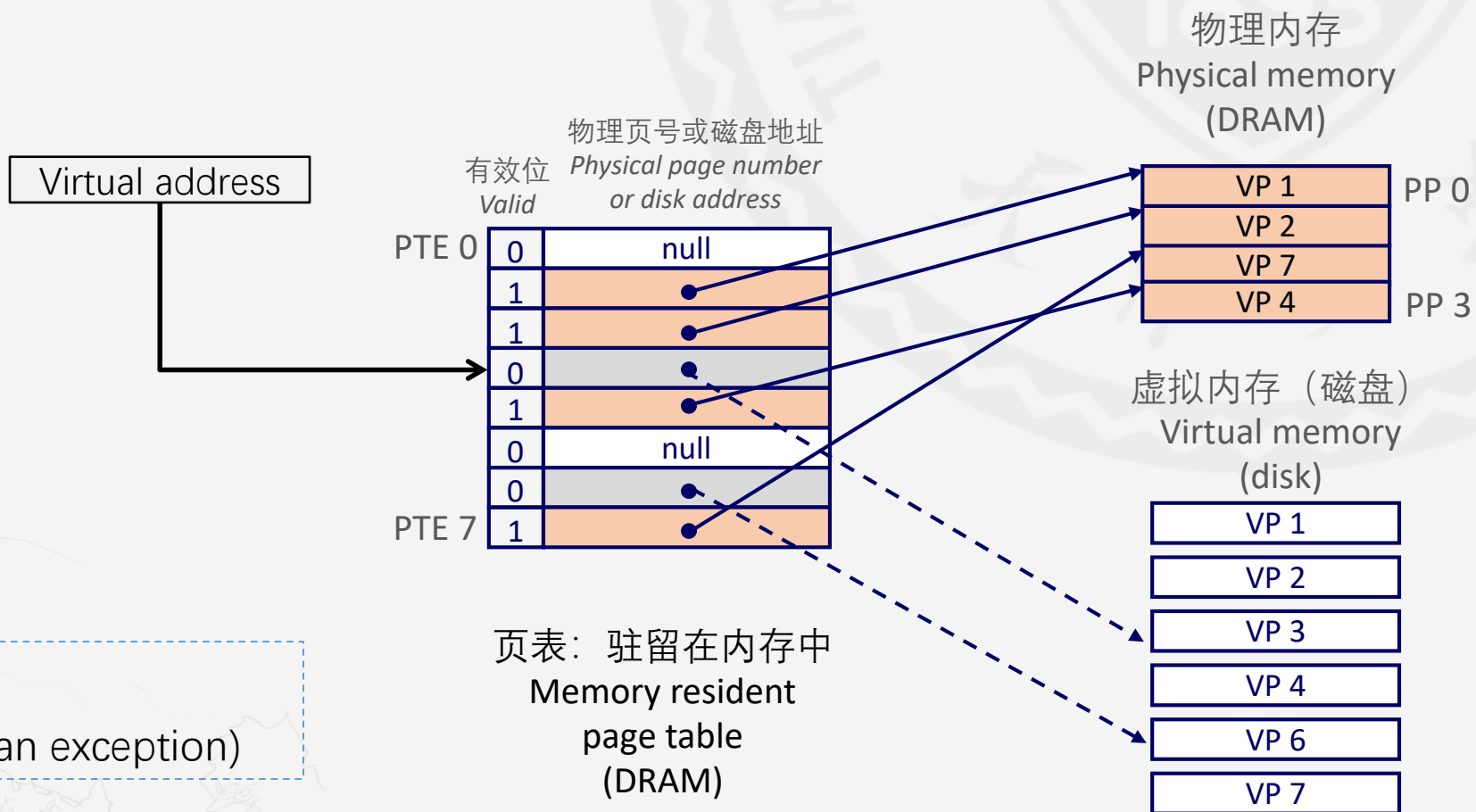
Page Fault: reference to VM word that is not in physical memory (DRAM cache miss)



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

缺页处理 Handling Page Fault



■ 页未命中会引发缺页故障异常

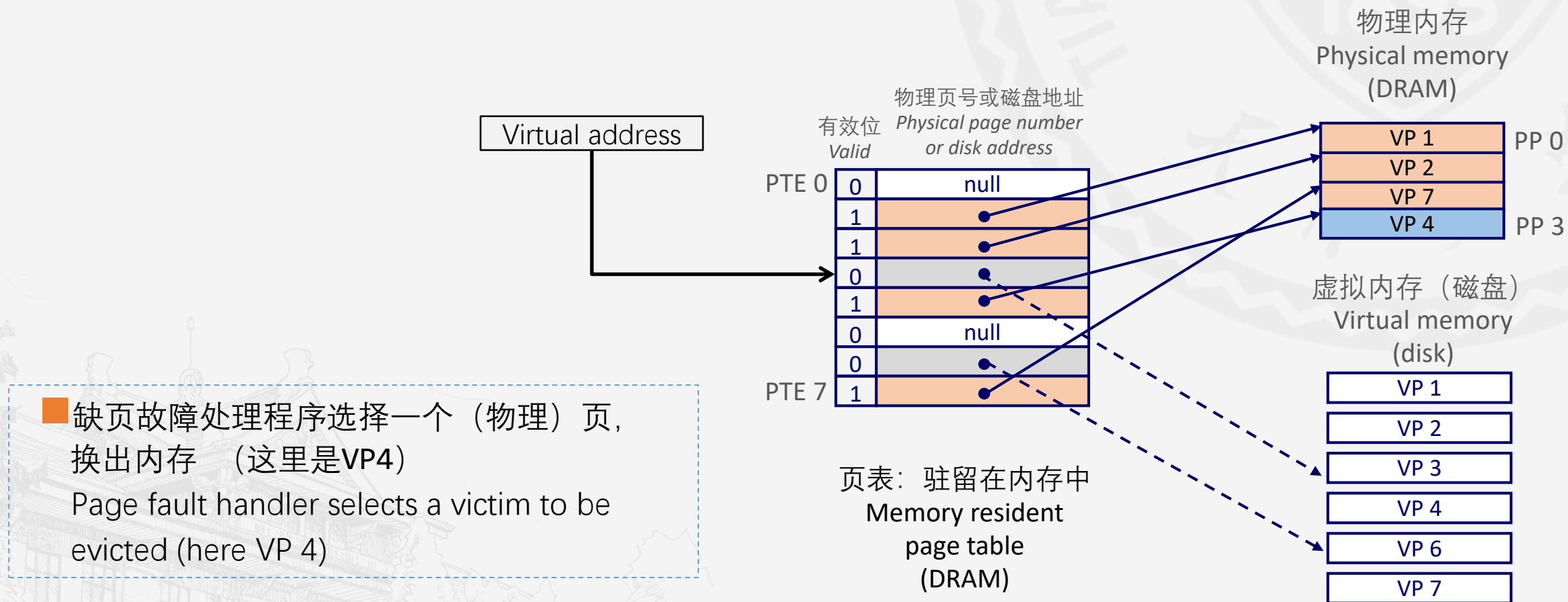
Page miss causes **page fault** (an exception)



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

缺页处理 Handling Page Fault

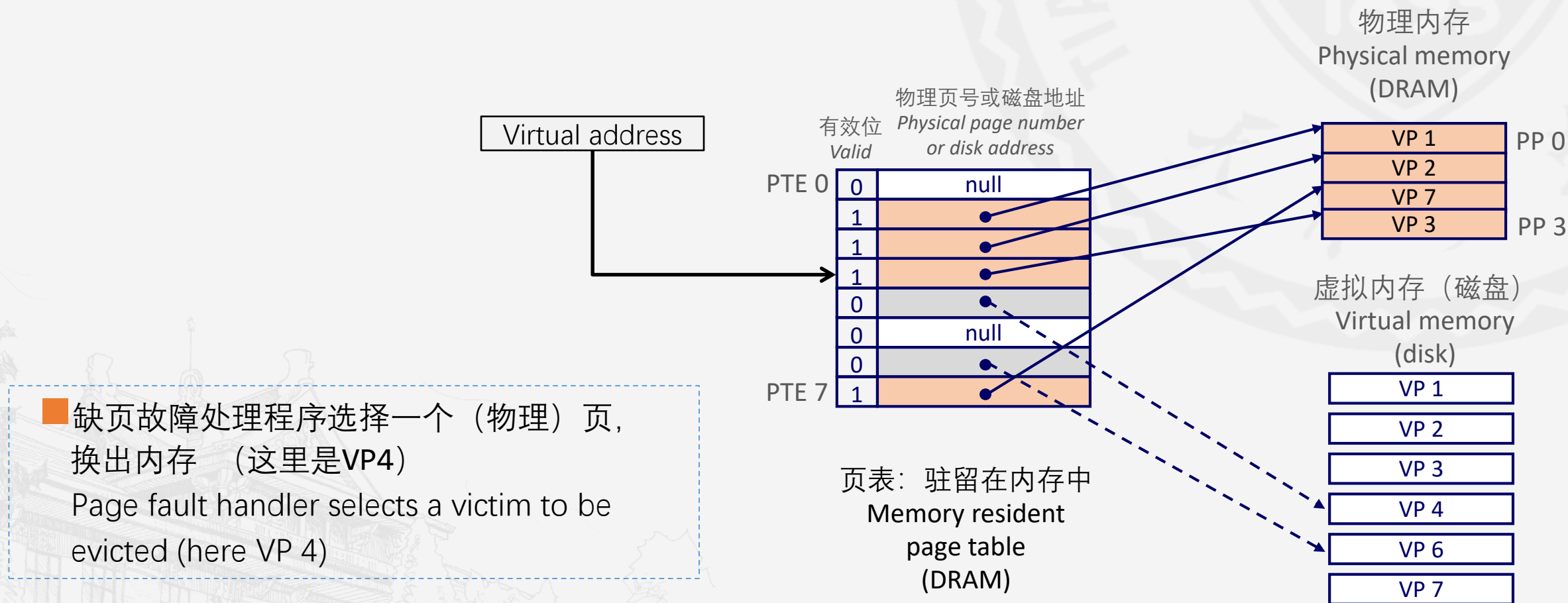




虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

缺页处理 Handling Page Fault

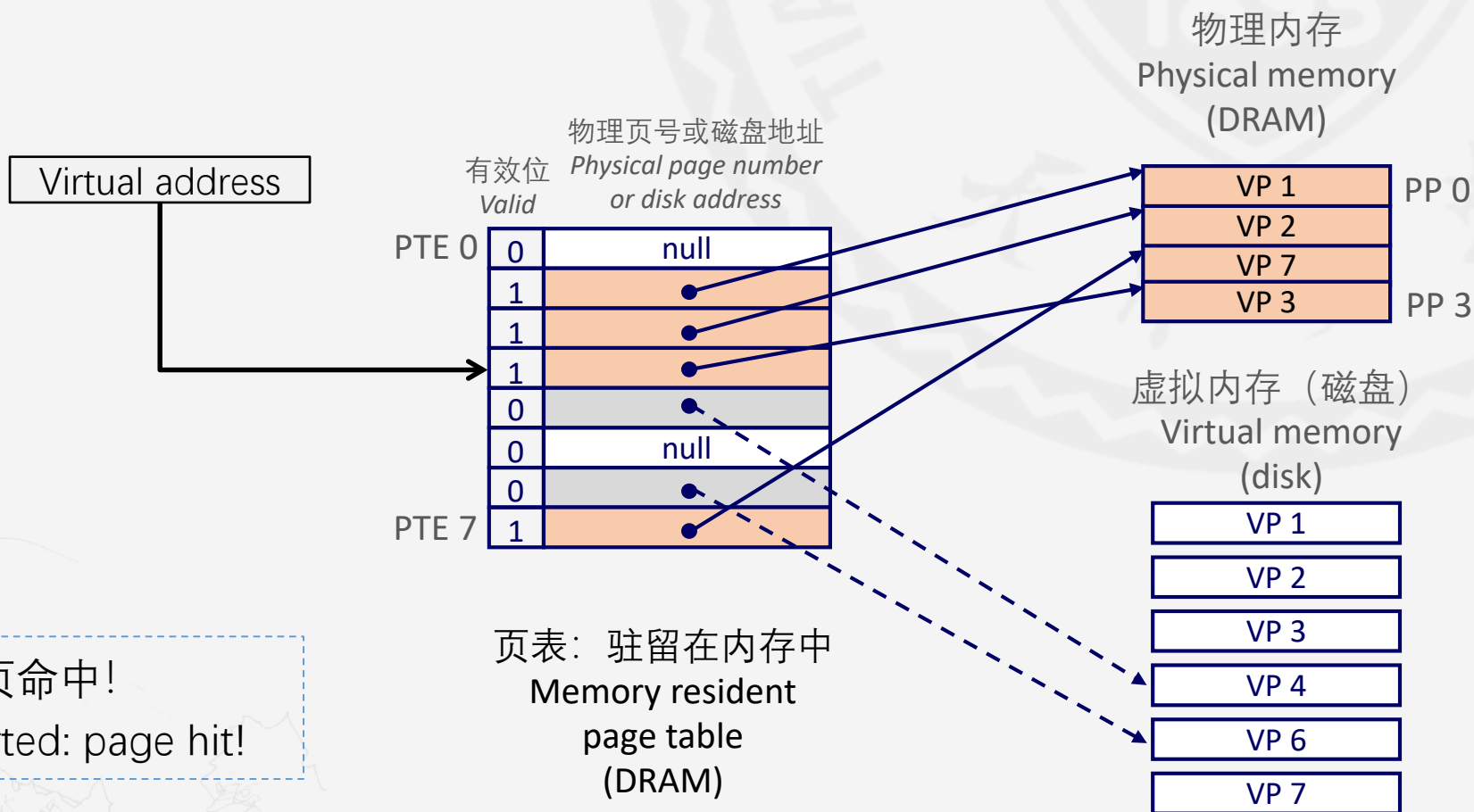




虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

缺页处理 Handling Page Fault



重新执行引发异常的指令：页命中！
Offending instruction is restarted: page hit!



虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

又是局部性救了我们！ Locality to the Rescue Again!

- 虚拟内存机制能够有效工作是因为局部性原理
Virtual memory works because of locality
- 在任意时刻，程序总是会频繁访问一个由活跃的虚拟页组成的集合，这个集合称为**工作集**
At any point in time, programs tend to access a set of active virtual pages called the **working set**
 - 如果程序有很好的的时间局部性特征，那么它的工作集会更小
Programs with better temporal locality will have smaller working sets
- 如果：工作集大小 < 主存容量
If (working set size < main memory size)
 - 在一个进程经历了一系列必要的缺页后，会获得比较好的性能
Good performance for one process after compulsory misses
- 如果：所有进程的工作集的总大小 > 主存容量
If (SUM(working set sizes) > main memory size)
 - **抖动**：页面可能会出现连续的换入和换出，这会导致性能的下降
Thrashing: Performance meltdown where pages are moved (copied) in and out continuously



本章内容

Topic

□ 地址空间

Address Spaces

□ 虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

▣ 虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

□ 虚拟内存作为内存保护的工具体

VM as a tool for memory protection



虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

■ **核心思想：**每个进程都拥有属于它们自己的虚拟地址空间

Key idea: each process has its own virtual address space

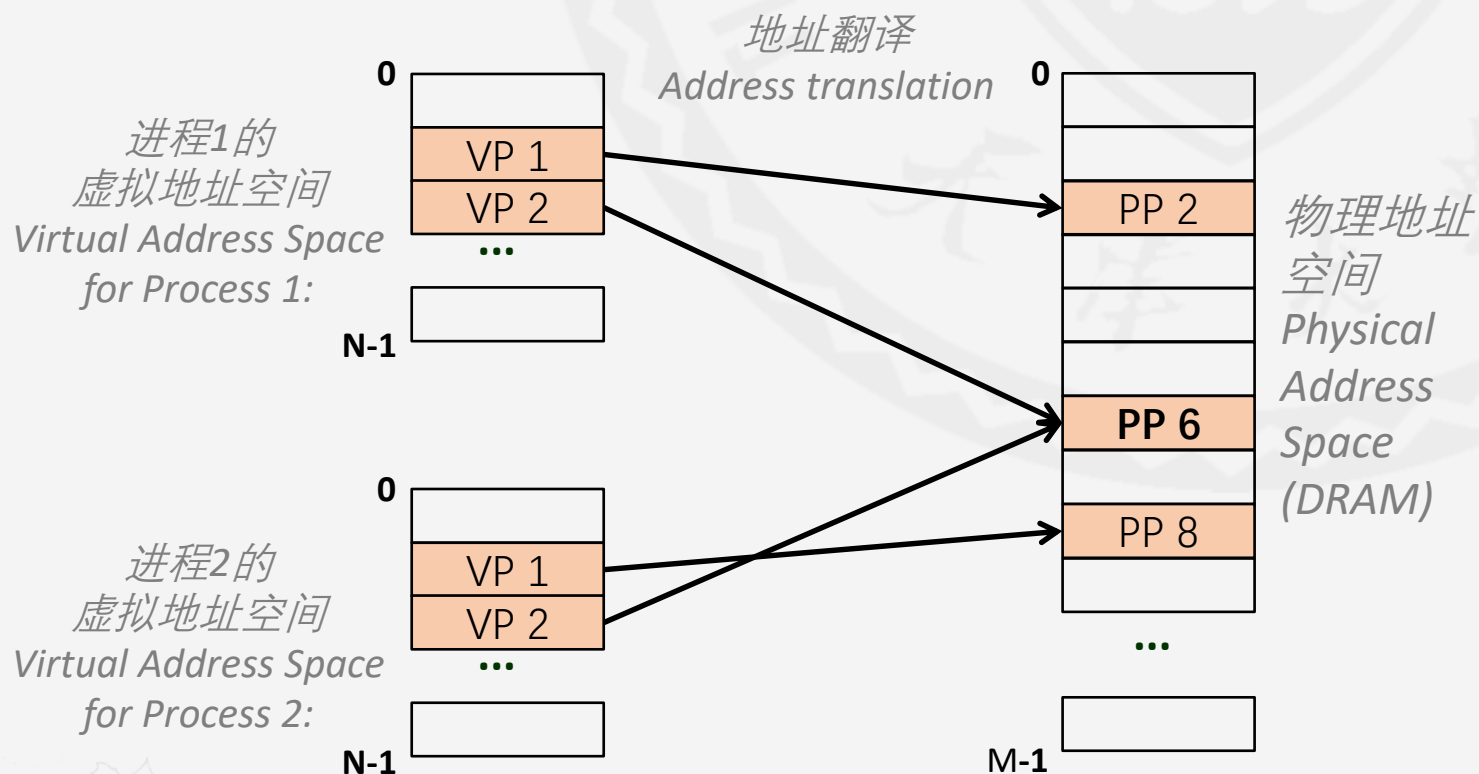
■ 可以将内存看作是一个简单的、线性的数组
It can view memory as a simple linear array

■ 映射函数可以将地址分散地映射到物理内存上（以页为基本单位）

Mapping function scatters addresses through physical memory

■ 一种经过优秀设计的映射方法可以简化内存的分配和管理

Well chosen mappings simplify memory allocation and management





虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

简化分配和共享 Simplifying allocation and sharing

内存分配

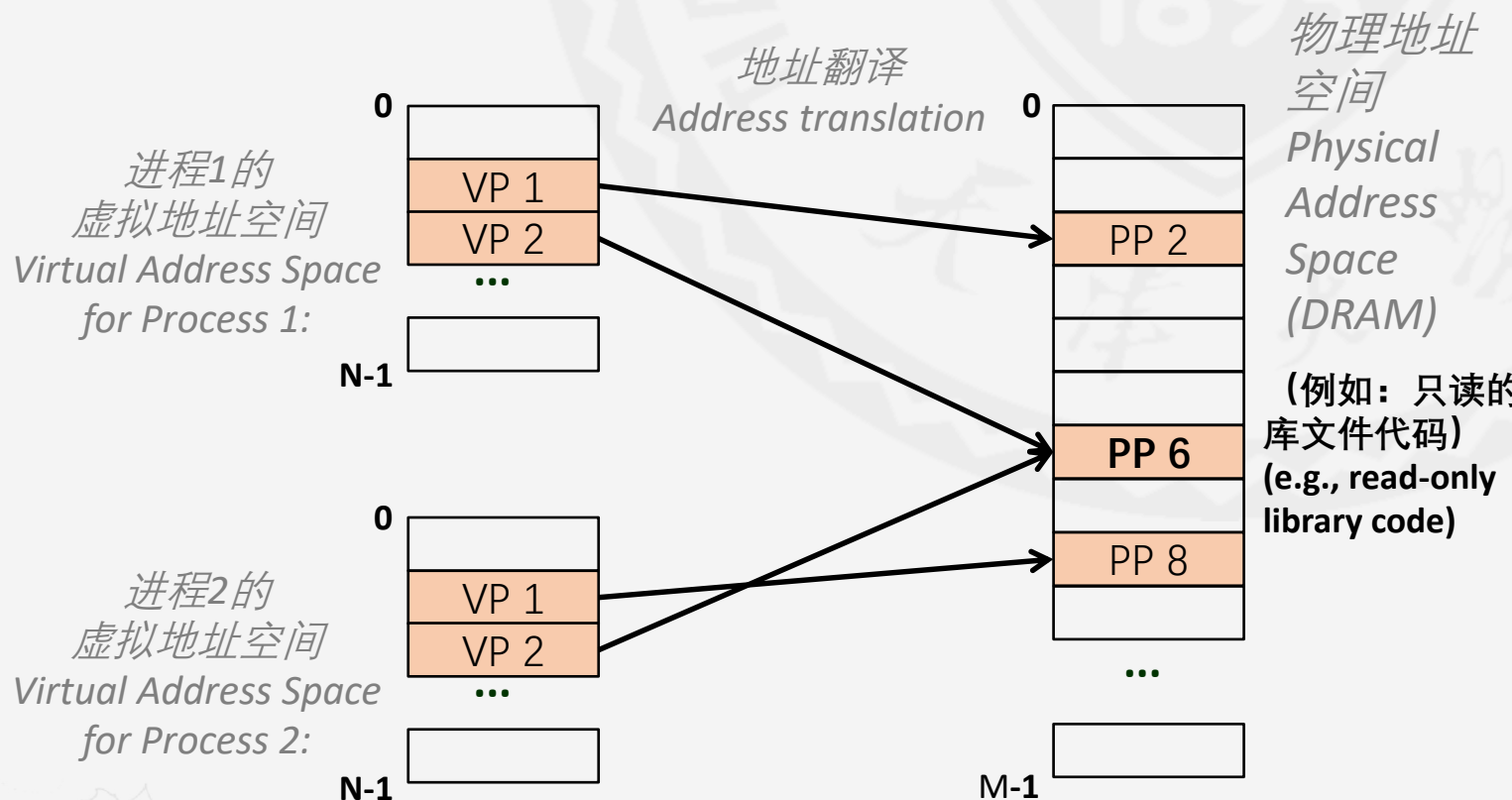
Memory allocation

- 每一个虚拟页可以映射到任意的物理页
Each virtual page can be mapped to any physical page
- 一个虚拟页，可能在不同的时间点，被存储在不同的物理页中
A virtual page can be stored in different physical pages at different times

共享进程间的代码和数据

Sharing code and data among processes

- 多个虚拟页映射到同一个物理页中 (PP6)
Map multiple virtual pages to the same physical page (here: PP 6)





虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

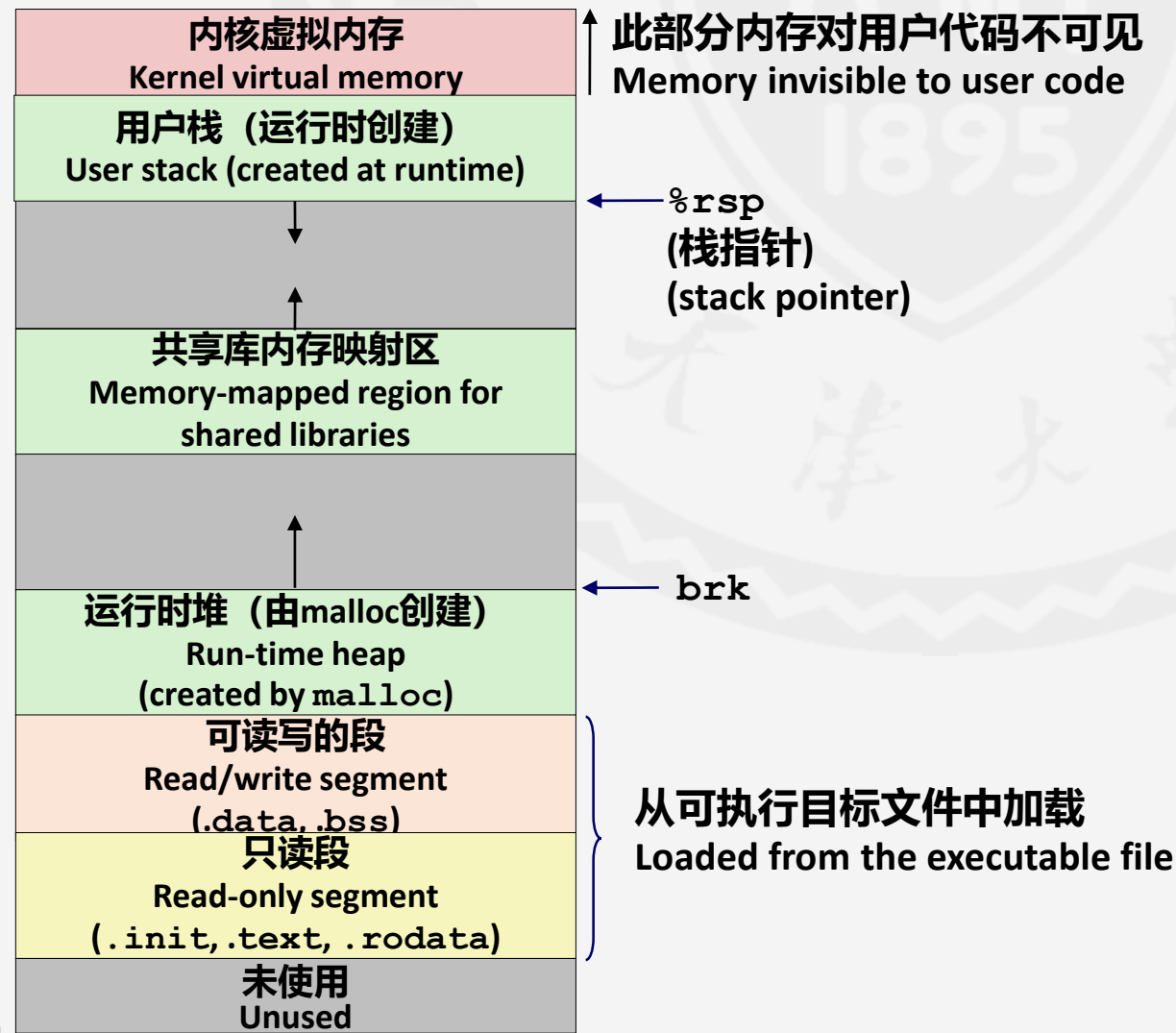
链接 Linking

- 每一个进程都具有相似的虚拟地址空间
Each program has similar virtual address space
- 代码、栈和共享库总是从相同的位置开始
Code, stack, and shared libraries always start at the same address

加载 Loading

- `execve` (Linux内核加载器) 为 `.text` 和 `.data` 分配虚拟页 (创建了页表项并标记该项为无效)
`execve()` allocates virtual pages for `.text` and `.data` sections = creates PTEs marked as invalid
- 当虚拟内存系统需要使用它们的时候, 对应的 `.text` 节和 `.data` 节才会被以页为单位复制到内存中
The `.text` and `.data` sections are copied, page by page, on demand by the virtual memory system

简化链接和加载 Simplifying Linking and Loading





本章内容

Topic

□ 地址空间

Address Spaces

□ 虚拟内存作为缓存的工具

VM as a tool for caching

□ 虚拟内存作为内存管理的工具

VM as a tool for memory management

▣ 虚拟内存作为内存保护的工具有

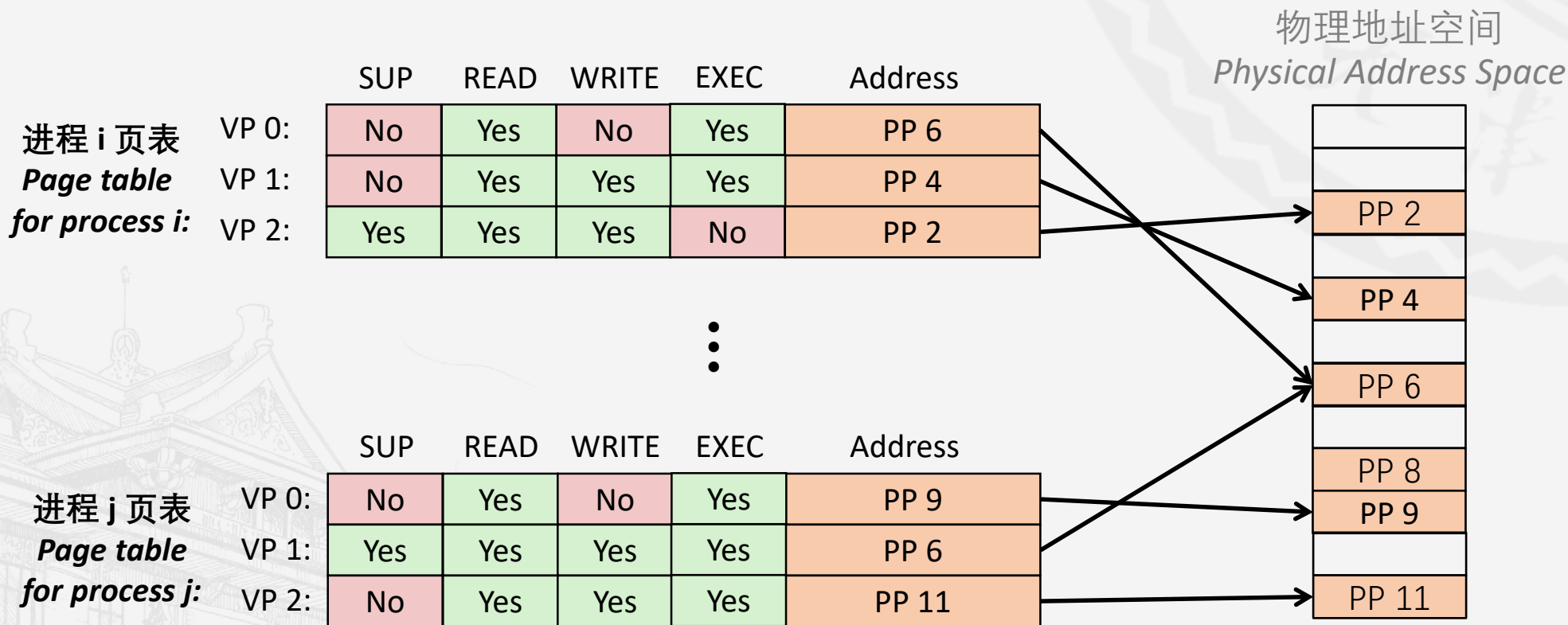
VM as a tool for memory protection



虚拟内存作为内存保护的工具有

VM as a tool for memory protection

- 页表项中增加了权限位
Extend PTEs with permission bits
- 在每一次内存访问时MMU都会检查这些权限位
MMU checks these bits on each access





小结 Summary

■ 程序员视角中的虚拟内存

Programmer's view of virtual memory

- 每个进程有属于它们自己的、私有的、线性地址空间
Each process has its own private linear address space
- (这个地址空间) 不能被其他进程所破坏
Cannot be corrupted by other processes

■ 系统视角中的虚拟内存

System view of virtual memory

- 通过缓存虚拟页，可以有效地提高内存的使用效率 (局部性原理)
Uses memory efficiently by caching virtual memory pages (locality)
- 简化了内存管理和编程
Simplifies memory management and programming
- 提供了一个方便的插入点实现访问权限的检查，以简化内存保护机制
Simplifies protection by providing a convenient interpositioning point to check permissions