# 操作系统

Operating system

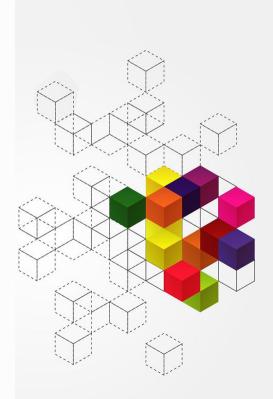
孔维强 大连理工大学



# 内容纲要

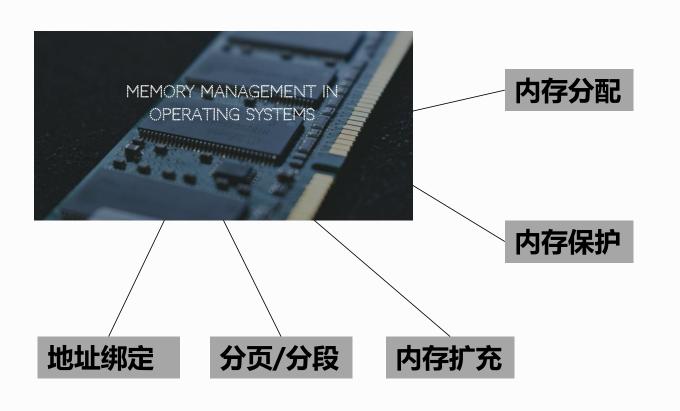
# 8.1 主存管理基本概念

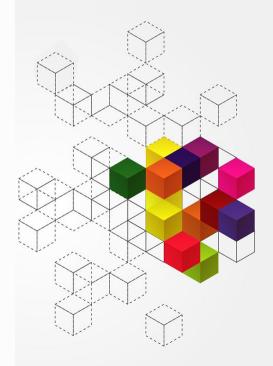
- 一、内存管理的重要性
- 二、内存隔离保护
- 三、 地址绑定
- 四、交换的概念



# 一、内存管理的重要性

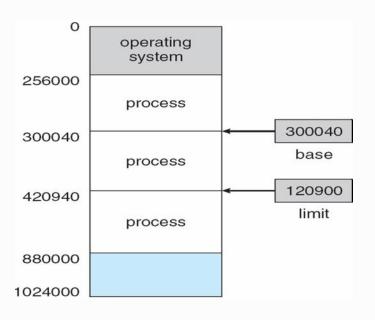
#### 内存是计算机系统中的核心资源,需要精心管理





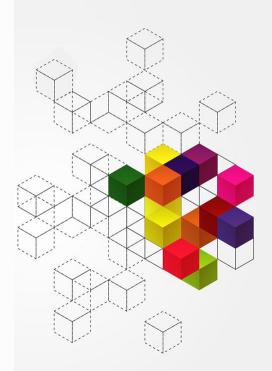
# 二、内存隔离保护

#### MM功能1:内存保护



为每个进程分配独立的 一段内存空间

基本手段1: 为每个进程分配连续的 内存,用两个寄存器分 别存放地址上界和地址 下界



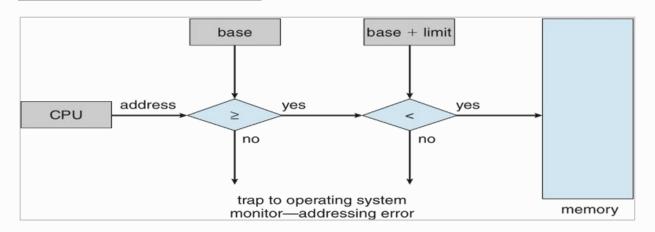
# 二、内存隔离保护

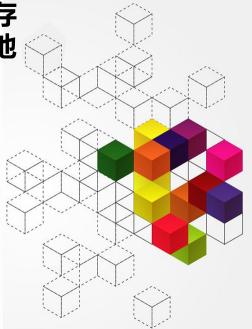
#### MM功能1: 内存保护 (硬件支持)

#### 基本手段1:

为每个进程分配连续的内存 ,用两个寄存器分别存放地 址上界和地址下界

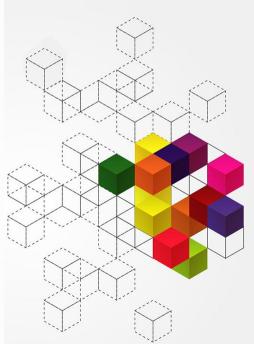
#### 内存保护硬件逻辑





#### 用户程序需经过多个步骤才能执行:

- 编译器 (compiler) : 读取、分析、转换代码为对象 文件或错误消息 (机器语言、多个对象)
- 链接器 (linker) : 将一个或多个对象文件 (以及可能的库代码) 合并为可执行文件、库、或错误消息 (1个可执行文件one-executable)
- 加载器 (loader) : 读取可执行文件至内存、实施地址 转换、尝试运行程序,最终运行程序或输出错误消息



符号地址 (symbolic address 例:程序中的指令、变量)

可重定位地址 (relocatable address, 相对某个指针的位置)

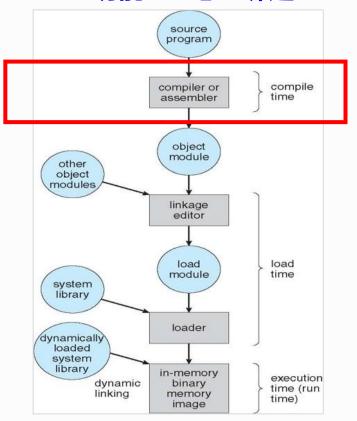
绝对地址 (absolute address,内存中的位置)

程序中的指令、数据地址绑定(binding)到内存中的地址

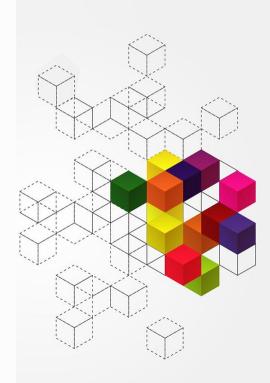
可发生在三个阶段:

Compile time, Load time, execute time

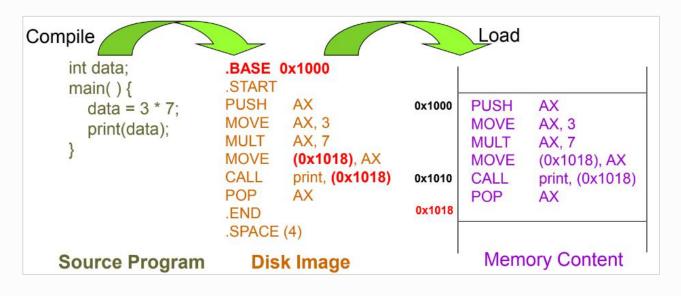
#### MM功能2: 地址绑定

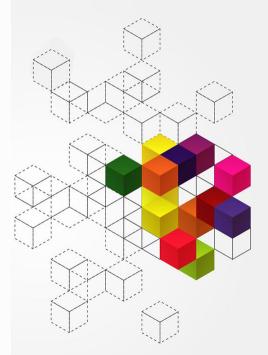


- 编译器直接将源代码中的符号地址转换为物理地址
- 如果程序装载位置 发生变化,则需要 重新编译

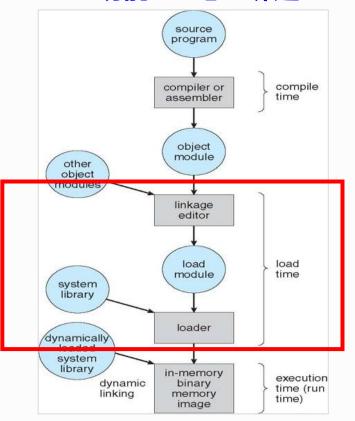


#### MM功能2: 地址绑定 (编译时绑定示例)

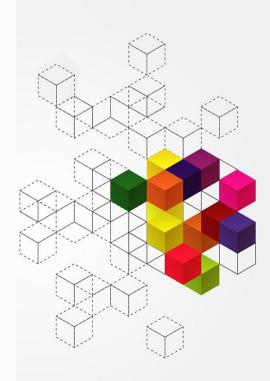




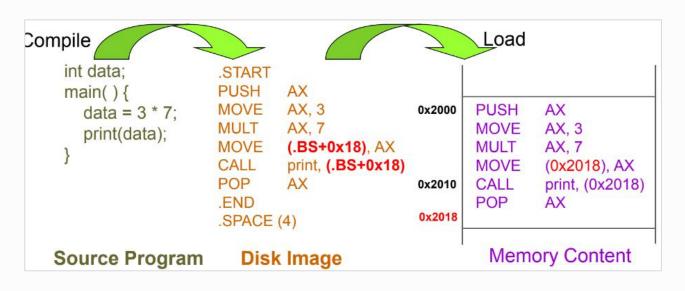
#### MM功能2: 地址绑定

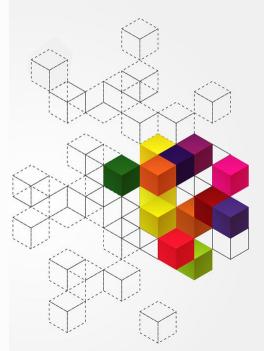


- 编译器将源代码中的符号地址翻译为可重定位地址
- 可执行程序中的可 重定位地址在<mark>加载</mark> 时被转换为物理内 存地址

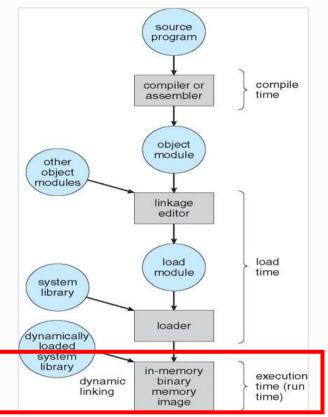


#### MM功能2: 地址绑定 (加载时绑定示例)

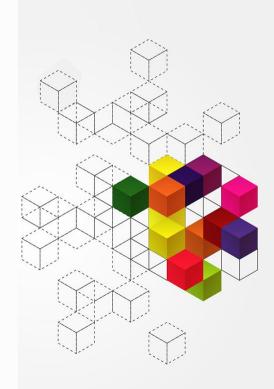




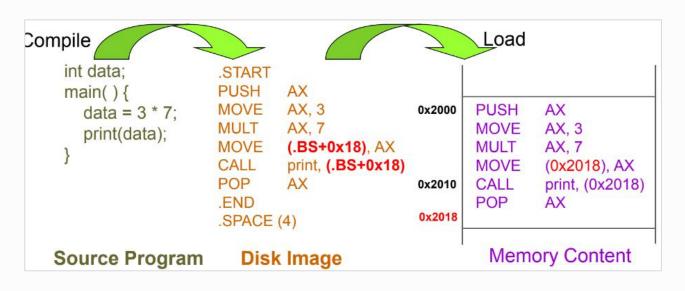
#### MM功能v2: 地址绑定

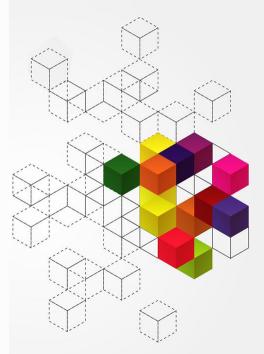


- 编译器将源代码中 的符号地址翻译为 逻辑地址
- 可执行程序中的可 重定位地址在运行 时被转换为物理内 存地址
- CPU执行的逻辑地 址到内存地址的绑 定,是MM的最核 心的功能



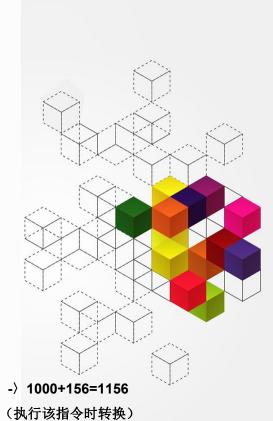
# MM功能2: 地址绑定 (运行时绑定示例)





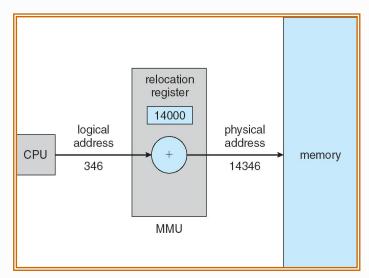
# 三、地址绑定 (示例)

编译时绑定	1.编译后 (目标文件中)	2.加载到内存后
Integer count	1156:(存放count的值)	1156 <sub> </sub> (存放count的值) <sub> </sub>
Count=3	move 1156 3	move 1156 3
•••		
加载时绑定		
Integer count	156:(存放count的值)	1156 <del>(存放count的值)</del>
ogo: oou	,	(13 % (13 % (13 ) )
 Count=3	move 156 3	move 1156 3
Count-3	111046 130 3	move 1130 3
···		
运行时绑定		
Integer count	156:(存放count的值)	1156 (存放count的值)
•••	•••	
Count=3	move 156 3	move 156 3

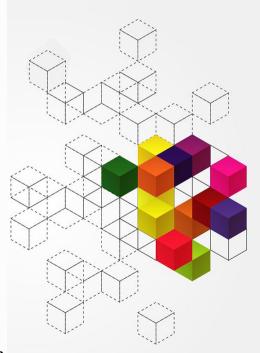


# 三、地址绑定(示例)

- 逻辑地址到物理地址的运行时绑定由MMU完成
- MMU = Memory Management Unit

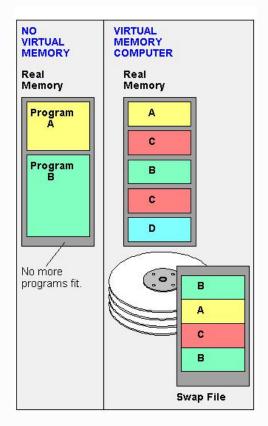


- 用户程序处理逻辑地址(不了解真实的物理地址)
  - 运行时绑定发生在访问内存中的位置时(逻辑地址->物理地址)

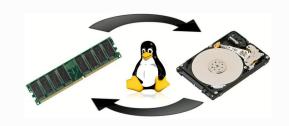


# 四、交换概念

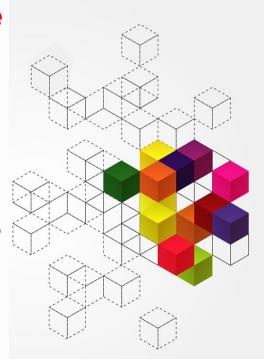
#### MM功能3:交换



#### Memory is extended to storage

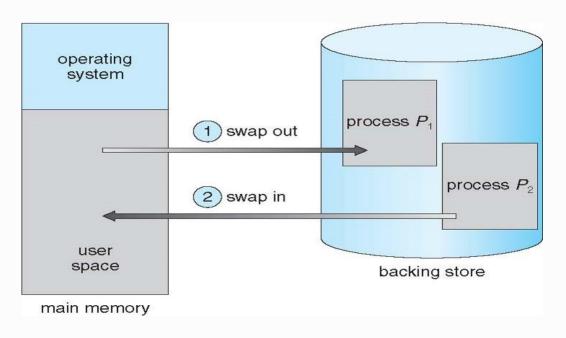


- 进程可从内存中临时交换到backing store, 然后在后续再拿回内存中
  - 这样使得多个进程的总物理内存空间 大于真实的物理内存
- ▶ Backing store 快速磁盘

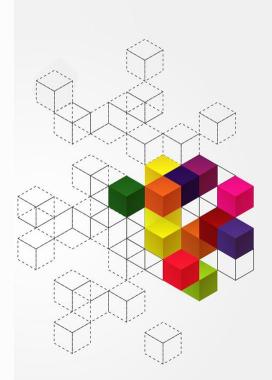


# 四、交换概念

#### MM功能3:交换



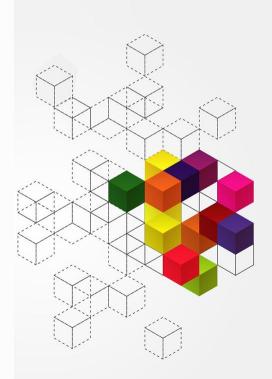
当内存资源紧张时,可以将进程内存映像 转移到外存交换空间(扩充形式之一)



# 四、交换概念

#### MM功能3:交换

- 将已经交换至backing store 的进程拿回内存时,是否需要 拿至交换前相同的物理地址?
- 依赖地址绑定方法(如编译时绑定则必须)
- 交换技术应用在许多系统中(如UNIX, Linux, Windows)
  - 交换一般被禁用
  - 当内存使用超过某个阈值时启用
  - 当内存使用低于某个阈值时再次禁用



# 本讲小结

- 内存管理重要性
- 内存隔离保护
- 地址绑定
- 交换概念

