

Operating system

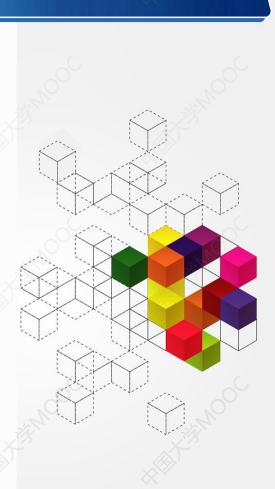
徐子川 大连理工大学



## 内容纲要

## 5.1CPU调度基本概念

- 一、调度基本概念
- 二、并行与并发
- 三、调度时机
- 四、CPU调度器构成



#### 一、调度基本概念

#### 为什么要进行调度 (基本场景)

•

load store add store read from file

wait for I/O

store increment index write to file

wait for I/O

load store add store read from file

wait for I/O

CPU burst

I/O burst

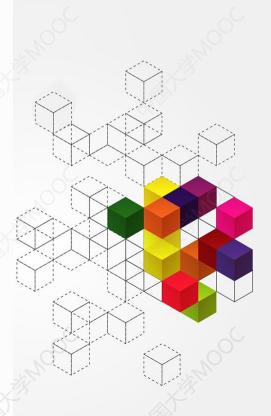
CPU burst

I/O burst

CPU burst

- I/O burst

- 引入multitasking的根本原因
  - 程序执行场景: CPU burst与IO burst交替
  - 若仍采用<mark>串行执行</mark>的方式,则IO burst期间,CPU被限制(浪费 CPU资源)
  - <mark>需要更为精细的调度方法</mark>,使得 多任务能够以高效的并发形式运 作



#### 二、并行与并发

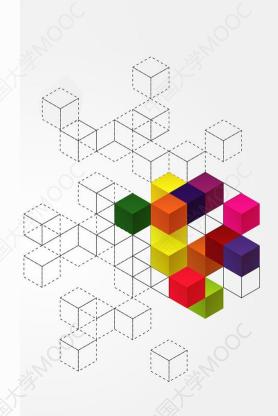
#### 并行与并发的比较

- 并行 (Parallel)
- 并发 (Concurrency)





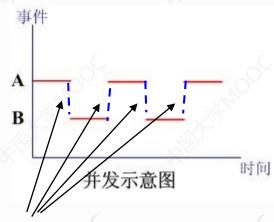
- 并发的概念其实包含并行的概念
- 右侧的图说明的是并发概念中除了并行情况之外的 另一种例外情况:在单处理机的机器上,也可以通 过任务调度与切换来造成多任务同时执行的假象



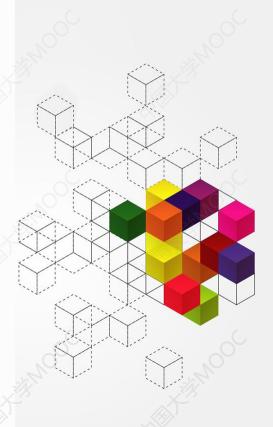
## 二、并行与并发

## 并发概念下的上下文切换

- 并发 (Concurrency)

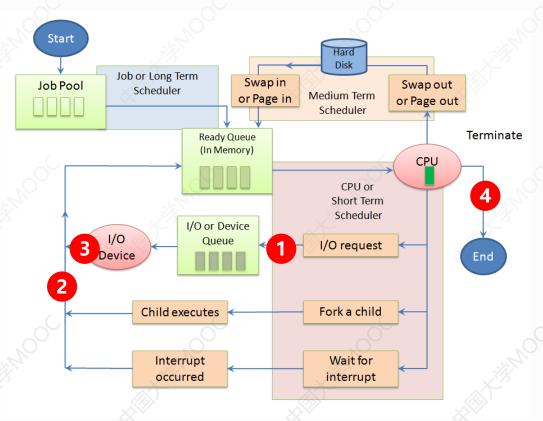


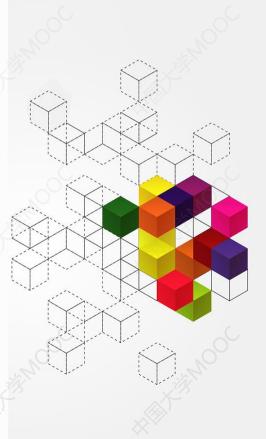
上下文切换, 调度发生的地方



## 三、调度时机

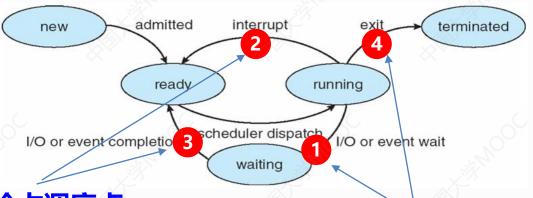
• 何时需要调度程序选择新的进程运行?





## 三、调度时机

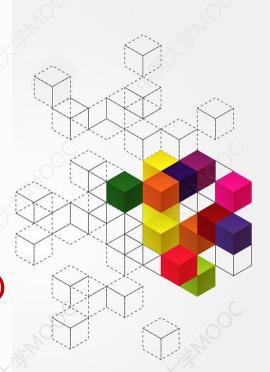
- 何时需要调度程序选择新的进程运行?
  - 从进程状态变换的视角看调度时机



可抢占调度点 (preemptive)

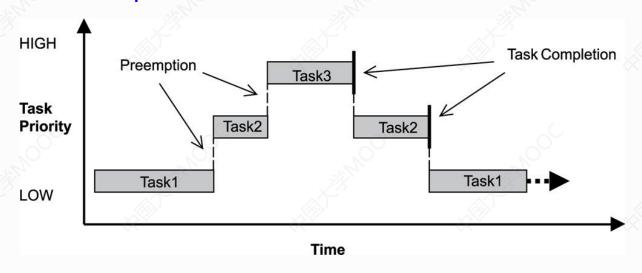
-允许新进程抢占当前进程执行

非抢占调度点 (non-preemptive)

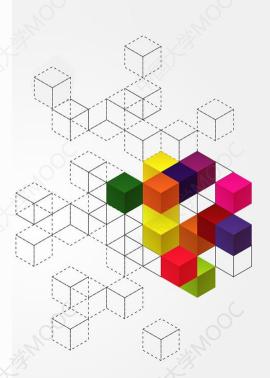


## 三、调度时机

- 何时需要调度程序选择新的进程运行?
  - Preemption in reatime OS



高优先级任务抢占低优先级任务的时间 (preemption)



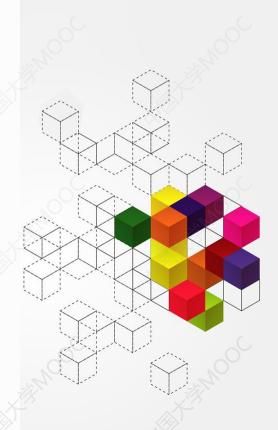
#### 四、CPU调度器构成



#### 调度器由两个主要部件组成:

- 调度(schedule):在调度点,从就绪队列选择新的 进程
- 派遣(dispatch):将新的进程安排到CPU上运行
- 操作系统通过派遣程序将CPU的控制权交给新选中的进程



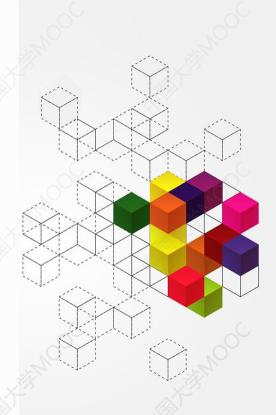


#### 四、CPU调度器构成

- 派遣 (Dispatch) 的功能
  - 1.切换上下文:切换到新被选中的进程的上下文
  - 2.将进程从内核态切换到用户态
  - 3.跳转到进程上次执行到的PC位置, 重新开始执行

派遣延迟:派遣过程所耗费的时间

调度器执行一次调度的开销 =调度算法执行时间+派遣延迟



# 本讲小结

- 调度基本概念
- 并行与并发
- 调度时机
- CPU调度器构成

