



南京大学  
NANJING UNIVERSITY

# 计算机与操作系统

## 第五讲 多线程技术

南京大学软件学院



南京大学  
NANJING UNIVERSITY

# 本主题教学目标

1. 掌握多线程环境下进程和线程的概念
2. 掌握线程的三种实现模型
3. 了解Windows的进程和线程管理
4. 掌握Solaris的进程和线程管理模型



# 第五讲 多线程技术

5.1 引入多线程的动机

5.2 多线程结构的进程

5.3 内核级线程的实现

5.4 用户级线程的实现

5.5 线程实现的混合策略



南京大學  
NANJING UNIVERSITY

# 5.1 引入多线程的动机

# 单线程结构进程给并发程序设计 效率带来问题

- \* 进程切换开销大
- \* 进程通信开销大
- \* 限制了进程并发的粒度
- \* 不适合并行计算的要求



# 线程的概念(1)

## 解决问题的基本思路:

- \* 把进程的两项功能——“独立分配资源”与“被调度分派执行”分离开来,
- \* 进程作为系统资源分配和保护的独立单位, 不需要频繁地切换和保护资源;
- \* 线程作为系统调度和分派的基本单位, 能轻装运行, 会被频繁地调度和切换, 在这种指导思想下, 产生了线程的概念。



## 线程的概念(2)

- \* 操作系统中引入进程的目的是为了为了使多个程序并发执行，以改善资源使用率和提高系统效率，
- \* 操作系统中再引入线程，则是为了减少程序并发执行时所付出的时空开销，使得并发粒度更细、并发性更好。



南京大學  
NANJING UNIVERSITY

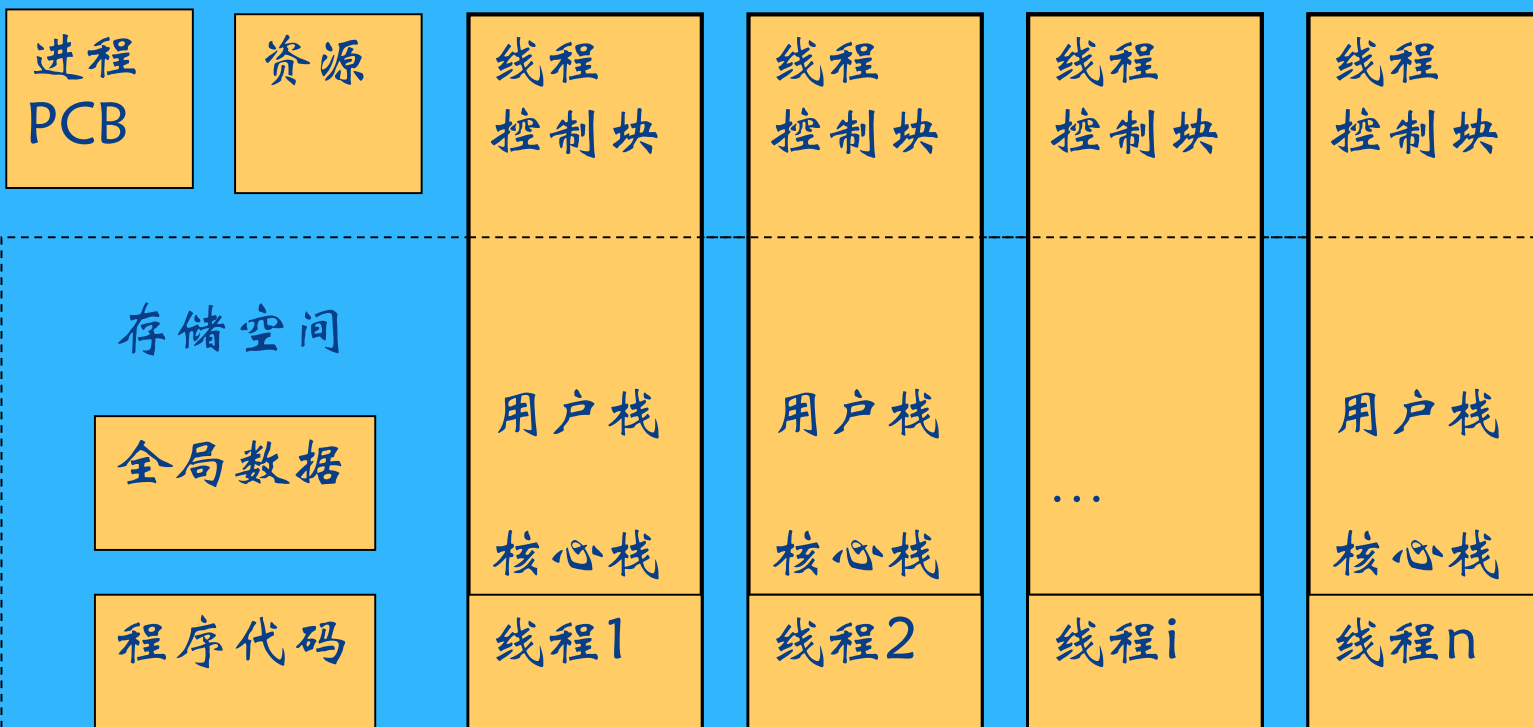
## 5.2 多线程结构的进程





## 5.2 多线程结构的进程

### 进程





# 多线程结构的进程

- \* 线程是进程的组成部分，每个进程内允许包含多个并发执行的实体(控制流)
- \* 线程作为处理器调度和分派的一级单位
- \* 线程的状态(运行态、就绪态、阻塞态)



# 线程组成

- \* 线程唯一标识符及线程状态信息
- \* 未运行时保存的线程上下文，可把线程看成是进程中一个独立的程序计数器在操作
- \* 核心栈，核心态下工作时，保存参数
- \* 用于存放线程局部变量及用户栈的私有存储区



# 并发多线程程序设计的优点

- 快速线程切换
- 减少(系统)管理开销
- (线程)通信易于实现
- 便于共享资源
- 并行程度提高



南京大学  
NANJING UNIVERSITY

## 5.3 内核级线程的实现

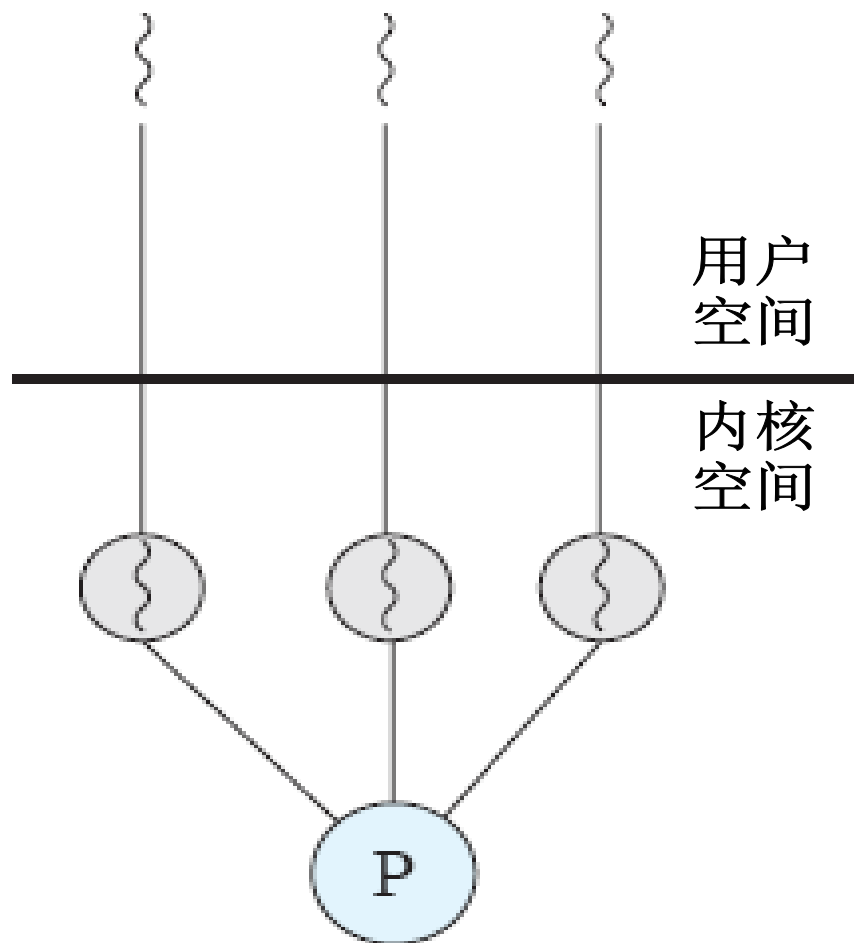
## 5.3 内核级线程的实现

### 内核中运行的线程库

- 在内核中运行的线程库，是通过内核来管理线程库的
- 内核既要保存进程的数据结构，也要建立和维护线程的数据结构
- 由内核专门提供一组应用程序编程接口(API)，供开发者开发多线程应用程序
- Windows NT 和 OS/2 都是采用这种方法的例子



## Kernel-Level Threads (KLT)





## Kernel-Level Threads (KLT)

### 优点

- \* 多处理器上，内核能同时调度同一进程中多个线程并行执行
- \* 进程中的一个线程被阻塞了，内核能调度同一进程的其它线程占有处理器运行
- \* 内核线程数据结构和堆栈很小，KLT切换快，内核自身也可用多线程技术实现，能提高系统的执行速度和效率





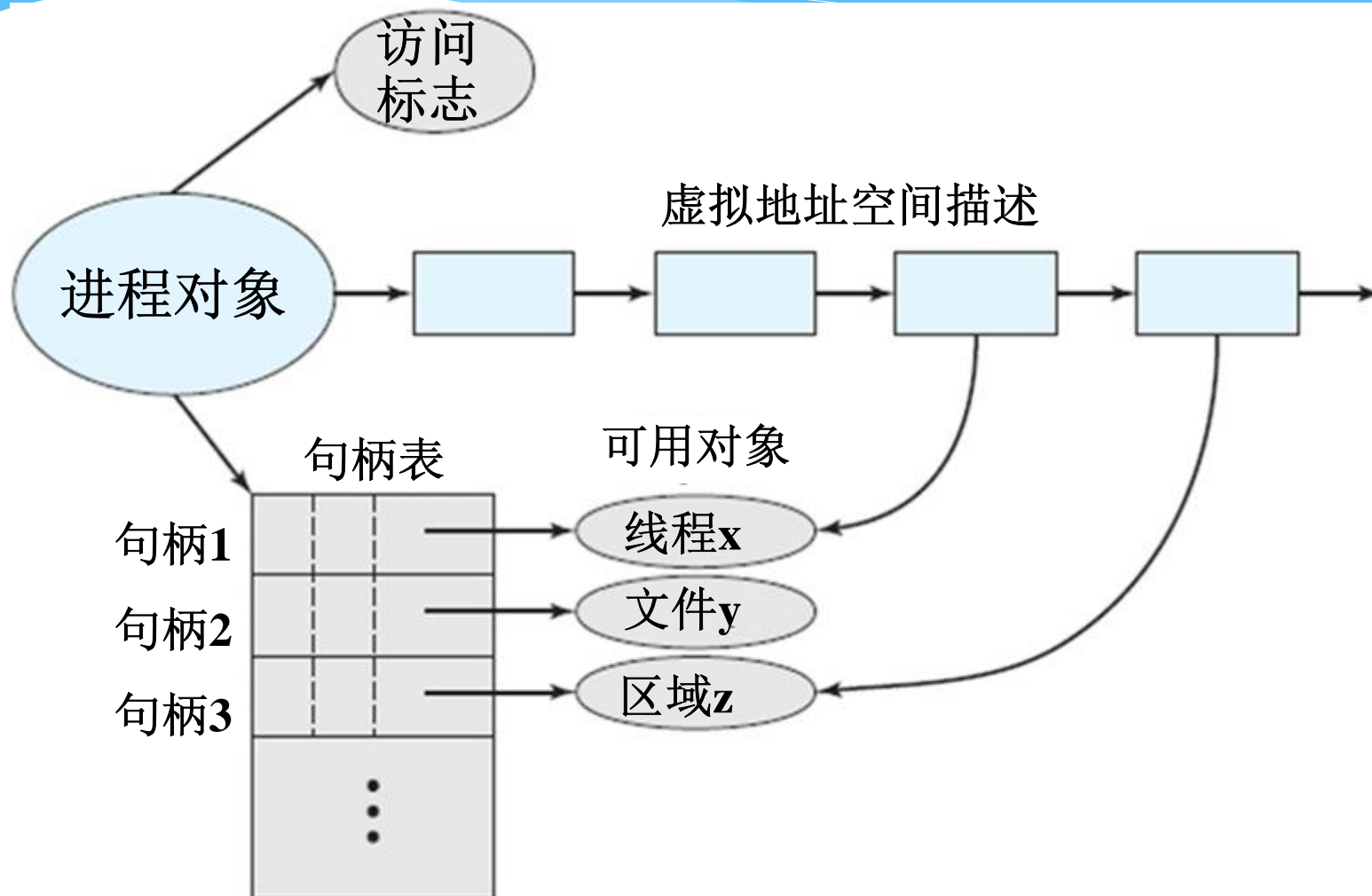
## Kernel-Level Threads (KLT)

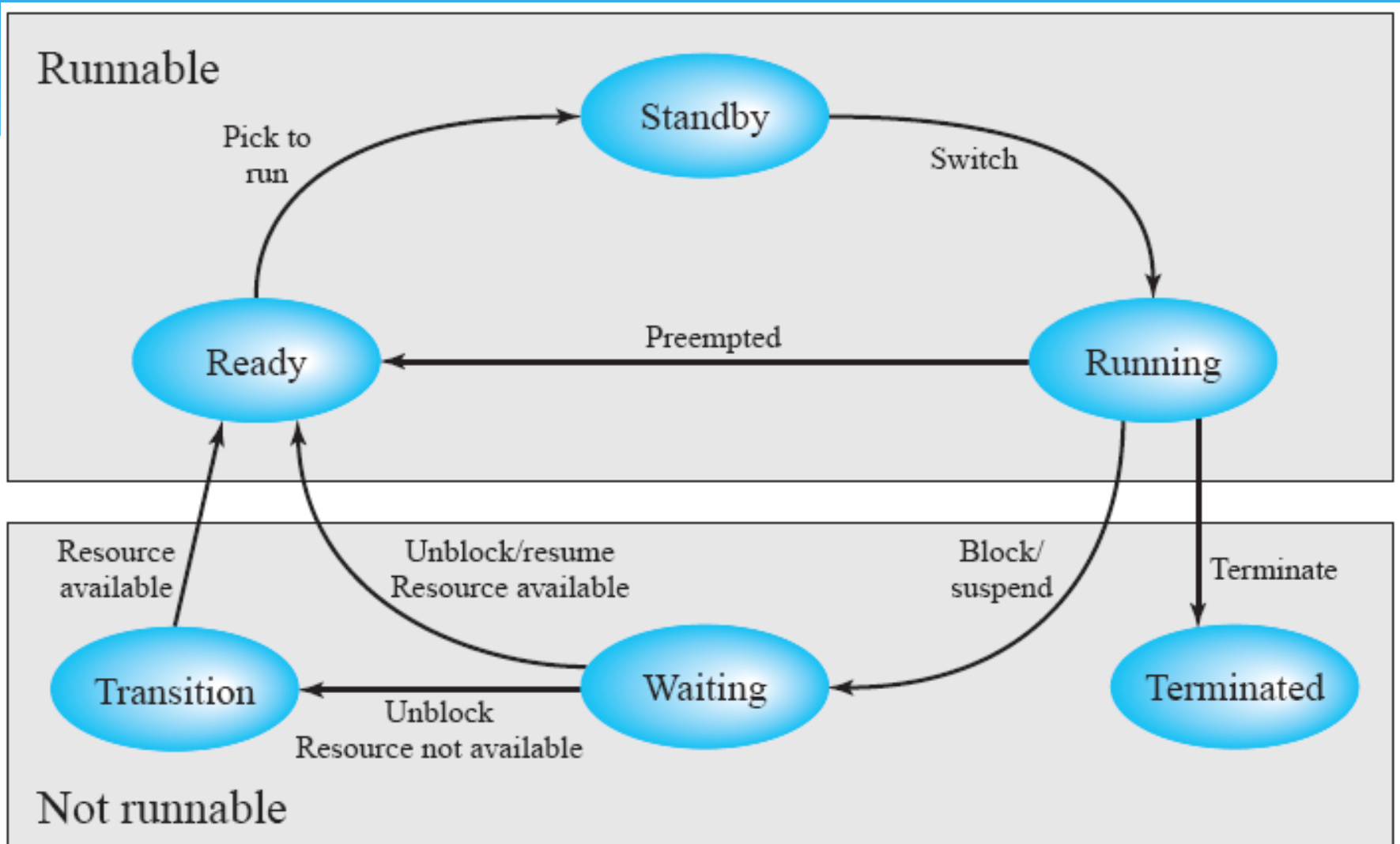
### 缺点

- \* 应用程序线程在用户态运行，而线程调度和管理在内核实现，在同一进程中，控制权从一个线程传送到另一个线程时需要用户态-内核态-用户态的模式切换，系统开销较大



# Windows进程与线程(例)







南京大学  
NANJING UNIVERSITY

## 5.4 用户级线程的实现

## 5.4 用户级线程的实现

### 用户级空间的线程库

- 在用户空间运行的线程库，由于它完全在用户空间中运行，操作系统内核对线程库不可见，而仅仅知道管理的是一般的单线程进程
- 线程库是多线程应用程序的开发和运行支撑环境



## User-Level Threads (ULT)

- 在一个纯粹的用户级线程中，有关线程管理的所有工作都由应用程序完成，内核没有意识到有线程的存在
- 任何应用程序均需通过线程库进行程序设计，再与线程库连接后运行来实现多线程
- 线程库是一个ULT管理的例行程序包，实质上线程库是线程的运行支撑环境



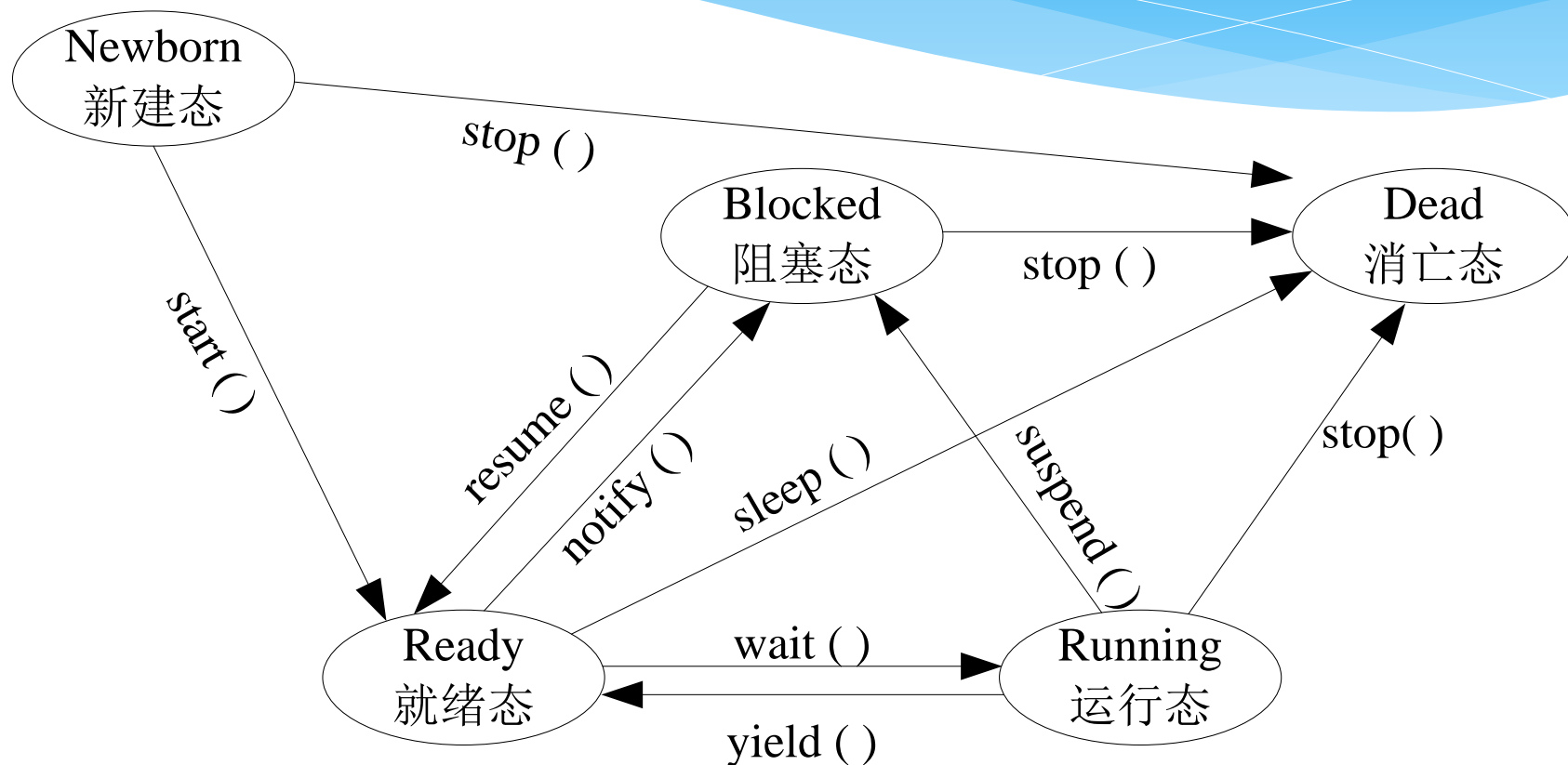
## User-Level Threads (ULT)

### 基本线程控制原语

- \* 孵化(Spaw): 新建线程
- \* 阻塞(Block): 阻塞线程
- \* 解除阻塞(Unblock): 当阻塞一个线程的事件发生时, 该线程被转移到就绪队列中
- \* 结束(Finish)



## User-Level Threads (ULT)

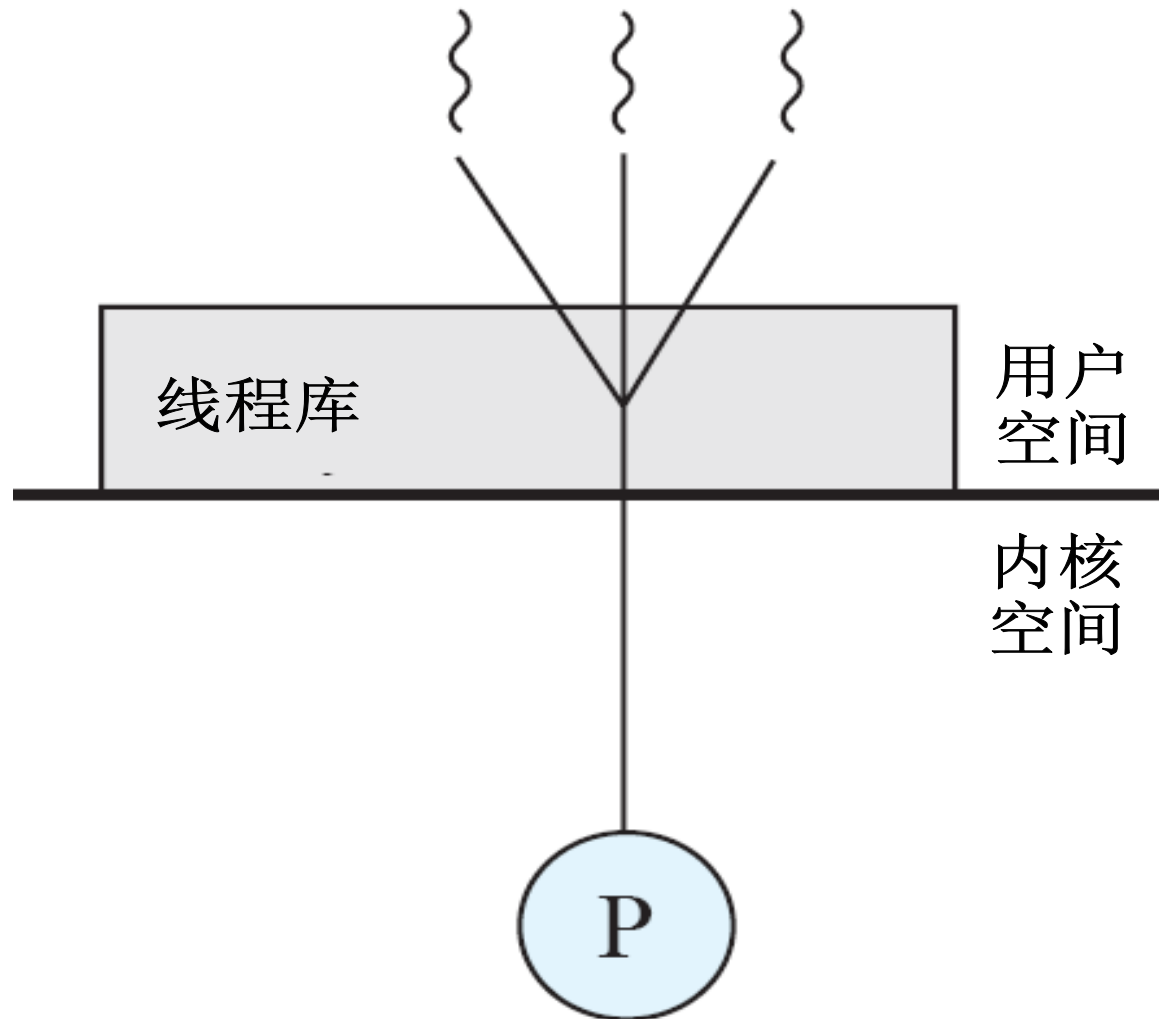


Java的线程状态



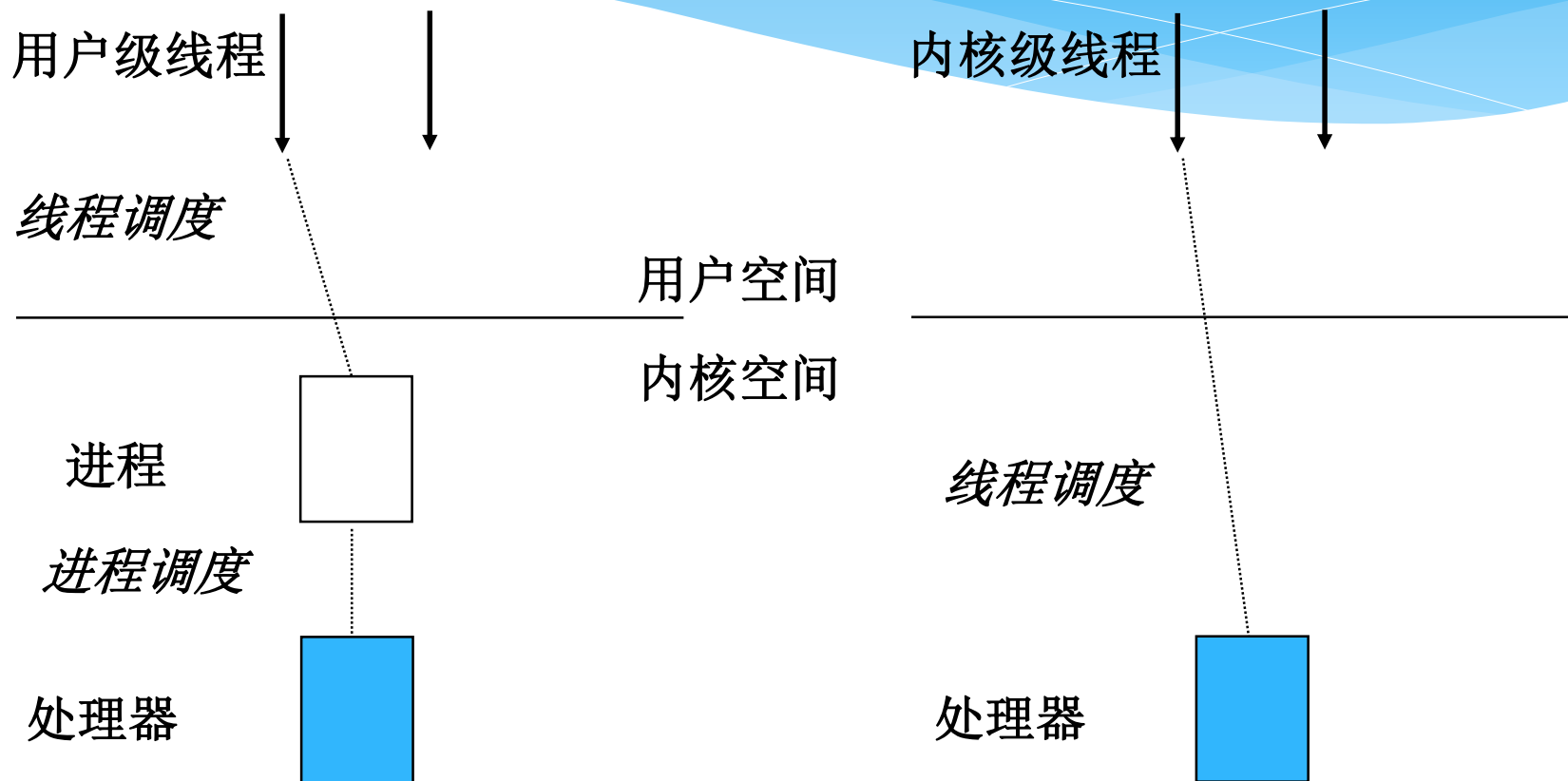


## User-Level Threads (ULT)





# 用户级线程 vs. 内核级线程





## User-Level Threads (ULT)

### 优点

- 线程切换不需要内核特权方式
  - 线程切换不需要内核特权方式，所有线程管理数据结构均在进程的用户空间中，管理线程切换的线程库也在用户地址空间运行，能节省模式切换的开销和内核的宝贵资源
- 按应用特定需要来调度
  - 允许进程按应用特定需要选择调度算法，且线程库的线程调度算法与操作系统的低级调度算法无关



## User-Level Threads (ULT)

### 优点

- 用户级线程(ULT)能运行在任何OS上
  - 内核在支持ULT方面不需要做任何改变，线程库是可以被所有应用共享的应用级实用程序，许多当代操作系统和语言均提供了线程库，传统UNIX并不支持多线程，但已有了多个基于UNIX的用户线程库



## User-Level Threads (ULT)

### 缺点

- 由于大多数系统调用是阻塞型的，因此，一个ULT的阻塞，将引起整个进程的阻塞
- ULT不能利用多处理器的优点，内核分配进程到CPU上，仅有一个ULT能执行，因此，不可能得益于多线程的并发执行

内核没有意识到有线程的存在



## User-Level Threads (ULT)

### Jacketing 技术

- \* 在纯用户级线程中，多线程应用不能利用多处理器的优点，可以采用jacketing 技术来解决阻塞线程的问题，其主要思想是
- \* 把阻塞式的系统调用改造成非阻塞式的，当线程执行系统调用时，首先执行jacketing 实用程序，由jacketing 程序来检查资源使用情况，以决定是否执行系统调用或传递控制权给另一个线程

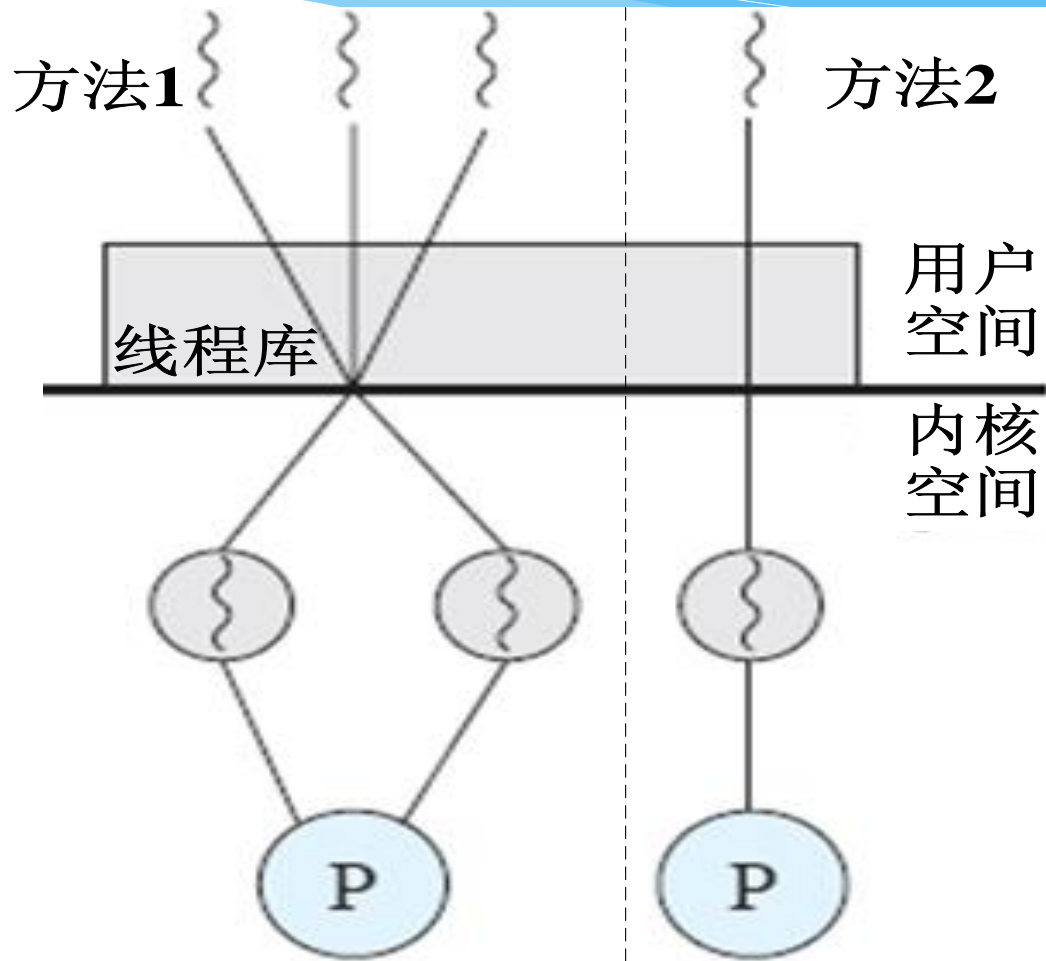


南京大學  
NANJING UNIVERSITY

## 5.5 线程实现的混合策略



# 线程实现的混合策略







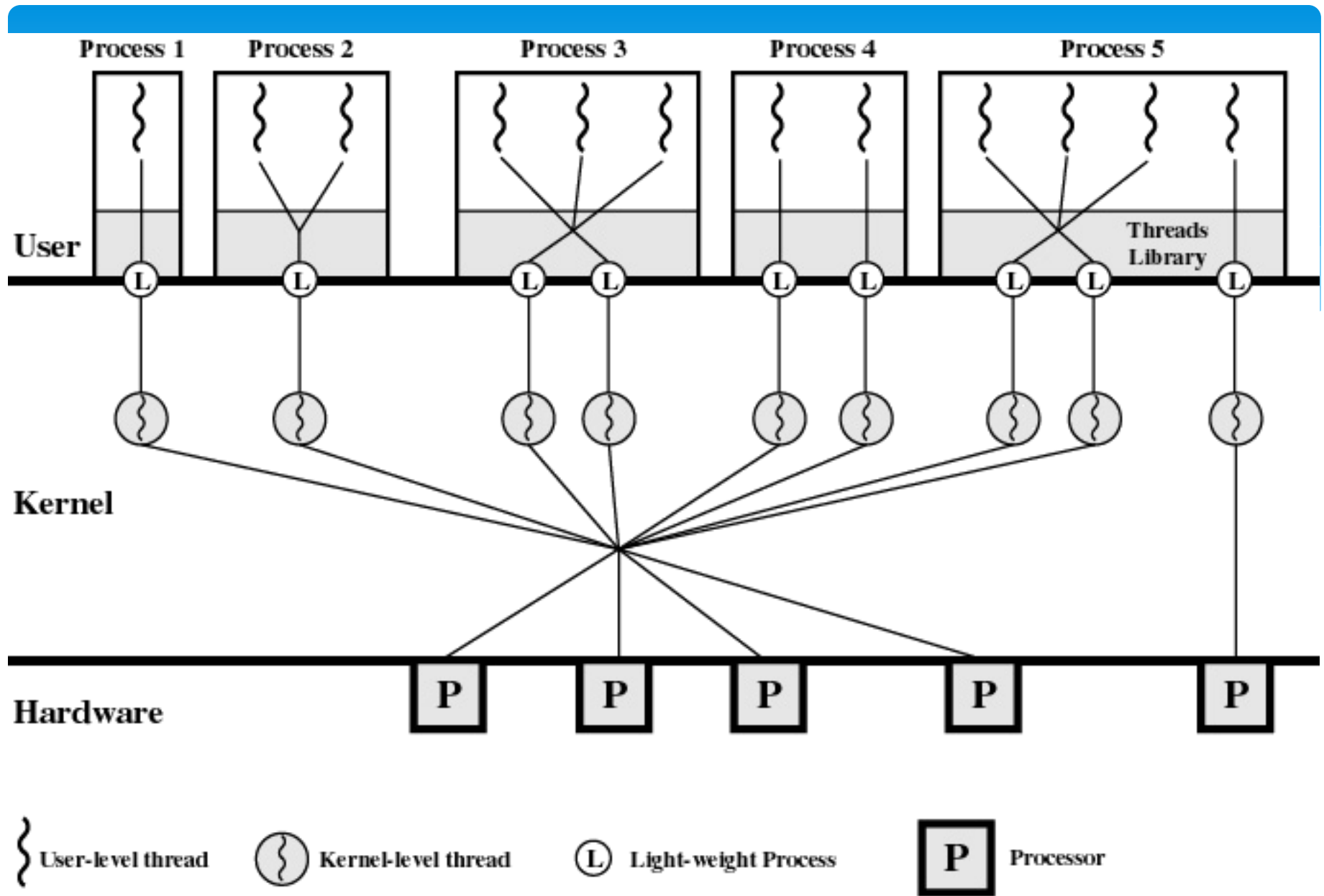
# 线程实现的混合策略

- 组合用户级线程/内核级线程设施。例如: Solaris
- 线程创建完全在用户空间中完成, 线程的调度和同步也在应用程序中进行
- 一个应用程序中的多个用户级线程被映射到一些(小于或等于用户级线程的数目)内核级线程上
- 程序员可以为特定的应用程序和机器调节内核级线程的数目, 以达到整体最佳结果
- 该方法将会结合纯粹用户级线程方法和内核级线程方法的优点, 同时减少它们的缺点

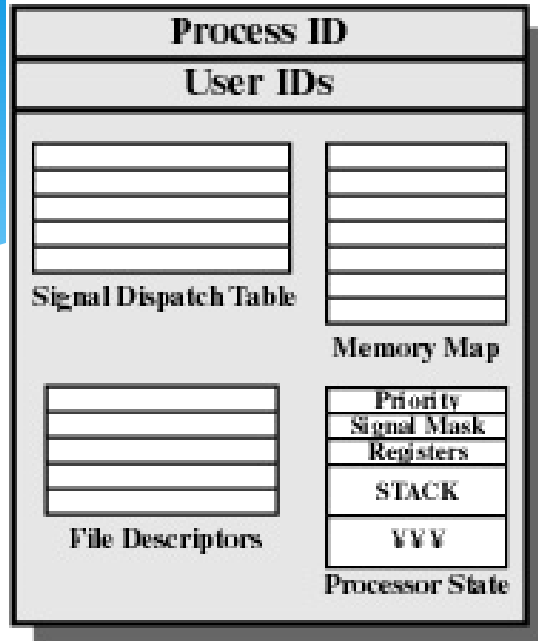


# Solaris 的进程与线程

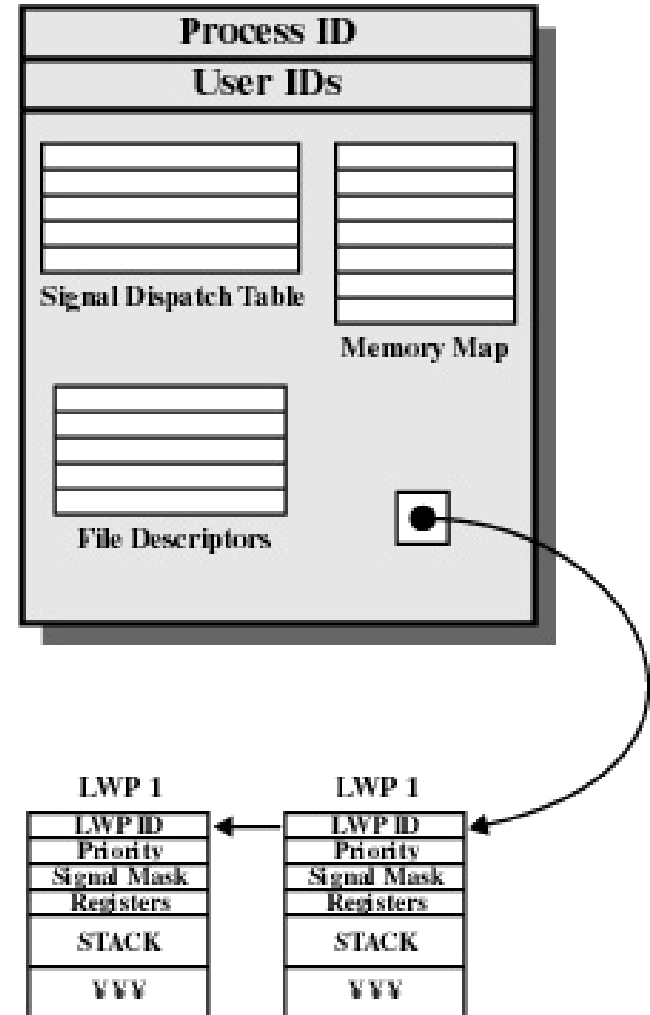
- \* **内核级线程**: 这是可以调度和分派到系统处理器上运行的基本实体
- \* **用户级线程**: 通过进程地址空间中的线程库实现, 它们对操作系统是不可见的
- \* **轻量级进程**: 轻量级进程可以看做是用户级线程和内核级线程的映射, 每个轻量级进程支持一个或多个用户级线程, 并映射到一个内核级线程

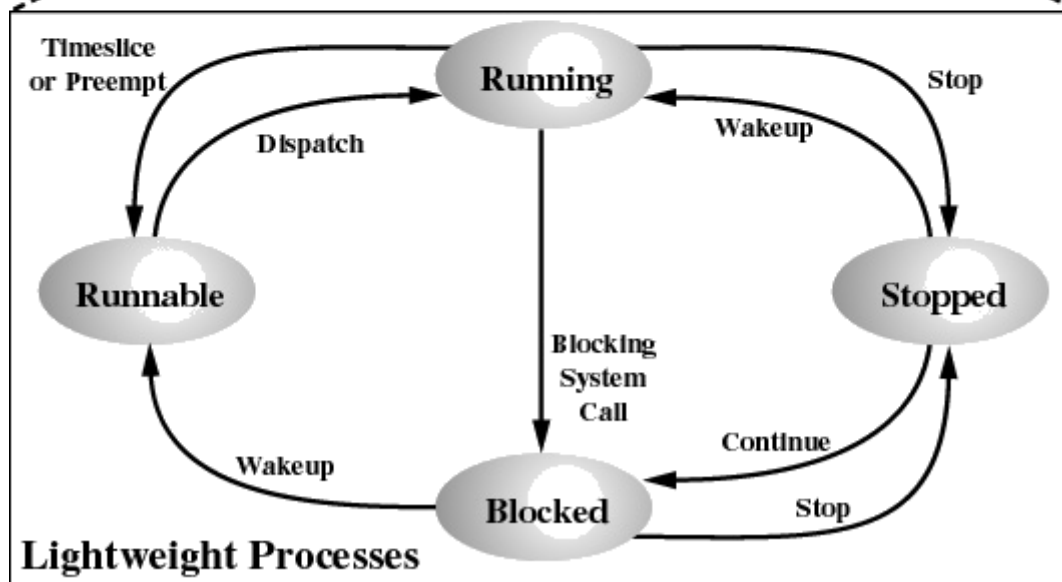
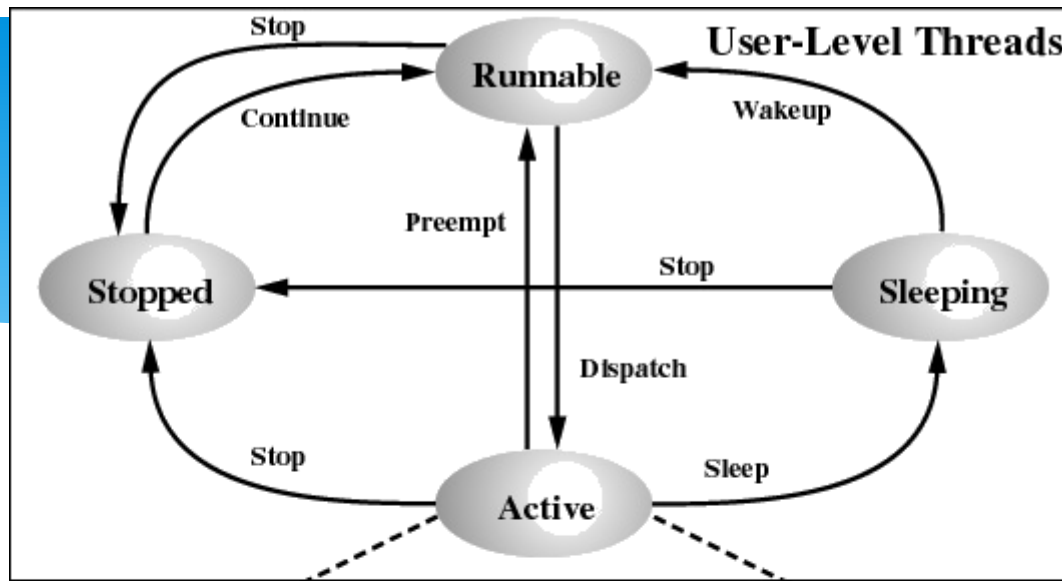


## UNIX Process Structure



## Solaris Process Structure







# 本主题小结

1. 掌握多线程环境下进程和线程的概念
2. 掌握线程的三种实现模型
3. 了解Windows的进程和线程管理
4. 掌握Solaris的进程和线程管理模型