



上海交通大学
SHANGHAI JIAO TONG UNIVERSITY



L3-1. 线程

宋卓然

上海交通大学计算机系

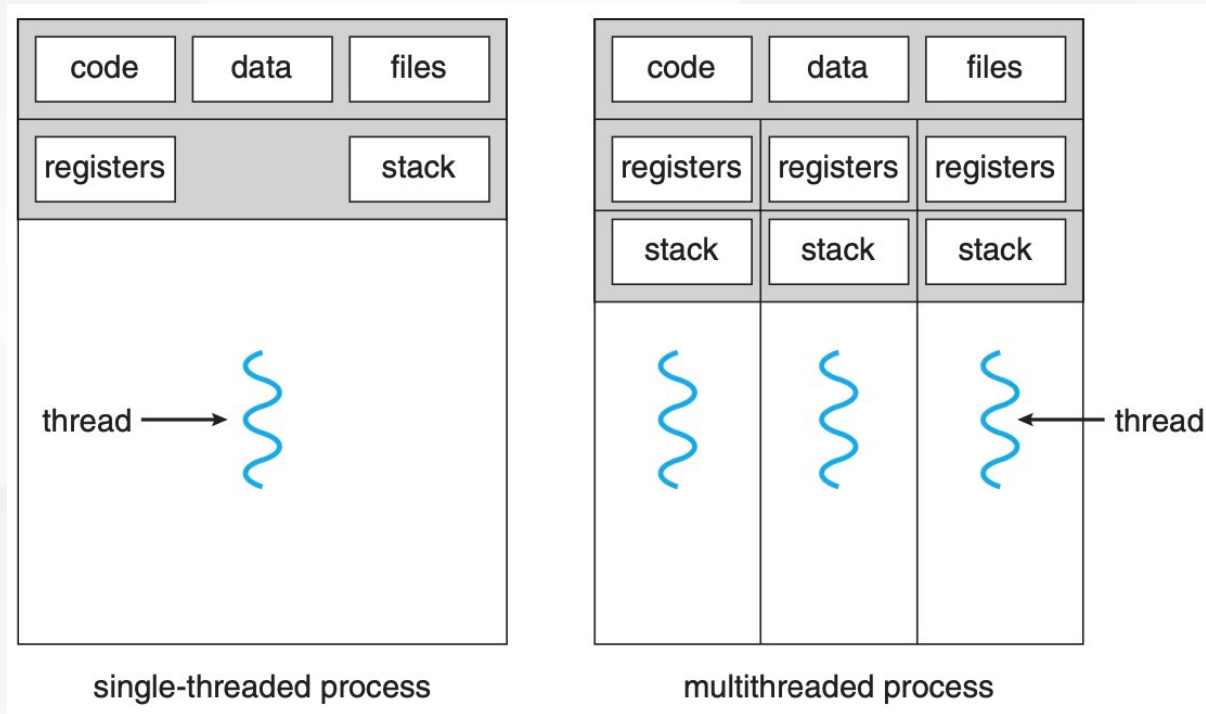
songzhuoran@sjtu.edu.cn

饮水思源 · 爱国荣校



什么是线程

- 每个线程是CPU使用的一个基本单元；它包括线程ID、程序计数器、寄存器组和堆栈。
- 它与同一进程的其他线程共享代码段、数据段和其他操作系统资源





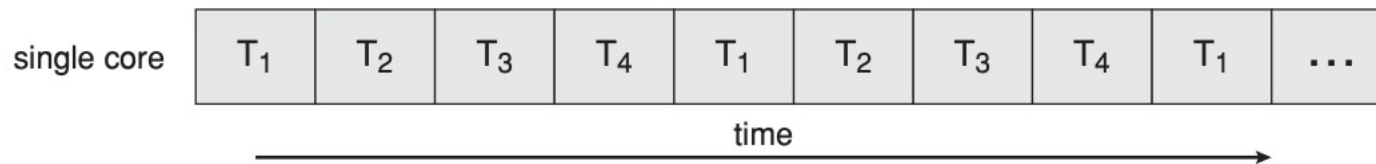
为什么要有线程



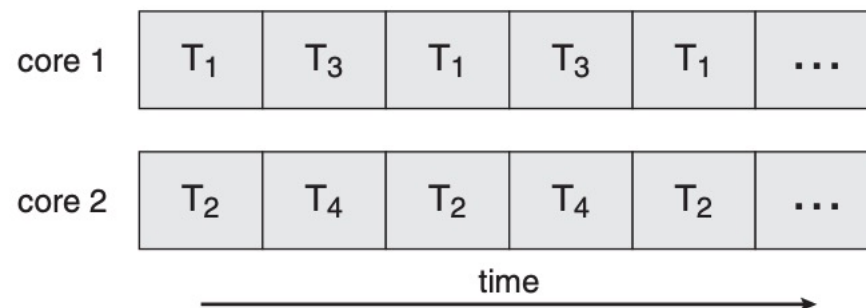
- 现代计算机运行的大多数应用软件都是多线程的
- 一个应用程序通常作为具有多个控制线程的一个进程来实现
 - 显示图像、文本
 - 接收数据
 - 拼写检查
- 进程创建往往是重量级的，而线程创建是轻量级的
- 操作系统的内核往往都是多线程的



- 响应性:如果一个交互程序采用多线程，那么即使部分阻塞或者执行冗长操作，它仍可以继续执行，从而增加对用户的响应程度
- 资源共享:进程只能通过如共享内存和消息传递之类的技术共享资源；而线程默认共享它们所属进程的内存和资源
- 经济:进程创建所需的内存和资源分配非常昂贵。由于线程能够共享它们所属进程的资源，所以创建和切换线程更加经济
- 可伸缩性:对于多处理器体系结构，多线程的优点更大，因为线程可在多处理核上并行运行。不管有多少可用CPU，单线程进程只能运行在一个CPU上



单核执行



多核执行

多核
速度
更快

注意**并行性**与**并发性**的区别：并行系统可以同时**执行**多个任务。相比之下，并发系统**支持**多个任务，允许所有任务都能取得进展。因此，没有并行，并发也是可能的。在SMP和多核架构出现之前，大多数计算机系统只有单个处理器。CPU调度器通过快速切换系统内的进程，以便允许每个进程取得进展，从而提供并行假象。这些进程并发运行，而非并行运行



- Amdahl定律是一个公式。对于既有串行也有并行组件的应用程序，该公式确定由于额外计算核的增加而潜在的性能改进。如果S是应用程序的一部分，它在具有N个处理核的系统上可以串行执行，那么该公式如下：

$$\text{加速比} \leq \frac{1}{S + \frac{1-S}{N}}$$

- 一个例子，假设我们有一个应用程序，其75%为并行而25%为串行。如果我们在具有两个处理核的系统上运行这个程序，我们能得到1.6 倍的加速比。
如果我们再增加两核 (一共有4个)，加速比是2.28倍。
 - $S=0.25$ $N=2$



Amdahl定律

- Amdahl定律是一个公式。对于既有串行也有并行组件的应用程序，该公式确定由于额外计算核的增加而潜在的性能改进。如果S是应用程序的一部分，它在具有N个处理核的系统上可以串行执行，那么该公式如下：

$$\text{加速比} \leq \frac{1}{S + \frac{1-S}{N}}$$

- Amdahl定律的一个有趣事实是，当N趋于无穷大时，加速比收敛到1/S。例如，如果应用程序的40%为串行执行，无论我们添加多少处理核，那么最大加速比为2.5倍。这是Amdahl定律背后的根本原则：对于通过增加额外计算资源而获得的性能，应用程序的串行部分可能具有不成比例的效果





进程

- 独立
- 运行时携带更多状态信息
- 拥有独立的地址空间
- 上下文切换通常较慢

线程

- 为进程的子集
- 共享进程状态、存储、资源
- 共享进程的地址空间
- 上下文切换往往较快



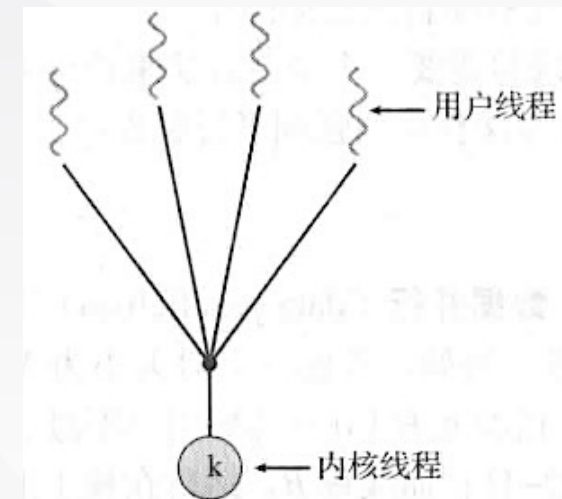
- 用户级线程
 - 由用户级线程库完成线程管理
 - 三种主要的线程库：POSIX Pthreads、Win32 threads、Java threads
- 内核级线程
 - 由操作系统内核完成线程管理
 - 例子：Windows XP/2000, Solaris, Linux, Tru64 UNIX, Mac OS X



- 用户级线程与内核级线程的关系
 - 多对一模型
 - 一对一模型
 - 多对多模型
 - 双层模型

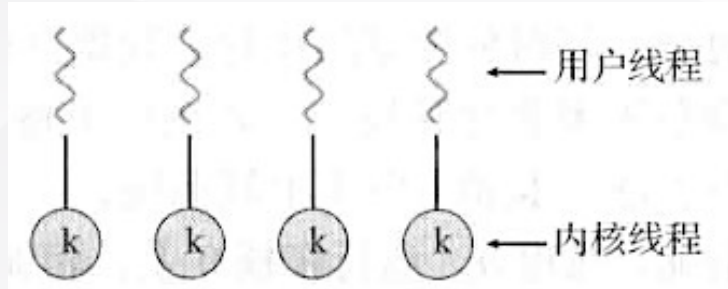


- 多对一模型映射多个用户级线程到一个内核线程
 - 优点
 - 线程管理可由用户空间的线程库来完成的
 - 缺点
 - 如果一个线程执行阻塞系统调用，那么整个进程将会阻塞
 - 因为任一时间只有一个线程可以访问内核，所以多个线程不能并行运行
- 在多处理核系统





- 一对一模型映射每个用户线程到一个内核线程
- 优点
 - 该模型在一个线程执行阻塞系统调用时，能够允许另一个线程继续执行，所以它提供了比多对一模型更好的并发功能
- 缺点
 - 创建一个用户线程就要创建一个相应的内核线程，有一定的开销，所以这种模型的大多数实现限制了系统支持的线程数量
- 例子：Linux、Window XP/2000

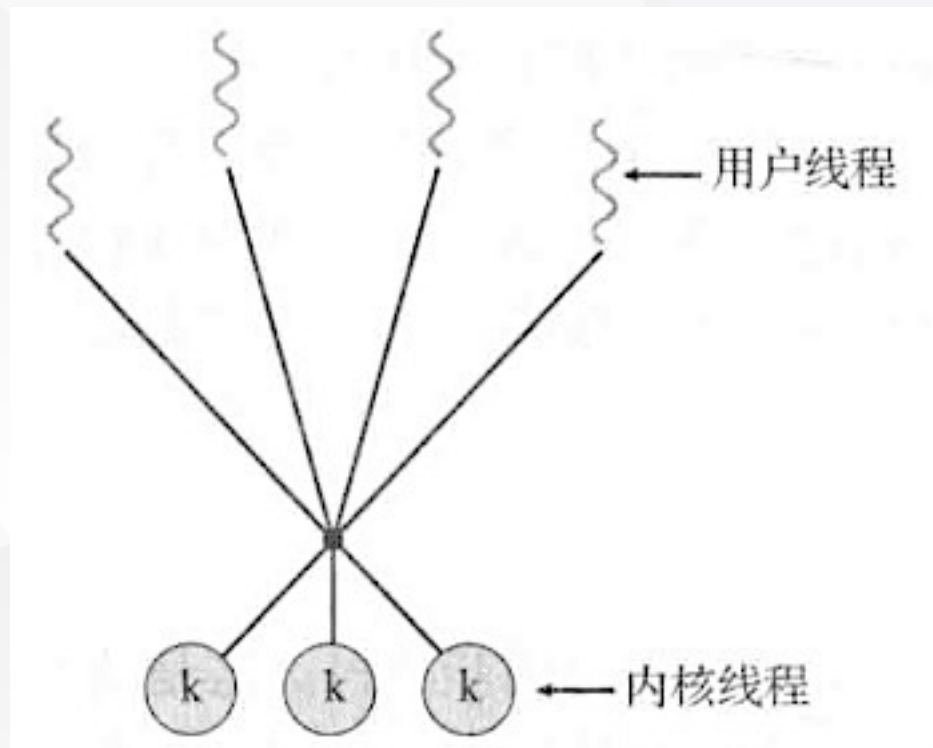




多对多模型



- 多对多模型映射多个用户级线程到同样数量或更少数量的内核线程，其中，内核线程的数量可能与特定应用程序或特定机器有关
- 例子：Windows NT/2000

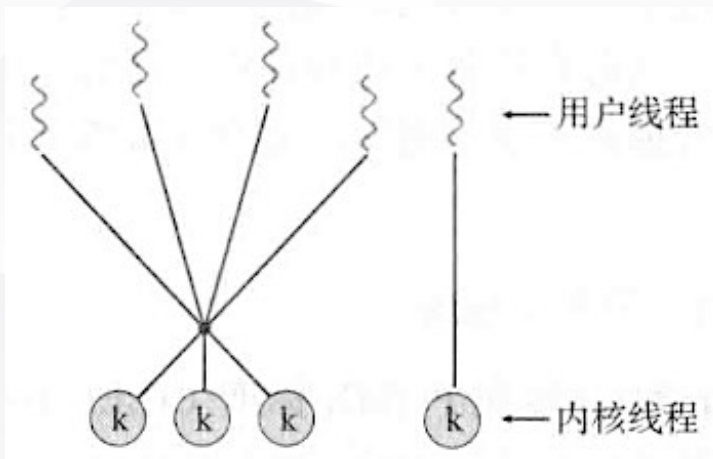




- 各模型对并发性的影响
 - 多对一模型允许开发人员创建任意多的用户线程，但是由于内核只能一次调度一个线程，所以并未增加并发性
 - 虽然一对一模型提供了更大的并发性，但是开发人员应小心，不要在应用程序内创建太多线程
 - 多对多模型没有这两个缺点:开发人员可以创建任意多的用户线程，并且相应内核线程能在多处理器系统上并发执行



- 与多对多模型相似，同时可以允许一个用户线程与一个内核线程绑定
- 例子
 - IRIX
 - HP-UX
 - Tru64 UNIX
 - Solaris 8 and earlier





- 线程库 (thread library) 为程序员提供创建和管理线程的API
- 两种实现线程库的方法
 - 用户级线程库
 - 针对用户级线程库的所有代码、数据结构都存在于用户空间
 - 调用库内的一个函数只是导致了用户空间内的一个本地函数的调用，而不是系统调用
 - 内核级线程库
 - 针对内核级线程库的所有代码、数据结构都存在于内核空间
 - 调用库中的一个API函数通常会导致对内核的系统调用
- 三种主要线程库：POSIX **Pthreads**, Win32 threads, Java threads



- Pthreads是POSIX标准定义的线程创建与同步API
- 可提供用户级或内核级的库
- 用于线程创建、同步
- 广泛用于UNIX类型的操作系统
 - Solaris, Linux, Mac OS X



Pthreads实例



```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

int sum; /* this data is shared by the thread(s) */
void *runner(void *param); /* threads call this function */

int main(int argc, char *argv[])
{
    pthread_t tid; /* the thread identifier */
    pthread_attr_t attr; /* set of thread attributes */

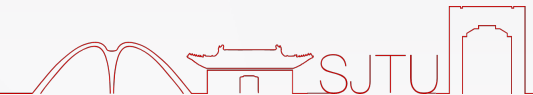
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage: a.out <integer value>\n");
        return -1;
    }
    if (atoi(argv[1]) < 0) {
        fprintf(stderr, "%d must be >= 0\n", atoi(argv[1]));
        return -1;
    }

    /* get the default attributes */
    pthread_attr_init(&attr);
    /* create the thread */
    pthread_create(&tid, &attr, runner, argv[1]);
    /* wait for the thread to exit */
    pthread_join(tid, NULL);

    printf("sum = %d\n", sum);
}
```

本程序已有两个线程：初始（父）线程，即 `main()`；执行累加和（子）线程，即 `runner()`

`pthread_create` 创建 `runner` 线程
`pthread_join` 等待 `runner` 线程完成





Pthreads实例

```
/* The thread will begin control in this function */  
void *runner(void *param)  
{  
    int i, upper = atoi(param);  
    sum = 0;  
  
    for (i = 1; i <= upper; i++)  
        sum += i;  
  
    pthread_exit(0);  
}
```

子进程负责完
成非负整数的
累加



Pthreads实例 多个线程

```
#define NUM_THREADS 10

/* an array of threads to be joined upon */
pthread_t workers[NUM_THREADS];

for (int i = 0; i < NUM_THREADS; i++)
    pthread_join(workers[i], NULL);
```

pthread_join等
待多个线程的
方法：将这个
操作包含在for
循环中



- 1.在多处理器系统上采用多个用户级线程的多线程解决方案，比在单处理机系统上，能够提高更好的性能吗?请解释
- 2.在同一进程的多线程之间，下列哪些程序状态部分会被共享?
a.寄存器值 b.堆内存 c.全局变量 d.堆栈内存
- 3.设有一个应用，其60%为并行部分，而处理核数量分别为(a)2个和(b)4个。利用Amdahl定律，计算加速增益
- 4.有可能有并发但无并行吗?请解释