

预习课

## UC Day18

预习课











- 当多个线程同时访问其共享的进程资源时,如果不能相互协调配合,就 难免会出现数据不一致或不完整的问题。这种现象被称为线程间的并发 访问冲突,简称并发冲突
- 假设有整型全局变量g\_cn被初始化为0,启动两个线程,同时执行如下 线程过程函数,分别对该全局变量做一百万次累加,两个线程结束后, g\_cn的值理想情况下应该是两百万,但实际情况却往往少于两百万,且 每次运行的结果不尽相同





### • 事例代码

```
int g_cn = 0;

void* start_routine (void* arg) {
    int i;
    for (i = 0; i < 1000000; ++i) {
        ++g_cn;
    }
    return NULL;
}</pre>
```







## • 理想的原子操作

线程1		内存	线程2	
指令	eax	g_cn	eax	指令
movl g_cn, %eax	0	0		
addl \$ , eax	1	0		
movl %eax, g_cn	1	1		
	× .	1 =	1	movl g_cn, %eax
		1	2	addl \$ , eax
		0	2	movl %eax, g_cn







## • 实际的原子操作

线程1		内存	线程2	
指令	eax	g_cn	eax	指令
movl g_cn, %eax	0	0		
43	111	0 =	0	movl g_cn, %eax
addl \$ , eax	1	0		
	80	0	1	addl \$ , eax
movl %eax, g_cn	1 =	1		
		0	1	movl %eax, g_cn







预习课

## 直播课见



## UC

C/C++教学体系



线程同步

互斥锁

条件变量



## 线程同步





## POSIX线程

- 缺省情况下,一个进程中的线程是以异步方式运行的,即各自运行各自的,彼此间不需要保持步调的协调一致
- 某些情况下,需要在线程之间建立起某种停等机制,即一或多个线程有时必须停下来,等待另外一或多个线程执行完一个特定的步骤以后才能继续执行,这就叫同步!





## POSIX线程

#### • 并发冲突问题

任何时候只允许一个线程持有共享数据,其它线程必须阻塞于调度队列之外,直到数据持有者不再持有该数据为止

#### • 资源竞争问题

任何时候只允许部分线程拥有有限的资源,其它线程必须阻塞于调度队列之外,直 到资源拥有者主动释放其所拥有的资源为止

#### • 条件等待问题

当某些条件一时无法满足时,一些线程必须阻塞于调度队列之外,直到令该条件满足的线程用信号唤醒它们为止









- 线程间可以通过互斥锁解决资源竞争的问题。
- 任何时候都只能一个线程持有互斥锁,即加锁成功,在其持有该互斥锁的过程中,其它线程对该锁的加锁动作都会引发阻塞,只有当持有互斥锁的线程主动解锁,那些在加锁动作上阻塞的线程中的一个采用恢复运行并加锁成功。
- pthread\_mutex\_t 表示互斥锁数据类型





- #include <pthread\_h>
- int pthread\_mutex\_init(pthread\_mutex\_t\* mutex, pthread\_mutexattr\_t
   const\* attr);
  - 功能:初始化互斥体
  - 参数: mutex: 互斥体
    - attr: 互斥体属性
  - 返回值:成功返回0,失败返回错误码。
  - 也可以静态方式初始化互斥锁:
  - pthread\_mutex\_t mutex = PTHREAD\_MUTEX\_INITIALIZER;





- #include <pthread\_h>
  - int pthread\_mutex\_destroy(pthread\_mutex\_t\* mutex);
  - 功能: 销毁互斥体
  - 参数: mutex: 互斥体
  - 返回值:成功返回0,失败返回错误码





- #include <pthread.h>
- int pthread\_mutex\_lock (pthread\_mutex\_t\* mutex);
  - 功能:锁定互斥体
  - 参数: mutex 互斥体
  - 成功:返回0,失败返回错误码





- #include <pthread.h>
- int pthread\_mutex\_unlock (pthread\_mutex\_t\* mutex);
  - 功能:解锁互斥锁
  - 参数: mutex 互斥锁
  - 成功:返回0,失败返回错误码









- 一个线程在某种条件不满足的情况下,无法进行后续工作,这时它就可以睡入某个条件变量,这时会有其它线程为其创建条件,一旦条件满足可以唤醒那些在相应条件变量中睡眠的线程继续运行。
- 通过pthread\_cond\_t 类型来表示条件变量





#### • 初始化条件变量

- #include <pthread.h>
- int pthread\_cond\_init (pthread\_cond\_t\* cond,const pthread\_condattr\_t\* attr);
- 功能:初始化条件变量
- 参数: cond 条件变量 attr 条件变量属性
- 返回值:成功返回0,失败返回错误码
- 也可以静态方式初始化条件变量
- pthread\_cond\_t cond = PTHREAD\_COND\_INITIALIZER;





### • 销毁条件变量

- #include <pthread.h>
- int pthread\_cond\_destroy(pthread\_cond\_t\* cond)
- 功能: 销毁条件变量
- 参数: cond 条件变量
- 返回值:成功返回0,失败返回错误码





### • 睡入条件变量

- #include <pthread.h>
- int pthread\_cond\_wait(pthread\_cond\_t\* cond, pthread\_mutex\_t\* mutex);
- 功能: 睡入条件变量
- 参数: cond 条件变量
  - mutex 互斥锁
- 返回值:成功返回0,失败返回错误码





- pthread\_cond\_wait函数会令调用线程进入阻塞状态,直到条件变量 cond收到信号为止,阻塞期间互斥体mutex被解锁
- 条件变量必须与互斥体配合使用,以防止多个线程同时进入条件等待队列时发生竞争
  - 线程在调用pthread\_cond\_wait函数前必须先通过pthread\_mutex\_lock函数锁
     定mutex互斥体
  - 在调用线程进入条件等待队列之前,mutex互斥体一直处于锁定状态,直到调用 线程进入条件等待队列后才被解锁
  - 当调用线程即将从pthread\_cond\_wait函数返回时, mutex互斥体会被重新锁定, 回到调用该函数之前的状态





### • 唤醒条件变量

- #include <pthread.h>
- int pthread\_cond\_signal(pthread\_cond\_t\* cond);
- 功能:唤醒在条件变量中睡眠的一个线程
- 参数: cond 条件变量
- 返回值:成功返回0,失败返回错误码





 一个线程调用pthread\_cond\_wait函数进入阻塞状态,直到条件变量 cond收到信号为止,阻塞期间互斥锁mutex会被释放。另一个线程通 过pthread\_cond\_signal函数向条件变量cond发送信号,唤醒在其中 睡眠的一个线程,该线程即从pthread\_cond\_wait函数中返回,同时重 新获得互斥锁mutex





## 生产者消费者问题

- 生产者消费者(Producer-Consumer)问题,亦称有界缓冲区 (Bounded-Buffer)问题
- 两个线程共享一个公共的固定大小的缓冲区,其中一个线程作为生产者, 负责将消息放入缓冲区;而另一个线程则作为消费者,负责从缓冲区中 提取消息
- 假设缓冲区已满,若生产者线程还想放入消息,就必须等待消费者线程 从缓冲区中提取消息以产生足够的空间





## 生产者消费者问题

- 假设缓冲区已空,若消费者线程还想提取消息,就必须等待生产者线程 向缓冲区中放入消息以产生足够的数据
- 生产者和消费者线程之间必须建立某种形式的同步,以确保为其所共享的缓冲区既不发生上溢,也不发生下溢





## 谢谢



预习课

UC Day18

复习课









- pthread\_t类型的线程ID是POSIX线程库内部维护的线程的唯一标识,通常表现为一个很大的整数,跨平台,可移植。
  - #include <pthread.h>
  - pthread\_t pthread\_self(void);
  - 返回调用线程的(POSIX线程库的)TID





- syscall(SYS\_gettid)函数返回是一个long int类型整数,是系统内核产生 线程唯一标识。一个进程的PID其实就是它的主线程的TID。
  - #include <sys/syscall.h>
  - long int syscall(SYS\_gettid);
  - 返回调用线程的(系统内核的)TID





- pthread\_t类型在不同系统会被实现为不同的数据类型,甚至可能会使用结构体。因此判断两个线程ID是否相等或不相等,最好不要使用"=="或"!="运算符,因为这些关系运算符只能用于C语言内置的简单类型,而对于结构类型的数据不适用。
  - #include <pthread.h>
  - int pthread\_equal(pthread\_t t1, pthread\_t t2);
  - 若两个参数所表示的TID相等返回非零,否则返回0





预习课

# 下节课见