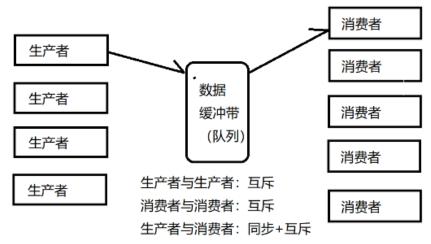
生产者与消费者模型:一种设计模式---大佬们针对典型场景设计的解决方案



生产者与消费者模型所解决的问题:解耦和,支持并发,支持忙闲不均

生产者与消费者模型的实现:

生产者与消费者只是不同角色的执行流;

只需要中间实现线程安全的队列,然后再各自创建不同角色的执行流就可以实现这个模型

线程安全的阻塞队列的实现:

使用c++封装实现一个阻塞队列类:: stl中我们学习了队列容器std::queue--但是这个队列是非线程安全的 class BlockQueue{

private:

```
std::queue<int>_ queue; //stl中queue
int_ capcity; //定义队列中最大的节点数量
pthread_ mutex _t_ mutex; //互斥锁保护临界资源queue的访问
pthread_ cond. _t _ cond_ con;//消费者等待队列,实现同步
pthread_ cond _t _ cond_ pro://生产 者等待队列,实现同步
public:

BlockQueue(int max _que = MAX_ QUEE).初始化过程..}
~ BlockQueue () {..资源销毁过程..}
bool Push(int data);//生产者入队操作
bool Pop(int *data);//消费者出队操作
}
```

生产者与消费者模型:

- 1.这个模型的应用场景:
- 2.这个模型针对这种场景解决了什么问题:
- 3.生产者与消费者模型的实现流程

POSIX标准信号量:千万不要跟信号概念混淆了

作用:实现进程/线程间的同步与互斥

本质:一个计数器+ pcb等待队列

实现同步:

计数器对资源数量进行计数,当线程想要获取资源的时候,先访问信号量,判断是否能够获取(信号量通过自身的计数完成判断),若计数<=0则直接阻塞线程,计数-1;其它线程生产资源之后,计数+1,唤醒等待队列上的pcb 实现互斥:

保证计数器的数值不会大于1,就表示同一时间只有一个线程能够访问资源;

操作接口:

- 1.定义信号量sem t sem;
- 2.初始化信号量int sem_init(sem_t *sem, int pshared, int value)

pshared:信号量即可用于进程间也可用于线程间, pshared为0表示用于线程间 非0表示用于进程间

value:信号量就是一个计数器,统计资源数量, value就是通过资源数量初始化计数器的

3.在访问临界资源之前,先判断计数,是否能够访问资源,若不能访问,则阻塞线程;若可以访问则调用直接返回 int sem_wait(sem_t *sem) / int sem_ trywait(sem_t *sem)/ int sem_timedwait(sem_t *sem, struct timespec *ts)

4.访问临界资源之后/生产资源之后,唤醒一个等待的线程,并且计数+1

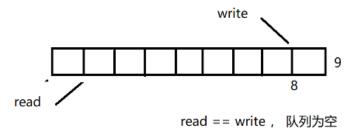
int sem_ post(sem_ t *sem);

5.不使用信号量记得释放资源

int sem_destroy(sem_t *sem);

信号量的应用:

通过信号量实现一个环形队列, 最终实现一个生产者与消费者模型



write +1% capacity == read 队列中数据满了

class RingQueue{

private:

std:vector <int> queue(node num);

int_step_read; //当前即将读取数据的位置的下标

int_step_write; //当前即将写入数据的位置的下标

sem_t_sem_lock;//用于实现互斥的信号量

sem t sem data; //使用这个计数器,实现对当前队列中的数据资源的数量进行计数;如果 < = 0表示没有资源,则 消费者会陷入等待

sem t sem space; //使用这个计数器,实现对当前队列中的空闲空间数量进行计数;如果<=0表示队列满了, 则生产者陷入等地啊

public:

RingQueue (int max = MAX_QUEUE) {..初始化过程.}

~ RingQueue(){...销毁资源过程..}

bool Push(int data);

bool Pop(int *data);

}

信号量:

- 1.信号量的本质
- 2.信号量的作用
- 3.信号量实现互斥的原理
- 4.信号量实现同步的原理
- 5.信号量实现环形队列的流程实现