# 四川大学计算机学院、软件学院

# 实验报告

学号: <u>2022141460180</u> 姓名: <u>封欢欢</u>专业: 计算机科学与技术 班级: 行政 4 班 第 <u>10-11</u> 周

子与: 2022141400180	姓名: <u> </u>	_ 近级:1	以4班
课程名称	操作系统课程设计	实验课时	4 小时
实验项目	互斥与同步实验	实验时间	第 10 周到第 11 周
实验目的	1)回顾经典的同步互斥问题 2)了解信号量、线程创建等 API 3)利用 P/V 信号量的编程解决一些经典	典的同步互斥	5问题
实验环境	HUAWEI 电脑 Clion		
实验内容(算法、程序、步骤和方法)	读者写者问题(写者优先 问题描述: 有一个被许多进程共享的数据区,这个一块空间,甚至可以是一组处理器寄存(reader)和一些只往数据区中写数据对数据区的操作必须满足以下条件:读通过分析可知需要考虑以下几点: (1)任意多的读进程可以同时读这个(2)一次只允许一个写进程往文件中写(3)如果一个写进程正在往文件中写(4)当有读者在读文件时不允许写者写(4)当有读者在读文件时,不允许新的读者再对多有关设程的,不允许新的读者再实验方案设计: 1.创建若干线程分别模拟读者操作和写2.读线程间和写线程间对各自局部共享Wmutex对象,结合 OneWmutex 保证互序3.读线程与写线程的线程采用 WaitForMuter,统管读写线程的线程采用 WaitForMuter,统管读写线程的线程采用 WaitForMuter,	数器的一 发写禁了的 者资操用 区可也(wright) 一 一 一 一 一 一 、 件 , 。 件 , 。 件 , 。 件 , 件 , 件 , 件 的 一 作 的 , 件 的 一 作 的 , 件 的 一 作 的 , 件 的 。 作 的 。 他 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。 。	识读取这个数据区的进程iter)。这些读者和写者读一写互斥;写一写互斥。 进程或写进程访问文件; 可先满足写者。当一个写 修改分别采用 RMutex 和 a,OneWmutex, mutex。

## 读取数据文件 data. txt 内容如下:



# 实验代码:

头文件以及线程结构体定义及全局变量定义

(接上) 实验内容(算法、程序、 步骤和方法)

```
#include<iostream>
#include<Windows.h>
#include<conio.h>
#include<fstream>
#include<iostream>
using namespace std;
#define sleep(n) Sleep(n*1000)
struct ThreadInfo
   char role;
   double delay; //线程延迟
   double persist; //线程读写操作持续时间
int ReadCount = 0;
int WriterCount = 0;
                          //用于读者只能一个访问ReadCount
HANDLE Rmutex;
                           //避免写者与多个读者竞争
HANDLE RW_mutex;
HANDLE Wmutex;
                          //表示有进程使用书
HANDLE OneWmutex;
```

读线程:

```
void ReaderThread(LPV0ID lpParam)
{

ThreadInfo* info = (ThreadInfo*)lpParam;
slcep(info->delay);//換域經期時间
printf(formats"Reader thread %d sents the reading require.\n",info->tid);

WaitForSingleObject(RW_mutex, dwMilliseconds:-1);
WaitForSingleObject(Rumutex, dwMilliseconds:-1);
WaitForSingleObject(Rmutex, dwMilliseconds:-1);//持readercount至序前问
if (ReadCount == 0)WaitForSingleObject(OneWmutex, dwMilliseconds:-1);//某一位读者由请书,同时防止写者进行写操作
ReadCount++;

ReleaseSemaphore(Rmutex, ReleaseCount1, lpPreviousCount_NULL);//探护互斥信号量
ReleaseSemaphore(Rumutex, ReleaseCount1, lpPreviousCount_NULL);//探护互斥信号量
printf(lormats"Reader thread %d begins to read file.\n", info->tid);
sleep(info->persist);// 模拟连续时间
printf(lormats"Reader thread %d finished reading file.\n", info->tid);

WaitForSingleObject(Rmutex, dwMilliseconds:-1);//修改readercount
ReadCount--;
if (ReadCount == 0) ReleaseSemaphore(QneWmutex, IReleaseCount1, lpPreviousCount.NULL);//释放互斥信号量
}
```

#### 写线程:

#### Main 函数:

```
Writer Priority:
Reader thread 1 sents the reading require.
Reader thread 1 begins to read file.
Writer thread 2 sents the writing require.
Reader thread 3 sents the reading require.
Writer thread 5 sents the writing require.
Reader thread 4 sents the reading require.
Reader thread 1 finished reading file.
Writer thread 2 begins to write to the file.
Writer thread 2 finished writing to the file.
Writer thread 5 begins to write to the file.
Writer thread 5 finished writing to the file.
Reader thread 3 begins to read file.
Reader thread 3 finished reading file.
Reader thread 4 begins to read file.
Reader thread 4 finished reading file.
Allreader and eriter have finished operating !
```



#### 输出结果:

```
Reader Priority:
    Reader thread 1 sents the reading require.
Reader thread 1 begins to read file.
    Writer thread 2 sents the writing require.
    Reader thread 3 sents the reading require.
    Writer thread 5 sents the writing require.
    Reader thread 4 sents the reading require.
    Reader thread 1 finished reading file.
    Writer thread 2 begins to write to the file.
    Writer thread 2 finished writing to the file.
    Writer thread 5 begins to write to the file.
    Writer thread 5 finished writing to the file.
    Reader thread 3 begins to read file.
    Reader thread 3 finished reading file.
    Reader thread 4 begins to read file.
    Reader thread 4 finished reading file.
    Allreader and eriter have finished operating !
```

# 消费者生产者问题:

#### 问题描述:

生产者线程生产出产品以后,消费者线程去消费产品;当消费者线程去消费产品时,发现还没有产品生产出来,就等待,等生产者线程生产出产品以后,消费者线程才能继续往下执行。

#### 需要考虑的点:

- (1) 生产者可以同时生产,但是向仓库放的时候互斥的放
- (2) 在仓库容量为 0 (即满的时候)的时候,生产者不能向仓库放, 需等待消费者消费后才能放。
- (3) 消费者从仓库去货的时候互斥,即同一时间只能一个消费者访问仓库。
- (4) 在仓库内没有货物的时候,消费者需等待生产者生产出商品后才 能继续消费。

### 读取数据文件 data2. txt 内容如下:

文件	编辑	查看			
1 2 3 4 5	P C P P C	3 4 5 6 5.1	5 5 2 5 3		

## 实验代码:

头文件以及线程结构体定义及全局变量定义:

```
#include<iostream>
      #include<Windows.h>
      #include<comio.h>
      #include<fstream>
      #include<iostream>
      using namespace std;
      #define sleep(n) Sleep(n*1000)
      struct ThreadInfo
          int tid;
          char role;
                         //扮演角色R or W
          double delay; //线程延迟
          double persist; //线程读写操作持续时间
      };
      HANDLE Empty;
16
      HANDLE mutex;
      HANDLE Full;
```

#### 生产线程:

```
Void ProducersThread(LPVOID lpParam)
{
    ThreadInfo* info = (ThreadInfo*)lpParam;
    sleep(info->delay); //模拟延时时间
    printf(format:"Producer thread %d sents the producting require.\n",info->tid);
    printf(format:"Producer thread %d begins to product item.\n", info->tid);
    sleep(info->persist); // 模拟持续时间
    printf(format:"Producer thread %d finished producting item.\n", info->tid);
    WaitForSingleObject(Empty, dwMilliseconds:-1);
    WaitForSingleObject(mutex, dwMilliseconds:-1); //对传送带互斥访问
    printf(format:"Producer thread %d had set the item.\n", info->tid);
    ReleaseSemaphore(mutex, IReleaseCount:1, IpPreviousCount:NULL);
    ReleaseSemaphore(Full, IReleaseCount:1, IpPreviousCount:NULL);
}
```

#### 消费线程:

#### Main 函数:

```
DWORD n_thread=0;
DWORD thread_ID;
//线程对象数组
HANDLE h_thread[20];
ThreadInfo thread_info[20];
//创建互斥量
Empty=CreateSemaphore(NULL, | InitialCount: 18, | IMaximumCount: 18, | IpName: LPCSTR("mutex_for_readcount"));
Full = CreateSemaphore(NULL, | InitialCount: 0, | IMaximumCount: 10, | IpName: "mutex_for_writercount");
mutex = CreateSemaphore(NULL, | InitialCount: 1, | IMaximumCount: 1, | IpName: NULL);//
cout<<"Producers and Consumers questions:"<<endl;
cout<<endl;</pre>
ifstream inFile;
inFile.open(s:"data2.txt");
if(!inFile) {
     printf(for
return -1;
                        "erroe in open file!\n");
   ile(inFile>>thread_info[n_thread].tid) {
     inFile>>thread_info[n_thread].role;
inFile>>thread_info[n_thread].delay;
inFile>>thread_info[n_thread].persist;
      inFile.get();
      n_thread++;
```

```
for (int i = 0; i < n_thread_info[i].nole=#f^][shread_info[i].nole=#f^]

{
    if(thread_info[i].nole=#f^][shread_info[i].nole=#f^]
    h_thread[i]=CreateThread(information null, decises Sured, (LPTHREAD_START_ROUTINE)(ProducersThread).Sthread_info[i].Sections null, decises Sured, (LPTHREAD_START_ROUTINE)(ConsumersThread).Sthread_info[i].decises null, decises null
```

输出结果:

Producers and Consumers questions: Producer thread 1 sents the producting require. Producer thread 1 begins to product item. Consumer thread 2 sents the consuming require. Producer thread 3 sents the producting require. Producer thread 3 begins to product item. Consumer thread 5 sents the consuming require. Producer thread 4 sents the producting require. Producer thread 4 begins to product item. Producer thread 3 finished producting item. Producer thread 3 had set the item. Writer thread 2 begins to consume the item. Producer thread 1 finished producting item. Producer thread 1 had set the item. Writer thread 5 begins to consume the item Producer thread 4 finished producting item. Producer thread 4 had set the item. Writer thread 5 finished consuming the file. Writer thread 2 finished consuming the file. Allreader and eriter have finished operating ! 数据记录 和计算 无数据记录 读者写者问题: 这个问题根据优先级不同,有不同的线程执行顺序,在以读者优先 的时候,就算写者发送了请求,也会被阻塞,读者线程全部结束才 会解锁,以写者优先的话则相反,但是已经进行的进程会让它先执 结论 行完,以免产生死锁。 (结果) 生产者消费者问题: 这个问题也是可以分为很多种,比如单生产者-单消费者,单生产 者-多消费者,多生产者-单消费者,多生产者-多消费者。之间有 很小的差异,实现方式也有多种,实现的时候要考虑到生产者和消 费者之间的前驱后驱关系,以及他们各自之间的互斥关系。 4)通过此次实验,我回顾经典的同步互斥问题,了解了信号量、 线程创建等 API, 也亲手利用 P/V 信号量的编程解决了一些经典的 同步互斥问题。在编程的过程中,发生了过或大或小的错误,多次 造成了死锁现象,使我更加亲切的体会,理解了死锁。当然在编程 小 结 的过程中我对经典同步互斥问题的理解也更进一步加深, 也是不禁 赞叹前人抽象总结出来的问题以及其解决方法的精妙。

|--|