



東南大學  
SOUTHEAST UNIVERSITY

# 操作系统实验报告

姓名： 任杰文

学号： 09013430

东南大学计算机科学与工程学院

School of Computer Science & Engineering

Southeast University

二〇一六年四月二十六日

# 实验三

## 一、 实验内容：

在 Windows 和 Linux 操作系统上，利用各自操作系统提供的 Mutex 和信号量机制（Win32 API 或 Pthreads），实现生产者/消费者问题。具体要求见”Operating System Concepts(Seventh Edition)” Chapter 6 后的 Project（P236-241）。

## 二、 实验目的：

通过实验，理解 Win32 API、Pthreads 中 mutex locks、semaphores 等使用方法，并掌握如何利用它们实现进程（线程）间的同步和互斥。

具体要求：

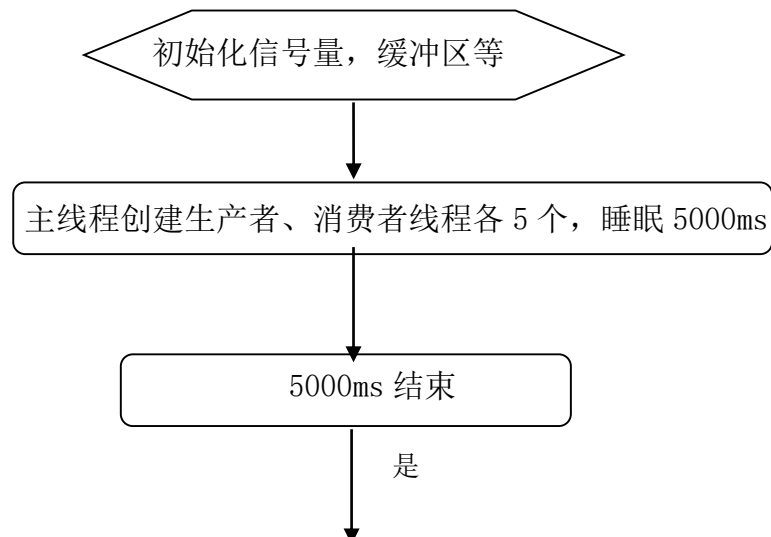
1. 程序应独立完成编写和调试，**严禁抄袭和拷贝！**
2. 在完成实验内容后撰写实验报告，实验报告格式见《操作系统实验报告规范》。
3. **5月8日晚12点之前**，将程序及实验报告提交助教。

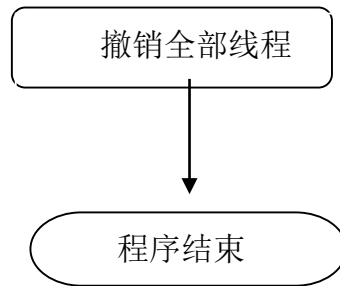
## 三、 设计思路及流程图

### 1. 设计思路：

- (1) 初始化信号量(full, empty, mutex)，缓冲区等。
- (2) 创建生产者、消费者线程各 5 个，主线程睡眠 5000ms；
- (3) 生产者生成 100 以下的随机数 x，睡眠 x 毫秒，并尝试将产生数插入缓冲区；
- (4) 消费者生成 100 以下的随机数 x，睡眠 x 毫秒，并尝试从缓冲区读取数据；
- (5) 5000 毫秒结束，主线程撤销所有生产者消费者线程。
- (6) 程序退出；

### 2. 流程图：





## 四、 源程序

### 1. Windows 源程序:

```
#include <stdio.h>
#include <windows.h>
#include <iostream>
#include <time.h>
#include <vector>
using namespace std;

//定义缓冲区数据类型
typedef int buffer_item;
//定义缓冲区大小
#define BUFFER_SIZE 5
//创建缓冲区
buffer_item myBuffer[BUFFER_SIZE];
//定义信号量
HANDLE empty;
HANDLE full;
HANDLE mutex;
//定义生产者、消费之缓冲区下标
int in = 0, out = 0;

//初始化函数
void init()
{
    //初始化信号量
    empty = CreateSemaphore( NULL, 5, 5, NULL );
    full = CreateSemaphore( NULL, 0, 5, NULL );
    mutex = CreateSemaphore( NULL, 1, 1, NULL );
}

//插入一个数据到缓冲区
bool insert(buffer_item item)
{
    //获得锁
```

---

```

        WaitForSingleObject( empty, INFINITE );
        WaitForSingleObject( mutex, INFINITE );
        //插入数据
        myBuffer[ in ] = item;
        in = (in + 1) % 5;
        //释放锁
        ReleaseSemaphore( mutex, 1, NULL );
        ReleaseSemaphore( full, 1, NULL );
        return true;
    }
    //从缓冲区移除一个数据
    bool remove(buffer_item *item)
    {
        //获得锁
        WaitForSingleObject( full, INFINITE );
        WaitForSingleObject( mutex, INFINITE );
        //获得数据
        *item = myBuffer[out];
        out = (out + 1) % 5;
        //释放锁
        ReleaseSemaphore( mutex, 1, NULL );
        ReleaseSemaphore( empty, 1, NULL );
        return true;
    }

    //生产者
    DWORD WINAPI producer(LPVOID lpParam)
    {
        int num = *(int*)lpParam;
        srand((unsigned)time(0));
        while (true)
        {
            //睡眠随机时间
            _sleep( rand() % 100 );
            //插入随机数
            int data = rand() % 100;
            //打印信息
            //第num个生产者
            printf("Producer%d produced %d\n", num, data);
            if ( insert(data) )
                ;
            else
                printf("Warning:produce error\n");
        }
    }

```

---

```

    }

    //消费者
    DWORD WINAPI consumer(LPVOID lpParam)
    {
        int num = *(int*)lpParam;
        while (true)
        {
            //睡眠随机时间
            _sleep( rand() % 100 );
            //插入随机数
            int data = 0;
            //打印信息
            if ( remove(&data) )
                //第num个消费者
                printf("Consumer%d consumed %d\n", num, data);
            else
                printf("Warning:consumer error\n");
        }
    }

int main(void)
{
    freopen("windowOut.txt","w",stdout);
    //初始化信号量
    init();
    //创建5 个生产者和个消费者线程
    HANDLE producerThread[5], consumerThread[5];
    int num[5] = {0,1, 2, 3, 4};
    for( int i = 0; i < 5; i++)
    {
        producerThread[i] = CreateThread(NULL,0,producer,&num[i],0,NULL);
        consumerThread[i] = CreateThread(NULL,0,consumer,&num[i],0,NULL);
    }
    //睡眠一段时间
    _sleep(5000);
    //退出线程
    for( int i = 0; i < 5; i++)
    {
        CloseHandle( producerThread[i] );
        CloseHandle( consumerThread[i] );
    }
    return 0;
}

```

---

## 2. linux 源程序:

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <semaphore.h>
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <time.h>
#include <pthread.h>
using namespace std;

//定义缓冲区数据类型
typedef int buffer_item;
//定义缓冲区大小
#define BUFFER_SIZE 5
//创建缓冲区
buffer_item myBuffer[BUFFER_SIZE];
//定义信号量
pthread_mutex_t mutex;
sem_t empty;
sem_t full;
//定义生产者、消费之缓冲区下标
int in = 0, out = 0;

//初始化函数
void init()
{
    //初始化信号量
    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
    sem_init(&empty, 0, 5);
    sem_init(&full, 0, 0);
}

//插入一个数据到缓冲区
bool insert(buffer_item item)
{
    //获得锁
    sem_wait(&empty);
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    //插入数据
    myBuffer[ in ] = item;
    in = (in + 1) % 5;
    //释放锁
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    sem_post(&full);
}
```

---

```
        sem_post(&empty);
        return true;
    }
    //从缓冲区移除一个数据
    bool remove(buffer_item *item)
    {
        //获得锁
        sem_wait(&full);
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        //取数据
        *item = myBuffer[out];
        out = (out + 1) % 5;
        //释放锁
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
        sem_post(&empty);
        return true;
    }
    //生产者
    void *producer(void *data)
    {
        int num = *(int*)data;
        srand((unsigned)time(0));
        while (true)
        {
            //睡眠随机时间
            usleep( rand() % 100 );
            //插入随机数
            int data = rand() % 100;
            //打印信息
            if ( insert(data) )
                //第num个生产者
                printf("Producer%d produced %d\n", num, data);
            else
                printf("Warning:produce error\n");
        }
    }
    //消费者
    void *consumer(void *data)
    {
        int num = *(int*)data;
        while (true)
        {
            //睡眠随机时间
            usleep( rand() % 100 );
```

---

```

        //插入随机数
        int data = 0;
        //打印信息
        if ( remove(&data) )
            //第num个消费者
            printf("Consumer%d consumed %d\n", num, data);
        else
            printf("Warning:consumer error\n");
    }
}

int main(void)
{
    freopen("LinuxOut.txt", "w", stdout);
    //初始化信号量
    init();
    //创建 5 个生产者和5个消费者线程
    pthread_t producerThread[5], consumerThread[5];
    pthread_attr_t producerAttr[5], consumerAttr[5];
    int num[5] = {0, 1, 2, 3, 4};
    for( int i = 0; i < 5; i++)
    {
        pthread_attr_init(&producerAttr[i]);
        pthread_attr_init(&consumerAttr[i]);
        pthread_create(&producerThread[i], &producerAttr[0], producer, &num[i]);
        pthread_create(&consumerThread[i], &consumerAttr[0], consumer, &num[i]);
    }
    //睡眠一段时间
    usleep(5000);
    //退出线程
    for( int i = 0; i < 5; i++)
    {
        pthread_cancel(producerThread[i]);
        pthread_cancel(consumerThread[i]);
    }
    return 0;
}

```

## 五、 实验截图

**Windows:** 重定向提示输出:



```
Producer1 produced 10
Producer0 produced 10
Producer4 produced 10
Producer2 produced 10
Producer3 produced 10
Consumer1 consumed 10
Consumer0 consumed 10
Consumer4 consumed 10
Consumer3 consumed 10
Consumer2 consumed 10
Producer0 produced 60
Producer1 produced 60
Consumer4 consumed 60
Consumer0 consumed 60
Producer3 produced 60
Producer4 produced 60
Consumer1 consumed 60
Producer2 produced 60
Consumer3 consumed 60
Consumer2 consumed 60
Producer0 produced 44
Producer1 produced 44
Consumer1 consumed 44
Consumer2 consumed 44
Producer2 produced 44
Producer4 produced 44
Consumer4 consumed 44
Consumer0 consumed 44
Producer3 produced 44
Consumer3 consumed 44
```

**Linux:** 重定向提示输出:

```
Producer1 produced 17
Producer4 produced 36
Consumer1 consumed 17
Producer3 produced 75
Consumer2 consumed 64
Producer0 produced 64
Consumer0 consumed 36
Producer2 produced 93
Consumer3 consumed 93
Consumer4 consumed 75
Producer3 produced 93
Producer4 produced 16
Consumer1 consumed 93
Consumer0 consumed 16
Producer2 produced 66
Producer1 produced 8
Consumer3 consumed 66
Consumer4 consumed 8
Producer1 produced 26
Consumer1 consumed 26
Producer3 produced 97
Producer4 produced 13
Consumer2 consumed 97
Consumer4 consumed 13
Producer0 produced 35
```

---

## 六、实验体会

1. 由于在 linux 下编程时, 判断 producer 是否产生数据的语句在实际数据产生之后, 而且此判断语句不在 critical\_section 之内, 所以有时 consumer 的提示语句反而比 producer 的提示语句更早打印。

而在 windows 下编程时, 判断 producer 是否产生数据的语句在实际数据产生之前, 而且此判断语句不在 critical\_section 之内, 因此有时 producer 可能连续打印超出缓冲区大小的 producer 语句, 原因是在虽然生产者还没有真正将生产的数据放入缓冲区, 但其提示语句已经打印。

这个问题的发现也让我对进程并发执行有了更直观和深刻的认识。因此提示信息的打印顺序实际上并不完全代表真正的生产消费顺序, 只作为参考信息输出。

解决方案: 将打印语句放入 critical\_section 即可。但由于课本给的参考代码是这个结构, 所以还是按照课本来写了。

2. 通过这次实验, 基本掌握了在 windows 下和 linux 下的多线程编程中的同步互斥的使用方法, 熟练了线程同步中信号量和互斥锁在实际应用中的使用。对于多线程有了更为深刻的理解和认识。

3. 实验背景

生产者-消费者问题是一个经典的进程同步问题, 该问题最早由 Dijkstra 提出, 用以演示他提出的信号量机制。在同一个进程地址空间内执行的两个线程生产者线程生产物品, 然后将物品放置在一个空缓冲区中供消费者线程消费。消费者线程从缓冲区中获得物品, 然后释放缓冲区。当生产者线程生产物品时, 如果没有空缓冲区可用, 那么生产者线程必须等待消费者线程释放出一个空缓冲区。当消费者线程消费物品时, 如果没有满的缓冲区, 那么消费者线程将被阻塞, 直到新的物品被生产出来。

4. 实验所用函数 (linux)

- (1) pthread\_create

```
extern int pthread_create __P ((pthread_t *__thread, __const
pthread_attr_t *__attr,
void *(*__start_routine) (void *), void *__arg));
```

第一个参数为指向线程标识符的指针, 第二个参数用来设置线程属性, 第三个参数是线程运行函数的起始地址, 最后一个参数是运行函数的参数。这里, 我们的函数 thread 不需要参数, 所以最后一个参数设为空指针。第二个参数我们也设为空指针, 这样将生成默认属性的线程。对线程属性的设定和修改我们将在下一节阐述。当创建线程成功时, 函数返回 0, 若不为 0 则说明创建线程失败, 常见的错误返回代码为 EAGAIN 和 EINVAL。前者表示系统限制创建新的线程, 例如线程数目过多了; 后者表示第二个参数代表的线程属性值非法。创建线程成功后, 新创建的线程则运行参数三和参数四确定的函数, 原来的线程则继续运行下一行代码。

- (2) pthread\_mutex\_init

函数原型: `int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *restrict mutex, const pthread_mutexattr_t *restrict attr);`  
`pthread_mutex_t mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;`

---

`pthread_mutex_init()` 函数是以动态方式创建互斥锁的，参数 `attr` 指定了新建互斥锁的属性。如果参数 `attr` 为空，则使用默认的互斥锁属性，默认属性为快速互斥锁。互斥锁的属性在创建锁的时候指定，在 LinuxThreads 实现中仅有一个锁类型属性，不同的锁类型在试图对一个已经被锁定的互斥锁加锁时表现不同。

`pthread_mutexattr_init()` 函数成功完成之后会返回零，其他任何返回值都表示出现了错误。

函数成功执行后，互斥锁被初始化为未锁住态。

(3) `pthread_attr_init`

```
int pthread_attr_init(pthread_attr_t *attr);
```

`pthread_attr_init`，函数，作用是初始化一个线程对象的属性。

(4) `pthread_cancel`

```
int pthread_cancel(pthread_t thread)
```

检查本线程是否处于 `Canceled` 状态，如果是，则进行取消动作，否则直接返回。此函数在线程内执行，执行的位置就是线程退出的位置，在执行此函数以前，线程内部的相关资源申请一定要释放掉，他很容易造成内存泄露。

## 5. 实验所用函数 (windows)

(1) `CreateThread`

Windows API 函数。该函数在主线程的基础上创建一个新线程。微软在 Windows API 中提供了建立新的线程的函数 `CreateThread`。

```
HANDLE CreateThread(
```

```
LPSECURITY_ATTRIBUTES lpThreadAttributes,
```

```
DWORD dwStackSize,
```

```
LPTHREAD_START_ROUTINE lpStartAddress,
```

```
LPVOID lpParameter,
```

```
DWORD dwCreationFlags,
```

```
LPDWORD lpThreadId);
```

参数说明：

`lpThreadAttributes`：指向 `SECURITY_ATTRIBUTES` 型态的结构体的指针。在 Windows 98 中忽略该参数。在 Windows NT 中，它被设为 `NULL`，表示使用缺省值。

`dwStackSize`，线程堆栈大小，一般=0，在任何情况下，Windows 根据需要动态延长堆栈的大小。

`lpStartAddress`，指向线程函数的指针，形式：`@函数名`，函数名称没有限制，但是必须以下列形式声明：

`DWORD WINAPI ThreadProc (LPVOID pParam)`，格式不正确将无法调用成功。

`lpParameter`：向线程函数传递的参数，是一个指向结构的指针，不需传递参数时，为 `NULL`。

`dwCreationFlags`：线程标志，可取值如下

`CREATE_SUSPENDED`：创建一个挂起的线程

0：创建后立即激活。

`lpThreadId`：保存新线程的 `id`。

(2) `WaitForSingleObject`

---

```
DWORD WaitForSingleObject(  
HANDLE hObject, //指明一个内核对象的句柄  
DWORD dwMilliseconds); //等待时间
```

该函数需要传递一个内核对象句柄，该句柄标识一个内核对象，如果该内核对象处于未通知状态，则该函数导致线程进入阻塞状态；如果该内核对象处于已通知状态，则该函数立即返回 WAIT\_OBJECT\_0。第二个参数指明了需要等待的时间（毫秒），可以传递 INFINITE 指明要无限期等待下去，如果第二个参数为 0，那么函数就测试同步对象的状态并立即返回。如果等待超时，该函数返回 WAIT\_TIMEOUT。如果该函数失败，返回 WAIT\_FAILED。

### (3) ReleaseSemaphore

```
ReleaseSemaphore  
ReleaseSemaphore(  
    __in HANDLE hSemaphore,  
    __in LONG lReleaseCount,  
    __out_opt LPLONG lpPreviousCount  
);  
lReleaseCount 增加的信号值。
```