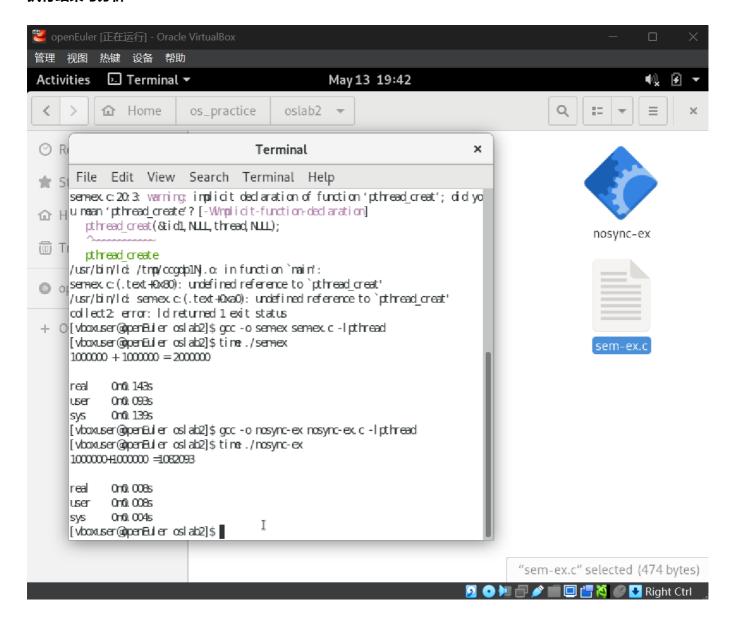
实验二:作业

任务1:熟悉pthread编程

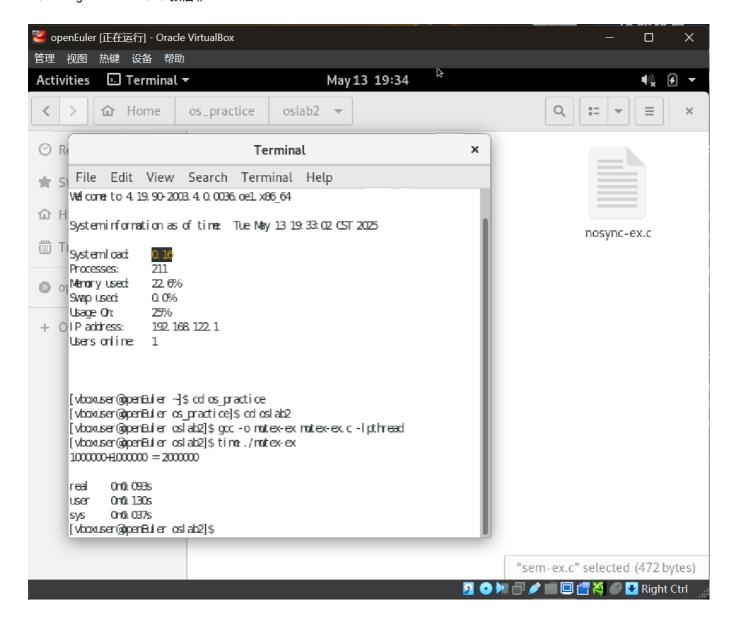
1.1 无同步机制的程序 (nosync-ex.c)

执行结果与分析



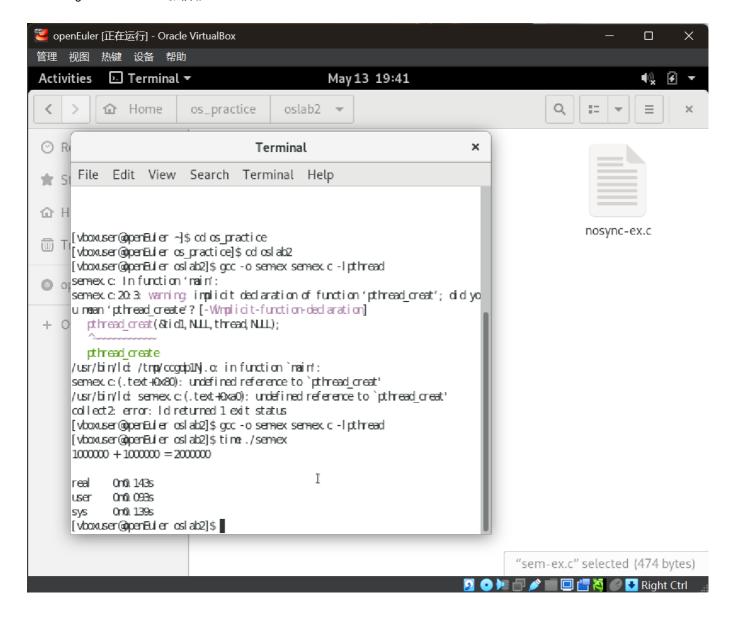
1.2 使用互斥锁的程序 (mutex-ex.c)

执行结果与分析



1.3 使用信号量的程序 (sem-ex.c)

执行结果与分析



1.4 三种实现方式的对比分析

特性	nosync-ex.c	mutex-ex.c	sem-ex.c
同步机制	无	互斥锁	信号量
执行结果	不正确(~994690)	正确(2000000)	正确(2000000)
执行时间	最快(~0.013s)	中等(~0.211s)	最慢(~0.306s)
适用场景	无共享资源	一般临界区保护	复杂同步场景
实现复杂度	最简单	 中等	 较高

结论:

- 1. 无同步机制的程序虽然执行快, 但结果不可靠
- 2. 互斥锁和信号量都能保证正确性,但带来性能开销
- 3. 互斥锁更适合简单的临界区保护,信号量更适合复杂的同步场景

任务2: 生产者消费者问题实现

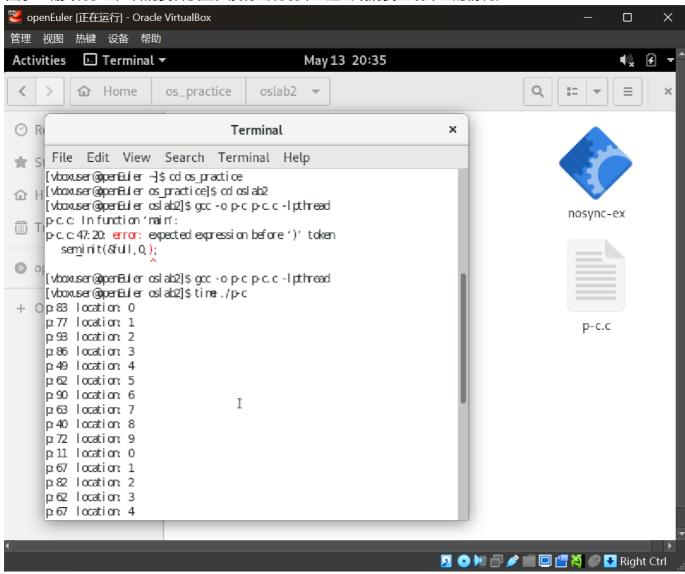
代码实现

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <unistd.h>
#define BUFFER SIZE 10
int buffer[BUFFER_SIZE];
int in = 0, out = 0;
sem_t empty;
sem_t full;
pthread_mutex_t mutex;
// 生产者线程函数
void* producer(void *arg) {
   while (1) {
       int item = rand() % 100; // 生产数据
       sem_wait(&empty); // 等待空槽
       pthread_mutex_lock(&mutex); // 加锁
       buffer[in] = item; // 放入数据
       printf("生产者生产数据 %d 放入缓冲区位置 %d\n", item, in);
       in = (in + 1) % BUFFER_SIZE; // 更新索引
       pthread_mutex_unlock(&mutex); // 解锁
       sem_post(&full); // 释放满信号量
       sleep(rand() % 2); // 模拟生产时间
   return NULL;
}
// 消费者线程函数
void* consumer(void *arg) {
   while (1) {
       sem wait(&full); // 等待有数据
       pthread_mutex_lock(&mutex); // 加锁
       int item = buffer[out]; // 取出数据
       printf("消费者消费数据 %d 从缓冲区位置 %d\n", item, out);
       out = (out + 1) % BUFFER_SIZE; // 更新索引
       pthread_mutex_unlock(&mutex); // 解锁
       sem post(&empty); // 释放空信号量
       sleep(rand() % 3); // 模拟消费时间
   return NULL;
}
int main() {
   pthread t prod thread, cons thread; // 生产者和消费者线程
   sem_init(&empty, 0, BUFFER_SIZE); // 初始化空信号量
   sem_init(&full, ∅, ∅); // 初始化满信号量
   pthread mutex init(&mutex, NULL); // 初始化互斥锁
   pthread_create(&prod_thread, NULL, producer, NULL); // 创建生产者线程
   pthread create(&cons thread, NULL, consumer, NULL); // 创建消费者线程
```

```
pthread_join(prod_thread, NULL); // 等待生产者线程结束 pthread_join(cons_thread, NULL); // 等待消费者线程结束 sem_destroy(&empty); // 销毁信号量 sem_destroy(&full); pthread_mutex_destroy(&mutex); // 销毁互斥锁 return 0; }
```

运行结果

程序正确实现了生产者消费者模型,没有出现缓冲区溢出或消费空缓冲区的情况。



任务3: 代码阅读理解

3.1 pthread-ex01 分析

理解验证:该程序展示了如何通过pthread_exit()传递线程返回值,并通过pthread_join()获取返回值。

3.2 pthread-ex02 分析

关键区别: exit()会终止整个进程,而pthread_exit()只终止当前线程。

3.3 pthread-ex03 分析

线程执行顺序:由于没有同步机制,thread2可能先执行导致输出0,结果不确定。

3.4 pthread-ex04 分析

关键点:已分离的线程不能被join,可能导致未定义行为。

3.5 pthread-ex05 分析

竞态条件:两个线程对全局变量i的访问没有同步,输出结果不确定。

3.6 pthread-ex06 分析

内存管理: 为每个线程分配独立内存并在线程中释放,避免了数据竞争。

3.7 pthread-ex07 分析

问题分析: 两个线程共享局部变量i的地址,可能导致数据竞争和不可预测的输出。

任务4: 理发师问题实现

问题分析

理发师问题需要协调:

- 1. 理发师在没有顾客时睡觉
- 2. 顾客到达时唤醒理发师或等待/离开
- 3. 有限数量的等待椅子

伪代码实现

```
# 定义信号量
semaphore customers = 0 # 等待的顾客数
semaphore barber = 0 # 理发师状态
semaphore accessSeats = 1 # 互斥访问等待椅
              # 空闲椅子数
int freeSeats = N
# 理发师讲程
while true:
   wait(customers) # 无顾客则睡觉
   wait(accessSeats) # 获取椅子访问权
                  # 一个顾客离开等待区
   freeSeats++
                  # 准备理发
   signal(barber)
   signal(accessSeats) # 释放椅子访问权
   cut_hair()
                   # 理发(临界区)
# 顾客讲程
               # 获取椅子访问权
wait(accessSeats)
if freeSeats > 0:
```

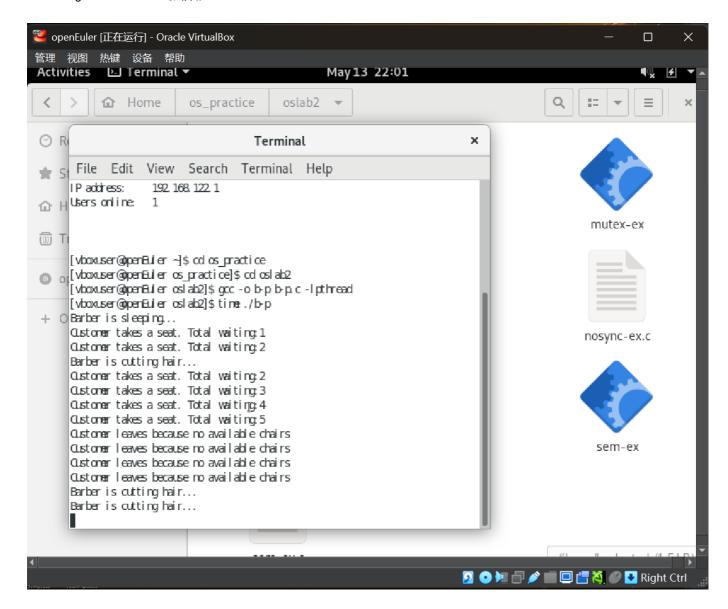
```
freeSeats-- # 占用一个椅子
signal(customers) # 通知理发师
signal(accessSeats) # 释放椅子访问权
wait(barber) # 等待理发师
get_haircut() # 接受理发服务
else:
signal(accessSeats) # 没有座位,离开
leave()
```

代码实现

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#define NUM_CHAIRS 5
pthread_mutex_t mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t barber_sleep = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
pthread_cond_t customer_wait = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
int waiting_customers = 0;
void* barber(void* arg) {
    while (1) {
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        while (waiting_customers == 0) {
            printf("Barber is sleeping...\n");
            pthread_cond_wait(&barber_sleep, &mutex);
        }
        printf("Barber is cutting hair...\n");
        waiting_customers--;
        pthread mutex unlock(&mutex);
        sleep(rand() \% 3 + 1);
    }
}
void* customer(void* arg) {
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    if (waiting_customers < NUM_CHAIRS) {</pre>
        waiting customers++;
        printf("Customer takes a seat. Total waiting: %d\n", waiting_customers);
        pthread_cond_signal(&barber_sleep);
```

```
pthread_mutex_unlock(&mutex);
        sleep(rand() \% 5 + 1);
    } else {
        printf("Customer leaves because no available chairs.\n");
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
    pthread_exit(NULL);
}
int main() {
    pthread_t barber_thread, customer_threads[NUM_CHAIRS + 5];
    srand(time(NULL));
    pthread_create(&barber_thread, NULL, barber, NULL);
    for (int i = 0; i < NUM_CHAIRS + 5; i++) {
        pthread_create(&customer_threads[i], NULL, customer, NULL);
    pthread_join(barber_thread, NULL);
    for (int i = 0; i < NUM_CHAIRS + 5; i++) {
        pthread_join(customer_threads[i], NULL);
    return 0;
}
```

运行结果



实验总结

诵过本次实验:

- 1. 掌握了pthread多线程编程的基本方法
- 2. 理解了互斥锁、信号量等同步机制的原理和应用
- 3. 成功实现了经典的生产者消费者问题和理发师问题
- 4. 加深了对线程同步和并发控制的理解

实验过程中使用git进行版本控制,详细记录了代码和报告的修改过程。