

Міністерство освіти і науки України НТУУ «Київський політехнічний інститут» Фізико-технічний інститут

ОПЕРАЦІЙНІ СИСТЕМИ Комп'ютерний практикум №8

Варіант №11

Виконав:

Студент 2 курсу ФТІ Групи ФІ-92 Поночевний Назар Юрійович

Перевірив:

Ільїн Костянтин Іванович

Робота №8. Засоби синхронізації потоків

Варіант №11

Мета: Оволодіння практичними навичками розроблення багатопотокових програм з підтримкою засобів синхронізації.

Завдання для самостійної підготовки

- 1. Ознайомитись з документацією і прикладами використання засобів синхронізації такими як семафори, м'ютекси, умовні змінні:
 - man pages;
 - книги з числа рекомендованих, зокрема [1, розд. 2.3], [5, розд. 5];
 - [11, c. 103-126];
 - [12, розд. 7, 8];
 - корисна стаття [13] (у цій роботі нас цікавлять лише семафори і м'ютекси, але ми до цієї статті ще повернемось);
 - великі книги з програмування в Linux, що орієнтовані на кодерів, містять приклади коду, перекладені російською мовою, тому комусь можуть бути цікавими, зрозумілими, і взагалі дуже корисними [14, 15, 16] (для цієї роботи див. розділи про семафори, м'ютекси, умовні змінні, тощо).
- 2. Якщо не робили попередні роботи, то перевірити, чи встановлений у вашій системі Linux компілятор C/C++ (g++). Якщо ні, встановіть за допомогою менеджера пакетів.

Завдання до виконання

- 1. Розминка. Стандартна задача виробник-споживач. Задача була розглянута на лекції. Також детально розглянута в рекомендованих книжках [1, 5]. Розробіть програму, що демонструє рішення цієї задачі за допомогою семафорів. Для цього напишіть:
- функції виробника і споживача (наприклад, як на лекції, або як у Шеховцові, але так, щоби працювало);

- функції створення і споживання об'єктів (рекомендується "UNIXподібні", є багатозадачнимистворювати" рядки тексту шляхом зчитування їх з файлу, хоча можливі й інші варіанти за вибором викладача або за вашою фантазією, наприклад розрахунки геш-функцій sha2 з рядків рандомних символів, а "UNIX-подібні", є багатозадачнимиспоживати" їх шляхом роздрукування на екрані з додатковою інформацією такою як ідентифікатор потоку і мітка часу, причому і там, і там для моделювання складного характеру реального життя виробників і споживачів можна додавати рандомні затримки);
- функцію main(), що створює потоки-виробники і потоки-споживачі, при цьому треба передбачити введення з клавіатури або як параметри командного рядка кількості записів у буфері, кількості виробників і кількості споживачів для досліджень їх роботи;
- обов'язково передбачити коректне завершення усього цього господарства. Продемонструвати викладачеві як воно працює (не менше двох виробників і двох споживачів) і код, що ви написали.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <unistd.h>
typedef unsigned Long int buffer_item;
#define BUFFER_SIZE 5
#define RAND_DIVISOR 100000000
sem_t lock, full, empty;
buffer_item buffer[BUFFER_SIZE];
int counter;
void *producer(void *param);
void *consumer(void *param);
void initializeData() {
    sem_init(&lock, 0, 1);
sem_init(&full, 0, 0);
sem_init(&empty, 0, BUFFER_SIZE);
    counter = 0;
    srand(time(NULL));
int insert_item(buffer_item item) {
   if (counter < BUFFER_SIZE) {</pre>
       buffer[counter] = item;
       counter++;
       return 0;
   return -1;
int remove_item(buffer_item *item) {
   if (counter > 0) {
  *item = buffer[(counter-1)];
       counter--;
       return 0;
   return -1;
void *producer(void *param) {
    huffer item item:
```

```
void *producer(void *param) {
   buffer_item item;
   pthread_t tid = pthread_self();
        int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
       usleep(rNum);
        item = rand() % 100000 + 1000;
       sem_wait(&empty);
        sem_wait(&lock);
        if (insert_item(item))
           printf("(%d) Producer report error condition\n", tid);
           printf("(%d) producer produced %d\n", tid, item);
       sem_post(&lock);
       sem_post(&full);
void *consumer(void *param) {
   buffer_item item;
   pthread_t tid = pthread_self();
       int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
       usleep(rNum);
       sem_wait(&full);
       sem_wait(&lock);
        if (remove_item(&item))
           printf("(%d) Consumer report error condition\n", tid);
           printf("(%d) consumer consumed %d\n", tid, item);
       sem_post(&lock);
       sem_post(&empty);
int main(int argc, char *argv[]) {
```

```
int main(int argc, char *argv[]) {
   unsigned int i;
   if (argc != 4) {
       printf("USAGE: ./Lab8 1 <mainSleepTime> <numProd> <numCons>\n");
       return 1;
   int mainSleepTime = atoi(argv[1]);
   int numProd = atoi(argv[2]);
   int numCons = atoi(argv[3]);
   pthread_t producerThreads[numProd];
   pthread_t consumerThreads[numCons];
   initializeData();
   for (i = 0; i < numProd; i++)
       pthread_create(&producerThreads[i], NULL, producer, NULL);
   for (i = 0; i < numCons; i++)
       pthread_create(&consumerThreads[i], NULL, consumer, NULL);
   usleep(mainSleepTime);
   for (i = 0; i < numProd; i++)
       pthread_cancel(producerThreads[i]);
   for (i = 0; i < numCons; i++)
       pthread_cancel(consumerThreads[i]);
   printf("Exit the program\n");
   return 0;
}
```

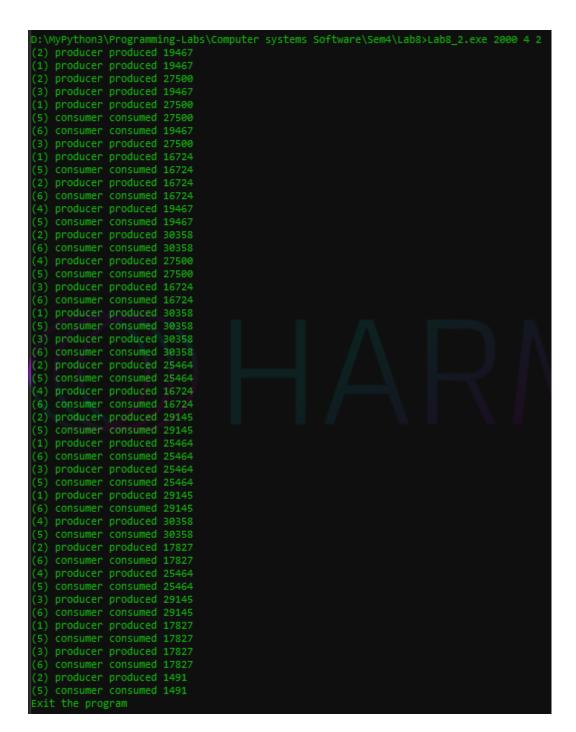
```
D:\MyPython3\Programming-Labs\Computer systems Software\Sem4\Lab8>Lab8_1.exe 2000 4 2
producer produced 19467
(3) producer produced 19467
producer produced 27500
(4) producer produced 19467
(5) consumer consumed 19467
(5) consumer consumed 19467
(2) producer produced 27500
(6) consumer consumed 27500
(3) producer produced 27500
(5) consumer consumed 27500
producer produced 16724
(4) producer produced 27500(5) consumer consumed 27500
(2) producer produced 16724
(6) consumer consumed 16724
(3) producer produced 16724
(5) consumer consumed 16724
producer produced 30358
(4) producer produced 16724(5) consumer consumed 16724(2) producer produced 30358
(3) producer produced 30358
(5) consumer consumed 30358
(4) producer produced 30358(5) consumer consumed 30358
(6) consumer consumed 25464
(3) producer produced 25464
(5) consumer consumed 25464
producer produced 29145
Exit the program
```

2. Продовження розминки. Теж саме, але не на семафорах, а на м'ютексі і умовних змінних. Модифікуйте програму п. 1 так, щоби використовувати м'ютекс і умовну змінну.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <unistd.h>
typedef unsigned Long int buffer_item;
#define BUFFER_SIZE 5
#define RAND_DIVISOR 100000000
pthread_mutex_t lock;
pthread_cond_t full, empty;
buffer_item buffer[BUFFER_SIZE];
int counter;
void *producer(void *param);
void *consumer(void *param);
void initializeData() {
   pthread_mutex_init(&lock, NULL);
   pthread_cond_init(&full, NULL);
     pthread_cond_init(&empty, NULL);
     counter = 0;
     srand(time(NULL));
int insert_item(buffer_item item) {
    if (counter < BUFFER_SIZE) {</pre>
        buffer[counter] = item;
       counter++;
       return 0;
    return -1;
int remove_item(buffer_item *item) {
    if (counter > 0) {
        *item = buffer[(counter-1)];
        counter--;
        return 0;
    return -1;
```

```
void *producer(void *param) {
    buffer item item;
    pthread_t tid = pthread_self();
   while (1) {
  int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
        usleep(rNum);
        item = rand() % 100000 + 1000;
        pthread_mutex_lock(&lock);
        while (counter == BUFFER_SIZE)
           pthread_cond_wait(&empty, &lock);
        if (insert_item(item))
           printf("(%d) Producer report error condition\n", tid);
            printf("(%d) producer produced %d\n", tid, item);
        pthread_mutex_unlock(&lock);
        pthread_cond_signal(&full);
void *consumer(void *param) {
    buffer_item item;
    pthread_t tid = pthread_self();
    while (1) {
       int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
       usleep(rNum);
        pthread_mutex_lock(&lock);
        while (counter == 0)
           pthread_cond_wait(&full, &lock);
        if (remove_item(&item))
           printf("(%d) Consumer report error condition\n", tid);
        eLse
            printf("(%d) consumer consumed %d\n", tid, item);
        pthread_mutex_unlock(&lock);
        pthread_cond_signal(&empty);
```

```
int main(int argc, char *argv[]) {
   unsigned int i;
     if (argc != 4) {
          printf("USAGE: ./Lab8_2 <mainSleepTime> <numProd> <numCons>\n");
          return 1;
     int mainSleepTime = atoi(argv[1]);
    int numProd = atoi(argv[2]);
int numCons = atoi(argv[3]);
    pthread_t producerThreads[numProd];
pthread_t consumerThreads[numCons];
initializeData();
    for (i = 0; i < numProd; i++) {
    pthread_create(&producerThreads[i], NULL, producer, NULL);</pre>
          pthread_detach(producerThreads[i]);
    for (i = 0; i < numCons; i++) {
          pthread_create(&consumerThreads[i], NULL, consumer, NULL);
          pthread_detach(consumerThreads[i]);
    usleep(mainSleepTime);
    for (i = 0; i < numProd; i++)
    pthread_cancel(producerThreads[i]);</pre>
    for (i = 0; i < numCons; i++)</pre>
         pthread_cancel(consumerThreads[i]);
    printf("Exit the program\n");
     return 0;
```



3. Продовження розминки для тих, хто шукає пригод. Взаємне блокування Модифікуйте програму п. 1 так, щоби викликати взаємне блокування. Для цього поміняйте місцями семафори. Переконайтесь у факті взаємного блокування і отримайте задоволення.

```
void *producer(void *param) {
   buffer_item item;
   pthread_t tid = pthread_self();
    while (1) {
       int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
        usleep(rNum);
        item = rand() % 100000 + 1000;
        sem_wait(&lock);
        sem_wait(&empty);
        if (insert item(item))
           printf("(%d) Producer report error condition\n", tid);
            printf("(%d) producer produced %d\n", tid, item);
        sem_post(&lock);
       sem_post(&full);
void *consumer(void *param) {
   buffer_item item;
    pthread_t tid = pthread_self();
    while (1) {
       int rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
        usleep(rNum);
       sem_wait(&lock);
       sem_wait(&full);
        if (remove_item(&item))
           printf("(%d) Consumer report error condition\n", tid);
           printf("(%d) consumer consumed %d\n", tid, item);
        sem_post(&lock);
       sem_post(&empty);
```

```
D:\MyPython3\Programming-Labs\Computer systems Software\Sem4\Lab8>Lab8_3.exe 2000 4 2
(1) producer produced 19467
(2) producer produced 19467
(3) producer produced 19467
(1) producer produced 27500
(2) producer produced 27500
Exit the program
```

4. Індивідуальне завдання А тепер напишіть програму згідно індивідуального завдання (варіант вказує викладач).

Варіант 11 (2 а). Філософи, що обідають. Розробіть симулятор класичної задачі про філософів, що обідають. П'ять філософів сидять за круглим столом і їдять спагетті. Спагетті їдять за допомогою двох виделок. Всього виделок п'ять. Кожні двоє філософів, що сидять поруч, користуються однією спільною виделкою. Кожний філософ незалежно від інших може знаходитись в одному з двох станів — їсть або думає. Філософ думає деякий час (передбачте можливість рандомізувати цей час у певному

інтервалі, а також можливість задавати цей інтервал для дослідження), потім він намагається взяти виделки. У цьому варіанті завдання усі філософи спочатку намагаються взяти ліву виделку, а потім праву. Якщо йому вдалося захопити обидві виделки, він починає їсти. Ість він також деякий час (як і думає — але співвідношення часів варто змінювати для дослідження), після чого він звільняє обидві виделки і знову починає думати. І так далі, поки у нього не закінчаться спагетті. Якщо одну з виделок взяти неможливо, філософ чекає, поки вона звільниться. Якщо йому протягом певного часу (помітно більшого, ніж час їжи і час роздумів) так і не вдається ухопити дві виделки, він падає в обморок (потік завершується). Природно моделювати філософів за допомогою потоків, а виделки — за допомогою м'ютексів. Програма повинна синхронно (тобто, у тому ж порядку, як воно і відбувалося) друкувати усі події з мітками часу. Наприклад:

10:31:11.253 Філософ 1 узяв виделку 5 (ліву). Стан виделок ХОООХ

10:31:11.255 Філософ 2 узяв виделку 2 (праву). Стан виделок ХХООХ

10:31:11.541 Філософ 1 не зміг узяти виделку 1 (праву). Стан виделок XXOOX

10:31:11.883 Філософ 4 узяв виделку 3 (ліву). Стан виделок ХХХОХ

10:31:11.253 Філософ 2 почав їсти.

10:31:12.117 Філософ 3 не зміг узяти виделку 2 (ліву). Стан виделок XXXOX

10:31:12.733 Філософ 4 узяв виделку 4 (праву). Стан виделок ХХХХХ ...

10:31:14.125 Філософ 2 закінчив їсти.

•••

10:31:11.255 Філософ 2 поклав виделку 1 (ліву). Стан виделок ОХХХХ

...

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <sys/time.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
#include <string>
#define RAND_DIVISOR 100000000
using namespace std;
int rNum;
string forkStatus = "00000";
struct timeval nowTime;
double msNowTime;
pthread_t philosopher[5];
pthread_mutex_t forks[5];
void* func(void *arg) {
  int n = *((int *) arg);
  while (1) {
    gettimeofday(&nowTime, NULL);
    msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;
    printf("[%f] Philosopher %d is thinking\n", msNowTime, n);
             rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
             usleep(5000);
              pthread_mutex_lock(&forks[n]);
             forkStatus[n] = 'X';
gettimeofday(&nowTime, NULL);
msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;
printf("[%f] Philosopher %d takes fork %d (left). Fork status %s\n", msNowTime, n, n, forkStatus.c_str());
              pthread_mutex_lock(&forks[(n + 1) % 5]);
             forkStatus[(n + 1) % 5] = 'X';

gettimeofday(&nowTime, NULL);

msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;

printf("[%f] Philosopher %d takes fork %d (right). Fork status %s\n", msNowTime, n, (n + 1) % 5, forkStatus.c_str());
             gettimeofday(&nowTime, NULL);
msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;
printf("[%f] Philosopher %d is eating\n", msNowTime, n);
              rNum = rand() / RAND DIVISOR:
```

```
princi( [wi] rniiosopher wa is cacing(n , mswowiime, n/,
          rNum = rand() / RAND_DIVISOR;
          usleep(10000);
          pthread_mutex_unlock(&forks[n]);
         forkstatus[n] = '0';
gettimeofday(&nowTime, NULL);
msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;
printf("[%f] Philosopher %d leave fork %d (left). Fork status %s\n", msNowTime, n, n, forkStatus.c_str());
          pthread mutex unlock(&forks[(n + 1) % 5]);
          forkStatus[(n + 1) % 5] = '0';
          gettimeofday(&nowTime, NULL);
msNowTime = (nowTime.tv_sec) * 1000 + (nowTime.tv_usec) / 1000;
printf("[%f] Philosopher %d leave fork %d (right). Fork status %s\n", msNowTime, n, (n + 1) % 5, forkStatus.c_str());
          printf("Philosopher %d finished eating\n", n);
int main(int argc, char *argv[]) {
   if (argc != 2) {
         printf("USAGE: ./Lab8_4 start\n");
     unsigned int i;
     srand(time(NULL));
     int ids[] = {0, 1, 2, 3, 4};
     for (i = 0; i < 5; i++)
          pthread_mutex_init(&forks[i], NULL);
     for (i = 0; i < 5; i++) {
          pthread_create(&philosopher[i], NULL, func, &ids[i]);
     for (i = 0; i < 5; i++)
    pthread_join(philosopher[i], NULL);</pre>
     for (i = 0; i < 5; i++)
          pthread_mutex_destroy(&forks[i]);
     printf("Exit the program\n");
     return 0;
```

```
D:\MyPython3\Programming-Labs\Computer systems Software\Sem4\Lab8>Lab8_4.exe start
 702208722.000000] Philosopher 0 is thinking
                    Philosopher 1 is thinking
 -702208722.000000]
 -702208722.0000001
                    Philosopher 2 is thinking
 -702208721.0000001
                    Philosopher 3 is thinking
 -702208721.000000]
                    Philosopher 4 is thinking
 -702208716.000000]
                    Philosopher 2 takes fork 2 (left). Fork status ■XXXX00
 -702208716.0000001
 -702208713.000000]
                    Philosopher 3 takes fork 4 (right). Fork status XXXXXO
                    Philosopher 3 is eating
 -702208713.000000]
 -702208716.000000]
                    Philosopher 1 takes fork 1 (left). Fork status XXXXXX
 -702208716.000000]
                    Philosopher 0 takes fork 0 (left). Fork status XXXXXX
 -702208701.000000]
                    Philosopher 2 takes fork 3 (right). Fork status XXXOXO
 -702208701.0000001
                    Philosopher 2 is eating
 -702208701.0000001
                    Philosopher 3 leave fork 3 (left). Fork status XXXOXO
 -702208700.0000001
                   Philosopher 3 leave fork 4 (right). Fork status XXX000
Philosopher 3 finished eating
-702208700.000000] Philosopher 3 is thinking
 -702208700.000000]
-702208685.000000] Philosopher 2 leave fork 3 (right). Fork status XXXOXO
Philosopher 2 finished eating
 -702208685.000000] Philosopher 2 is thinking
 -702208685.000000]
                   Philosopher 3 takes fork 3 (left). Fork status XXXXXX
 -702208685.0000001
                    Philosopher 1 takes fork 2 (right). Fork status XXXXXX
 -702208684.0000001
                    Philosopher 1 is eating
 -702208670.000000] Philosopher 1 leave fork 1 (left). Fork status XOXXXO
 -702208669.000000] Philosopher 1 leave fork 2 (right). Fork status XXOXXO
Philosopher 1 finished eating
```

Висновок

OC Linux має багато можливостей для управління потоками, але без методів синхронізації все це немає сенсу. На щастя, в ОС Linux також ϵ всі відомі методи синхронізації, такі як умовна змінна, мютекси та семафори. На Windows я ще знаю ϵ Event, Critical Section та Timer, але вони як правило додаткові. Загалом мені сподобався механізм роботи з синхронізацією. Весь процес доволі інтуїтивний та ефективно синхронізує потоки, щоб вони не заважали один одному при використанні загальних ресурсів.