

Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут»

Лабораторна робота №2

з дисципліни «Введення до операційних систем»

«Синхронізація процесів»

Виконав студент групи: КВ-11
ПІБ: Терентьєв Іван Дмитрович

перевірив.	Перевірив:				
------------	------------	--	--	--	--

Загальне завдання

- 1. Розробити програму, що моделює роботу заданого об'єкта, використовуючи для доступу процесів до подільних ресурсів засоби синхронізації. Пристрій, що моделюється, і засоби синхронізації процесів визначаються варіантом завдання. Вхідні дані студент задає самостійно з урахуванням особливостей індивідуального завдання.
- 2. Забезпечити візуалізацію роботи моделі з наглядною демонстрацією результатів.
- 3. Проаналізувати та пояснити отримані результати. За результатами роботи надати висновки щодо використаних засобів синхронізації.

Індивідуальне завдання за варіантом 23(8)

Об'єкт моделювання:

Автомат для продажу авіа білетів. Автомат приймає гроші (тут тільки одного визначеного номіналу — 1 грн.) і видає здачу монетами вартістю до 1 грн. (1, 2, 5, 10, 25, 50 коп.). Сума здачі розраховується. Початкова кількість монет кожного номіналу задається і становить: 1 коп. — 50 шт., 2 коп. — 25 шт.,

5 коп. -20 шт., 10 коп. -15 шт.,

25 коп. - 10 шт., 50 коп. - 5 шт.,

Введення запиту на продаж здійснюється шляхом вибору певного пункту меню:

0 — включити автомат, 1 — купити білет до Києва вартістю 28 коп., 2 — білет до Москви вартістю 37 коп., 3 — білет до Лондона вартістю 50 коп., 4 — білет до Берлина вартістю 77 коп., 5 — білет до Парижа вартістю 91 коп.

Якщо здачу видати можливо, програма формує потрібний набір монет для здачі (також коригує банк монет) і формує сигнал на видачу. Якщо потрібних купюр для здачі не достає, формується відповідне повідомлення. Вимоги на видачу грошей надходять після чергового сеансу продажу або відмови.

Кількість терміналів і процесів:

Модель автомата представити у вигляді двох взаємодіючих процесів А і В. Процес А визначає факти надходження вимог на продаж і потрібну суму здачі. Процес В очікує момент появи необхідності видати здачу і, якщо величина здачі відома, визначає кількість і номінали потрібних монет або неможливість видачі.

Засоби синхронізації:

Для організації доступу до подільних ресурсів використати семафори.

Код програми:

main.c

```
#include "coin machine.h"
#include "sem blocks.h"
#include "thread A.h"
#include "thread B.h"
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#define ERROR CREATE THREAD -11
#define SUCCESS 0
#define TIMES TO GO 25
// #define GET CHAR MODE
/*
Kiev 28
Moscow 37
London 50
Berlin 77
Paris 91
* /
int main() {
  CM coin mch1 = {
      .change = 0,
      .COINS IN MACHINE =
           \{\{1, 50\}, \{2, 25\}, \{5, 20\}, \{10, 15\}, \{25, 10\}, \{50, 5\}\},\
      .COINS_TO_CHANGE = {{1, 0}, {2, 0}, {5, 0}, {10, 0}, {25, 0}, {50, 0}}, .PRICES = {28, 37, 55, 77, 91},
      .message = ""};
  srand((unsigned int)time(NULL));
  pthread t PA, PB;
  int status1, status2;
  int status addr1, status addr2;
#ifdef GET_CHAR_MODE
  size t i = 0;
  while (1) {
#endif
#ifndef GET CHAR MODE
    for (size t i = 0; i < TIMES TO GO; i++) {
#endif
      printf("Today tickets bought: %ld\n", i);
      sem_init(&sem1, 0, 1);
      sem_init(&sem2, 0, 0);
      sem_init(&sem3, 0, 0);
      status1 = pthread create(&PA, NULL, thread a, (void *)&coin mch1);
      if (status1 != 0) {
        printf("int main() error: cannot create thread_a");
        exit(ERROR CREATE THREAD);
      status2 = pthread create(&PB, NULL, thread b, (void *)&coin mch1);
      if (status2 != 0) {
        printf("int main() error: cannot create thread b");
        exit(ERROR CREATE THREAD);
      }
      status1 = pthread join(PA, (void **)&status addr1);
      status2 = pthread join(PB, (void **)&status addr2);
#ifdef GET CHAR MODE
```

```
getchar();
     i++;
#endif
   }
   pthread exit(NULL);
coin machine.h
#ifndef COIN MACHINE H
#define COIN MACHINE H
struct coin machine {
 unsigned long int change;
  unsigned long int COINS_IN_MACHINE[6][2];
  unsigned long int COINS TO CHANGE[6][2];
 unsigned long int PRICES[5];
 char *message;
typedef struct coin machine CM;
#endif
sem blocks.c
#include "sem blocks.h"
sem t sem1;
sem t sem2;
sem t sem3;
sem blocks.h
#ifndef SEM BLOCKS H
#define SEM BLOCKS H
#include <semaphore.h>
extern sem t sem1;
extern sem t sem2;
extern sem t sem3;
#endif
thread A.c
#include "thread A.h"
#include "coin_machine.h"
#include "sem blocks.h"
#include <semaphore.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
void calculate change(CM *c machine) {
 unsigned long int client gives = 100;
 int selected ticket = rand() % 5;
 char *cities[5] = {"Kiev", "Moscow", "London", "Berlin", "Paris"};
 printf("I want to buy ticket to %s\n", cities[selected ticket]);
  c machine->change = client gives - c machine->PRICES[selected ticket];
void give change(CM *c machine) {
  printf("%s\n", c machine->message);
  printf("Change: %ld\n", c machine->change);
```

```
printf("Coins to give:\n");
     for (size t i = 0; i < 6; i++) {
          printf("[%ld|%ld] ", c machine->COINS TO CHANGE[i][0],
                            c_machine->COINS_TO_CHANGE[i][1]);
     printf("\nCoins in machine:\n");
     for (size t i = 0; i < 6; i++) {
         printf("[%ld|%ld] ", c machine->COINS IN MACHINE[i][0],
                            c_machine->COINS_IN_MACHINE[i][1]);
     }
     printf("\n");
     c machine->change = 0;
     if (strcmp(c machine->message, "Success") == 0) {
          for (size t i = 0; i < 6; i++) {
                c machine->COINS IN MACHINE[i][1] -= c machine->COINS TO CHANGE[i][1];
     }
     CM temp machine = {
               .COINS TO CHANGE = \{\{1, 0\}, \{2, 0\}, \{5, 0\}, \{10, 0\}, \{25, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{50, 0\}, \{5
     for (int i = 0; i < 6; i++)
          for (int k = 0; k < 2; k++)
               c machine->COINS TO CHANGE[i][k] = temp machine.COINS TO CHANGE[i][k];
void *thread a(void *args) {
     sem wait(&sem1);
     CM *c machine = (CM *)args;
     calculate change(c machine);
     sem post(&sem2);
     sem wait(&sem3);
     give change (c machine);
    sem post(&sem1);
     return NULL;
thread A.h
#ifndef THREAD A H
#define THREAD A H
void *thread a(void *args);
#endif
thread B.c
#include "thread B.h"
#include "coin machine.h"
#include "sem blocks.h"
#include <semaphore.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
void calculate coins(CM *c machine) {
     int i = 5;
     while (i >= 0) {
          if ((c machine->COINS IN MACHINE[i][1] -
                       c machine->COINS TO CHANGE[i][1]) != 0) {
                if (c machine->change > c machine->COINS IN MACHINE[i][0]) {
```

```
c machine->change -= c machine->COINS IN MACHINE[i][0];
        c machine->COINS TO CHANGE[i][1]++;
      } else if (c_machine->change == c_machine->COINS_IN_MACHINE[i][0]) {
        c machine->change -= c machine->COINS IN MACHINE[i][0];
        c machine->COINS TO CHANGE[i][1]++;
        break;
      } else {
        i--;
    } else {
      i--;
  }
void generate_change(CM *c_machine) {
  if (c machine->change != 0)
    c machine->message = "Cannot give change";
  else
    c machine->message = "Success";
void *thread b(void *args) {
  sem wait(&sem2);
  \overline{\text{CM}} c machine = (CM *)args;
  calculate coins(c machine);
 generate change(c machine);
 sem post(&sem3);
 return NULL;
```

thread_B.h

```
#ifndef THREAD_B_H
#define THREAD_B_H
void *thread_b(void *args);
#endif
```

Скріншот програми:

```
[1|1] [2|6] [5|0] [10|0] [25|2] [50|0]
Coins in machine:
[1|47] [2|9] [5|0] [10|0] [25|4] [50|0]
Today tickets bought: 17
I want to buy ticket to Berlin
Success
Change: 0
Coins to give:
[1|17] [2|3] [5|0] [10|0] [25|0] [50|0]
Coins in machine:
[1|46] [2|3] [5|0] [10|0] [25|2] [50|0]
Today tickets bought: 18
I want to buy ticket to Paris
Success
Change: 0
Coins to give:
[1|9] [2|0] [5|0] [10|0] [25|0] [50|0]
Coins in machine:
[1|29] [2|0] [5|0] [10|0] [25|2] [50|0]
Today tickets bought: 19
I want to buy ticket to London
Success
Change: 0
Coins to give:
[1|20] [2|0] [5|0] [10|0] [25|1] [50|0]
Coins in machine:
[1|20] [2|0] [5|0] [10|0] [25|2] [50|0]
_____
Today tickets bought: 20
I want to buy ticket to Berlin
Cannot give change
Change: 23
Coins to give:
[1|0] [2|0] [5|0] [10|0] [25|0] [50|0]
Coins in machine:
[1|0] [2|0] [5|0] [10|0] [25|1] [50|0]
Today tickets bought: 21
I want to buy ticket to London
```

Висновок:

Під час виконання лабораторної роботи була розроблена програма, що моделювала роботу заданого об'єкта, а саме автомату для продажу авіа білетів, використовуючи для доступу процесів до подільних ресурсів засоби синхронізації, а саме семафори. Була забезпечена візуалізація роботи моделі з наглядною демонстрацією результатів. В результаті роботи програми можна побачити, що семафори забезпечили безпечний доступ до спільних ресурсів між двома потоками А і В. Де спочатку А очікує купівлю білету, а далі розраховує решту, В отримує дозвіл на розрахунок потрібних монет які будуть видані як решта та генерує повідомлення якщо видати решту неможливо (в автоматі не вистачає потрібних номіналів монет), та повертаючись до А виводяться відповідні повідомлення та якщо можливо, видається решта. Авжеж автомат намагається завжди видати решту найбільшими номіналами монет, тому в якийсь момент, коли монет й меншого номіналу починає не вистачати, автомат перестає видавати решту та продавати квитки.