МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. Шухова» (БГТУ им. В. Г. Шухова)



Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и автоматизированных систем

Лабораторная работа №2

по дисциплине: «Операционные системы» на тему: «Процессы и потоки в ОС Linux (Ubuntu): сравнение, механизмы синхронизации. Парадигмы межпроцессорного взаимодействия.»

Выполнил: ст. группы ПВ-223 Игнатьев Артур Олегович

Проверили: доц. Островский Алексей Мичеславович, асс. Четвертухин Виктор Романович

<u>Цель работы</u>: Изучить различия между процессами и потоками в ОС Linux (Ubuntu), а также освоить механизмы синхронизации и межпроцессорного взаимодействия для обеспечения корректной работы программ в многозадачной среде.

Условие индивидуального задания:

Змей Горыныч имеет три головы, каждая из которых независимо от других голов ест продукцию с двух кондитерских фабрик. Каждая фабрика производит разные типы кондитерских изделий (торты, пирожные, конфеты, пряники) с различной скоростью. Головам нужно получать продукцию из общего склада, но склад ограничен по объему. Задача — организовать взаимодействие между фабриками (производителями) и головами Змея Горыныча (потребителями) так, чтобы они корректно синхронизировались при производстве и потреблении продукции, избегая конфликтов, минимизируя ситуации простоя и переполнения склада.

Вводится дополнительное условие в логику задачи. После заполнения склада производство кондитерской продукции останавливается и возобновляется только тогда, когда головы Змея Горыныча полностью съедят продукцию и склад очистится. Для реализации склада использовать, в случае процессов, разделяемую память (sys/shm.h), а для реализации потоков — связанный список. Для синхронизации, в случае процессов, использовать семафоры (sys/sem.h), а для потоков — мьютексы (pthread_mutex_t), барьерные синхронизации (pthread_barrier_t) и условные переменные (pthread_cond_t), если необходимо.

Ход выполнения работы

Peweнue c nomoками (Pthreads)

1. Основные компоненты

- Склад: Реализован как связанный список. Содержит добавляемую продукцию.
- Производители (фабрики):
 - о Фабрика 1 производит торты и пирожные.
 - о Фабрика 2 производит конфеты и пряники.
- Потребители (головы):
 - о Голова 1 потребляет торты и конфеты.
 - о Голова 2 потребляет пирожные и пряники.
 - о Голова 3 потребляет любые виды продукции.

2. Синхронизация

Используются следующие механизмы из библиотеки Pthreads:

- **Мьютексы** (pthread_mutex_t) защищают доступ к складу, чтобы несколько потоков одновременно не изменяли его состояние.
- Условные переменные (pthread_cond_t) позволяют потокам "засыпать", если склад заполнен (для производителей) или пуст (для потребителей).

3. Логика работы

1. Производители:

- Если склад заполнен, производитель засыпает, ожидая освобождения места.
- Когда появляется место, производитель добавляет продукцию и сигнализирует, что на складе есть товары.

2. Потребители:

- Если склад пуст, потребитель засыпает, ожидая поступления продукции.
- о Когда появляется продукция, потребитель забирает её и сигнализирует, что появилось свободное место.

3. Очистка склада:

- о Склад наполняется до предела, после чего фабрики "засыпают".
- о Головы потребляют продукцию до тех пор, пока склад не опустеет, после чего фабрики возобновляют работу.

Ключевые особенности программы с потоками

- Потоки "засыпают", избегая активного ожидания, что экономит ресурсы CPU.
- Реализация проста благодаря общему доступу потоков к памяти.

Код программы:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
#define MAX STORAGE 10
// Продукция
typedef enum { CAKE, PASTRY, CANDY, GINGERBREAD } ProductType;
// Узел для связанного списка
typedef struct Node {
  ProductType product;
  struct Node* next;
} Node;
// Глобальные переменные
Node* storage = NULL;
int storage count = 0;
// Синхронизация
pthread mutex t storage mutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
pthread cond t storage not full = PTHREAD COND INITIALIZER;
pthread cond t storage not empty = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
// Добавить продукцию на склад
void add product(ProductType product) {
  Node* new node = (Node*)malloc(sizeof(Node));
  new node->product = product;
  new node->next = NULL;
  if (!storage) {
    storage = new node;
  } else {
    Node* temp = storage;
    while (temp->next) temp = temp->next;
    temp->next = new node;
  }
  storage count++;
// Убрать продукцию со склада
ProductType remove product() {
```

```
if (!storage) return -1;
  Node* temp = storage;
  ProductType product = temp->product;
  storage = storage->next;
  free(temp);
  storage count--;
  return product;
}
// Фабрика 1 (торты и пирожные)
void* factory1(void* arg) {
  while (1) {
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count >= MAX STORAGE)
      pthread cond wait(&storage not full, &storage mutex);
    add product(CAKE);
    printf("Фабрика 1: произведён торт\n");
    pthread cond signal(&storage not empty);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(70000);
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count >= MAX STORAGE)
      pthread cond wait(&storage not full, &storage mutex);
    add product(PASTRY);
    printf("Фабрика 1: произведено пирожное\n");
    pthread cond signal(&storage not empty);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(50000);
}
// Фабрика 2 (конфеты и пряники)
void* factory2(void* arg) {
  while (1) {
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count >= MAX STORAGE)
      pthread cond wait(&storage not full, &storage mutex);
    add product(CANDY);
    printf("Фабрика 2: произведена конфета\n");
```

```
pthread cond signal(&storage not empty);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(40000);
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count >= MAX STORAGE)
       pthread cond wait(&storage not full, &storage mutex);
    add product(GINGERBREAD);
    printf("Фабрика 2: произведён пряник\n");
    pthread cond signal(&storage not empty);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(60000);
}
// Голова Змея 1 (торты и конфеты)
void* head1(void* arg) {
  while (1) {
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count == 0)
      pthread cond wait(&storage_not_empty, &storage_mutex);
    ProductType product = remove product();
    if (product == CAKE || product == CANDY) {
      printf("Голова 1: съеден %s\n", product == CAKE ? "торт" : "конфета");
    pthread cond signal(&storage not full);
    pthread_mutex_unlock(&storage_mutex);
    usleep(80000);
}
// Голова Змея 2 (пирожные и пряники)
void* head2(void* arg) {
  while (1) {
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count == 0)
      pthread cond wait(&storage not empty, &storage mutex);
    ProductType product = remove product();
    if (product == PASTRY || product == GINGERBREAD) {
      printf("Голова 2: съеден %s\n", product == PASTRY? "пирожное":
"пряник");
    }
```

```
pthread cond signal(&storage not full);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(90000);
}
// Голова Змея 3 (любой продукт)
void* head3(void* arg) {
  while (1) {
    pthread mutex lock(&storage mutex);
    while (storage count == 0)
       pthread cond wait(&storage not empty, &storage mutex);
    ProductType product = remove product();
    printf("Голова 3: съеден продукт типа %d\n", product);
    pthread cond signal(&storage not full);
    pthread mutex unlock(&storage mutex);
    usleep(70000);
  }
}
int main() {
  pthread t f1, f2, h1, h2, h3;
  pthread create(&f1, NULL, factory1, NULL);
  pthread create(&f2, NULL, factory2, NULL);
  pthread create(&h1, NULL, head1, NULL);
  pthread create(&h2, NULL, head2, NULL);
  pthread_create(&h3, NULL, head3, NULL);
  pthread join(fl, NULL);
  pthread join(f2, NULL);
  pthread join(h1, NULL);
  pthread join(h2, NULL);
  pthread join(h3, NULL);
  return 0;
```

Скриншот выполнения программы:

```
Фабрика 1: произведён торт
Фабрика 2: произведена конфета
Голова 1: съеден торт
Фабрика 2: произведён пряник
Голова 3: съеден продукт типа 3
Фабрика 1: произведено пирожное
Фабрика 2: произведена конфета
Фабрика 1: произведён торт
Голова 3: съеден продукт типа 0
Фабрика 2: произведён пряник
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова 2: съеден пирожное
Фабрика 2: произведена конфета
Голова 3: съеден продукт типа 2
Фабрика 1: произведён торт
Голова 1: съеден торт
Фабрика 2: произведён пряник
Голова 3: съеден продукт типа 3
Фабрика 2: произведена конфета
Фабрика 1: произведено пирожное
Фабрика 2: произведён пряник
Голова 3: съеден продукт типа 3
Фабрика 1: произведён торт
Фабрика 2: произведена конфета
Голова 1: съеден конфета
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова 3: съеден продукт типа 1
Фабрика 2: произведён пряник
Фабрика 1: произведён торт
Голова 2: съеден пряник
Голова 1: съеден торт
Фабрика 2: произведена конфета
Голова 3: съеден продукт типа 2
Фабрика 2: произведён пряник
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова 2: съеден пирожное
```

Программа с процессами

1. Основные компоненты

- Склад: Реализован через разделяемую память (shmget, shmat), где хранится массив продукции и текущее количество элементов.
- Производители (фабрики):
 - о Фабрика 1 и фабрика 2 создают продукцию с заданной скоростью и помещают её на склад.

• Потребители (головы):

- о Голова 1 потребляет торты и конфеты.
- о Голова 2 потребляет пирожные и пряники.
- о Голова 3 универсальна и потребляет любой продукт.

2. Синхронизация

Семафоры (sys/sem.h) используются для управления доступом к разделяемому ресурсу:

- Мьютекс (семафор 0): Обеспечивает атомарный доступ к складу.
- Семафор свободных мест (семафор 1): Указывает, сколько мест свободно на складе.
- Семафор заполненных мест (семафор 2): Указывает, сколько продукции доступно для потребления.

3. Логика работы

1. Производители:

- Если склад заполнен, производитель блокируется на семафоре свободных мест.
- о Производитель добавляет продукцию в массив и увеличивает счётчик заполненных мест.
- о После добавления продукции сигнализирует, что склад не пуст.

2. Потребители:

- Если склад пуст, потребитель блокируется на семафоре заполненных мест.
- о Потребитель забирает продукцию из массива и увеличивает счётчик свободных мест.
- о После потребления сигнализирует, что на складе появилось свободное место.

3. Очистка склада:

- Когда склад наполняется до максимума, производители "засыпают".
- о После полного потребления продукции головы разблокируют производителей.

Ключевые особенности программы с процессами

- Использование разделяемой памяти для передачи данных между процессами.
- Семафоры обеспечивают строгую синхронизацию.
- Процессы работают независимо, что позволяет масштабировать программу на нескольких ядрах СРU.

Код программы:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <sys/sem.h>
#include <sys/wait.h>
#include <string.h>
#include <time.h>
#define MAX STORAGE 10
typedef enum { CAKE, PASTRY, CANDY, GINGERBREAD } ProductType;
// Структура склада
typedef struct {
  ProductType storage[MAX STORAGE];
  int count;
} Storage;
// Функции для работы с семафорами
void sem wait(int sem id, int sem num) {
  struct sembuf op = \{\text{sem num}, -1, 0\};
  semop(sem id, &op, 1);
}
void sem signal(int sem id, int sem num) {
  struct sembuf op = {sem_num, 1, 0};
  semop(sem id, &op, 1);
}
void factory1(int shm id, int sem id) {
  Storage* storage = (Storage*)shmat(shm id, NULL, 0);
  if (storage == (void*)-1) {
    perror("shmat");
    exit(1);
  }
  while (1) {
    // Производство торта
    sem wait(sem id, 1); // Ждем место на складе
    sem wait(sem id, 0); // Мьютекс
    storage->storage[storage->count++] = CAKE;
```

```
printf("Фабрика 1: произведён торт\n");
    sem signal(sem id, 0); // Освобождаем мьютекс
    sem signal(sem id, 2); // Увеличиваем заполненность склада
    usleep(70000);
    // Производство пирожного
    sem wait(sem id, 1);
    sem wait(sem id, 0);
    storage->storage[storage->count++] = PASTRY;
    printf("Фабрика 1: произведено пирожное\n");
    sem signal(sem id, 0);
    sem signal(sem id, 2);
    usleep(50000);
}
void factory2(int shm id, int sem id) {
  Storage* storage = (Storage*)shmat(shm_id, NULL, 0);
  if (storage == (void*)-1) {
    perror("shmat");
    exit(1);
  }
  while (1) {
    // Производство конфет
    sem wait(sem id, 1); // Ждем место на складе
    sem wait(sem id, 0); // Мьютекс
    storage->storage[storage->count++] = CANDY;
    printf("Фабрика 2: произведена конфета\n");
    sem signal(sem id, 0); // Освобождаем мьютекс
    sem signal(sem id, 2); // Увеличиваем заполненность склада
    usleep(40000);
    // Производство пряников
    sem wait(sem id, 1);
    sem wait(sem id, 0);
    storage->storage[storage->count++] = GINGERBREAD;
    printf("Фабрика 2: произведён пряник\n");
    sem signal(sem id, 0);
    sem signal(sem id, 2);
    usleep(60000);
}
```

```
void head(int shm id, int sem id, ProductType preferred1, ProductType
preferred2, int delay) {
  Storage* storage = (Storage*)shmat(shm id, NULL, 0);
  if (storage == (void*)-1) {
    perror("shmat");
    exit(1);
  while (1) {
    sem wait(sem id, 2); // Ждем наличие продукции на складе
    sem wait(sem id, 0); // Мьютекс
    ProductType product = storage->storage[--storage->count];
    sem signal(sem id, 0); // Освобождаем мьютекс
    sem signal(sem id, 1); // Увеличиваем место на складе
    if (product == preferred1 || product == preferred2) {
       printf("Голова: съеден %s\n",
           product == CAKE ? "TOPT" :
           product == PASTRY? "пирожное":
           product == CANDY ? "конфета" : "пряник");
     } else {
       printf("Голова: съедено что-то другое\n");
    usleep(delay);
}
int main() {
  int shm id = shmget(IPC PRIVATE, sizeof(Storage), IPC CREAT | 0666);
  if (\text{shm id} < 0) {
    perror("shmget");
    exit(1);
  }
  Storage* storage = (Storage*)shmat(shm_id, NULL, 0);
  if (storage == (void*)-1) {
    perror("shmat");
    exit(1);
  storage->count = 0;
  int sem_id = semget(IPC_PRIVATE, 3, IPC_CREAT | 0666);
  if (sem id < 0) {
    perror("semget");
    exit(1);
```

```
semctl(sem id, 0, SETVAL, 1); // Мьютекс
semctl(sem id, 1, SETVAL, MAX STORAGE); // Свободные места
semctl(sem id, 2, SETVAL, 0); // Заполненные места
if(fork() == 0) {
  factory1(shm id, sem id);
  exit(0);
}
if (fork() == 0) 
  factory2(shm id, sem id);
  exit(0);
}
if (fork() == 0) 
  head(shm id, sem id, CAKE, CANDY, 80000); // Голова 1
  exit(0);
}
if(fork() == 0) {
  head(shm id, sem id, PASTRY, GINGERBREAD, 90000); // Голова 2
  exit(0);
}
if (fork() == 0)  {
  head(shm id, sem id, -1, -1, 70000); // Голова 3 (универсальная)
  exit(0);
}
while (wait(NULL) > 0);
shmctl(shm id, IPC RMID, NULL);
semctl(sem id, 0, IPC RMID);
return 0;
```

}

Скриншот выполнения программы:

```
Фабрика 1: произведён торт
Голова: съеден торт
Фабрика 2: произведена конфета
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведён пряник
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведена конфета
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведён торт
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведён пряник
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведена конфета
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведён торт
Голова: съеден торт
Фабрика 2: произведён пряник
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведена конфета
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведён пряник
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 1: произведён торт
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведена конфета
Голова: съеден конфета
Фабрика 1: произведено пирожное
Голова: съедено что-то другое
Фабрика 2: произведён пряник
Фабрика 1: произведён торт
```

Сравнение реализаций:

Критерий	С потоком (Pthreads)	С процессами
Синхронизация	Мьютексы и условные переменные	Семафоры
Организация склада	Связанный список в общей памяти	Массив в разделяемой памяти
Затраты на ресурсы	Лёгкие (все потоки в одном процессе)	Выше (каждый процесс имеет собственный адресный слой)
Производительность	Быстрее (меньше накладных расходов)	Медленнее (из-за межпроцессного взаимодействия)
Масштабируемость	Хорошо подходит для задач на одной машине	Может быть адаптирована для работы на разных машинах
Простота реализации	Легче реализовать из-за общего пространства памяти	Сложнее из-за необходимости использования семафоров и памяти
Подходящие задачи	Подходит для программ, работающих в одном процессе	Подходит для сложных приложений с разделением ресурсов

Вывод: в ходе лабораторной работы были разработаны две программы на языке С для организации взаимодействия производителей и потребителей с использованием потоков (Pthreads) и использованием процессов. Произвели сравнение положительных и отрицательных сторон реализаций.