Лабораторная 9

Задание:протестируйте спин-блокировку используя фрагменты кода лекции 9.

Цель:знакомство с синхронизацией потоков.

Спин-блокировка — это блокировка, которая заставляет поток, пытающийся получить её, просто ждать в цикле («спин»), многократно проверяя, доступна ли блокировка.

Фрагменты кода из лекции 9

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int sh = 0;
int turn = 0;
void* my thread0() {
   sh++;
   turn = 1;
   usleep(1); // некритическая область
void* my thread1() {
   sh += 2;
   usleep(100);
 pthread_create(&th_id[0], NULL, &my_thread0, NULL);
 pthread create(&th id[1], NULL, &my thread1, NULL);
 pthread join(th id[0], NULL);
 pthread join(th id[1], NULL);
 printf("%i\n", sh);
```

В коде создаются два потока, которые используют простую спин-блокировку для синхронизации доступа к общей переменной sh. Каждый поток выполняет определённые операции в критической области, где доступ к переменной sh должен быть синхронизирован.

Спин-блокировка:

Каждый поток использует цикл while для ожидания своей очереди.

Функции потоков:

my_thread0: увеличивает значение sh на 1 в каждой итерации цикла, когда у него есть доступ

my_thread1: увеличивает значение sh на 2 в каждой итерации цикла, когда у него есть доступ

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int sh = 0;
pthread spinlock t lock;
void* my thread0() {
   pthread spin lock(&lock);
   pthread spin unlock(&lock);
   usleep(1);
   pthread spin lock(&lock);
   sh += 2;
   pthread spin unlock(&lock);
   usleep(1);
int main() {
 pthread spin init(&lock, PTHREAD PROCESS PRIVATE);
 pthread create(&th id[0], NULL, &my thread0, NULL);
```

```
pthread_create(&th_id[1], NULL, &my_thread1, NULL);
pthread_join(th_id[0], NULL);
pthread_join(th_id[1], NULL);

pthread_spin_destroy(&lock);
printf("%i\n", sh);
return 0;
}
```

Использование pthread_spinlock_t:

спин-блокировка: Использует активное ожидание, где поток постоянно проверяет состояние блокировки. Это может привести к высокой нагрузке на процессор. спин-блокировка POSIX Threads: Может включать механизмы обратного ожидания (backoff), позволяя потоку временно приостанавливать попытки захвата блокировки, что снижает нагрузку на CPU.

```
Фрагменты кода к
лабораторной 9
char sh[6];
void* Thread( void* pParams );
int main( void ){
 pthread_t thread_id;
 pthread create(&thread id, NULL, &Thread, NULL);
 .....
 while(1) printf("%s\n", sh);
 .....
void* Thread( void* pParams ){
 int counter = 0;
 while (1){
  if(counter%2){
   sh[0]='H';sh[1]='e';sh[2]='l';sh[3]='l';sh[4]='o';sh[5]='\0';
  }
  else{
   sh[0]='B';sh[1]='y';sh[2]='e';sh[3]=' ';sh[4]='u';sh[5]='\0';
  counter++;
 return NULL;
}
```

В текущей реализации программы отсутствует синхронизация между потоками, что может привести к состояниям гонки. Основной поток может читать данные из массива sh, пока другой поток их изменяет, что может привести к некорректному выводу.

Для решения проблемы синхронизации можно использовать спин-блокировку.

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
char sh[6];
pthread mutex t mutex;
void* Thread(void* pParams) {
 int counter = 0;
   pthread mutex lock(&mutex);
     sh[4] = 'o';
     sh[1] = 'y';
     sh[3] = ' ';
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
    counter++;
    usleep(100000);
int main(void) {
 pthread mutex init(&mutex, NULL);
 pthread create(&thread id, NULL, &Thread, NULL);
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   printf("%s\n", sh);
   pthread mutex unlock(&mutex);
    usleep(100000);
```

```
pthread_join(thread_id, NULL);
pthread_mutex_destroy(&mutex);
return 0;
}
```