Meханизм POSIX-Thread

Для корректной компиляции и запуска программы hello.c необходимо сделать 2 шага:

```
gcc hello.c -lpthread -o hello ./hello
```

POSIX-Thread — это парпрог с общей памятью. То есть все процессы физически имеют доступ к одной и той же области памяти.

Параллельно можно создать сколько угодно потоков, работающих независимо друг от друга. Система сама распределит потоки между ядрами.

Синтаксис работы с потоками в С++

Запускается функция

```
void * func(void * arg)
```

Замечание: В языке Си тип void* обозначает указатель на ЛЮБОЙ тип, в частности, например, указывать на любой массив, или на любую структуру, которую вы захотите.

Все такие функции работают параллельно основной программе.

Вопрос: Что считается завершением работы потока?

Ответ: Возможны 3 случая:

- Функция завершилась, ничего не возвращая (не была вызвана команда return)
- Функция вернула какой-нибудь.
- (!) Корректный выход: pthread_exit(void*);

Маленький пример:

```
void * func(void * arg)
{
    int a = 5;
    pthread_exit(arg);
    //pthread_exit(NULL);//как возможный вариант
}
```

Функция pthread_join дожидается завершения работы потока.

```
pthread_join( pthread_t t, void ** st);
```

В переменную типа void* равную st*, будет положен результат вычисления потока.

Замечание: Все глобальные переменные будут общими у всех потоков.

Компилировать нужно программой gcc c опцией -lpthread

Mutex (mutual-exclusion)

Можно поставить простой опыт: запустить 10000 процессов, чтобы каждый из них увеличивал значение глобальной переменной на 1. При этом полученное значение не всегда будет равно 10000, это возникает потому, что операция увеличения на 1 не является атомарной.

Эта ситуация обходится механизмом критической секции.

Как это выглядит на псевдокоде:

```
mutex m;
lock(m);
    i++;
unlock(m);
```

Внимание! Это важно!

Критическую секцию (см. выше) необходимо применять в следующих трёх ситуациях:

- чтение переменной из общей памяти (**всегда**, даже когда кажется, что это не нужно!!! даже когда вы заведомо знаете, что другие процессы в неё не будут ничего писать)
- операции инкрементирования (это по сути совмещает чтение и запись)
- запись.

Это тоже важно!

Критическую секцию надо использовать с умом. Все **вычисления** необходимо вести вне критической секции, чтобы не замедлять общую работу программы, а использовать её **только** для чтения или записи общих данных.

Синтаксис работы с Mutual-Exclusion

pthread_mutex_t — тип переменной взаимного исключения. Перед тем, как вызывать механизм критической секции, необходимо инициализировать его:

```
pthread_mutex_init(pthread_mutex_t * m, NULL) //инициализация
pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t * m) //блокировка
pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t * m) //разблокировка
pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t * m) // завершение работы
```

Ниже рассмотрены два примера, которые иллюстрируют необходимость использования критических секций (надо скопировать код и запустить на удалённой машине, или на своём линуксе, если есть)

раде: 3 subject: Параллельное программирование. 6 семестр, семинары

Π ример 1. hello.c

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#define TNUM 10000
void *func(void * arg)
 printf("hello⊔world\n");
  pthread_exit(NULL);
int main()
  pthread_t t[TNUM];
  int i;
  for (i = 0; i < TNUM; ++i)</pre>
    printf("%d", i);
    pthread_create(&t[i], NULL, func, NULL);
  void * st;
  for (i = 0; i < TNUM; ++i)</pre>
    pthread_join(t[i], &st);
  return 0;
}
```

Π ример 2. phello.c

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#define TNUM 10000
int num;
pthread_mutex_t m;
void *func(void * arg)
  pthread_mutex_lock(&m);
    num++;
  pthread_mutex_unlock(&m);
  pthread_exit(NULL);
int main()
  pthread_t t[TNUM];
  num = 0;
  pthread_mutex_init(&m, NULL);
  int i;
  for (i = 0; i < TNUM; ++i)</pre>
    pthread_create(&t[i], NULL, func, NULL);
  void * st;
  for (i = 0; i < TNUM; ++i)</pre>
    pthread_join(t[i], &st);
  printf("%d\n", num);
  pthread_mutex_destroy(&m);
  return 0;
```