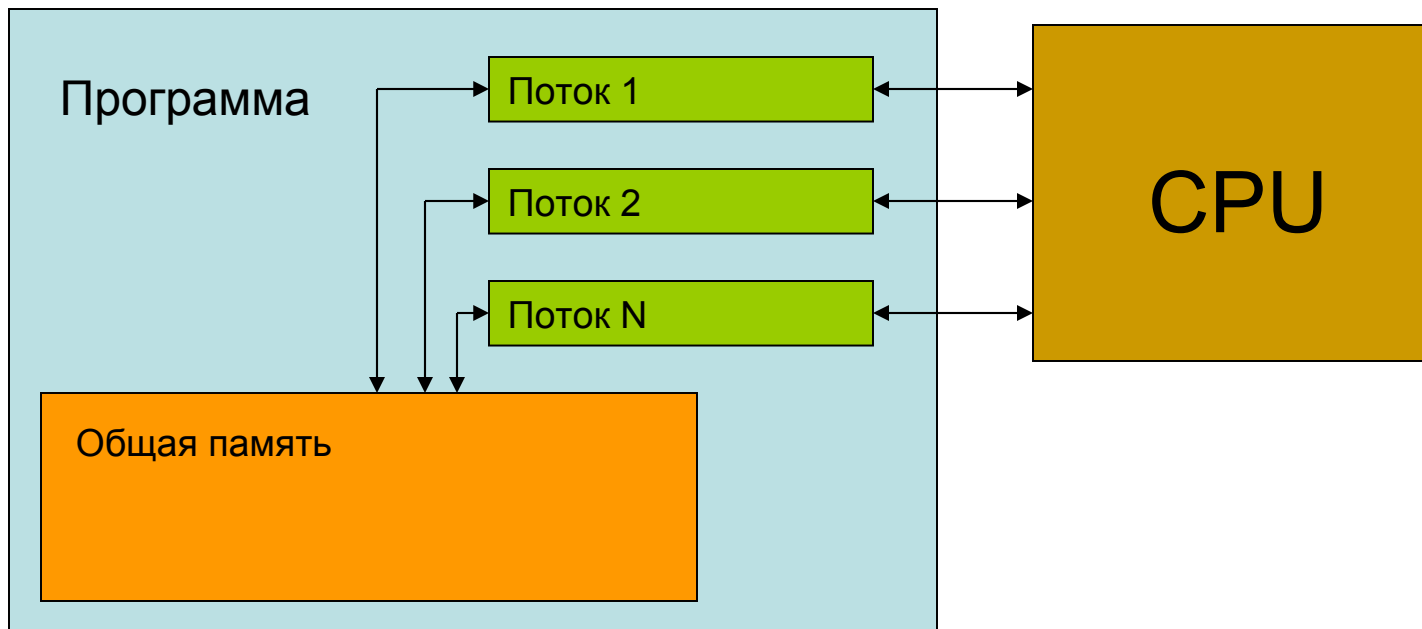


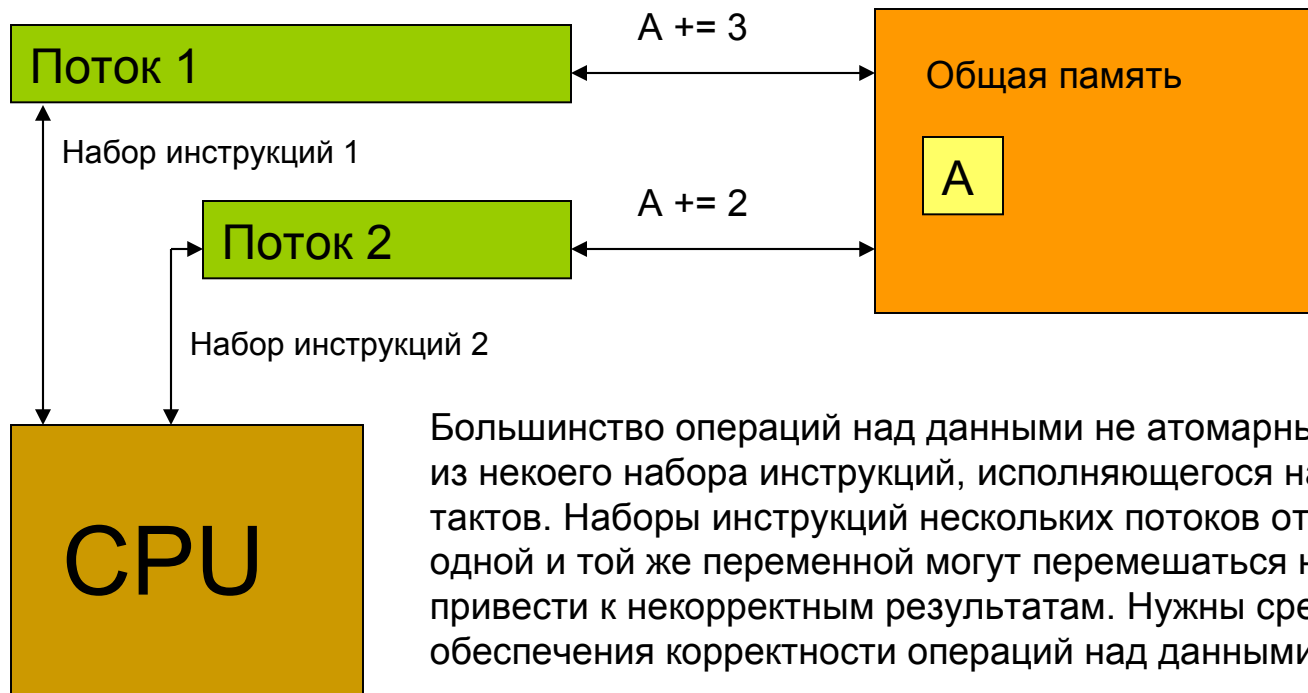
POSIX Threads

Общая модель

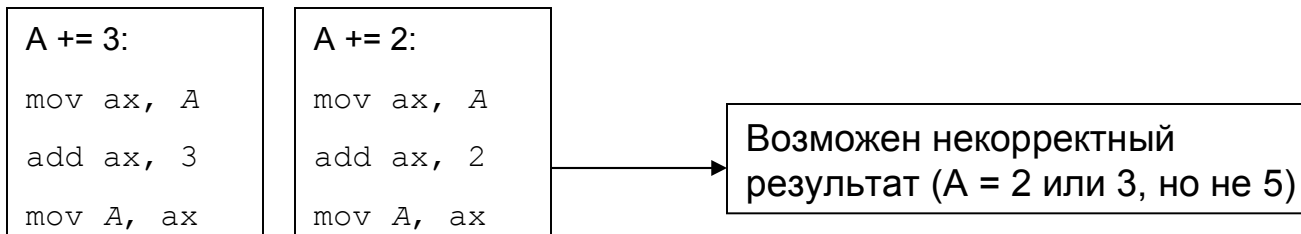


Потоки – наборы инструкций, исполняющиеся на CPU. Все потоки одной программы работают над одним (разделяемым) адресным пространством.

Для чего нужна синхронизация



Большинство операций над данными не атомарные – то есть состоят из некоего набора инструкций, исполняющегося на CPU за несколько тактов. Наборы инструкций нескольких потоков от операций над одной и той же переменной могут перемешаться на CPU, что может привести к некорректным результатам. Нужны средства для обеспечения корректности операций над данными в общей памяти.



Библиотека POSIX Threads

- `#include <pthread.h>` - функции библиотеки
- компиляция: ... `-lpthreads`

Создание потоков

`int pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void*(*start_routine)(void*), void* arg)` - создание и запуск потока. В `thread` возвращается некий дескриптор потока для дальнейших операций с ним, `attr` – атрибуты потока (могут быть опущены – `NULL`), `start_routine` – указатель на функцию вида `void* start_routine(void*)`, `arg` – аргумент для передачи в функцию `start_routine`. Исполнение потока заключается в исполнении функции `start_routine`.

`int pthread_join(pthread_t thread, void** value)` – дожидается окончания работы потока. `thread` – дескриптор потока, в `value` возвращается результат работы потока (может быть опущен – `NULL`).

Пример создания потоков:

```
void* func1(void* arg) {... return 0;} // функции потоков
void* func2(void* arg) {... return 0;}

int main()
{
    pthread_t thread1[2], thread2; // дескрипторы потоков
    int a[2] = {0,1};
    pthread_create(&thread1[0], NULL, &func1, &a[0]); // создаем и запускаем потоки
    pthread_create(&thread1[1], NULL, &func1, &a[1]);
    pthread_create(&thread2, NULL, &func2, NULL);
    ... // можно еще что-то поделать
    pthread_join(thread1[0], NULL); // ожидаем завершения потоков
    pthread_join(thread1[1], NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    return 0;
}
```

Mutex

Mutex – некий объект в системе. Может быть в двух состояниях: “занят”/”незанят”.

```
pthread_mutex_t mutex; // mutex в POSIX Threads
```

`int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *mutex, const pthread_mutexattr_t *attr)` – инициализация mutexа.
Параметр `attr` – атрибуты mutexа, в общем случае может быть опущен (равен `NULL`)

`int pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t *mutex)` – удаление mutexа

Пример:

```
pthread_mutex_t mutex;
```

```
pthread_mutex_init(&mutex, NULL); // инициализация mutexа
```

```
...// используем mutex
```

```
pthread_mutex_destroy(&mutex); // удаляем ненужный mutex
```

Использование mutex'a

`int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex)` – занять мутекс. Поток, занявший свободный мутекс, исполняется дальше. Поток, попытавшийся занять уже занятый мутекс, приостанавливается до его освобождения.

`int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex)` - освободить мутекс.

В каждый момент времени мутексом может владеть только один поток. Порядок, в котором потоки получают власть над мутексом, в общем случае не детерминирован. Операционной системой гарантируется, что все потоки, ожидающие мутекс, когда либо его получают.

Пример ограничения доступа к разделяемой переменной с помощью mutex'a:

```
// Для каждого потока:
```

```
pthread_mutex_lock(&mutex); // занимаем мутекс
```

```
A += 2;    // в каждый момент времени операцию над A будет исполнять только один поток,  
           // поэтому итоговый результат будет корректным
```

```
pthread_mutex_unlock(&mutex); // освобождаем мутекс
```

Условные переменные

Условная переменная – некий объект в системе, который может использоваться для оповещения потоков о наступлении некоего условия.

```
pthread_cond_t cond; // условная переменная в POSIX Threads
```

`int pthread_cond_init(pthread_cond_t *cond, const pthread_condattr_t *attr)` – инициализация условной переменной. Параметр `attr` – атрибуты переменной, в общем случае может быть опущен (равен `NULL`)

`int pthread_cond_destroy(pthread_cond_t *cond)` – удаление условной переменной

Пример:

```
pthread_cond_t cond;
```

```
pthread_cond_init(&cond, NULL); // инициализация переменной
```

```
...// используем переменную
```

```
pthread_cond_destroy(&cond); // удаляем ненужную переменную
```


Работа с условными переменными

`int pthread_cond_wait(pthread_cond_t* cond, pthread_mutex_t *mutex)` – приостанавливает поток до наступления события `cond`. Мутекс `mutex` освобождается на время ожидания и снова занимаетсся при выходе из функции.

`int pthread_cond_signal(pthread_cond_t* cond)` – сигнализирует о наступлении события `cond`. При этом только один из потоков, ожидающих событие (если есть такой), выйдет из ожидания.

`int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t* cond)` - сигнализирует о наступлении события `cond`. При этом все потоки, ожидающие событие (если есть такие), выходят из ожидания.

Пример использования условных переменных:

```
pthread_cond_t cond, pthread_mutex_t mutex;
```

```
// Поток 1:
```

```
pthread_mutex_lock(&mutex); // занимаем мутекс
```

```
if(!condition) // condition зависит от переменных, защищаемых мутексом
```

```
    pthread_cond_wait(&cond, &mutex); // ждем наступления события (condition = true)
```

```
pthread_mutex_unlock(&mutex); // освобождаем вновь занятый мутекс
```

```
// Поток 2:
```

```
pthread_mutex_lock(&mutex); // занимаем мутекс
```

```
... // что-то делаем – чтобы condition = true
```

```
pthread_cond_signal(&cond); // посылаем сигнал о событии – Поток 1 должен проснуться (если ждет события)
```

```
pthread_mutex_unlock(&mutex); // освобождаем мутекс
```