Лабораторная работа №5

«Расширенные функции синхронизации потоков»

Цели: Детальное изучение возможностей стандартной библиотеки Pthreads, предназначенных для синхронизации потоков в ОС Linux.

Задачи: Получение практических навыков в области разработки специализированных функций с использование стандартной библиотеки Pthreads.

Срок выполнения: 2 недели

Общие сведения

Как было показано в Лабораторной работе №3, работа с мьютексами и условными переменными является блокирующей, т.е. при вызове в потоке одной из функций, например, pthread_mutex_lock (...) или pthread_cond_wait (...), вызывающий поток блокируется до наступления одного из событий — освобождения мьютекса, либо сигнализации условной переменной. При этом не всегда удобна ситуация, когда вызываемый поток является заблокированным. В большинстве случаев, при наступлении ситуации взаимоблокировки (deadlock), программа должна быть принудительно завершена и, чаще всего, с потерей данных программы.

Использование не блокирующих вызовов функций работы с объектами синхронизации позволяют создавать более гибкие программы.

Следующие функции библиотеки Pthreads позволяют организовать работу с переменными синхронизации по-иному, чем стандартные функции:

Функция	<pre>int pthread_mutex_trylock(pthread_mutex_t *mutex);</pre>
Описание	Попытка захватить мьютекс. Однако если мьютекс уже захвачен другим потоком, этот вызов не будет блокировать вызывающий поток, а вернет управление немедленно. Эта функция может быть полезна для предотвращения взаимоблокировок.
Функция	<pre>int pthread_cond_timedwait(pthread_cond_t *cond, pthread_mutex_t *mutex, const struct timespec *abstime);</pre>
Описание	Блокировка вызывающего потока до вызова из другого потока функции pthread_cond_signal или pthread_cond_broadcast. Эта функция должна вызываться после захвата мьютекса; она освобождает мьютекс на все время ожидания. Если время ожидания превышает время, заданное в abstime, то происходит возврат управления вызывающему потоку. Время задается в абсолютном формате, как в функциях time() и gettimeofday().

Пример использования функции ограниченного ожидания условной переменной:

Задания на лабораторную работу:

- 1) Напишите функцию, удовлетворяющую следующим условиям:
 - а. Прототип функции:

```
int lab_pthread_mutex_trylock(pthread_mutex_t *mutex);
```

- b. *Входной параметр*: адрес мьютекса
- с. Функция возвращает следующие значения:
 - 0 в случае, если мьютекс может быть захвачен без блокировки потока,
 - 1 если попытка захвата мьютекса с помощью функции pthread_mutex_lock(...)
 приведет к блокировке вызывающего ее потока,
 - -1 в случае любой ошибки.

При реализации функции разрешается использовать стандартные структуры и функции библиотек OC Linux, за исключением функции pthread_mutex_trylock (...).

- 2) Напишите функцию, удовлетворяющую следующим условиям:
 - а. Прототип функции:

```
int lab_pthread_cond_timedwait(pthread_cond_t *cond,
pthread mutex t *mutex, unsigned int timetowait);
```

- b. *Входные параметры*: адрес условной переменной, адрес мьютекса, количество миллисекунд, устанавливаемое для ожидания условной переменной.
- с. Функция возвращает следующие значения:
 - -0 в случае успешного выполнения функции,
 - -1 в случае, если время ожидания условной переменной превысило заданное в параметре timetowait количество миллисекунд,
 - -1 в случае любой ошибки.

При реализации функции разрешается использовать стандартные структуры и функции библиотек OC Linux, за исключением функции pthread_cond_timedwait(...).

Содержание отчета по лабораторной работе:

- 1. Цели и задачи лабораторной работы.
- 2. Описание реализации заданий 1 и 2 в следующем виде:
 - 2.1. Текстовое описание работы каждой из функций 1 и 2.
 - 2.2. Блок-схемы алгоритмов реализации.
 - 2.3. Текст реализованных функций.
 - 2.4. Тестовые программы с использованием функций заданий 1 и 2.
- 3. Выводы.

Рекомендуемые источники:

1. Исходные тексты библиотеки Pthreads. Архив доступен на сайте http://vm.khstu.ru в разделе дисциплины «Операционные системы».