# Лабораторная 4

Использованные функции:

Сигнатура функции:

```
#include <pthread.h>
int pthread cancel(pthread t thread);
```

pthread\_cancel функция, которая отправляет запрос на отмену в поток, чей идентификатор подаётся как аргумент в функцию. /\* В Linux отмена реализована с помощью сигналов. \*/

Среагирует ли целевой поток на запрос отмены и когда, зависит от двух атрибутов: ero cancelability state и cancelability type.

### cancelability state

Состояние отмены потока (cancelability state), которое можно выствить с помощью **pthread\_setcancelstate**, может быть включено ( *enabled* ) (по умолчанию для новых потоков) или отключено( *disabled* ).

- 1. Если у потока <u>cancelability state disabled</u>, то запрос на отмену остается в очереди до тех пор, пока поток включает cancellation state.
- 2. Если поток включил cancelability state, то его тип cancelability type определяет, когда произойдет отмена.

#### cancelability type

Тип отмены потока, который можно выствить с помощью **pthread\_setcanceltype**, может быть либо асинхронным ( *asynchronous* ), либо отложенным( *deferred* ) (значение по умолчанию для новых потоков).

- 1. Асинхронная возможность отмены означает что <u>поток может быть отменен в</u> любое время (обычно немедленно, но система этого не гарантирует).
- 2. Возможность отсроченной отмены означает, что отмена будет отложена до того, пока поток не вызывет функцию, которая является точкой отмены (

cancellation point ). Примеры функций, которые являются или могут быть точками отмены

```
accept()
close()
connect()
creat()
fcntl() F_SETLKW
nanosleep()
open()
pause()
poll()
pthread_join()
pthread_testcancel()
read()
recv()
send()
sleep()
system()
usleep() [POSIX.1-2001 only (function removed in POSIX.1-2008)]
wait()
waitid()
waitpid()
write()
printf()
```

При выполнении запроса на отмену выполняются следующие действия для указанного в агрументах потока(в этом порядке):

- 1. Обработчики очистки отмены извлекаются (в обратном порядке, в котором они были запущены) и вызываются.
- 2. Вызываются деструкторы данных, зависящие от потока, в неуказанном порядке.
- 3. Поток завершается.

После завершения отмененного потока, если выполняется соединение с этим потоком используя pthread\_join, получаем **PTHREAD\_CANCELED** как статус выхода из потока. (Присоединение к потоку - это единственный способ узнать, что отмена завершена.)

## возвращаемое значение:

запрос на отмену успешно поставлен в очередь — 0

ошибка — ненулевой код ошибки

возможные ошибки:

**ESRCH** — Не удалось найти поток с указанным идентификатором сигнатура функций, описанных выше

```
#include <pthread.h>
int pthread_setcancelstate(int state, int *oldstate);
int pthread_setcanceltype(int type, int *oldtype);
```

1. **pthread\_setcancelstate** устанавливает новое состояние ( state ), второй параметр нужен для того, чтобы функция поместила указатель на предыдущее состояние

Состояние может иметь одно из двух значений:

**PTHREAD\_CANCEL\_ENABLE** — <u>поток можно отменить</u>, значение по умолчанию

**PTHREAD\_CANCEL\_DISABLE** — <u>поток нельзя отменить</u>. Если запрос на отмену получен, он блокируется до тех пор, пока не будет включена возможность отмены

 pthread\_setcanceltype устанавливает тип возможности отмены вызывающего потока на значение, указанное в параметре функции. Второй параметр указатель на буфер, куда помещается предыдущий cancelability type
 Тип может иметь одно из двух значений :

**PTHREAD\_CANCEL\_DEFERRED** — <u>запрос на отмену откладывается</u> до следующего потока вызывает функцию, которая является точкой отмены. Этот тип отмены по умолчанию для всех потоков, включая начальный поток.

**PTHREAD\_CANCEL\_ASYNCHRONOUS** — поток может быть отменен в **любое время**. (Как правило, он будет отменен **сразу** же после получения уведомления об отмене запрос, но **система этого не гарантирует**.)

Операция set-and-get, выполняемая каждой из этих функций, является атомарный по отношению к другим потокам в процессе, вызывающем ту же функцию.

возвращаемое значение:

успех — 0

ошибка — ненулевой номер ошибки

возможные ошибки:

**EINVAL** — не валидный первый аргумент ( новое состояние / новый тип )

#### Дополнительно:

Установка типа отмены на **PTHREAD\_CANCEL\_ASYNCHRONOUS** не всегда ( скорее даже редко ) является полезной. Поскольку поток может быть отменен в любое время, он не может безопасно резервировать ресурсы ( например, выделять память с помощью malloc, получать мьютексы, семафоры и так далее.) Резервирование ресурсов небезопасно, потому что у приложения нет возможности знать, в каком состоянии находятся эти ресурсы, когда поток отменяется; т. е. произошла ли отмена до того, как ресурсы были зарезервированы, в то время как они были зарезервированы, или после того, как они были вышел? Кроме того, некоторые внутренние структуры данных (например, связанный список свободных блоков, управляемых семейством malloc функции) может остаться в несогласованном состоянии, если отмена происходит в середине вызова функции. Следовательно, *clean-up handlers* перестают быть полезными.

Так как по заданию через две секунды после создания дочерней нити, родительская нить должна прервать ее вызовом функции pthread\_cancel, надо выждать эти две секунды, что можно сделать с помощью функции **sleep** 

Сигнатура функции:

#include <unistd.h>

unsigned int sleep(unsigned int seconds);

sleep() переводит вызывающий поток в спящий режим либо до тех пор, пока не истечет количество секунд реального времени, указанное в секундах, либо до тех пор, пока не поступит сигнал, который не будет проигнорирован.

возвращаемое значение:

запрошенное время истекло — 0

вызов был прерван обработчиком сигнала — количество секунд находился в спящем режиме