

OS2 Lab1



Task

Напишите программу, которая создает нить. Используйте атрибуты по умолчанию. Родительская и вновь созданная нити должны распечатать десять

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
void* printStrings(void *args) {
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        printf("CHILD THREAD: String \#d\n", i);
    return((void *)1);
int main() {
    pthread_t thread;
    int status = pthread_create(&thread, NULL, printStrings, NULL);
        perror("failed to create thread.");
        exit(-1);
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        printf("PARENT THREAD: String #%d\n", i);
    return 0:
}
```

Основной поток выполнился быстрее и вызвал функцию exit() что привело к завершению процесса и соответственно, завершению всех потоков процесса.

Notes

Pthreads

A thread is an independent source of execution within a process. Every All threads of execution have their own, independent life time, th process is created with a single thread, which calls the main function. Ais ultimately bounded by the life time of the process. If t process may have multiple threads, all of which are scheduled independently by the system and may run concurrently. Threads within a process all use the same address space and as a result can access all data in the process; however, each thread is created with its own attributes and its own stack. When a thread is created, it inherits the signal mask of the thread which created it, but it has no pending signals.

terminates for any reason, whether due to a call to exit(3C of a fatal signal, or some other reason, then all threads w process are terminated. Threads may themselves exit and sta information of them may be obtained, for more information, pthread_detach(3C), pthread_join(3C), and pthread_exit(3C) their equivalents as described in the tables later on in th

OS2 Lab1 1

Как создать поток?

Традиционная модель процессов в UNIX поддерживает только один поток управления на процесс. Концептуально это то же, что и модель, основанная на потоках, в случае, когда каждый процесс состоит из одного потока. При наличии поддержки pthread программа также запускается как процесс, состоящий из одного потока управления. Поведение такой программы ничем не отличается от поведения традиционного процесса, пока она не создаст дополнительные потоки управления. Создание дополнительных потоков производится с помощью функции pthread_create.

```
cc -mt [ flag... ] file... -lpthread [ library... ]
#include <pthread.h>
int pthread_create(pthread_t *restrict thread,
    const pthread_attr_t *restrict attr,
    void *(*start_rtn)(void*), void *restrict arg);
```

Вновь созданный поток начинает выполнение с функции start_rtn. Эта функция принимает единственный аргумент arg — нетипизированный указатель. Если функции start_rtn потребуется передать значительный объем информации, ее следует сохранить в виде структуры и передать в arg указатель на структуру.

При создании нового потока нельзя заранее предположить, кто первым получит управление — вновь созданный поток или поток, вызвавший функцию ptread_create. Новый поток имеет доступ к адресному пространству процесса и наследует от вызывающего потока среду окружения арифметического сопроцессора и маску сигналов, однако набор сигналов, ожидающих обработки, для нового потока

```
"POSIX definitions are same as defined in thread.h and synch.h.
"Any changes made to here should be reflected in corresponding
"files as described in comments."
"ypedef uint pthread_t; /* = thread_t in thread.h */
typedef uint_t pthread_key_t; /* = thread_key_t in thread.h */
"Thread_t in thread_t in thread_t in thread.h */
"Thread_t in thread_key_t in thread.h */
"Thread_t in thread_t in threa
```

Завершение процесса системным вызовом exit(2) или возвратом из функции main приводит к завершению всех нитей процесса. Это поведение описано в стандарте POSIX, поэтому ОС, которые ведут себя иначе (например, старые версии Linux), не соответствуют стандарту. Если вы хотите, чтобы нити вашей программы продолжали исполнение после завершения main, следует завершать main при помощи вызова pthread_exit(3C).

The pthread_create() function is used to create a new thread, with attributes specified by attr, within a process. If attr is NULL, the default attributes are used. (See pthread_attr_init(3C)). If the attributes specified by attr are modified later, the thread's attributes are not affected. Upon successful completion, pthread_create() stores the ID of the created thread in the location referenced by thread.

The thread is created executing start_routine with arg as its sole argument. If the start_routine returns, the effect is as if there was an implicit call to pthread_exit() using the return value of start_routine as the exit status. Note that the thread in which main() was originally invoked differs from this. When it returns from main(), the effect is as if there was an implicit call to exit() using the return value of main() as the exit status.

Квант процессорного времени

Mailton injunicionanto ajamente silamente faleren, no acterimente arrigorio antinomiente arte a forceprimo namenposano SOED AR ópez inguisso, prima frença proprimo recepto a monta del composi del composi del composito a superimo vancio a tancio a proprimo sono a tancio a proprimo sono a tancio a composito a superimo del composito a superimo vancio a tancio a proprimo sono a composito a c

SCHEDUL TNG

POSIX Threads

illumos supports the following three POSIX scheduling policies:

SCHED_OTHER

Traditional Timesharing scheduling policy. It is based on the timesharing (TS) scheduling class.

SCHED_FIF0

First-In-First-Out scheduling policy. Threads scheduled to this policy, if not preempted by a higher priority, will proceed until completion. Such threads are in real-time (RT) scheduling class. The calling process must have a effective user ${\bf ID}$ of ${\bf 0}.$

SCHED_RR

Round-Robin scheduling policy. Threads scheduled to this policy, if not preempted by a higher priority, will execute for a time period determined by the system. Such threads are in real-time (RT) scheduling class and the calling process must have a effective user ${\bf ID}$ of ${\bf \theta}.$

OS2 Lab1 2