

# Задания по Операционным системам.

## Второй семестр.

### 1. Задачи на работу с потоками.

#### Блок задач на “удовлетворительно”

##### 1.1. Создание потоков посредством POSIX API:

- a. Склонируйте репозиторий `git@github.com:mrutman/os.git`. Изучите и запустите программу `threads/thread.c`. Добейтесь того, чтобы гарантированно выполнялись оба потока.
- b. Измените программу, добавив создание 5-ти потоков с одинаковой поточной функцией.
- c. В поточной функции распечатайте:
  - i. идентификаторы процесса, родительского процесса, потока. Для получения идентификатора потока используйте функции `pthread_self()` и `gettid()`. Сравните с тем что функция `pthread_create()` вернула через первый аргумент. Объясните результат. Почему для сравнения идентификаторов POSIX потоков надо использовать функцию `pthread_equal()`?
  - ii. адреса локальной, локальной статической, локальной константной и глобальной переменных. Объясните результат.
- d. В поточной функции попробуйте изменить локальную и глобальную переменные. Видны ли изменения из других потоков? Объясните результат.
- e. Изучите `/proc/pid/maps` для полученного процесса. Найдите в нем стеки потоков.
- f. Запустите программу из-под `strace`. Найдите системные вызовы, которые создали ваши потоки.

##### 1.2. Потоки Joinable and Detached.

- a. Напишите программу, в которой основной поток будет дожидаться завершения созданного потока.
- b. Измените программу так чтобы созданный поток возвращал число 42, а основной поток получал это число и распечатывал.
- c. Измените программу так чтобы созданный поток возвращал указатель на строку “hello world”, а основной поток получал этот указатель и распечатывал строку.
- d. Напишите программу, которая в бесконечном цикле будет создавать поток, с поточной функцией, которая выводит свой идентификатор потока и завершается. Запустите. Объясните результат.
- e. Добавьте вызов `pthread_detach()` в поточную функцию. Объясните результат.

- f. Вместо вызова `pthread_detach()` передайте в `pthread_create()` аргументы, задающие тип потока - `DETACHED`. Запустите, убедитесь что поведение не изменилось.

### 1.3. Передача параметров в поточную функцию.

- a. Создайте структуру с полями типа `int` и `char*`. Создайте экземпляр этой структуры и проинициализируйте. Создайте поток и передайте указатель на эту структуру в качестве параметра. В поточной функции распечатайте содержимое структуры.
- b. Измените программу так чтобы поток создавался как `detached` поток. Объясните в какой области памяти нужно располагать структуру в этом случае.

### 1.4 Прерывание потока.

- a. Напишите программу, в которой поточная функция в бесконечном цикле распечатывает строки. Используйте `pthread_cancel()` для того чтобы ее остановить.
- b. Измените программу так чтобы поточная функция ничего не распечатывала, а в бесконечном цикле увеличивала счетчик на 1. Используйте `pthread_cancel()` для того чтобы ее остановить. Объясните результат. Что можно сделать, чтобы `pthread_cancel()` прервал поток?
- c. В поточной функции выделите память под строку "hello world" с помощью `malloc()`. Распечатывайте в бесконечном цикле полученную строку. Используйте `pthread_cancel()` для того чтобы прервать поточную функцию. Добейтесь чтобы по завершению память, выделенная под строку освобождалась. Используйте `pthread_cleanup_push/pop()`.

### 1.5. Обработка сигналов в многопоточной программе.

- a. Напишите программу с тремя потоками, такими что: первый поток блокирует получения всех сигналов, второй принимает сигнал `SIGINT` при помощи обработчика сигнала, а третий - сигнал `SIGQUIT` при помощи функции `sigwait()`.
- b. Можно ли установить обработчики сигнала для каждого потока?

## Блок задач на "хорошо"

### 1.6. Разработать собственную функцию для создания ядерных потоков - аналог `pthread_create()`:

```
int mythread_create(mythread_t thread, void *(start_routine), void *arg);
```

Функция должна возвращать успех-неуспех.

Оформите реализацию в виде библиотеки.

## Блок задач на "отлично"

### 1.7. Разработать собственную функцию для создания пользовательских потоков:

```
int uthread_create(uthread_t thread, void *(start_routine), void *arg);
```

Функция должна возвращать успех-неуспех.

Допускается реализация без вытеснения потока.

## 2. Задачи на синхронизацию.

### Блок задач на “удовлетворительно”

#### 2.1. Проблема конкурентного доступа к разделяемому ресурсу.

- a. В каталоге `sync` репозитория `git@github.com:mrutman/os.git` вы найдете простую реализацию очереди на списке. Изучите код, соберите и запустите программу `queue-example.c`. Посмотрите вывод программы и убедитесь что он соответствует вашему пониманию работы данной реализации очереди. Добавьте реализацию функции `queue_destroy()`.
- b. Изучите код программы `queue-threads.c` и разберитесь что она делает. Соберите программу.
  - i. Запустите программу несколько раз. Если появляются ошибки выполнения, попытайтесь их объяснить и определить что именно вызывает ошибку. Какие именно ошибки вы наблюдали?
  - ii. Поиграйте следующими параметрами:
    1. размером очереди (задается в `queue_init()`). Запустите программу с размером очереди от 1000 до 1000000.
    2. привязкой к процессору (задается функцией `set_cpu()`). Привяжите потоки к одному процессору (ядру) и к разным.
    3. планированием потоков (функция `sched_yield()`). Попробуйте убрать эту функцию перед созданием второго потока.
    4. Объясните наблюдаемые результаты.

#### 2.2. Синхронизация доступа к разделяемому ресурсу

- a. Измените реализацию очереди, добавив спинлок для синхронизации доступа к разделяемым данным.
- b. Убедитесь, что не возникает ошибок передачи данных через очередь.
- c. Поиграйте параметрами из пункта 2.1:
  - i. Оцените загрузку процессора.
  - ii. Оцените время проведенное в пользовательском режиме и в режиме ядра.
  - iii. Оцените текущую заполненность очереди, количество попыток чтения-записи и количество прочитанных-записанных данных.
  - iv. Объясните наблюдаемые результаты.
- d. Часто бывает, что поток, пишущий данные в очередь вынужден ожидать их (например, из сети на `select()/poll()`). Проэмулируйте эту ситуацию, добавив в поточную функцию писателя периодический вызов `usleep(1)`. Выполните задания из пункта c.
- e. Измените реализацию очереди, заменив спинлок на мутекс. Прodelайте задания из пунктов b, c и d. Сравните со спинлоком.
- f. Измените реализацию очереди, добавив условную переменную. Прodelайте задания из пунктов b, c и d. Сравните со спинлоком и мутексом.
- g. Используйте для синхронизации доступа к очереди семафоры. Прodelайте задания из пунктов b, c и d. Сравните со спинлоком, мутексом и условной переменной.

## Блок задач на “хорошо”

2.3 Реализуйте односвязный список, хранящий строки длиной менее 100 символов, у которого с каждым элементом связан отдельный примитив синхронизации (за основу можно взять реализацию списка, на котором построен очередь `queue_t`). Объявление такого списка может выглядеть, например, так:

```
typedef struct _Node {
    char value[100];
    struct _Node* next;
    pthread_mutex_t sync;
} Node;
```

```
typedef struct _Storage {
    Node *first;
} Storage;
```

Первый поток пробегает по всему хранилищу и ищет количество пар строк, идущих по возрастанию длины. Как только достигнут конец списка, поток инкрементирует глобальную переменную, в которой хранится, количество выполненных им итераций и сразу начинает новый поиск.

Второй поток пробегает по всему хранилищу и ищет количество пар строк, идущих по убыванию длины. Как только достигнут конец списка, поток инкрементирует глобальную переменную, в которой хранится количество выполненных им итераций и сразу начинает новый поиск.

Третий поток пробегает по всему хранилищу и ищет количество пар строк, имеющих одинаковую длину. Как только достигнут конец списка, поток инкрементирует глобальную переменную, в которой хранится количество выполненных им итераций и сразу начинает новый поиск.

Запускает 3 потока, которые в непрерывном бесконечном цикле случайным образом проверяют - требуется ли переставлять соседние элементы списка (не значения) и выполняют перестановку. Каждая успешная попытка перестановки фиксируется в соответствующей глобальной переменной-счетчике.

Используйте для синхронизации доступа к элементам списка спинлоки, мутексы и блокировки чтения-записи. Понаблюдайте как изменяются (и изменяются ли) значения переменных счетчиков и объясните результат. Проверьте для списков длины 100, 1000, 10000, 100000

При реализации обратите внимание на следующие пункты:

- продумайте ваше решение, чтобы избежать ошибок соревнования.

- необходимо блокировать все записи с данными которых производится работа.
- при перестановке записей списка, необходимо блокировать три записи.
- чтобы избежать мертвых блокировок, примитивы записей, более близких к началу списка, всегда захватывайте раньше.

## Блок задач на “отлично”

2.4. Сделайте “грубую” реализацию спинлока и мутекса при помощи `cas`-функции и `futex`. Используйте их для синхронизации доступа к разделяемому ресурсу. Объясните принцип их работы.

## 3. Мини проекты.

Из этого раздела достаточно сделать одну задачу на оценку, на которую вы претендуете.

### Блок задач на “удовлетворительно”

#### Многопоточный `cp -R` (вариант Дмитрия Валентиновича)

Реализуйте многопоточную программу рекурсивного копирования дерева подкаталогов, функциональный аналог команды `cp(1)` с ключом `-R`. Программа должна принимать два параметра – полное путевое имя корневого каталога исходного дерева и полное путевое имя целевого дерева. Программа должна обходить исходное дерево каталогов при помощи `opendir(3C)/readdir_r(3C)` и определять тип каждого найденного файла при помощи `stat(2)`. Для определения размера буфера для `readdir_r` используйте `pathconf(2)` (`sizeof (struct dirent) + pathconf(directory)+1`).

Для каждого подкаталога должен создаваться одноименный каталог в целевом дереве и запускаться отдельная нить, обходящая этот подкаталог. Для каждого регулярного файла должна запускаться нить, копирующая этот файл в одноименный файл целевого дерева при помощи `open(2)/read(2)/write(2)`. Файлы других типов (символические связи, именованные трубы и др.) следует игнорировать.

При копировании больших деревьев каталогов возможны проблемы с исчерпанием лимита открытых файлов. Очень важно закрывать дескрипторы обработанных файлов и каталогов при помощи `close(2)/closedir(3C)`. Тем не менее, для очень больших деревьев этого может оказаться недостаточно. Допускается обход этой проблемы при помощи холостого цикла с ожиданием (если `open(2)` или `readdir(3C)` завершается с ошибкой `EMFILE`, то допускается сделать `sleep(3C)` и повторить попытку открытия через некоторое время).

Обратите также внимание, что значения дескрипторов открытых файлов могут переиспользоваться, т.е. в разные моменты времени один и тот же дескриптор может указывать на разные файлы. Чтобы избежать связанных с этим проблем, избегайте

передачи дескрипторов между нитями. Вся работа с дескриптором от создания до закрытия должна происходить в одной нити.

Дополнительное упражнение: при помощи команды `time(1)` сравните ресурсы, потребляемые вашей программой и командой `cp -R` при копировании одного и того же дерева каталогов. Объясните наблюдаемые различия. Каким образом их можно устранить? Следует ли вообще реализовать копирование файлов таким способом и если да, то в каких условиях?

## Блок задач на “хорошо”

Реализуйте многопоточный HTTP-проxy (версия HTTP 1.0). Прокси должен принимать соединения на 80 порту и перенаправлять их на требуемый сервер. Вся обработка соединения должна происходить в отдельном потоке.

## Блок задач на “отлично”

Реализуйте многопоточный кэширующий HTTP-проxy (версия HTTP 1.0). Прокси должен принимать соединения на 80 порту и возвращать данные из кэша. В случае если для запроса нет записей в кэше, то должен быть создан отдельный поток, который загрузит в кэш требуемые данные. Данные должны пересылаться клиенту как только они начали появляться в кэше.