Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Ульяновский государственный технический университет» Кафедра «Информатика и вычислительная техника»

Операционные системы

(название дисциплины)

Лабораторная работа №4

«Проектирование пула потоков»

(название (тема) работы)

Выполнил: студент группы <u>ИВТАПбд-31</u> Молчанов А. В.

(Фамилия И. О.)

Проверил: преподаватель, аспирант кафедры «ИВТ» (должность)

<u>Беляев К. С.</u> (Фамилия И. О.)

Ульяновск

Постановка задачи

Данная лабораторная работа включает в себя создание пула потоков с использованием Pthreads API и управление им, а также использование мьютексов POSIX и семафоров для синхронизации.

Описание клиента:

- *void pool init()* инициализирует пул потоков;
- *int pool_submit(void (*somefunction)(void *p), void *p),* где *somefunction* это указатель на функцию, которая будет выполняться потоком из пула, а p это параметр, передаваемый функции;
- void pool_shutdown(void) выключает пул потоков после завершения всех задач.

Описание пула потоков:

- 1. Функция *pool_init()* создаст потоки при запуске, а также инициализирует блокировки взаимного исключения (mutex) и семафоры;
- 2. Функция *pool submit()* частично реализована и в настоящее время помещает выполняемую функцию, а также её данные в структуру задачи. Структура задачи представляет работу, которая будет выполнена потоком в пуле. pool submit() добавит эти задачи в очередь, вызывая функцию *enqueue()*, а рабочие потоки вызовут *dequeue()* для получения работы из очереди. Очередь может быть реализована статически (с использованием массивов) или динамически (с использованием связного списка). Функция pool init() имеет возвращаемое значение int. которое используется для указания того, была ли задача успешно отправлена в пул (0 указывает на успех, 1 указывает на неудачу). Если очередь реализована с использованием массивов, *pool init()* вернёт 1, если будет попытка отправить работу и очередь заполнена. Если очередь реализована как

- связный список, *pool_init()* пула всегда должен возвращать 0, если только не произойдёт ошибка выделения памяти;
- 3. Функция worker() выполняется каждым потоком в пуле, где каждый поток будет ожидать доступной работы. Как только работа станет доступной, поток удалит её из очереди и вызовет метод execute() для запуска указанной функции. Семафор можно использовать для уведомления ожидающего потока, когда работа передаётся в пул потоков. Могут использоваться как именованные, так и безымянные семафоры;
- 4. Блокировка мьютекса необходима во избежание состояния гонки при доступе или изменении очереди;
- 5. Функция *pool_shutdown()* отменит каждый рабочий поток, а затем будет ждать завершения каждого потока, вызывая *pthread_join()*. (Операция семафора *sem_post()* это точка отмены, которая позволяет отменить поток, ожидающий семафора).

Детали реализации

Заголовочный файл threadpool.h содержит в себе такие необходимые для корректной работы программы строки кода как: объявление константных переменных длины очереди поступающих на выполнение пулом потоков задач (QUEUE_SIZE) и общее количество потоков в пуле (NUMBER_OF_THREADS).

Также, в данном файле объявлены заголовки основных функций, необходимых для реализации пула потоков, описание функционала которых представлено на Рисунке 1.

```
C threadpool.h X
C threadpool.h > ...
      #ifndef THREAD POOL
      #define THREAD POOL
      #define QUEUE SIZE 10
      #define NUMBER OF THREADS 3
      void *worker(void *args);
      // Выполняет (вызывает) задачу (функцию)
      void execute(void (*function)(void *function args), void *data);
 11
      // Инициализирует пул потоков
      void pool init(void);
      // Отправляет задачу function c её данными data в пул (очередь) потоков
      int pool submit(void (*function)(void *function args), void *data);
      // Завершает работу пула потоков
      void pool shutdown(void);
      #endif
```

Рисунок 1. Фрагмент кода №1

Файл threadpool.c является основным файлом данной лабораторной работы и содержит в себе реализацию функций из заголовочного файла threadpool.h описанного выше.

Задача представляет из себя структуру данных, состоящую из вызываемой функции и данных, которые будут передаваться в качестве её аргумента. Массив подобных задач и служит очередью.

Другие глобальные переменные (Рисунок 2) — это массив потоков из библиотеки pthread, мьютекс и две обёрточные функции над ним для выявления и отладки ошибок, которые могут возникнуть при его блокировке и разблокировке, а также семафор из библиотеки semaphore.

```
C threadpool.c ×
     #include "threadpool.h"
#include "pthread.h"
#include "semaphore.h"
     #include "stdbool.h"
          void (*function)(void *function args); // Задача
          void *data; // Её данные
      task task queue[QUEUE SIZE];
      int last added task index = 0;
      pthread t threads[NUMBER OF THREADS];
      pthread mutex t mutex; // = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
      sem_t semaphore;
      bool work is done = false;
      void Pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex)
           int result code = pthread mutex lock(mutex);
           assert(result code == 0);
      void Pthread mutex unlock(pthread mutex t *mutex)
           int result_code = pthread_mutex unlock(mutex);
          assert(result_code == 0);
```

Рисунок 2. Фрагмент кода №2

Работа пула потоков начинается с его инициализации в функции pool_init, где также происходит инициализация мьютекса и семафора.

Создание самих потоков происходит в цикле for библиотечной функцией pthread_create, в которую в качестве аргументов передаются объект потока pthread_t и функция worker, которую этот поток будет выполнять. Данная функция симулирует работу потока до тех пор, пока все задачи из очереди не будут выполнены и новых не будет поступать или, пока его работа не будет принудительно остановлена вызовом функции pool_shutdown.

Работая, потоки ожидают сигнала семафора о том, что появилась доступная работа, то есть задача была добавлена в очередь функцией enqueue вызовом обёрточной над ней функцией pool_submit с клиента (файл client.c).

Получив сигнал, один из доступных потоков извлекает только что поступившую задачу из очереди вызовом функции dequeue, проверяет, что она содержит в себе данные и выполняет её вызовом функции execute. Так как задача – это функция, то выполнение задачи заключается в вызове функции с аргументами в виде передаваемых в неё данных. Именно это и происходит в функции execute.

Вся описанная выше логика начала работы пула потоков приведена на Рисунке 3.

```
C threadpool.c ×
      void *worker(void *args)
          while (!work_is_done)
              sem wait(&semaphore);
              task execute_task = dequeue();
              if (execute task.data == NULL)
                  work is done = true;
              execute(execute task.function, execute task.data);
          // Завершаем работу вызвавшего данную функцию потока
          pthread exit(0);
      void execute(void (*function)(void *function_args), void *data)
          (*function)(data);
      void pool init(void)
          int return_code = pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
          assert(return_code == 0); // 0 - success, 1 - error
          sem_init(&semaphore, 0, 0);
          for (int thread = 0; thread < NUMBER OF THREADS; ++thread)</pre>
              pthread_create(&threads[thread], NULL, worker, NULL);
```

Рисунок 3. Фрагмент кода №3

Функция pool_submit (Рисунок 4) представляет из себя API-функцию, которую можно вызвать с клиента, передав ей в качестве аргументов задачу (функцию и данные), из которых будет сформирован объект структуры task, который впоследствии будет передан на добавление в очередь функцией enqueue (Рисунок 5).

Рисунок 4. Фрагмент кода №4

Данная функция позволяет добавить задачу в очередь на выполнение пулом потоков и содержит в себе критическую секцию, так как запросы с клиента могут приходить в любое время. В связи с этим, добавление поступившей задачи происходит с захватом блокировки одним из доступных потоков во время которой он может последовательно заполнить массив task_queue новыми данными, а не перезаписать уже имеющиеся из-за условий гонки (race conditions), которая могла бы возникнуть между потоками при отсутствии мьютекса.

После добавления новой задачи в очередь она становится доступной и ожидающие работы потоки должны быть уведомлены об этом с использованием механизма семафора и его функции sem_post для увеличения его значения на 1. Один из ожидающих потоков как бы забирает эту единицу себе вызовом функции sem wait и выходит из состояния ожидания, продолжая свою работу.

Рисунок 5. Фрагмент кода №5

Для извлечения задачи из очереди потоки используют функцию dequeue (Рисунок 6), которая по той же причине, что и enqueue содержит в себе критическую секцию с блокировкой мьютекса. После извлечения задачи в отдельную переменную под названием dequeuing_task, её объект зануляется NULL-значениями, происходит проверка на извлечение последней задачи (в этом случае работа считается выполненной и программу можно завершить вызовом функции pool_shutdown) и разблокировка мьютекса захватившим его потоком.

Циклы while в обеих функциях (Рисунки 5-6) необходимы для избежания ситуации перезатирания уже имеющихся в очереди задач и их последовательного добавления.

```
C threadpools x

C thread x

C threadpools x

C thread x

C threadpools x
```

Рисунок 6. Фрагмент кода №6

Функция pool_shutdown (Рисунок 7) позволяет завершить работу пула потоков, отменив все ожидающие из них вызовом sem_post. Правильно будет дать работающим потокам закончить начатое, поэтому вызов библиотечной функции pthread join для каждого из потоков во втором цикле for позволяет нам это сделать.

Объекты мьютекса и семафора уничтожаются соответствующими функциями в завершении работы программы.

Рисунок 7. Фрагмент кода №7

Файл client.c (Рисунок 8) неоднократно упоминавшийся выше представляет из себя своеобразный клиент для взаимодействия с пулом потоков — вызовом всех тех функций, которые были подробно описаны ранее.

Именно в этом файле происходит формирование задач в массиве tasks_data с одинаковой для каждой из них вызываемой функцией add для сложения двух целых чисел а и b, которые являются данными (аргумент функции data), разными для каждой из задач.

Вызов sleep на 1 секунду позволяет получить более недетерминированный вывод в консоль, так как без этой функции он получается более однообразным и трудноразличимым из-за лёгковесности взятой операции (сложение чисел) и, как следствие, очень быстрого выполнения программы.

Рисунок 8. Фрагмент кода №8