

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №1
по дисциплине «Параллельные алгоритмы»
ТЕМА: ОСНОВЫ РАБОТЫ С ПРОЦЕССАМИ И ПОТОКАМИ

Студентка гр. 0381

Ионина К.С.

Преподаватель

Сергеева Е.И.

Санкт-Петербург

2022

Цель работы.

Изучить работу с процессами и потоками на языке программирования C++.

Задание.

Выполнить поэлементное сложение 2х матриц $M \times N$. Входные матрицы вводятся из файла (или генерируются). Результат записывается в файл.

1.1.

Выполнить задачу, разбив её на 3 процесса. Выбрать механизм обмена данными между процессами.

Процесс 1: заполняет данными входные матрицы (читает из файла или генерирует их некоторым образом).

Опционально: в этом процессе могут быть 2 потока ввода/генерации данных

Процесс 2: выполняет сложение.

Процесс 3: выводит результат.

1.2.1

Аналогично 1.1, используя потоки (threads)

1.2.2

Разбить сложение на P потоков.

Исследовать зависимость между количеством потоков, размерами входных данных и параметрами целевой вычислительной системы

Основные теоретические положения.

Процесс – это некоторая часть работы ОС, обладающая уникальным идентификационным номером – `id`, и адресное пространство. Адресное пространство – некоторый список адресов в памяти, с которыми происходит работа этого процесса. С другими адресами процессу приходится работать через системный вызов. Одна программа может включать как несколько процессов, так и один, причем последнее используется наиболее часто. Разбиение на процессы позволяет распараллелить задачи.

Для порождения процессов в ОС Linux существует два способа. В данной работе новый процесс создавался с помощью системного вызова `fork()`. При вызове `fork()` возникают два полностью идентичных процесса. Весь код после `fork()` выполняется дважды, как в процессе-потомке, так и в процессе-родителе.

Процесс-потомок и процесс-родитель получают разные коды возврата после вызова `fork()`. Процесс-родитель получает идентификатор (PID) потомка. Если это значение будет отрицательным, следовательно при порождении процесса произошла ошибка. Процесс-потомок получает в качестве кода возврата значение 0, если вызов `fork()` оказался успешным. Функция `wait()` ждет завершения первого из всех возможных потомков родительского процесса.

Поток – это часть самого процесса, выполняющая определенный список действий. У каждого процесса есть как минимум один поток, и их увеличение обеспечивает распараллеливание процесса. Сам поток представляет собой стек команд со счетчиком, обладающий несколькими важными свойствами, такими как состояние и приоритет. Состояний потока всего три: состояние активности, то есть поток выполняется на данный момент, состояние неактивности, когда поток ожидает выделения процессора для перехода в состояние активности, и третье – состояние блокировки, когда потоку не выделяется время (соответственно он не занимает место в очереди, освобождая ресурсы) вне зависимости от его приоритета.

Выполнение работы.

Был создан класс `Matrix` с методами, необходимыми для решения поставленной задачи.

Метод `writeByPtr()` – записывает матрицу в память.

Метод `readByPtr()` – из памяти записывает матрицу в класс.

Метод `check_dimensions()` – проверяет, возможно ли сложить матрицы.

`operator+` - производит сложение матриц, если их сложить не удалось, выводит об этом сообщение.

1. Сложение матриц происходит по шагам. На первом шаге из файла `input.txt` происходит считывание матриц. На следующем шаге матрицы

складываются поэлементно, далее результат сложения матриц записывается в файл output.txt.

С помощью функции `fork()` происходит создание процессов. По возвращаемому значению можно определить, в каком процессе выполняется код. Для передачи данных между процессами используется `shared memory`.

2. Для работы с потоками был подключен файл `<thread>`. Поток создается с помощью конструктора `thread()`. `inputThread` – это объект, представляющий поток, в котором будет выполняться функция `readMatrix2()`. Вызов `join()` блокирует вызывающий поток (`main`) до тех пор, пока `inputThread` (а точнее `readMatrix2()`) не выполнит свою работу. Параметры, передаваемые по ссылке обернуты в `std::ref`. Для получения возвращаемого значения из функции используется `std::promise`. Аналогично реализованы поток сложения `sumThread` и поток вывода результата сложения `printThread`.

3. Создание потоков выполнено аналогично п.2. В данном пункте мы измеряем время выполнения потока суммирования, чтобы исследовать зависимость времени сложения от количества потоков P .

Зависимость времени сложения от количества потоков P представлена в табл.1.

Количество потоков	Время (мс)	Размер матрицы
1	271	10*10
2	227	10*10
3	653	10*10
4	236	10*10
5	357	10*10
6	2206	10*10
7	3561	10*10
8	1469	10*10

Таблица 1 – Зависимость времени сложения от количества потоков P .

Зависимость времени сложения от размера матриц при сложении с помощью 8 потоков представлена в табл.2.

Количество потоков	Время (мс)	Размер матрицы
8	405	5*5
8	547	10*10
8	1576	100*100
8	11038	1000*1000
8	779119	10000*10000

Таблица 2 – Зависимость времени сложения размера матриц.

Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы была изучена работа с процессами и потоками на языке программирования C++.

Был изучен дополнительный теоретический материал, а именно, `std::promise`, `std::future`.

Было исследовано, что размер матриц влияет на время выполнения операции сложения. Чем больше размер матрицы, тем дольше сложение. Также увеличение числа потоков не всегда ведет к сокращению времени работы программы.

Были решены три подзадачи, для каждый из которых написан код.

- 1) Разбиение чтения, сложения и вывода матриц на 3 процесса;
- 2) Разбиение чтения, сложения и вывода матриц на 3 потока;
- 3) Разбиение сложения на P потоков.