

Министерство цифрового развития, связи
и массовых коммуникаций Российской Федерации

Сибирский государственный университет
телекоммуникаций и информатики

Кафедра прикладной математики и кибернетики

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №10

По дисциплине: «Операционные системы»

Выполнили:

Студенты 3 курса группы ИП-111
Корнилов А.А.,
Попов М.И.,
Толкач А.А.

Проверил:

Профессор кафедры ПМиК
Малков Е.А.

Новосибирск, 2023

Задание: протестируйте программы лабораторных 8 и 9, используя программную реализацию алгоритма Петерсона, запуская их на одном, двух и нескольких ядрах. Протестируйте модифицированный на основе атомарных функций код алгоритма Петерсона используя различные модели упорядочения выполнения инструкций кода

Цель: знакомство с атомарными функциями.

Выполнение работы:

В качестве программы использован модифицированная версия программы 8 лабораторной работы. Алгоритм Петерсона реализован через использование атомарных переменных `flag`, `turn` и `sum`.

```
#include <iostream>
#include <iomanip>
#include <thread>
#include <atomic>
using namespace std;

const long long num_steps = 1000000000; // количество шагов для вычисления
const double step = 1.0 / static_cast<double>(num_steps);

std::atomic<double> sum{ 0.0 };
std::atomic<int> flag{ 0 };
std::atomic<int> turn{ 0 };

void calculatePi(int id, int num_threads) {
    double x;
    double partial_sum = 0.0;

    for (int i = id; i < num_steps; i += num_threads) {
        x = (i + 0.5) * step;
        partial_sum += 4.0 / (1.0 + x * x);
    }

    partial_sum *= step;

    // Вход в критическую секцию
    flag.store(id, memory_order_relaxed);
    turn.store(num_threads - 1 - id, memory_order_relaxed);

    for (int j = 0; j < num_threads; ++j) {
        while ((j != id) and (flag.load(memory_order_relaxed) == id) and
            (turn.load(memory_order_relaxed) == num_threads - 1 - id)) {
            // Ждем своей очереди
            this_thread::yield();
        }
    }

    sum.fetch_add(partial_sum, memory_order_relaxed);

    // Выход из критической секции
    flag.store(-1, memory_order_relaxed);
}

int main() {
```

```

int num_threads = thread::hardware_concurrency();
cout << "num_threads = " << num_threads << endl;
//int num_threads = 1;
thread threads[num_threads];

// Создание потоков для вычислений
for (int i = 0; i < num_threads; ++i) threads[i] = thread(calculatePi, i,
num_threads);

// Ожидание завершения потоков
for (int i = 0; i < num_threads; ++i) threads[i].join();

cout << "Реальное число pi:
3.14159265358979323846264338327950288419716939937510582097494459" << endl;
cout << setprecision(64) << "Вычисляемое число pi: " <<
sum.load(memory_order_relaxed) << endl;

return 0;
}

```

Листинг 1 – программа lab10_3.c

При входе в критическую секцию каждый поток перед входом в критическую секцию устанавливает свой индекс в переменной `flag` и обозначает свою очередь в переменной `turn`. Эти операции (`flag.store()` и `turn.store()`) являются атомарными, чтобы избежать состязания за общие ресурсы. После установки своей очереди в переменной `turn`, поток ожидает, пока не наступит его очередь для входа в критическую секцию. Ожидание происходит в цикле `while`, проверяя условия, что это именно тот поток, который установил свою очередь, и что переменная `flag` указывает на него. После выполнения критической секции (в данном случае, обновления `sum`), поток устанавливает переменную `flag` в `-1`, обозначая, что он покинул критическую секцию. Это позволяет другим потокам войти в критическую секцию, если их очередь наступила. Переменные `flag` и `turn` используются для управления тем, какой поток может войти в критическую секцию. Последовательность их обновлений обеспечивает взаимное исключение. После выхода из критической секции поток обновляет переменную `flag` в `-1`, чтобы показать, что он покинул критическую секцию, и ожидает своей очереди, прежде чем вернуться к выполнению.