# САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Дисциплина: Архитектура ЭВМ

# Отчет по домашней работе №5 «**OpenMP**»

Выполнил: Крайнов Данил Алексеевич студ. гр. M3139

Санкт-Петербург 2020 **Цель работы:** знакомство со стандартом распараллеливания команд OpenMP.

Инструментарий и требования к работе: использован С++.

#### Теоретическая часть

### **OpenMP**

OpenMP – это стандарт для распараллеливания программ.

Распараллеливание программ — это способ ускорить время работы той или иной программы, к которой это распараллеливание применимо. Для того, чтобы была возможность применить OpenMP, должны быть выполнены следующие условия:

- в программе должен быть участок кода, который может быть распараллелен, то есть выполнен не последовательно, а параллельно, с использованием дополнительных вычислительных мощностей (например, вложенные циклы или многократно повторяющиеся действия в одном цикле, обладающие свойством ассоциативности (например, многократное умножение переменной на элементы массива))

- компьютер, на котором запущена данная программа, должен обладать соответствующими техническими характеристиками (в нашем случае — несколько логических ядер процессора)

## Как работает ОрепМР:

Задачи распределяются и описываются между потоками с помощью специальных директив на стадии компиляции (в случае C++ - pragma)

Для описания такой директивы в C++ необходимо написать #pragma omp ... перед кодом, который должен выполняться несколькими потоками. На месте многоточия используется соответствующий синтаксис, который определяется структурой кода и тем, что в нем происходит.

#### Синтаксис OpenMP (использованный в решении):

- parallel: создание нескольких нитей. После parallel и начинается само распараллеливание кода, то есть распределение задач на установленное число потоков. Для этого основной поток (он есть всегда, master thread) создает подчиненные потоки (slave) так, что суммарное число потоков равно установленному заранее количеству. Клоз означает, что последующая часть кода будет распределена между всеми созданными потоками-нитями
- for: означает, что будет распараллелен кусок кода, описанный в цикле for
- schedule(scheduleТуре): принимает на вход параметр scheduleТуре, который определяет, как именно будет распределена работа между потоками
- private(var1, var2, var3, ..., varN): определяет класс переменных, переданных в качестве аргументов. В данном случае это означает, что для каждого потока будет создан свой экземпляр каждой из переменных var1, ..., varN
- shared(var1, var2, ..., varN): также определяет класс переменных. Переменные, переданные в качестве аргументов, будут являться общими для каждого из потоков.
- reduction(operation:var): принимает на вход операцию (сложение +, умножение
- \*, максимум тах, минимум тіп и так далее (операции обладают

ассоциативностью)), которую нужно будет выполнить со всеми созданными для потоков экземплярами var. То есть в результате работы кода в оригинальный var будет записан результат выполнения var operation var operation var ... над всеми ее экземплярами (в случае умножение — все экземпляры перемножатся и будет записан результат умножения всех var, в случае максимума — максимум из всех экземпляров var, и так далее)

- omp\_set\_num\_threads(numThreads): устанавливает число нитей, которое будет использовано по умолчанию (default) равным переданному значению numThreads во всех участках кода, где происходит распараллеливание

-omp\_set\_dynamic(arg): переданный arg разрешает или запрещает динамическое (то есть в ходе работы программы) изменение числа нитей. В нашем случае передаем arg = 0, запрещая такое изменение, чтобы проверить время работы при постоянном использовании того или иного числа потоков

Подробнее о параметре schedule Type и его возможных значениях:

- static: итерации поровну распределяются между нитями последовательно (то есть блоками)

- dynamic: наборы итераций фиксированного размера случайным образом распределяются между потоками

- guided: работает так же, как и dynamic, но размер наборов итераций изменяется в ходе выполнения кода и рассчитывается пропорционально: количество оставшихся итераций / количество потоков

	schedule(guided):				
	****	******		*	
-	*******	*****	* ***		
auto:		*****		*	
	********	****	**	*	
ЭТОТ					

параметр перекладывает выбор schedule Type на компилятор

- runtime: откладывает выбор scheduleТуре до времени работы программы (до runtime)
- -default: при отсутствии клоза schedule в прагме выставляется дефолтный scheduleТуре

Таким образом, OpenMP позволяет равномерно распределить нагрузку на несколько вычислительных мощностей, что позволяет проводить не последовательные, а параллельные вычисления / операции, тем самым сильно сокращая время работы программы на входных данных значительного размера.

#### Практическая часть

Выполнен вариант 7 (нахождение определителя матрицы).

Для нахождения определителя использован метод Гаусса — привидение матрицы к треугольному виду и произведение элементов главной диагонали в качестве ответа.

maxElem хранит расположение максимального по модулю элемента в столбце

Если он не равен текущему, то меняем местами строки матрицы, не забывая поменять знак определителя (swap происходит за O(1), так как матрица хранится как массив указателей на массивы — то есть свапаем указатели).

Если на главной диагонали оказался нулевой элемент, то определитель матрицы равен 0 и дальнейшие вычисления бессмысленны (return 0), иначе приводим матрицу к треугольному виду. Здесь и используем первое распараллеливание:

```
#pragma omp parallel for schedule(static) private(j, k, tmp)
    for (j = i + 1; j < n; j++) {
        tmp = array[j][i] / array[i][i];
        for (k = 0; k < n; k++) {
            array[j][k] -= tmp * array[i][k];
        }
    }
}</pre>
```

Цикл for распараллелен между потоками (нет shared(i), так как на практике оказалось, что время работы программы увеличивается в 1.5 раза, а переменная і на данном участке кода и так является глобальной). Для каждого потока создадим приватные переменные j, k, tmp, чтобы разные потоки обрабатывали разные части нашей матрицы.

После привидения матрицы к треугольному виду считаем ответ — произведение элементов на главной диагонали. Для этого так же воспользуемся

возможностями OpenMP для проведения параллельных вычислений, так как умножение обладает ассоциативностью, и ответ — произведение всех произведений, то есть reduction(\*:ans):

```
#pragma omp parallel for schedule(static) reduction(*:ans)
    for (i = 0; i < n; i++) {
        ans *= array[i][i];
    }
    return ans;</pre>
```

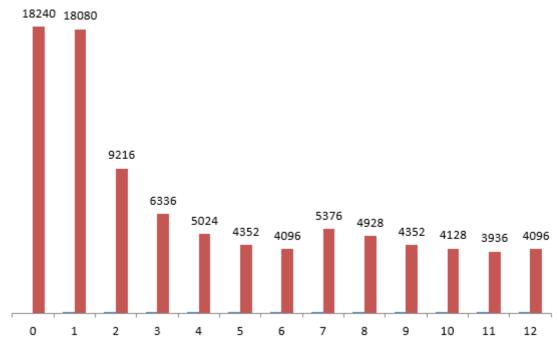
В main из командной строки парсится количество потоков numThreads, после чего выставляются соответствующие параметры:

```
omp_set_dynamic(0);
omp set num threads(numThreads);
```

Оиtриt используется в случае, если в командной строке передали файл вывода. Далее идет стандартный ввод из файла (строки n = 2000 и array[i][j] = rand() % 10 закомментированы, они были использованы для проверки времени работы программы при больших входных данных ( $O(n^3)$  при n = 2000) и построения наглядных графиков).

Время работы вычисляется как разность end – start, где start = GetTickCount() до вызова функции getAns(), а end = GetTickCount() после выполнения getAns(). Далее идет вывод с закрытием файла при необходимости.

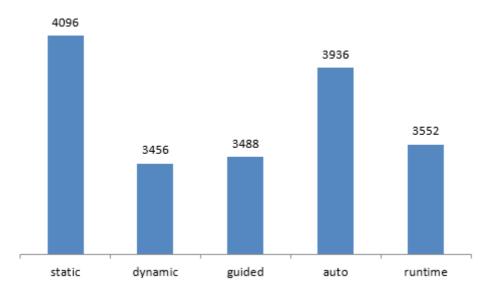
#### Время работы от числа потоков



Представлена зависимость времени работы программы от значения первого аргумента командной строки. От 0 до 12, так как у моего процессора 12 логических ядер (рассмотрение больших чисел не имеет смысла, так как результат будет схож с одним из описанных на графике).

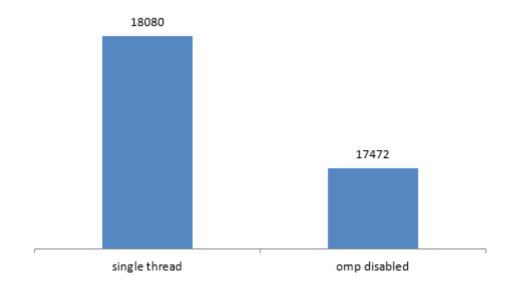
Можно заметить, что при подключении второго потока, время работы сокращается вдвое (что предельно логично). Подобная логика прослеживается примерно до 6 потоков. Далее увеличение числа потоков не несет практического смысла, что видно по графику. Напротив, время работы программы даже немного дольше, что связано с более длительным распределением и созданием нитей, и возвращается к оптимальному только при использовании 10-12 ядер. Но, при больших входных (n >= 5000) данных использование большего числа ядер дало бы более видимый результат.

Время работы от значения параметра schedule



Можно заметить, что наиболее оптимальными являются dynamic и guided. Это логично, так как при привидении матрицы к треугольному виду с каждой итерацией по і уменьшается количество итераций по ј, из-за чего статичный размер набора итераций для потоков не так выгоден на последних итерациях по і. Можно заметить, что именно какой-то из этих параметров выбирается системой при использовании типа runtime. Также можно заметить, что компилятор (при выборе auto) использует параметр static.

Разница времени работы с одним потоком и отключенным отр



Можно заметить, что при отключенном отр (для этого просто

закомментировал все строки, связанные с omp: прагмы, omp\_set...), наблюдается небольшой выигрыш по времени. Это связано с тем, что независимо от числа потоков, программе требуется время для выполнения кода из omp и распределения данных между потоками (пусть он и один) и постоянного обновления наборов итераций для этого единственного потока.

Таким образом, ОрепМР позволяет значительно ускорить время работы программы, что особенно ощущается на входных данных больших размеров и высокой ассимптотической сложности программы. Однако, выбор параметров schedule, числа потоков также сильно влияет на время, из чего можно сделать вывод, что нужно внимательно подходить к их выбору для достижения оптимального результата. При этом для разных входных данных, разных характеристиках техники эти параметры будут отличаться.

#### Листинг

#### main.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <omp.h>
#include <fstream>
#include <sysinfoapi.h>
using namespace std;
const float eps = 1e-6;
int n, numThreads, i, j, k;
vector<float *> array;
float getAns() {
    float ans = 1, maxElem, tmp;
    for (i = 0; i < n - 1; i++) {
        maxElem = i;
        for (j = i + 1; j < n; j++) {
            if (abs(array[j][i]) > abs(array[i][i])) {
                maxElem = j;
            }
        }
        if (maxElem != i) {
            ans = -ans;
            swap(array[i], array[maxElem]);
        if (abs(array[i][i]) > eps) {
#pragma omp parallel for schedule(static) private(j, k, tmp)
            for (j = i + 1; j < n; j++) {
                tmp = array[j][i] / array[i][i];
                for (k = 0; k < n; k++) {
                    array[j][k] -= tmp * array[i][k];
            }
        } else {
            return 0;
    }
#pragma omp parallel for schedule(static) reduction(*:ans)
    for (i = 0; i < n; i++) {
        ans *= array[i][i];
    }
    return ans;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
    ios::sync with stdio(false);
    cin.tie(0); cout.tie(0);
```

```
{
        string s = argv[1];
        for (i = 0; i < (int) s.size(); i++) {
            numThreads = numThreads * 10 + s[i] - '0';
    }
    omp set dynamic(0);
    omp set num threads(numThreads);
    freopen(argv[2], "r", stdin);
    ofstream output;
    if (argc == 4) {
        output.open(argv[3]);
    }
    cin >> n;
    //n = 2000;
    array.resize(n);
    for (i = 0; i < n; i++) {
        array[i] = new float[n];
    }
    srand(1);
    for (i = 0; i < n; i++) {
        for (j = 0; j < n; j++) {
            cin >> array[i][j];
            //array[i][j] = rand() % 10;
        }
    }
    float start, end, ans;
    start = GetTickCount();
    ans = getAns();
    end = GetTickCount();
    if (output.is open()) {
        output << "Determinant: " << ans << '\n';
        output.close();
    } else {
        cout << "Determinant: " << ans << '\n';</pre>
    cout << "Time: " << end - start;</pre>
}
CmakeList.txt
cmake minimum required(VERSION 3.17)
project(hw5)
set(CMAKE CXX STANDARD 17)
find package(OpenMP)
if (OPENMP FOUND)
    set(CMAKE_C_FLAGS "${CMAKE_C_FLAGS} ${OpenMP_C_FLAGS}")
    set(CMAKE CXX FLAGS "${CMAKE CXX FLAGS} ${OpenMP CXX FLAGS}")
    set(CMAKE EXE LINKER FLAGS "${CMAKE EXE LINKER FLAGS} $
{OpenMP EXE LINKER FLAGS}")
```

```
else()
    message(FATAL_ERROR "OpenMP is not found!")
endif ()
add_executable(hw5 main.cpp)
```