#### МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

## «Нижегородский государственный университет им. Н.И. Лобачевского»

Национальный исследовательский университет

Институт информационных технологий, математики и механики

#### ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА

по параллельному программированию "Умножение плотных матриц. Алгоритм Штрассена."

Выполнил:
студент группы 381506-3
Новоселова Екатерина
Андреевна
Подпись
Проверил:
Доцент кафедры МОСТ
Кандидат технических наук
Сысоев Александр
Владимирович
Подпись

Нижний Новгород 2018

#### 1.Постановка задачи

Требуется освоить метод Штрассена для умножения квадратных матриц, запрограммировать алгоритм решения задачи на языке C++ с использованием OpenMP и библиотека Intel Threading Building Blocks (ТВВ).

#### 2. Алгоритм Штрассена

Пусть A и B — две (n\*n)-матрицы, причём n — степень числа 2. Тогда можно разбить каждую матрицу A и B на четыре ((n/2)\*(n/2))-матрицы и через них выразить произведение матриц A и B:

Определим новые элементы:

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} \mathbf{A}_{1,1} & \mathbf{A}_{1,2} \\ \mathbf{A}_{2,1} & \mathbf{A}_{2,2} \end{bmatrix}, \ \mathbf{B} = \begin{bmatrix} \mathbf{B}_{1,1} & \mathbf{B}_{1,2} \\ \mathbf{B}_{2,1} & \mathbf{B}_{2,2} \end{bmatrix}, \ \mathbf{C} = \begin{bmatrix} \mathbf{C}_{1,1} & \mathbf{C}_{1,2} \\ \mathbf{C}_{2,1} & \mathbf{C}_{2,2} \end{bmatrix}$$

Таким образом, нам нужно всего 7 умножений на каждом этапе рекурсии. Элементы матрицы С выражаются из Pk по формулам:

$$\begin{split} \mathbf{P}_1 &:= (\mathbf{A}_{1,1} + \mathbf{A}_{2,2})(\mathbf{B}_{1,1} + \mathbf{B}_{2,2}) \\ \mathbf{P}_2 &:= (\mathbf{A}_{2,1} + \mathbf{A}_{2,2})\mathbf{B}_{1,1} \\ \mathbf{P}_3 &:= \mathbf{A}_{1,1}(\mathbf{B}_{1,2} - \mathbf{B}_{2,2}) \\ \mathbf{P}_4 &:= \mathbf{A}_{2,2}(\mathbf{B}_{2,1} - \mathbf{B}_{1,1}) \\ \mathbf{P}_5 &:= (\mathbf{A}_{1,1} + \mathbf{A}_{1,2})\mathbf{B}_{2,2} \\ \mathbf{P}_6 &:= (\mathbf{A}_{2,1} - \mathbf{A}_{1,1})(\mathbf{B}_{1,1} + \mathbf{B}_{1,2}) \\ \mathbf{P}_7 &:= (\mathbf{A}_{1,2} - \mathbf{A}_{2,2})(\mathbf{B}_{2,1} + \mathbf{B}_{2,2}) \end{split}$$

Рекурсивный процесс продолжается п раз, до тех пор пока размер матриц Сi, j не станет достаточно малым, далее используют обычный метод умножения матриц. Это делают из-за того, что алгоритм Штрассена теряет эффективность по сравнению с обычным на малых матрицах в силу большего числа сложений.

$$egin{aligned} \mathbf{C}_{1,1} &= \mathbf{P}_1 + \mathbf{P}_4 - \mathbf{P}_5 + \mathbf{P}_7 \\ \mathbf{C}_{1,2} &= \mathbf{P}_3 + \mathbf{P}_5 \\ \mathbf{C}_{2,1} &= \mathbf{P}_2 + \mathbf{P}_4 \\ \mathbf{C}_{2,2} &= \mathbf{P}_1 - \mathbf{P}_2 + \mathbf{P}_3 + \mathbf{P}_6 \end{aligned}$$

### 3. Реализаци и схема распараллеливания

Для реализации алгоритма Штрассена нам понадобятся дополнительные функции. Как было сказано выше, алгоритм работает только с квадратными матрицами, размерность которых равна степени 2, поэтому для корректной работы алгоритма нужно увеличить размер матриц до ближайшей степени 2 и заполнить расширенную часть нулями.

Для распараллеливания алгоритма был применен механизм задач (task). Для каждого рекурсивного вызова создается отдельная задача.

# 4. Подтверждение корректности. Результаты экспериментов по оценке масштабируемости

Алгоритм Штрассена дает преимущество при малом количестве потоков. Во-первых, он требует большое количество дополнительной памяти (особенно при распараллеливании), что ограничивает максимальный размер перемножаемых матриц. Во-вторых, рекурсивная структура алгоритма хуже поддается распараллеливанию, так как схема распараллеливания получается многоуровневой с синхронизацией между этими уровнями.





