

# Спецкурс: системы и средства параллельного программирования

## Отчёт № 1 Анализ влияния кэша на операцию матричного умножения

Работу выполнил **Кислов Е.В.** 

## Постановка задачи и формат данных.

**Задача:** Реализовать последовательный алгоритм матричного умножения и оценить влияние кэша на время выполнения программы.

**Формат командной строки:** <имя файла матрицы A > <имя файла матрицы B > <имя файла матрицы C > <режим, порядок индексов>.

Режимы: 0 - ijk, 1 - ikj, 2 - kij, 3 - jik, 4 - jki, 5 - kji.

**Формат файла-матрицы:** Матрица представляются в виде бинарного файла следующего формата:

T	2	
Тип	Значение	Описание
Число типа char	T – f (float) или d (double)	Тип элементов
Число типа size_t	N – натуральное число	Число строк матрицы
Число типа size_t	М – натуральное число	Число столбцов матрицы
Массив чисел типа Т	N M элементов	Массив элементов матрицы

Элементы матрицы хранятся построчно.

## Описание алгоритма

**Математическая постановка:** Алгоритм матричного умножения ( A B C ) можно

представить в следующем виде:  $c_{ij} = \sum a_{ik} * b_{kj}$  для каждого элемента матрицы C.

Оценка влияния кэша на время выполнения программы осуществляется за счёт перестановки индексов суммирования.

**Анализ времени выполнения:** Для оценки времени выполнения программы использовалась функция: clock(). Для повышения надёжности экспериментов опыты проводились несколько раз (10).

Верификация: Для проверки корректности работы программы использовались тестовые данные.

#### Основные функции:

**Разбор командной строки.** В рамках функции осуществляется анализ и разбор командной строки.

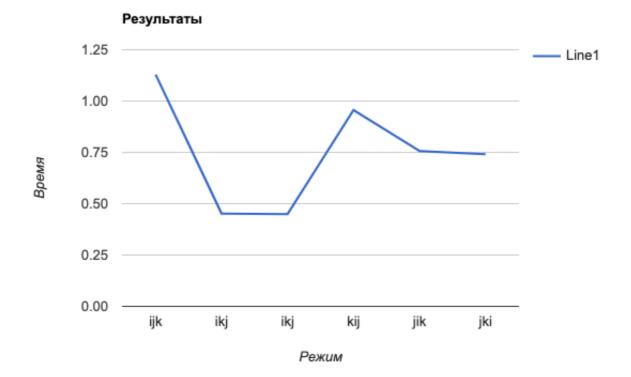
**Чтение файлов матриц.** В рамках функции осуществляется анализ совместимости входных матриц и их чтение.

**Перемножение матриц.** В рамках функции осуществляется перемножение матриц в соответствие с выбранным порядком индексов суммирования.

## Результаты выполнения

#### Результаты:

Проводилось перемножение двух матриц размерами  $500 \times 300 \times 300$ 



### Основные выводы

Исследования показывают, что изменения порядка индексов суммирование оказывает влияние на время выполнения программы. Наименьшее время выполнения при следующем порядке индексов - ікј. При таком порядке доступ к элементам обеих входных матриц осуществляется последовательно. Наихудшее время при порядке іјк