# МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)

Институт №8 «Компьютерные науки и прикладная математика» Кафедра 806 «Вычислительная математика и программирование»

## Лабораторная работа №4 по курсу «Программирование графических процессоров»

Работа с матрицам. Метод Гаусса.

Студент: А. А. Садаков

Группа: 8О-406Б

Преподаватели: К.Г. Крашенинников,

А.Ю. Морозов

#### **Условие**

Цель работы: Использование объединения запросов к глобальной памяти. Реализация метода Гаусса с выбором главного элемента по столбцу. Ознакомление с библиотекой алгоритмов для параллельных расчетов Thrust. Использование двухмерной сетки потоков. Исследование производительности программы с помощью утилиты nvprof (обязательно отразить в отчете).

Вариант 2: Вычисление обратной матрицы.

## Программное и аппаратное обеспечение

## ГРАФИЧЕСКИЙ ПРОЦЕССОР

Имя устройства: NVIDIA GeForce GTX 1650

Compute capability: 7.5

Размер графической памяти: 4242604032

Размер разделяемой памяти: 49152 Размер константной памяти: 65536

Максимальное количество регистров на блок: 65536 Максимальное количество потоков на блок: 1024

Количество мультипроцессоров: 14

## ПРОЦЕССОР

Имя устройства: Intel Core I5-10300H

Архитектура: Comet Lake-H Количество ядер (потоков): 4(8)

Базовая (максимальная) частота: 2,5(4,5)ГГц

Кеш 1-го уровня: 64Кб (на ядро) Кеш 2-го уровня: 256Кб (на ядро) Кеш 3-го уровня: 6Мб (всего)

#### ОПЕРАТИВНАЯ ПАМЯТЬ

Объём: 8Гб Тип: DDR4

Частота:2933МГц

## ЖЁСТКИЙ ДИСК

Имя устройства: Intel SSDPEKNW512G8L

Тип диска: SSD

Объём памяти: 512Гб

Скорость чтения/записи: 1500/1000 Мб/с

#### ПРОГРАММНОЕ ОБЕСПЕЧЕНИЕ

OS: Windows 10,Подсистема Ubuntu 20.04

IDE: Visual Studio Code

Компилятор: nvcc

## Метод решения

Для нахождения обратной матрицы методом Гаусса создадим единичную матрицу и присоединим её справа к исходной (под «присоединением» имеется ввиду, что все преобразования будут проходить одинаково для обеих матриц, но в памяти они будут храниться отдельно). Далее при помощи преобразований строк приведём исходную матрицу к единичному виду.

## Описание программы

Вспомогательные функции:

- swapRows,
- normalisation,
- iteration,
- $\bullet$  backIteration

Преобразования происходят в цикле. На каждом шаге сначала находится главный элемент и индекс строки, к которой он принадлежит, при помощи библиотеки Thrust. Далее текущая строка и найденная меняются местами функцией swapRows, все числа в найденной строке делятся на главный элемент функцией normalisation и, наконец, полученная строка, домноженная на коеффициент, вычитается из нижних так, чтобы все элементы под главным были равны нулю при помощи функции iteration.

После оканчания цикла исходная матрица принимает верхний треугольный вид. Для того, чтобы довести матрицу до единичной, используется обратный ход, реализованный в функции backIteration.

Вызов функций iteration и backIteration происходит с использованием двухмерной сетки потоков. Все остальные функции вызываются с параметрами ядра <<<256,256>>>.

Код функций:

```
global void swapRows (double *data, double *new data, uint64 t n,
       uint64 t i, uint64 t j, uint64 t border) {
        int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
 2
        int offsetX = gridDim.x * blockDim.x;
 3
 4
        double tmp;
 5
        for (uint64_t k = idx + i; k < n; k += offsetX) {
 6
            tmp = data[i * n + k];
 7
            data[i * n + k] = data[j * n + k];
 8
            data[i * n + k] = tmp;
 9
10
        for (uint64 t k = idx; k < border + 1; k += offsetX) {
11
            tmp = new data[i * n + k];
12
            new data[i * n + k] = new data[j * n + k];
13
            new data[j * n + k] = tmp;
14
        }
15
16
17
      global void normalisation (double *data, double *new data, uint64 t n,
18
       uint64 t id, uint64 t border) {
        int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
19
        int offsetX = gridDim.x * blockDim.x;
20
21
        double coeff;
22
        coeff = data[id * n + id];
23
        for (uint64_t k = idx + id + 1; k < n; k += offsetX) {
24
            data[id * n + k] /= coeff;
25
26
        for (uint64 t k = idx; k < border + 1; k += offsetX) {
27
            new data[id * n + k] /= coeff;
28
        }
29
   }
30
31
     global void iteration (double *data, double *new data, uint64 t n,
32
      uint64 t id, uint64 t border) {
        int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
33
        int idy = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
34
```

```
int offsetX = gridDim.x * blockDim.x;
35
        int offsetY = gridDim.y * blockDim.y;
36
37
        double coeff;
38
39
        for (uint64 t i = idy + id + 1; i < n; i += offsetY) {
40
             coeff = data[i * n + id];
41
            for (uint64_t j = idx + id + 1; j < n; j += offsetX) {
42
                 data[i * n + j] = coeff * data[id * n + j];
43
44
            for (uint64 t j = idx; j < border + 1; j += offsetX) {
45
                 new data[i * n + j] = coeff * new data[id * n + j];
46
47
        }
48
49
50
      global void backIteration (double *data, double *new data, uint64 t n,
51
       uint64 t id) {
        int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
52
        int idy = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
53
        int offsetX = gridDim.x * blockDim.x;
54
        int offsetY = gridDim.y * blockDim.y;
55
56
        double coeff;
57
        for (uint64_t i = idy; i \le id - 1; i + = offsetY) {
58
             coeff = data[i * n + id];
59
            for (uint64 t = idx; i < n; i + offsetX) {
60
                 new data[i * n + j] = coeff * new data[id * n + j];
61
             }
62
        }
63
64 || }
```

## Результаты

1. Замеры времени работы ядер с различными конфигурациями (время указано в микросекундах).

Размер мат- Конфи- гурации ядра	10x10	100x100	500x500	1500x1500	3000x3000
1, 32	489	6 256	68 161	691 531	5 124 627
32, 32	492	5 761	53 164	603 206	4 622 832
32, 256	491	5 869	54 139	602 148	4 619 617
256, 256	496	5 876	54 690	599 696	4 619 521
1024, 1024	809	9 554	70 408	624 864	4 646 478

## 2. Сравнение с СРИ

Размер входных данных	10x10	100x100	500x500	1500x1500	3000x3000
GPU(256, 256)	496	5 876	54 690	599 696	4 619 521
CPU	7	5 539	604 241	16 961 677	135 534 879

### 3. nv-nsight-cu-cli

Для сравнения скорости обращения к глобальной памяти с объединением запросов и без были реализована версия функции iteration с обращением к элементам по столбцам и по строкам.

Количество обращений к глобальной памяти при обращении к элементам:

	10x10	100x100	500x500
по столбцам	5 568	2 522 660	634 312 088
по строкам	1 402	687 050	157 250 144

Как видно по результатам, при обращении к элементам по строкам количество обращений к глобальной памяти меньше в 4 раза.

## Выводы

Объединение запросов в глобальную память и использование двумерной сетки потоков может сильно ускорить работу программы. В библиотеке Thrust есть много параллельных алгоритмов обработки данных на GPU.