МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)

Институт №8 «Информационные технологии и прикладная математика» Кафедра 806 «Вычислительная математика и программирование»

Лабораторная работа №4 по курсу «Программирование графических процессоров»

Работа с матрицам. Метод Гаусса.

Выполнил: М.А. Жерлыгин

Группа: 8О-408Б

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.

Вариант №2: Вычисление обратной матрицы.

Программное и аппаратное обеспечение

GPU:

- 1. Compute capability: 7.5;
- 2. Графическая память: 4294967296;
- 3. Разделяемая память: 49152;
- 4. Константная память: 65536;
- 5. Количество регистров на блок: 65536;
- 6. Максимальное количество блоков: (2147483647, 65535, 65535);
- 7. Максимальное количество нитей: (1024, 1024, 64);
- 8. Количество мультипроцессоров: 6.

Сведения о системе:

- 1. Процессор: Intel(R) Core(TM) i7-9750H CPU @ 2.60GHz 2.59 GHz
- 2. Память: 16,0 ГБ;
- 3. HDD: 237 ГБ.

Программное обеспечение:

- 1. OS: Windows 10;
- 2. IDE: Visual Studio 2019;
- 3. Компилятор: nvcc.

Метод решения

Для того, чтобы использовать библиотеку *Thrust* для вычисления максимального элемента в столбце (это необходимо для алгоритма нахождения обратной матрицы), необходимо матрицу хранить по столбцам, а не строкам. В этом случае индексация по сохранённой в таком виде матрице будет выглядеть следующим образом: matrix[i + j * size], где i u j - переменные цикла, size - размер матрицы.

Также для использования метода нахождение максимального элемента необходимо реализовать компаратор, который передаётся в метод.

Сама задача моего варианта решается методом элементарных преобразований.

Описание программы

```
Компаратор:
struct compare value {
     __device__ _host__ bool operator() (const double lhs,
const double rhs) {
        return fabs(lhs) < fabs(rhs);</pre>
};
Перестановка двух строк местами:
global void swap(double* matrix, double* identityMatrix,
int col, int max idx, int size) {
    int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
    int offset = gridDim.x * blockDim.x;
    for (int i = idx; i < size; i += offset) {</pre>
        double tempMatrixValue = matrix[col + i * size];
        matrix[col + i * size] = matrix[max idx + i * size];
        matrix[max idx + i * size] = tempMatrixValue;
        double tempIdentityMatrixValue = identityMatrix[col +
i * size];
        identityMatrix[col + i * size] =
identityMatrix[max idx + i * size];
        identityMatrix[max idx + i * size] =
tempIdentityMatrixValue;
}
Зануление элементов ниже и выше главной диагонали:
 global void nullifyDown(double* matrix, double*
identityMatrix, int size, int col) {
    int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
    int idy = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
    int offsetx = gridDim.x * blockDim.x;
    int offsety = gridDim.y * blockDim.y;
    for (int i = col + idx + 1; i < size; i += offsetx) {</pre>
        for (int j = col + idy + 1; j < size; j += offsety) {</pre>
            matrix[i + j * size] = - matrix[i + col * size] /
matrix[col + col * size]
```

```
* matrix[col + j * size] +
matrix[i + j * size];
        for (int j = idy; j < size; j += offsety) {</pre>
            identityMatrix[i + j * size] = - matrix[i + col *
size] / matrix[col + col * size]
identityMatrix[col + j * size] + identityMatrix[i + j *
size];
        }
   }
}
 global void nullifyUp(double* matrix, double*
identityMatrix, int size, int col) {
    int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
    int idy = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
    int offsetx = gridDim.x * blockDim.x;
    int offsety = gridDim.y * blockDim.y;
    // Зануляем всё выше главной диагонали
    for (int i = col - idx - 1; i >= 0; i -= offsetx) {
        for (int j = idy; j < size; j += offsety) {</pre>
            identityMatrix[i + j * size] = - matrix[i + col *
size] / matrix[col + col * size]
identityMatrix[col + j * size] + identityMatrix[i + j * size];
       }
   }
}
Деление элементов присоединённой матрицы на коэфицинты элементов в главной
матрицы:
 global void divideIdentityMatrix(double* matrix, double*
identityMatrix, int size) {
    int idx = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
    int idy = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
    int offsetx = gridDim.x * blockDim.x;
    int offsety = gridDim.y * blockDim.y;
    // Делим строки присоединённой матрицы на соотв. элемент с
главной диагонали главной матрицы
```

```
for (int i = idx; i < size; i += offsetx) {
     for (int j = idy; j < size; j += offsety) {
        identityMatrix[i + j * size] /= matrix[i + i *
size];
     }
}</pre>
```

Результаты

CPU

n	10 ²	10 ³	2 * 10 ³
time	0.010015	15.2192	159.141

GPU <<<(16, 16), (16, 16)>>>

n	10 ³	2 * 10 ³	4 * 10 ³
time	1.07307	6.9942	57.6501

GPU <<<(32, 32), (32, 32)>>>

n	10 ³	2 * 10 ³	4 * 10 ³
time	2.36444	10.1052	59.5529

GPU <<<(32, 16), (32, 16)>>>

n	10 ³	2 * 10 ³	4 * 10 ³
time	1.11093	6.82851	56.2784

Выводы

Я реализовал алгоритм Гаусса, оптимизированный под GPU. Анализируя результаты, можно наблюдать ускорение примерно в 23 раза в отличие от CPU.

Эти результаты можно улучшить. В данной работе я использую глобальную память. Она очень медленная по сравнению с другими типами памяти на GPU.