

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное автономное образовательное
учреждение высшего образования
«Самарский национальный исследовательский университет
имени академика С.П. Королева»
Институт информатики и кибернетики
Кафедра технической кибернетики

Отчет по лабораторной работе № 2
Вычисления “GAXPY” на языке программирования C++»

Курс: «Параллельные алгоритмы»

Студент: Грязнов Илья Евгеньевич
(фамилия, имя отчество)

Группы 6131-010402D

Самара 2022

Содержание

Задание	3
Теоретическая часть	4
Ход выполнения работы	7
Вывод	10
Список использованных источников	11
Листинг программы	12
Часть, выполненная на C++	12
Часть, выполненная в Octave	14

Задание

В целях ознакомления с операцией gh_{xy} и приобретения навыков программирования параллельных вычислений самостоятельно реализовать метод вычисления данной операции на языке программирования C++. Записать входные и выходные данные, произвести аналогичные вычисления с теми же данными при помощи уже реализованной библиотеки BLAS.

Теоретическая часть

Умножение матриц является одной из базовых операций вычислительной линейной алгебры. К ней неизменно сводятся блочные алгоритмы матричных разложений, которые в свою очередь широко применяются при решении систем линейных алгебраических уравнений и алгебраической проблемы собственных значений – двух основных задач упомянутой предметной области.

Операцию $gaхру$ (general A x plus y.) принято записывать в виде

$$z = Ax + y$$

Через нее удобно выражать умножение матриц, матричные разложения и итерационные методы решения СЛАУ.

Положим, что вектора и матрица из $gaхру$ для удобства составления параллельного алгоритма разбиты на блоки: $z_i, y_i \in \mathbb{R}^{\alpha \times 1}$, где $1 \leq i, j \leq p$, $\alpha = n/p$, $\beta = m/p$, а p – количество задач искомого алгоритма. Построение параллельного алгоритма начинается с распределения блоков матрицы A между задачами; Выбранный способ распределения служит для дальнейшей классификации алгоритмов.

Распределение матрицы по блочным строкам

Пусть результатом вычислений, заданных задачей μ ($1 \leq \mu \leq p$) параллельного алгоритма, будет μ -ый блок вектора z – $z_\mu = A_\mu x + y_\mu$, где $A_\mu \in \mathbb{R}^{\alpha \times m}$ есть μ -ая блочная строка матрицы A . Тогда выделяя из строки и x отдельные блоки перепишем последнее выражение через блочное скалярное произведение блочной строки A и вектора x :

$$z_\mu = \sum_{j=1}^p A_{\mu j} x_j + y_\mu$$

Таким образом, для организации вычислений по ф. (1) в памяти задачи μ необходимо разместить все указанные в (1) блоки: $A_{\mu j}$, x_j ($1 \leq j \leq p$) и y_μ как на рисунке ниже. То есть всю блочную строку A_μ и весь вектор x . Искомый блок z_μ сформируем поверх блока y_μ (алгоритм с замещением начальных данных результатами расчетов).

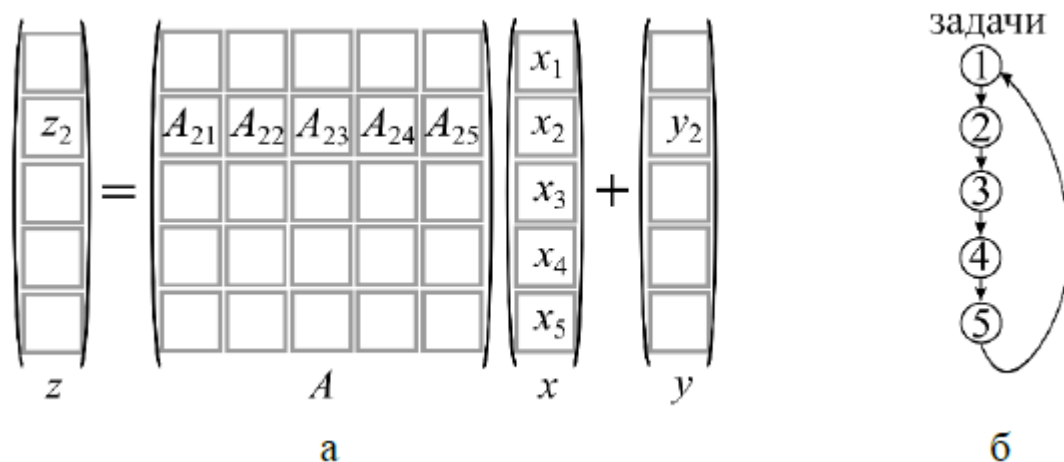


Рис. 1. Иллюстрации к параллельным алгоритмам гахру с распределением матрицы A между задачами по блочным строкам.

Необходимости в обмене данными между задачами при таком их распределении не возникает; платой за отсутствие коммуникаций является дублирование вектора x в памяти всех задач.

Алгоритм 1 Параллельный алгоритм гахру без коммуникаций с распределением матрицы по блочным строкам

Инициализация $\{row = (\mu - 1)\alpha + 1 : \mu\alpha; Aloc = A(row, :); xloc = x; yloc = y(row)\}$

for $j = 1:p\%$ проход по слагаемым из суммы в ф. (1)

$a = (j - 1)\beta + 1 : j\beta\%$ индексы, задающие блочный столбец j

$yloc = yloc + Aloc(:, a)xloc(a)\%$ вычисление слагаемого j из (1)

end for

Переходя к построению следующего алгоритма откажемся от дублирования вектора x в памяти всех задач. Пусть при начальном распределении данных задаче μ достанется блок x_μ . Тогда необходимо предусмотреть обмен блоками этого вектора между задачами алгоритма; такой, чтобы в памяти любой задачи побывали все блоки x , как необходимые для вычислений по (1).

Алгоритм 2 Параллельный алгоритм гахру на кольце с распределением матрицы по блочным строкам:

Инициализация{ $row=(\mu-1)\alpha+1:\mu\alpha$; $Aloc=A(row,:)$; $xloc=x((\mu-1)\beta+1:\mu\beta)$;
 $yloc=y(row)$; $left, right$ }

for $j=1:p$ % проход по слагаемым из суммы в ф. (1)

$send(xloc, right)$ % отсылка $xloc$ правому соседу

$recv(xloc, left)$ % прием $xloc$ от левого соседа

% определение индекса полученного блока $x\tau$

$\tau=\mu-j$; **if** $\tau\leq 0$ **then** $\tau=\tau+p$ **end if**

$a=(\tau-1)\beta+1:\tau\beta$ % индексы, задающие блочный столбец τ

$yloc=yloc+Aloc(:,a)xloc$ % вычисление слагаемого τ из (1)

end for

В новом варианте инициализации иначе определяется вектор $xloc$, теперь в памяти задачи μ будет находиться лишь один блок вектора x ; перед началом вычислений это $x\mu$, которому в алгоритме при инициализации соответствует $x((\mu-1)\beta+1:\mu\beta)$. Переменные $left, right$ – номера соседей μ -ой задачи, с которыми она будет обмениваться данными. При организации коммуникаций на процессорном кольце $left=\mu-1$ и $right=\mu+1$ при $1<\mu<p$; у первой задачи левый сосед – задача p , у последней правый – задача 1.

Ход выполнения работы

Первым делом был реализован код программы на C++, отвечающий за создание квадратной матрицы заданного размера и двух векторов, длиной соответственно подходящей для выполнения операции $gaxpy$.

Далее была реализована часть выполняющая непосредственно вычислительные операции для данных объектов с числовыми значениями типа `double` (число с плавающей точкой). Сама реализация программы представлена ниже в приложении (после списка используемой литературы).

Аналогично ходу выполнения первой лабораторной работы выполним вычисления операции $gaxpy$ средствами стандартной библиотеки `blas` будем осуществлять при помощи GNU Octave (GUI) и сравним полученные результаты. Для этого полученные в консольном приложении, написанном на C++ данные записываем в `txt` файл и передаем в Octave (Код реализуемый в Octave так же представлен в приложении ниже). Где мы открываем саму программу считываем данные и производим вычисления, результаты функции `norm(A)` представлены ниже.

Для наглядности, взяв небольшую матрицу 10×10 , выведем результат первой итерации:

Матрица 10×10 :

Выходные данные после операции `gaхру` в Octave:

```
>> outOctave
outOctave =
    2.6023
    3.4979
    4.0201
    2.8039
    3.0511
    2.9796
    3.3037
    3.8030
    3.4963
    2.7234
```

Выходные данные после операции `gaхру` на C++:

```
>> output
output =

    2.6023
    3.4979
    4.0201
    2.8039
    3.0511
    2.9796
    3.3037
    3.8030
    3.4963
    2.7234
```

Результат нормировки:

```
>> result = norm(output - outOctave);
>> result
result = 2.1342e-06
```


Далее не будет выводить полностью вектор, ввиду своего размера, а будут представлены только результаты нормировки.

Матрица 100x100:

```
>> result = norm(output - outOctave);  
>> result  
result = 2.1852e-05  
>>
```

Матрица 250x250:

```
>> result = norm(output - outOctave);  
>> result  
result = 6.4403e-05  
>>
```

Матрица 500x500:

```
>> result = norm(output - outOctave);  
>> result  
result = 8.2579e-04  
>>
```

Размерность матрицы	Погрешность вычислений
Матрица 10x10	2.1342e-06
Матрица 100x100	2.1852e-05
Матрица 250x250	6.4403e-05
Матрица 500x500 float	8.2579e-04
Матрица 500x500 double	1.5890e-04

Таблица 1. Результаты работы операции `gaхру`

Вывод

В рамках второй лабораторной работы по изучению параллельных алгоритмов была реализована операция гахру на языке C++ в консольном приложении с дальнейшим вычислением и сравнением выходных результатов с работой стандартной библиотеки blas в приложении GNU Octave (GUI).

Результаты оказались отличными от первой работы ввиду особенностей языка и реализации алгоритма вычисления. Метод нормировки выходных данных показал, что разница в вычислениях между вышеуказанными операциями хоть и ничтожно мала заметно увеличилась в отличии от первой работы. Так же были произведены вычисления на разных типах данных double и float. Для первых матриц был применен тип double для повышения точности, для матрицы размером “500x500” был применен тип данных float. Данный способ был реализован ввиду того, что в языке C++ память выделяется в стеке потока, в отличии от C#, где память сразу выделяется в куче, ввиду чего возникают сложности с объявлением чрезмерно большого массива (матрицы). В конце был реализован подсчет для матрицы размером “500x500” с типом double. Данная матрица была фактически реализована через вектор.

Список использованных источников

1. Головашкин Д.Л. Векторные алгоритмы вычислительной линейной алгебры: учебной пособие – Самара: Изд-во Самарского университета, 2019. – 76 с.
2. Головашкин Д.Л. Параллельные алгоритмы вычислительной линейной алгебры: учебной пособие – Самара: Изд-во Самарского университета, 2019. – 88 с.
3. Головашкин Д.Л. Модели в теории параллельных вычислений: учебной пособие – Самара: Изд-во Самарского университета, 2019. – 96 с.
4. Голуб Дж., Ван Лоун Ч. Матричные вычисления. Пер. с англ. / Под ред. Воеводина В.В. –М.: Мир, 1999. - 548 с.

Листинг программы

Часть, выполненная на C++

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <ctime>
#include <fstream>
#include <cmath>
#include <algorithm>
using namespace std;

int main()
{
    srand(time(NULL));
    setlocale(LC_ALL, "ru");

    //Формула гахпу  $z = A*x + y$ 
    //Заем размерность матрицы
    const int n = 250;
    const int m = 250;
    string text = "";

    cout << "Matrix shape: n=" << n << " and m=" << m << "\n";
    cout << "-----\n";
    //Созаем матрицу с заданной размерностью
    float matrix[n][m]{};

    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        for (int j = 0; j < m; j++)
        {
            float r = static_cast <float> (rand()) / static_cast <float> (RAND_MAX);
            matrix[i][j] = floor(r*10000000) / 10000000;
            cout << matrix[i][j] << " ";
            text = text + to_string(matrix[i][j]) + "\n";
        }
        cout << "\n";
    }
    cout << "\n";

    ofstream streamTextOne;
    streamTextOne.open("C:\\Users\\Dark_Monk\\Desktop\\gaxpy\\matrix.txt");
    std::replace(text.begin(), text.end(), ',', '.'); // replace all ',' to '.'
    streamTextOne << text;
    cout << "-----\n";
    cout << "\n";

    // Вектор
    text = "";
    cout << "Вектор x: \n";
    cout << "-----\n";
    float vector[m];

    for (int i = 0; i < m; i++)
    {
        float r = static_cast <float> (rand()) / static_cast <float> (RAND_MAX);
        vector[i] = floor(r * 10000000) / 10000000;
        cout << vector[i] << "\n";
        text = text + to_string(vector[i]) + "\n";
    }
    ofstream streamTextTwo;
```

```

streamTextTwo.open("C:\\Users\\Dark_Monk\\Desktop\\gaxpy\\vector.txt");
std::replace(text.begin(), text.end(), ',', '.'); // replace all ',' to '.'
streamTextTwo << text;
cout << "-----\n";
cout << "\n";

// второй вектор
text = "";
cout << "Вектор y: \n";
cout << "-----\n";
float vectorNext[n];

for (int i = 0; i < n; i++)
{
    float r = static_cast <float> (rand()) / static_cast <float> (RAND_MAX);
    vectorNext[i] = floor(r * 1000000) / 1000000;
    cout << vectorNext[i] << "\n";
    text += to_string(vectorNext[i]) + "\n";
}
ofstream streamTextThree;
streamTextThree.open("C:\\Users\\Dark_Monk\\Desktop\\gaxpy\\vectorNext.txt");
std::replace(text.begin(), text.end(), ',', '.'); // replace all ',' to '.'
streamTextThree << text;
cout << "-----\n";
cout << "\n";

//Умножение матрицы на вектор
float outputMatrixV[n]{};

for (int i = 0; i < n; i++)
{
    for (int j = 0; j < m; j++)
    {
        outputMatrixV[i] += matrix[i][j] * vector[j];
    }
}
//Прибавляем вектор, получаем итоговый вектор, пишем в файл
text = "";
cout << "Выходной итоговый вектор после гахру: \n";
cout << "-----\n";
float output[n];

for (int i = 0; i < n; i++)
{
    output[i] = outputMatrixV[i] + vectorNext[i];
    cout << output[i] << "\n";
    text += to_string(output[i]) + "\n";
}
ofstream streamTextFour;
streamTextFour.open("C:\\Users\\Dark_Monk\\Desktop\\gaxpy\\output.txt");
std::replace(text.begin(), text.end(), ',', '.'); // replace all ',' to '.'
streamTextFour << text;
cout << "-----\n";
}

```

Часть, выполненная в Octave

```
clear all; close all;
load matrix.txt;

n = 500;
A = zeros(n, n);

for j = 1:n
    b = (j-1) * n + 1:j * n;
    A(j,:) = matrix(b);
end

load vector.txt;
load vectorNext.txt;
load output.txt;

outOctave = A * vector + vectorNext;

outOctave
output

result = norm(output - outOctave);
result
```