

	<p>Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)</p>
---	--

ФАКУЛЬТЕТ Информатика и системы управления

КАФЕДРА Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии

**ТИПЫ И СТРУКТУРЫ ДАННЫХ**  
**ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 3**  
**“Обработка разреженных матриц”**  
**ВАРИАНТ 4**

Студент \_\_\_\_\_ Гурова Наталия Алексеевна  
*фамилия, имя, отчество*

Группа ИУ7-34Б

Выполнил \_\_\_\_\_ Гурова Н.А.  
*подпись, дата* *фамилия, и.о.*

Принял \_\_\_\_\_ Барышникова М.Ю.  
*подпись, дата* *фамилия, и.о.*

## **Цель работы**

Цель работы - реализовать алгоритмы обработки разреженных матриц, сравнить эффективность использования этих алгоритмов (по времени выполнения и по требуемой памяти) со стандартными алгоритмами обработки матриц при различном процентном заполнении матриц ненулевыми значениями и при различных размерах матриц.

## **Задание**

Разреженная (содержащая много нулей) матрица хранится в форме 3-х объектов:

- вектор  $A$  содержит значения ненулевых элементов;
- вектор  $IA$  содержит номера строк для элементов вектора  $A$ ;
- связный список  $JA$ , в элементе  $N_k$  которого находится номер компонент

в  $A$  и  $IA$ , с которых начинается описание столбца  $N_k$  матрицы  $A$ .

1. Смоделировать операцию умножения матрицы и вектора-строки, хранящихся в этой форме, с получением результата в той же форме.
2. Произвести операцию умножения, применяя стандартный алгоритм работы с матрицами.
3. Сравнить время выполнения операций и объем памяти при использовании этих 2-х алгоритмов при различном проценте заполнения матриц.

## **Входные данные**

Для генерации матрицы и вектора необходимо ввести количество строк и столбцов матрицы, а также процент заполненности ее и вектора ненулевыми элементами. Кроме того, предусмотрен ручной ввод.

## Выходные данные

При выборе соответствующего пункта меню, будут выведены имеющиеся данные либо в стандартной форме (п. 10), либо в разреженной (п. 9). При выборе пунктов 11 или 12 будет посчитано произведение матрицы на вектор-строку классическим или разреженным способом соответственно.

## Способ обращения к программе

Программа может быть вызвана через консоль с помощью команды app.exe

## Аварийные ситуации

Могут быть выведены такие ошибки, как:

- Некорректный ввод параметров матрицы или вектора
- Не совпадают соответствующие размерности матрицы и вектора
- Неверно введено имя файла

## Структуры данных

Для хранения информации о столбцах матрицы (JA) использовался односвязный список:

```
typedef struct Node_t
{
    struct Node_t *next;
    int data;
} Node_t;
```

Поля структуры:

- next – указатель на следующий узел списка
- data – значение соответствующего узла

Для хранения матрицы в обычном формате использовалась следующая структура:

```
typedef struct
{
    size_t rows;
    size_t columns;
    int **data;
} matrix_t;
```

Поля структуры:

- rows – количество строк в матрице

- columns – количество столбцов в матрице
- data – элементы матрицы

Для хранения матриц в разреженном формате использовалась следующая структура:

```
typedef struct
{
    size_t count_not_null;

    int *values;
    size_t *rows;
    Node_t *columns;
} sparse_matrix_t;
```

Поля структуры:

- count\_not\_null – размер матрицы
- values – массив значений
- rows – массив индексов строк
- columns – односвязный список индексов столбцов

### Описание алгоритма

Данная программа представляет собой консольное приложение со следующими возможными операциями, представленными в меню:

```
0 - EXIT
1 - Input matrix from keyboard
2 - Input matrix from file
3 - Input vector from keyboard
4 - Input vector from file
5 - Generate matrix
6 - Generate vector
7 - Save matrix
8 - Save vector
9 - Print matrix and vector in classic format
10 - Print matrix and vector in sparse format
11 - Multiply matrix and vector use sparse method
12 - Multiply matrix and vector use classic method
13 - Print report about time and memory
```

## Реализация умножения

В данной работе мне требовалось реализовать умножение матрицы и вектора-строки представленных как стандартным способом, так и разреженным.

Умножение разреженным способом осуществляется при выборе пункта 11 в первоначальном меню. До этого следует ввести саму матрицу и вектор. Если что-то из этого не будет введено, выведется сообщение об ошибке.

Пример вывода результата умножения.

Разреженное умножение:

```
Result matrix:

A (vector with not null elems) :
1081 1241 1269 1263 1285 1685 1484 1336 1695 1554 1290 1383 1331 1174 1227 1071 1556 1431 1200 1523 1312 1370 1518 1327
1315 1410 1250 1329 1168 1401 1687 1312 1245 1587 1060 1239 1287 1371 1362 1131 1154 1378 1394 1224 1032 1360 1552 1483
1233 1310 1241 1249 1020 1472 1397 1298 1099 1331 1145 1314 1034 1541 1328 1274 1493 1616 1384 1503 1573 1284 1267 1308
1308 1161 1371 1484 1311 1592 1481 1450 1349 1229 1339 949 1630 1449 1050 1433 1153 1283 1432 1505 1243 1268 1311 1351 1
252 1309 1068 1508
AI (vector with rows of not null elems) :
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 4
3 44 45 46 47 48 49 50 51 52 53 54 55 56 57 58 59 60 61 62 63 64 65 66 67 68 69 70 71 72 73 74 75 76 77 78 79 80 81 82 8
3 84 85 86 87 88 89 90 91 92 93 94 95 96 97 98 99
AJ (vector with index row that begin column) :
0
```

Классическое умножение:

```
YOUR MATRIX:
100 1
1081
1241
1269
1263
1285
1685
1484
1336
1695
1554
1290
1383
1331
1174
```

## Анализ эффективности разрежённого способа хранения

### Сравнение памяти

#### 1) 5% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица (В)	Разреженная матрица (В)
50*50	10448	1848
100*100	40848	5648
10000*10	440088	400188

#### 2) 25% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица (В)	Разреженная матрица (В)
50*50	10448	5848
100*100	40848	21648
100000*10	440088	200088

#### 3) 50% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица (В)	Разреженная матрица (В)
50*50	10448	10848
100*100	40848	41648
10000*10	440088	400016

#### 4) 75% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица (В)	Разреженная матрица (В)
50*50	10448	15848
100*100	40848	61648
10000*10	440088	6000188

#### 5) 95% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица (В)	Разреженная матрица (В)
50*50	10448	20896
100*100	40848	81648
10000*10	440088	8000188

## Сравнение времени

### 1) 5% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица	Разреженная матрица
50*50	0.119	0.006
100*100	0.214	0.064
10000*10	0.456	0.107

### 2) 25% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица	Разреженная матрица
50*50	0.10	0.034
100*100	0.512	0.246
10000*10	0.686	0.340

### 3) 50% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица	Разреженная матрица
50*50	0.140	0.098
100*100	0.802	0.561
10000*10	1.256	0.879

### 4) 75% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица	Разреженная матрица
50*50	0.164	0.148
100*100	1.040	0.936
10000*10	1.399	1.554

### 5) 95% заполненность

Количество элементов	Стандартная матрица	Разреженная матрица
50*50	0.165	0.236
100*100	0.924	1.320
10000*10	1.302	1.860

## Контрольные вопросы

1. Что такое разреженная матрица, какие схемы хранения таких матриц Вы знаете?

Разреженная матрица – матрица с преимущественно нулевыми элементами. Число ненулевых элементов в матрице порядка  $n$  может выражаться как  $n^{1+g}$ , где  $g < 1$ . Значения  $g$  лежат в интервале  $0.2 \dots 0.5$ , т.е. матрица разрежена.

Существуют различные методы хранения элементов матрицы в памяти. Например, линейный связный список, т.е. последовательность ячеек, связанных в определенном порядке. Каждая ячейка списка содержит элемент списка и указатель на положение следующей ячейки.

Можно хранить матрицу, используя кольцевой связный список, двунаправленные стеки и очереди.

Существует диагональная схема хранения симметричных матриц, а также связные схемы разреженного хранения.

Связная схема хранения матриц, предложенная Кнудом, предлагает хранить в массиве (например, в  $AN$ ) в произвольном порядке сами элементы, индексы строк и столбцов соответствующих элементов (например, в массивах  $I$  и  $J$ ), номер (из массива  $AN$ ) следующего ненулевого элемента, расположенного в матрице по строке ( $NR$ ) и по столбцу ( $NC$ ), а также номера элементов, с которых начинается строка (указатели для входа в строку –  $JR$ ) и номера элементов, с которых начинается столбец (указатели для входа в столбец –  $JC$ ).

2. Каким образом и сколько памяти выделяется под хранение разреженной и обычной матрицы?

Для хранения обычной матрицы:  $N * M * \text{sizeof}(\text{elem})$ . Память под разреженную матрицу выделяется в зависимости от схемы хранения. Кроме того, память зависит от количества ненулевых элементов.



### 3. Каков принцип обработки разреженной матрицы?

Обработка разреженной матрицы предполагает работу только с ненулевыми элементами (таким образом, количество операций пропорционально количеству ненулевых элементов).

4. В каком случае для матриц эффективнее применять стандартные алгоритмы обработки матриц? От чего это зависит?

Разреженность матрицы следует учитывать только в том случае, если из этого можно извлечь выгоду за счёт игнорирования нулевых элементов.

При достижении определенного процента заполнения ненулевыми элементами происходит значительное падение эффективности по времени.

### **Вывод**

Использование разреженной матрицы имеет смысл, если в матрице много нулей (больше 75%) и, если работа идет с матрицами больших размеров (количество элементов 150 и больше). В этом случае можно получить выигрыш по времени и памяти. (Но нужно помнить, что алгоритм обработки матриц в этом случае значительно усложняется).

Время выполнения стандартного алгоритма зависит от размерности матрицы. Этот алгоритм эффективен при высоком заполнении матрицы (больше 75%). В этом случае получается выигрыш по памяти примерно в 2 раза и выигрыш по времени примерно в 1.4 раза.