

# 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)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления» КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии» ДИСЦИПЛИНА «Анализ алгоритмов»

#### Лабораторная работа № 3

Дисциплина Анализ алгоритмов				
<b>Тема</b> Анализ алгоритмов сортировки массовов				
Студент Боренко Анастасия				
<b>Группа</b> <u>ИУ7-52Б</u>				
Оценка (баллы)				
<b>Преподаватель</b> <u>Волкова Л.Л.</u>				

# Содержание

Введение					
1	Ана	алитическая часть	4		
	1.1	Сортировка пузырьком	4		
	1.2	Сортировка выбором	4		
	1.3	Сортировка вставками	4		
	1.4	Вывод аналитической части	CH		
2	Ког	нструкторская часть	6		
	2.1	Схемы алгоритмов	6		
	2.2	Трудоемкость алгоритмов	8		
	2.3	Сравнительный анализ трудоемкостей алгоритмов	9		
	2.4	Структуры данных	6		
	2.5	Тестирование	10		
	2.6	Вывод конструкторской части	10		
3	Технологическая часть				
	3.1	Требования к ПО	11		
	3.2	Выбор языка программирования	11		
	3.3	Структуры данных	11		
	3.4	Реализация алгоритмов	12		
	3.5	Тестирование	13		
	3.6	Вывод технологической части	13		
4	Экс	спериментальная часть	14		
	4.1	Примеры работы	14		

Cı	Список литературы						
5	Зак	лючение	19				
	4.4	Вывод экспериментальной части	18				
	4.3	Сравнительный анализ алгоритмов	17				
	4.2	Замеры времени	16				

## Введение

В данной лабораторной работе рассматриваются алгоритмы, которые известны своей простотой и необходимостью, алгоритмы сортировки. Сортировать можно что угодно: числа в массиве, слова в словаре, вещи в магазине и т.д. Наиболее частые сферы применения сортировок в программировании

- 1. поиск в массиве по ключу
- 2. группировка элементов по одинаковым значениям какого-либо признака
- 3. сравнение двух и более массивов на наличие одинаковых элементов

Целью данной лабораторной являются изучение метода динамического программирования на материале алгоритмов сортировки. Задачами данной лабораторной являются:

- 1. изучение алгоритмов сортировки пузырьком, вставками, выбором;
- 2. определение трудоемкостей исследуемых алгоритмов;
- 3. реализация указанных алгоритмов;
- 4. сравнительный анализ исследуемых алгоритмов;
- 5. экспериментальное подтверждение различий в трудоемкости алгоритмов с указанием лучшего и худшего случаев;
- 6. описание и обоснование полученных результатов в отчете о выполненной лабораторной работе, выполненного как расчетно-пояснительная записка к работе.

## 1. Аналитическая часть

#### 1.1 Сортировка пузырьком

Идея алгоритма заключается в следующем: шаг сортировки состоит в проходе от начала к концу по массиву. По пути просматриваются пары соседних элементов. Если элементы некоторой пары находятся в неправильном порядке, то меняем их местами. После нулевого прохода в начале массива окажется самый "легкий"элемент - "пузырек". Следующий проход делается со второго элемента, всплывает 2 "пузырек". И так повторяем, пока элементы не закончатся. После этого получаем отсортированный массив.

#### 1.2 Сортировка выбором

Шаг сортировки - это поиск максимального элемента массива. В первый проход найденный максимум меняется местами с последним элементом. Во второй проход поиск производится до предпоследнего элемента, и найденный элемент меняется местами с предпоследним. И далее, каждый раз перебирается на один элемент меньше и результат ставится на место с индексом на единицу меньше. Эти действия повторяются до тех пор как массив не закончится.

#### 1.3 Сортировка вставками

Массив перебирается от начала к концу и каждый элемент обрабатывается по очереди. Слева от очередного элемента будет находиться отсортированная часть алгоритма, очередной элемент добавляется в нее так, чтобы не нарушить отсортированность этой части. В отсортированной части массива ищется точка вставки для очередного

элемента. Сам элемент отправляется в буфер, в результате чего в массиве появляется свободная ячейка — это позволяет сдвинуть элементы и освободить точку вставки.

#### 1.4 Вывод аналитической части

В данной работе стоит задача реализации следующих алгоритмов: изучение алгоритмов сортировки пузырьком, вставками, выбором. Необходимо сравнить алгоритмы умножения матриц по эффективности по времени.

# 2. Конструкторская часть

#### 2.1 Схемы алгоритмов

#### 2.1.1 Схема стандартного алгоритма умножения матриц

На рисунке 2.1 показана схема алгоритма сортировки пузырьком.

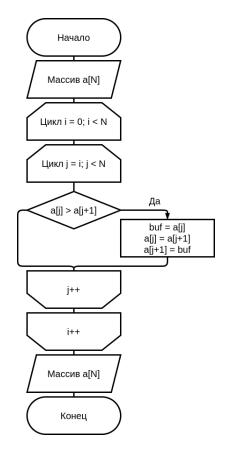


Рис. 2.1: Схема алгоритма сортировки пузырьком

На рисунке 2.2 показана схема алгоритма сортировки выбором.

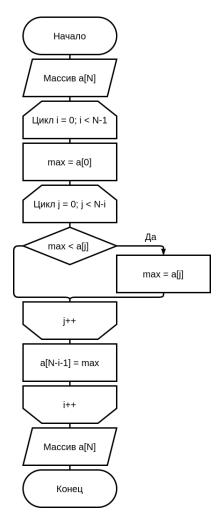


Рис. 2.2: Схема алгоритма сортировки выбором

На рисунке 2.3 показана схема алгоритма сортировки вставками.

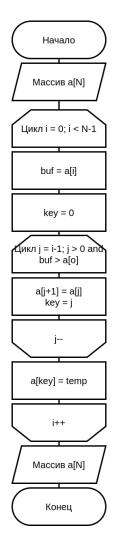


Рис. 2.3: Схема алгоритма сортировки вставками

#### 2.2 Трудоемкость алгоритмов

#### 2.2.1 Трудоемкость алгоритма сортировки пузырьком

Трудоемкость в лучшем случае  $O(n^2)$ :

$$f = 2 + N \cdot (2 + 2 + N \cdot (2 + 3)) = 5 \cdot N^2 + 4 \cdot N + 2$$

Трудоемкость в худшем случае  $O(n^2)$ :

$$f = 2 + N \cdot (2 + 2 + N \cdot (2 + 3 + 9)) = 14 \cdot N^2 + 4 \cdot N + 2$$

#### 2.2.2 Трудоемкость алгоритма сортировки выбором

Трудоемкость в лучшем случае  $O(n^2)$ :

$$f = 2 + N \cdot (2 + 2 + 4 + 2 + N \cdot (2 + 2)) = 4 \cdot N^2 + 10 \cdot N + 2$$

Трудоемкость в худшем случае  $O(n^2)$ :

$$f = 2 + N \cdot (2 + 2 + 4 + 2 + N \cdot (2 + 2 + 2)) = 6 \cdot N^2 + 10 \cdot N + 2$$

#### 2.2.3 Трудоемкость алгоритма сортировки вставками

Трудоемкость в лучшем случае O(n):

$$f = 2 + N \cdot (2 + 3 + 2) = 7 \cdot N + 2$$

Трудоемкость в худшем случае  $O(n^2)$ :

$$f = 2 + N \cdot (2 + 3 + 2 + 2 + N \cdot (2 + 5)) = 7 \cdot N^2 + 9 \cdot N + 2$$

# 2.3 Сравнительный анализ трудоемкостей алгорит-

Сравнив трудоемкости, можно сделать вывод, что в лучшем случае самым быстрым алгоритмом из рассматриваемых является алгоритм сортировки вставками, самый медленный - сортировка пузырьком. В худшем случае самый быстрый алгоритм - сортировка выбором, самый медленный - сортировка пузырьком.

#### 2.4 Структуры данных

При реализации приведенных алгоритмов потребуется тип данных: массив.

#### 2.5 Тестирование

#### 2.5.1 Классы эквивалентности

Для алгоритма умножения матриц можно выделить следующие классы эквивалентности:

- 1. отсортированный по возрастанию массив
- 2. отсортированный по убыванию массив
- 3. случайный массив

#### 2.5.2 Способы тестирования

При разработке программы удобно использовать следующие методы тестирования:

- 1. Модульные тесты
- 2. Функциональные тесты

#### 2.6 Вывод конструкторской части

На основе данных, полученных в аналитическом разделе, были построены схемы используемых алгоритмов, выделены необходимые для реализации структуры данных и методы тестирования.

### 3. Технологическая часть

#### 3.1 Требования к ПО

Требования к программному обеспечению:

- 1. Наличие меню для реализации выбора пользователя.
- 2. На вход подаются 2 матрица
- 3. Результат в зависимости от выбора пользователя:
  - (а) отсортированный массив
  - (b) замеры времени работы каждого из исследуемых алгоритмов

#### 3.2 Выбор языка программирования

Был выбран язык Go, поскольку он удовлетворяет требованиям задания. Средой разработки выбрана Visual Studio Code.

#### 3.3 Структуры данных

На листинге 3.1 представлено описание структуры массива.

Листинг 3.1: Структура массива

```
type vector_t struct{
  elem[] float32
  size int
  }
```

#### 3.4 Реализация алгоритмов

На листинге 3.2 представлена реализация алгоритма сортировки пузырьком.

Листинг 3.2: Реализация алгоритма сортировки пузырьком

На листинге 3.3 представлена реализация алгоритма сортировки выбором.

Листинг 3.3: Реализация алгоритма сортировки выбором

```
func sort_choice(array vector_t){
    for i:=0;i<array.size;i++{
        var min_i int = i

        for j:=i+1;j< array.size;j++{
            if(array.elem[j] <= array.elem[min_i]){
                min_i = j
            }
        }
     }

if(min_i !=i){
        array.elem[i], array.elem[min_i] = array.elem[min_i], array.elem[i]
     }
}
</pre>
```

На листинге 3.4 представлена реализация алгоритма сортировки вставками.

Листинг 3.4: Реализация алгоритма сортировки вставками

```
func sort_insert(array vector_t){
```

```
for i:=0;i<array.size;i++{
    for j:= i;j > 0 && array.elem[j - 1] > array.elem[j];j---{
        array.elem[j], array.elem[j - 1] = array.elem[j - 1], array.elem[j]
    }
}
```

#### 3.5 Тестирование

#### Модульные тесты

Таблица 3.1 – Тесты

$N^{\underline{o}}$	Ввод	Вывод
1	1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
2	10 9 8 7 6 5 4 3 2 1	1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
3	1 4 2 7 10 5 9 3 8 6	1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

#### 3.6 Вывод технологической части

Были реализованы исследуемые алгоритмы, программа прошла тесты и удовлетворяет требованиям.

# 4. Экспериментальная часть

Оценка качества работы алгоритмов. Экспериментальное сравнение работы различных алгоритмов умножения матриц (зависимость времени выполнения от размерности матриц).

#### 4.1 Примеры работы

На рисунках 4.1, 4.2, 4.3, 4.4, ?? показаны примеры работы.

```
мени

1. Мапual testing
2. Auto testing
Another choice is exit

1

Введите кол-во элементов: 10
Сгенерировать автоматически (1 - да, иначе - нет): 1

Введенный вектор:
Вектор [10]: 81 87 47 59 81 18 25 40 56 0

Результат сортировки пузырьком
Вектор [10]: 0 18 25 40 47 56 59 81 81 87

Результат сортировки вставками
Вектор [10]: 0 18 25 40 47 56 59 81 81 87

Результат сортировки вставками
Вектор [10]: 0 18 25 40 47 56 59 81 81 87
```

Рис. 4.1: Ручное тестирование: тест 1

```
MENU

1. Manual testing
2. Auto testing
Another choice is exit

1

Введите кол-во элементов: 10
Сгенерировать автоматически (1 - да, иначе - нет): 2
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Введенный вектор:
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Результат сортировки пузырьком
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Результат сортировки вставками
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Результат сортировки выбором
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
```

Рис. 4.2: Ручное тестирование: тест 2

```
MENU

1.Manual testing
2.Auto testing
Another choice is exit

1

Введите кол-во элементов: 10
Сгенерировать автоматически (1 - да, иначе - нет): 2
10 9 8 7 6 5 4 3 2 1

Введенный вектор:
Вектор [10]: 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1

Результат сортировки пузырьком
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Результат сортировки выбором
Вектор [10]: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
```

Рис. 4.3: Ручное тестирование: тест 3



Рис. 4.4: Автотестирование

#### 4.2 Замеры времени

На рисунках 4.5, 4.6, и 4.7 показаны графические результаты сравнения исследуемых алгоритмов по времени.

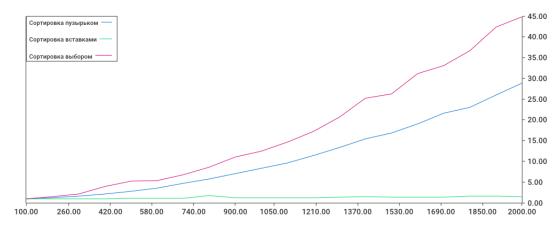


Рис. 4.5: Сравнение 3 исследуемых алгоритмов по времени (массив отсортирован)

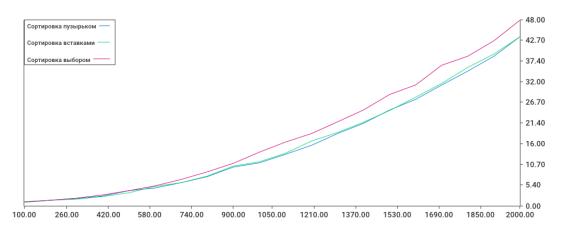


Рис. 4.6: Сравнение 3 исследуемых алгоритмов по времени (массив отсортирован в обратном порядке)

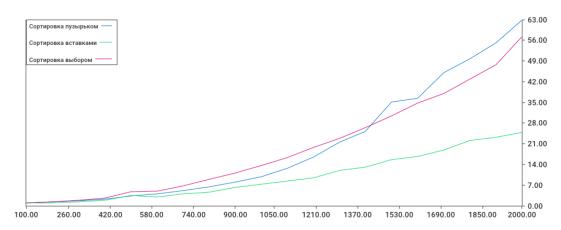


Рис. 4.7: Сравнение 3 исследуемых алгоритмов по времени (массив сгенерирован случайно

#### 4.3 Сравнительный анализ алгоритмов

Были протестированы алгоритмы сортировки. Самый эффективный из исследуемых алгоритмов по времени на отсортированном массиве - сортировка вставками, самый медленный - сортировка пузырьком. На отсортированном в обратном порядке массиве сортировки вставками и пузырьком приблизительно одинаковы по скорости и они быстрее сортировки выбором, то есть самый медленный алгоритм - сортировка пузырьком. Самый эффективный из исследуемых алгоритмов по времени на случайном массиве - сортировка вставками, при длине массива меньше 1400 сортировка

пузырьком быстрее сортировки выбором, при большем количестве эллементов сортировка пузырьком медленее сортировки выбором.

#### 4.4 Вывод экспериментальной части

Таким образом, подтвердилось предположение, что самый эффективный алгоритм в лучшем случае алгоритм - сортировка вставками, а самый медленный сортировка пузырьком. Предположение о худшем случае оказалось неверно. Быстрыми алгоритмами в этом случае являются сортировки вставками и пузырьком, самый медленный - сортировка выбором.

# 5. Заключение

В данной работе были изучены алгоритмы сортировки массива: пузырьком, выбором, вставками. Получены практические навыки реализации исследуемых алгоритмов. Была подсчитана трудоемкость исследуемых алгоритмов. Проведён сравнительный анализ алгоритмов по времени и трудоемкости. Экспериментально подтверждены различия в эффективности алгоритмов с указанием лучших и худших случаев. Цель работы достигнута, решены поставленные задачи. Получены практические навыки реализации алгоритмов сортировки, а также проведена исследовательская работа вычислении трудоемкости алгоритмов.

# Список литературы

- [1] Gratzer George A. More Math Into LaTeX. 4th изд. Boston: Birkhauser, 2007.
- [2] Go Documentation [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://go.dev/doc/. Дата обращения: 20.09.2020.
- [3] Debian универсальная операционная система [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://www.debian.org/. Дата обращения: 20.09.2020.
- [4] Linux Getting Started [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://linux.org. Дата обращения: 20.09.2020.
- [5] Открытый урок. Первое сентября. [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://urok.1sept.ru/articles/637896. Дата обращения: 03.12.2021.
- [6] Algolist Сортировка выбором [Электронный ресурс]. Режим доступа: http://algolist.ru/sort/select\_sort.php. Дата обращения: 03.12.2021.
- [7] Algolist Сортировка простыми вставками [Электронный ресурс]. Режим доступа: http://algolist.ru/sort/insert\_sort.php. Дата обращения: 03.12.2021.
- [8] Algolist Сортировка пузырьком [Электронный ресурс]. Режим доступа: http://algolist.ru/sort/bubble\_sort.php. Дата обращения: 03.12.2021.