

МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ИМЕНИ М. В. ЛОМОНОСОВА  
ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ МАТЕМАТИКИ И КИБЕРНЕТИКИ

ОТЧЕТ ПО ЗАДАНИЮ №1

**«Методы сортировки»**

**Вариант 3 / 3 / 2 / 3**

Выполнил:  
студент 104 группы  
Гаухов В. К.

Преподаватель:  
Сенюкова О. В.

Москва  
2020

# Содержание

Постановка задачи	2
Результаты экспериментов	3
Структура программы и спецификация функций	5
Отладка программы, тестирование функций	6
Анализ допущенных ошибок	7
Список цитируемой литературы	8

## Постановка задачи

В задании требуется сравнить два метода сортировки - метод сортировки простым выбором и метод Шелла. Требуется экспериментально сравнить эти методы сортировки и произвести их теоретическую оценку. Сравнение производится по количеству обменов и сравнений элементов массива, над которым ведется сортировка. На вход даётся массив дробных чисел типа `double`. Сортировка ведётся по неубыванию модулей.

# Результаты экспериментов

## Сортировка простым выбором

n	Параметр	Номер сгенерированного массива				Среднее значение
		1	2	3	4	
10	Сравнения	45	45	45	45	45
	Перемещения	0	5	7	8	5
100	Сравнения	4950	4950	4950	4950	4950
	Перемещения	0	50	97	92	59.75
1000	Сравнения	499500	499500	499500	499500	499500
	Перемещения	0	500	993	992	621.25
10000	Сравнения	49995000	49995000	49995000	49995000	49995000
	Перемещения	0	5000	9983	9982	6241.25

Таблица 1: Результаты работы сортировки простым выбором

## Оценка работы сортировки простым выбором

Время работы алгоритма  $T$  находится из формулы  $T = T_1 + T_2$ , где  $T_1$ ,  $T_2$  - время, затраченное на сравнение элементов и обмен значений между собой.

В сортировке простым выбором сначала находится элемент с наименьшим по модулю значением, этот элемент меняется местами с первым элементом массива. Из оставшихся  $n - 1$  элементов также находится элемент с наименьшим по модулю значением, который меняется со вторым элементом. Всего потребуется  $n - 1$  таких шагов. На  $k$  шаге происходит  $n - k$  сравнений. Всего сравнений -  $\frac{n(n-1)}{2}$ , т.е.  $T_1 = O(n^2)$ . Количество перемещений в худшем случае  $n - 1$ , а в лучшем - 0 т.е.  $T_2 = O(n)$ . Значит, среднее время работы сортировки  $T = T_1 + T_2 = O(n^2) + O(n) = O(n^2)$ .

## Метод Шелла

Сортировка Шелла является усовершенствованным вариантом сортировки вставками. Количество перемещений пропорционально размеру массива, а количество сравнений - размеру массива умноженного на квадрат логарифма размера массива, т.е. в среднем алгоритм работает за  $O(n * (\log n)^2)$ . В худшем случае сортировка работает за  $O(n^2)$ [1].

При сравнении таблиц можно заметить, что при увеличении количества элементов число сравнений в простой сортировке в разы превосходит число сравнений в сортировке Шелла. Рост числа перемещений в сортировке Шелла менее значителен.

n	Параметр	Номер сгенерированного массива				Среднее значение
		1	2	3	4	
10	Сравнения	22	27	29	31	27.25
	Перемещения	0	13	11	16	10
100	Сравнения	503	668	819	883	718.25
	Перемещения	0	260	377	428	266.25
1000	Сравнения	8006	11716	14186	14312	12055
	Перемещения	0	4700	6711	6829	4560
10000	Сравнения	120005	172578	238495	238907	192496.25
	Перемещения	0	62560	123611	124020	77547.75

Таблица 2: Результаты работы сортировки Шелла

## Структура программы и спецификация функций

- `void swap(double arr[], int i, int j)`  
Функция принимает на вход массив `arr` и номера элементов `i`, `j`, между которыми происходит обмен значений. Ничего не возвращает.
- `double random_num(void)`  
Функция генерирует случайное число типа `double` и возвращает его значение.
- `double *gen_arr(int type, int count)`  
Функция генерирует массив `double` размера `count` в зависимости от значения `type` (`1 = ORDER` - упорядоченный массив, `2 = REV_ORDER` - обратно упорядоченный массив, остальное - массив случайных значений), возвращает указатель на массив.
- `double *arr_cpy(double *arr, int count)`  
Функция генерирует массив `double` размера `count`, состоящий из элементов массива `arr`. Возвращает указатель на полученный массив.
- `int cmp(double x, double y)`  
Функция сравнивает по модулю значения `x` и `y`, если  $|x| > |y|$  возвращает 1, иначе - 0.
- `void Shell_Sort(double arr[], int size)`  
Функция реализует сортировку массива `arr` размера `size` методом Шелла. В качестве значений шага `step` выбрана последовательность  $n/2, n/4 \dots 1$ , которую предложил сам Шелл. Функция не возвращает значение.
- `void Simple_Choose(double arr[], int size)`  
Функция реализует сортировку массива `arr` размера `size` методом простого выбора.
- `void test(double* arr, int count)`  
Функция проверяет массив `arr` размера `count` на упорядоченность. Если находятся два неупорядоченных элемента - печатает сообщение об ошибке и значения элементов. Ничего не возвращает.

## Отладка программы, тестирование функций

Тестирование и отладка программы производилась с помощью функции `void test(double* arr, int count)`, которая проверяла массив на упорядоченность.

### Результаты работы сортировок

Исходный упорядоченный массив:

0.0 1.0 2.0 3.0 4.0 5.0 6.0 7.0 8.0 9.0

После сортировки Шелла:

0.0 1.0 2.0 3.0 4.0 5.0 6.0 7.0 8.0 9.0

После сортировки простым выбором:

0.0 1.0 2.0 3.0 4.0 5.0 6.0 7.0 8.0 9.0

Исходный обратно упорядоченный массив:

10.0 9.0 8.0 7.0 6.0 5.0 4.0 3.0 2.0 1.0

После сортировки Шелла:

1.0 2.0 3.0 4.0 5.0 6.0 7.0 8.0 9.0 10.0

После сортировки простым выбором:

1.0 2.0 3.0 4.0 5.0 6.0 7.0 8.0 9.0 10.0

Исходный массив случайных значений:

-1.301755e+082 -2.354801e+187 -1.582684e+263 -1.650100e-198 1.005085e+158  
-1.408468e-263 -1.650398e+264 -1.071105e+279 6.814479e+155 -6.883421e+261

После сортировки Шелла:

-1.408468e-263 -1.650100e-198 -1.301755e+082 6.814479e+155 1.005085e+158 -  
2.354801e+187 -6.883421e+261 -1.582684e+263 -1.650398e+264 -1.071105e+279

После сортировки простым выбором:

-1.408468e-263 -1.650100e-198 -1.301755e+082 6.814479e+155 1.005085e+158 -  
2.354801e+187 -6.883421e+261 -1.582684e+263 -1.650398e+264 -1.071105e+279

## Анализ допущенных ошибок

Изначально для генерации случайного числа `double` использовались тригонометрические функции, но из-за недостаточной точности вычисления функций компьютером диапазон возможных случайно полученных значений был сильно ограничен.



## Список литературы

- [1] Д. Кнут. Искусство программирования. Том 3. Сортировка и поиск, 2-е изд. Калифорния, 1997.