Санкт-Петербургский Национальный Исследовательский Университет
Информационных Технологий, Механики и Оптики
Факультет инфокоммуникационных технологий и систем связи
Лабораторная работа №3
Вариант №1
Выполнил(и:)
Гусев Я.А.
Проверил
Мусаев А.А.
Санкт-Петербург,

## Задание 1

На рисунке 1 изображён написанный мной алгоритм пузырьковой сортировки.

Рисунок 1 – Пузырьковая сортировка

Считаем шаги, находим сложность нашего алгоритма (929).

Далее считаем сложность метода sort(). Согласно википедии его сложность составляет  $n * \log(n) = 59.9$ .

Получается, что метод sort() быстрее моего алгоритма пузырьковой сортировки в 15 с половиной раз.

## Задание 2

Реализовать алгоритмы, имеющие сложность:

O(3n):

```
a = [76, -2, 75, 60, 5, 87, 41, 33, 81, 32, 70, -43, 21, -59, -68]
suma = 0
umn = 1
umn_kv = 1
for i in range(len(a)):
    suma += a[i]
for i in range(len(a)):
    umn *= a[i]
for i in range(len(a)):
    umn_kv *= a[i]**2
print(suma, umn, umn_kv)
```

Рисунок 2 – алгоритм со сложностью O(3n)

O(nlogn):

```
a = [-74, -68, -62, -59, -43, -30, -22, -13]
for i in range(len(a)-1, -1, -1):
    x = a[i]
    mx = len(a)
    mn = 0
    mid = (mx + mn) // 2
    while a[mid] != x:
        if a[mid] < x:
            mn = mid
        elif a[mid] > x:
            mx = mid
        mid = (mx + mn) // 2
    print(a[mid])
```

Рисунок 3 – алгоритм со сложностью O(nlogn)

O(n!):

```
n = int(input())

def factorials(n):
    if n <= 0: return 0
    k = 1
    for i in range(1, n + 1):
        k *= i
    print(k)
    factorials(n-1)

factorials(n)</pre>
```

Рисунок 4 — алгоритм со сложностью O(n!)

O(n^3):

```
n = int(input())
cnt = 0

for i in range(n):
    for j in range(n):
        for p in range(n):
        cnt += 1

print(cnt)
```

Рисунок 5 — алгоритм со сложностью  $O(n^3)$ 

O(3logn):

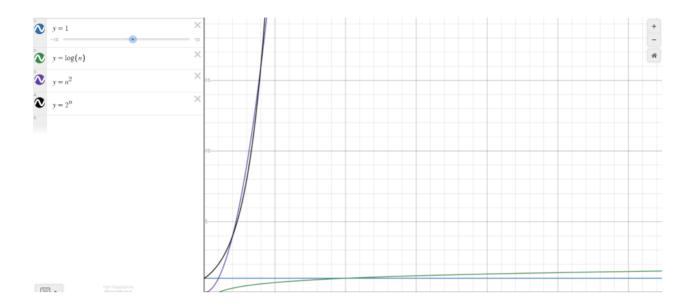
```
from random import randint as r

a = [-74, -68, -62, -59, -43, -30, -22, -13]

for i in range(3):
    x = a[r(0, len(a))-1]
    print(f'Muem {x}')
    mx = len(a)
    mn = 0
    mid = (mx + mn) // 2
    while a[mid] != x:
        if a[mid] < x:
            mn = mid
        elif a[mid] > x:
            mx = mid
        mid = (mx + mn) // 2
    print(a[mid], mid)
```

Рисунок 6 – алгоритм со сложностью 3logn

## Задание 3



При помощи графического калькулятора на сайте Desmos визуализируем зависимость сложности наших алгоритмов от количества элементов.

Как мы видим, O(1) постоянный, так как не зависит от количества элементов.

O(log(n)) возрастает медленно, в определенный момент обгоняя O(1).

 $O(n^2)$  и  $O(2^n)$  сначала идут почти наравне, но потом  $O(n^2)$  вырывается вперёд и растёт быстрее.

## Список литературы.

1. Desmos: официальный сайт. — URL: <a href="https://www.desmos.com/calculator?lang=ru">https://www.desmos.com/calculator?lang=ru</a> (дата обращения: 26.10.2022)