



## Сложность алгоритма

<b>"O"</b> большое	верхняя граница сложности
<b>Θ (Тета)</b>	точная оценка сложности
<b>Ω (Омега)</b>	нижняя граница сложности

## Сложность алгоритма

<b>O(1)</b>	константная
<b>O(log(n))</b>	логарифмическая
<b>O(n)</b>	линейная
<b>O(n log(n))</b>	линейно-логарифмическая
<b>O(n<sup>k</sup>)</b>	полиномиальная
<b>O(n!)</b>	факториальная

## Операции с массивами

получение размера	<b>O(1)</b>
элемент по индексу	<b>O(1)</b>
вставка в конец/ удаление с конца	<b>O(1)</b>
вставка в конец (с расширением)	<b>O(n)</b>
вставка/удаление (с произвольного места)	<b>O(n)</b>

## Fullstack разработчик на Python

### Хэш-таблицы

вставка пары	<b>O(1)</b>
удаление пары	<b>O(1)</b>
получение значения по ключу	<b>O(1)</b>
получение размера	<b>O(n)</b>

### Односвязный список

вставка в конец/начало	O(1)
вставка на произвольное место	O(1)
удаление из начала	O(1)
удаление с произвольного места	O(n)
получение размера списка	O(n)

### Стек

вставка наверх (push)	<b>O(1)</b>
удаление сверху (pop)	<b>O(1)</b>
верхний элемент (top)	<b>O(1)</b>
размер (size)	<b>O(1)</b>

## Модуль: Алгоритмы и структуры данных

### Очередь на циклическом массиве

вставка в конец	<b>O(1)</b>
удаление из начала	<b>O(1)</b>
получение первого элемента	<b>O(1)</b>
общий размер	<b>O(1)</b>

### Графы

наличие ребра	<b>O( E )</b>	<b>O(1)</b>
степень вершины	<b>O(1)</b>	<b>O( V )</b>
память	<b>O( V + E )</b>	<b>O( V ^2)</b>
вставка/ удаление	<b>O(1)</b>	<b>O(d)</b>
обход графа	<b>O( V + E )</b>	<b>O( V ^2)</b>
алгоритм Дейкстры (время)	<b>O( V ^2+ E )</b>	
алгоритм Дейкстры (доп.память)	<b>O( V )</b>	

|V| - количество вершин  
|E| - количество ребер  
d - степень вершины



### Алгоритм Дейкстры

<b>Цель: поиск минимального пути в графе</b>
1. Создание словаря расстояний D
2. Создание словаря просмотренных вершин U
3. Выбор вершины с наименьшим d
4. Во все непросмотренные вершины записать расстояния до них
5. Повтор п.3-4 $ V $ раз

### Бинарные деревья

<b>Бинарное дерево - это граф, обладающий свойствами:</b>
1. связный (нет вершин без ребер)
2. не имеет циклов
3. неориентированный
4. невзвешенный
5. имеет не более 2 потомков

### Виды обхода деревьев

обход в глубину (DFS)	префиксный ( <b>pre-order</b> )
	инфиксный ( <b>in-order</b> )
	постфиксный ( <b>post-order</b> )
обход в ширину (BFS)	

### Алгоритмы поиска

линейный поиск	<b><math>O(n)</math></b>
двоичный поиск	<b><math>O(\log(n))</math></b>
поиск в графе	<b><math>O(n)</math></b>
двоичное дерево поиска	<b><math>O(\log(n))</math></b>
поиск в хэш-таблице	<b><math>O(1)</math></b>

### Сортировка пузырьком

<b>“всплытие” максимума вправо</b>	
Лучший случай	<b><math>O(n)</math></b>
Средняя оценка	<b><math>O(n^2)</math></b>
Худший случай	<b><math>O(n^2)</math></b>

### Сортировка вставками

<b>поиск положения в отсортированной части</b>	
Лучший случай	<b><math>O(n)</math></b>
Средняя оценка	<b><math>O(n^2)</math></b>
Худший случай	<b><math>O(n^2)</math></b>

### Сортировка слиянием

<b>“разделяй и властвуй” деление на части и слияние с сортировкой</b>	
Лучший случай	<b><math>O(n \log(n))</math></b>
Средняя оценка	<b><math>O(n \log(n))</math></b>
Худший случай	<b><math>O(n \log(n))</math></b>

### Быстрая сортировка

<b>“разделяй и властвуй” деление массива на части относительно опорного элемента</b>	
Лучший случай	<b><math>O(n \log(n))</math></b>
Средняя оценка	<b><math>O(n \log(n))</math></b>
Худший случай	<b><math>O(n^2)</math></b>