

## ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 6

Выполнил студент группы .....КС-33..... (Вагенлейтнер Никита Сергеевич)

Ссылка на репозиторий: .....([https://github.com/MUCTR-IKT-CPP/VagenlejtnerNS\\_33\\_alg.git](https://github.com/MUCTR-IKT-CPP/VagenlejtnerNS_33_alg.git))

Приняли: ..... Пысин Максим Дмитриевич  
..... Краснов Дмитрий Олегович  
..... Лобанов Алексей Владимирович  
..... Крашенинников Роман Сергеевич

Дата сдачи: ..... (26.02.2025)

---

### Оглавление

|                             |   |
|-----------------------------|---|
| Описание задачи.....        | 2 |
| Описание метода/модели..... | 2 |
| Выполнение задачи. ....     | 3 |
| Заключение. ....            | 7 |

## Описание задачи.

В рамках лабораторной работы необходимо изучить и реализовать бинарное дерево поиска и его самобалансирующийся вариант в лице AVL дерева.

Для проверки анализа работы структуры данных требуется провести 10 серий тестов.

- В каждой серии тестов требуется выполнять 20 циклов генерации и операций. При этом первые 10 работают с массивом заполненным случайным образом, во второй половине случаев, массив заполняется в порядке возрастания значений индекса, т.е. является отсортированным по умолчанию.
- Требуется создать массив состоящий из  $2^{(10 + i)}$  элементов, где  $i$  это номер серии.
- Массив должен быть помещен в оба варианта двоичных деревьев. При этому замеряется время затраченное на всю операцию вставки всего массива.
- После заполнения массива, требуется выполнить 1000 операций поиска по обоим вариантам дерева, случайного числа в диапазоне генерируемых значений, замерев время на все 1000 попыток и вычислив время 1 операции поиска.
- Провести 1000 операций поиска по массиву, замерить требуемое время на все 1000 операций и найти время на 1 операцию.
- После, требуется выполнить 1000 операций удаления значений из двоичных деревьев, и замерить время затраченное на все операции, после чего вычислить время на 1 операцию.
- После выполнения всех серий тестов, требуется построить графики зависимости времени затрачиваемого на операции вставки, поиска, удаления от количества элементов. При этом требуется разделить графики для отсортированного набора данных и заполненных со случайным распределением. Так же, для операции поиска, требуется так же нанести для сравнения график времени поиска для обычного массива.

## Описание метода/модели.

### Деревья

Бинарное дерево поиска (Binary Search Tree, BST) — это упорядоченное дерево, где:

Для каждой вершины:

- Значения в левом поддереве меньше ключа вершины.
- Значения в правом поддереве больше ключа вершины.

Операции (поиск, вставка, удаление) выполняются за  $O(h)$ , где  $h$  — высота дерева.

- В сбалансированном BST  $h \approx \log N$ , а в дегенеративном (линейном) —  $h \approx N$ .

Проблема: Обычное BST может деградировать в список, если вставлять элементы в порядке возрастания/убывания.

AVL-дерево (Adelson-Velsky and Landis Tree) — это самобалансирующееся BST, где:

Для каждой вершины:

- Разница высот левого и правого поддеревья (баланс-фактор) не превышает 1.
- При вставке и удалении выполняется автоматическая балансировка (повороты).
- Малый поворот (одно вращение)
- Большой поворот (двойное вращение)
- Операции выполняются за  $O(\log N)$ , так как дерево всегда сбалансировано.

Преимущество AVL-дерева:

- Гарантирует  $O(\log N)$  для поиска, вставки и удаления.
- Хорош для задач, где частые операции поиска (например, базы данных).

Недостаток:

- Чуть сложнее в реализации из-за балансировки.
- Перестройки требуют дополнительных вычислений.

### **Выполнение задачи.**

Для реализации и выполнения данного алгоритма был задействован язык Python. Были реализованы следующие программные блоки: алгоритмический блок, тестовый блок, аналитический блок полученных результатов работы алгоритма.

**Блок кода отвечающий за реализацию деревьев:**

```
class Node:
```

```
    def __init__(self, key):
```

```
        self.key = key
```

```
        self.left = None
```

```
        self.right = None
```

```
        self.height = 1
```

```
# Бинарное дерево поиска (BST)
```

```
class BST:
```

```
    def __init__(self):
```

```
        self.root = None
```

```
    def insert(self, key):
```

```
        self.root = self._insert(self.root, key)
```

```
    def _insert(self, node, key):
```

```
        # Базовый случай: если узел пустой, создаём новый узел
```

```
        if node is None:
```

```
            return Node(key)
```

```
        # Проверка на дубликат: если ключ уже есть, ничего не делаем
```

```
        if key == node.key:
```

```
            return node # Добавляем обработку дубликатов
```

```
        # Вставка элемента: идём влево или вправо в зависимости от
```

```
значения
```

```
        if key < node.key:
```

```
            node.left = self._insert(node.left, key)
```

```
        else:
```

```
            node.right = self._insert(node.right, key)
```

```
        return node
```

```
    def search(self, key):
```

```
        return self._search(self.root, key)
```

```
    def _search(self, node, key):
```

```
        if not node or node.key == key:
```

```
            return node
```

```
        if key < node.key:
```

```
            return self._search(node.left, key)
```

```
        return self._search(node.right, key)
```

```
    def delete(self, key):
```

```
        self.root = self._delete(self.root, key)
```

```
    def _delete(self, node, key):
```

```
        if not node:
```

```
            return node
```

```
        if key < node.key:
```

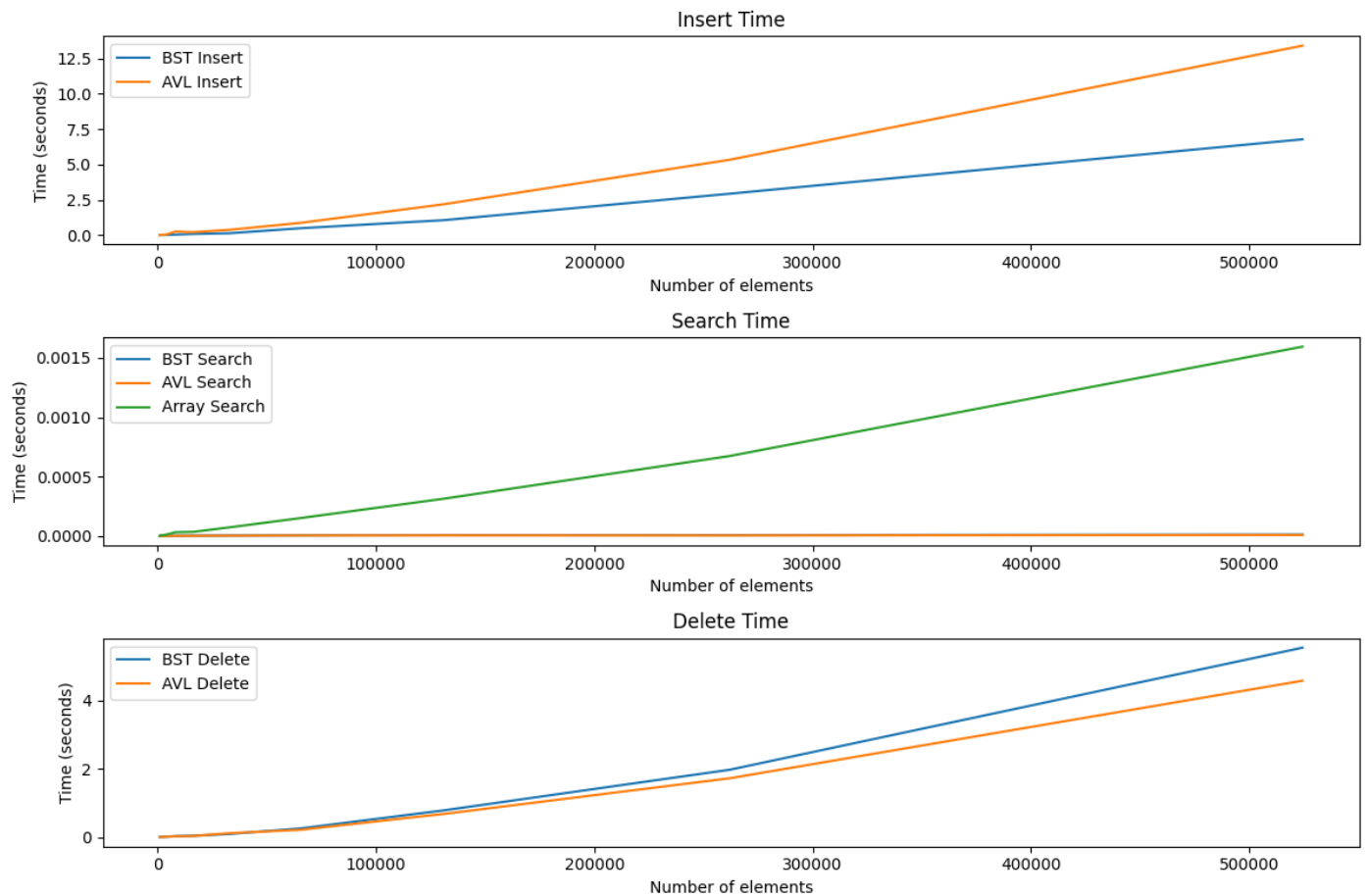
Блоки кода отвечающие за тестирование:

```

def run_tests():
    times_insert_bst = []
    times_insert_avl = []
    times_search_bst = []
    times_search_avl = []
    times_search_array = []
    times_delete_bst = []
    times_delete_avl = []
    for i in range(10):
        size = 2 ** (10 + i)
        random_array = [random.randint(0, size) for _ in range(size)]
        # sorted_array = list(range(size)) # No longer need sorted array
        # for array, name in [(random_array, "Random"), (sorted_array, "Sorted")]:
# change here
        for array, name in [(random_array, "Random")]:
            bst = BST()
            avl = AVLTree()
            # Вставка элементов в деревья
            start_time = time.time()
            for num in array:
                bst.insert(num)
            times_insert_bst.append(time.time() - start_time)
            start_time = time.time()
            for num in array:
                avl.insert(num)
            times_insert_avl.append(time.time() - start_time)
            # Поиск 1000 случайных элементов
            search_times_bst = []
            search_times_avl = []
            for _ in range(1000):
                key = random.choice(array)
                start_time = time.time()
                bst.search(key)
                search_times_bst.append(time.time() - start_time)
                start_time = time.time()
                avl.search(key)
                search_times_avl.append(time.time() - start_time)
            times_search_bst.append(sum(search_times_bst) / 1000)
            times_search_avl.append(sum(search_times_avl) / 1000)
            # Поиск в обычном массиве

```

Результаты работы программы выводятся в виде графика зависимости и приведены ниже.



## Заключение.

Бинарное дерево поиска (BST) эффективно для хранения и поиска данных, но может деградировать в линейную структуру при неудачном порядке вставки, приводя к худшему времени работы  $O(N)$ .

- AVL-дерево решает эту проблему автоматической балансировкой, гарантируя высоту  $O(\log N)$  и обеспечивая стабильную производительность для операций поиска, вставки и удаления.
- BST лучше, если данные вставляются случайно и дерево остаётся сбалансированным естественным образом.

AVL предпочтительно для частого поиска (например, базы данных) из-за меньшей высоты, но требует дополнительных вычислений при балансировке. В общем случае, если важна скорость поиска и обновлений — AVL-дерево более надёжное решение.