

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №3
по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»
Тема: Реализация и исследование АВЛ-деревьев

Студент гр. 3384

Козьмин Н.В.

Преподаватель

Шестопалов Р.П.

Санкт-Петербург

2024

Цель работы.

Изучить и реализовать на Python структуру АВЛ-деревьев через использование узлов, связанных друг с другом. Выполнить проверку на соответствие АВЛ-дереву, визуализацию, балансировку изменённого узла, добавление и удаление элементов. Сравнить время и количество операций, необходимых для реализованных операций, с теоретическими оценками.

Задание.

В заданиях в качестве подсказки будет изложена основная структура данных (класс узла) и будет необходимо реализовать несколько основных функций: проверка дерева (является ли оно АВЛ деревом), нахождение разницы между связными узлами, вставка узла.

В качестве исследования нужно самостоятельно:

- реализовать функции удаления узлов: любого, максимального и минимального
- сравнить время и количество операций, необходимых для реализованных операций, с теоретическими оценками (очевидно, что проводить исследования необходимо на разных объемах данных)

Также для очной защиты необходимо подготовить визуализацию дерева. В отчете помимо проведенного исследования необходимо приложить код всей получившей структуры: класс узла и функции.

Основные теоретические положения.

АВЛ-дерево — это бинарное дерево поиска, сбалансированное по высоте так, что разница между высотами левого и правого поддерева каждого узла не более 1.

АВЛ-деревья (как и другие деревья поиска с балансировкой) используются так как все операции над деревьями поиска зависят от высоты дерева.

Выставляя дополнительные ограничения на высоту, мы тем самым сокращаем время каждой операции поиска, жертвуя дополнительными затратами на балансировку при вставке и удалении.

Выполнение работы.

Описание структуры кода.

Класс Node уже был дан в лабораторной работе. Его поля очевидны (значение, левый узел, правый узел, высота, зависящая от дочерних элементов)

Реализованные объекты:

- Функция `find_height_and_balance` подсчитывает высоту и проверяет сбалансированность, начиная от каждого узла дерева. Функционал не использует уже имеющуюся длину узлов, что позволяет нам независимо проверить правильность выполнения алгоритмов по работе с деревьями.
- Функция `check_avl_tree`, используя второе значение кортежа, возвращаемого `find_height_and_balance`, даёт только ответ на то, является ли `root` узлом `avl`-дерева.
- Функция `diff` является дополнением в курсе для лабораторной работы, поэтому она тоже приведена здесь. Она вычисляет минимальную разницу значений между связанными узлами, используя обход в длину.
- Функция `height` является вспомогательной и просто, либо берёт значение узла при его наличии, либо возвращает 0.
- Функции `small_left_turn` и `small_right_turn` делают повороты ветвей узла при их вызове согласно описанию из вики.
- Сама функция балансировки `balancing` использует функции поворота при соблюдении определённых условий, которые также согласуются с вики. Также используются, так называемые, большие повороты, как комбинация двух стандартных (маленьких).

- Функция вставки также через обход в длину находит место и вставляет значение в него (очевидно, с созданием узла), а затем поднимаясь вверх по узлам, балансирует их. Так как внутри балансировки производится пересчёт высоты корня, после неё пересчёт высоты не нужен.
- Функция `delete_max` проходит до крайнего правого узла и ставит на его место текущий левый. При этом во время обратного подъёма балансирует каждый узел. Также возвращается удалённое значение.
- Функция `delete_min` выполняет те же действия, что и `delete_max` с заменой сторон на противоположные.
- Функция `delete` доходит до значения, которое нужно удалить (если его нет, завершает работу), а затем берёт следующее значение по величине из правой ветки (через функцию `delete_min` с попутной балансировкой) и заменяет на него значение, которое нужно удалить. Затем возвращаясь, также балансирует каждый узел
- Функция `in_order` используется для визуализации дерева в одну строку, рекурсивно строя его из всех значений левых узлов, значения текущего и всех значений правых (возвращает значение).
- Функция `visualize` используется для визуализации дерева в ряд строк, показывая результат по аналогии с ответом от проверяющей системы в случае ошибки (выводит значения). Для обработки дерева также проходит в длину, так как эта реализация проще.
- Функция `generate_avl_tree` из строки, содержащей числа через пробел, делает дерево, используя вставку (возвращает корневой узел).

Описание пайплайна.

- По умолчанию данные не считываются, так как суть лабораторной работы в предоставлении функционала для разработки, то есть ряда функций. Значения принимаются в поочерёдной вставке элементов или через функцию `generate_avl_tree`. Самостоятельно создавать

узлы и связывать их друг с другом нельзя, так как это приведёт к построению не бинарного дерева поиска.

- Предобработкой (как и постобработкой) является выполнение балансировки для каждого необходимого узла во время добавления и удаления элементов.
- Основная работа происходит при обновлении (добавлении и удалении элементов) и визуализации AVL-дерева.
- Вывод данных происходит в основной поток при вызове `visualize` или при выводе результата вызова `in_order`.

Разработанный программный код см. в приложении А.

Результаты тестирования см. в приложении Б.

Анализ полученных значений.

Результаты работы структуры представлены на рисунках 1-5.

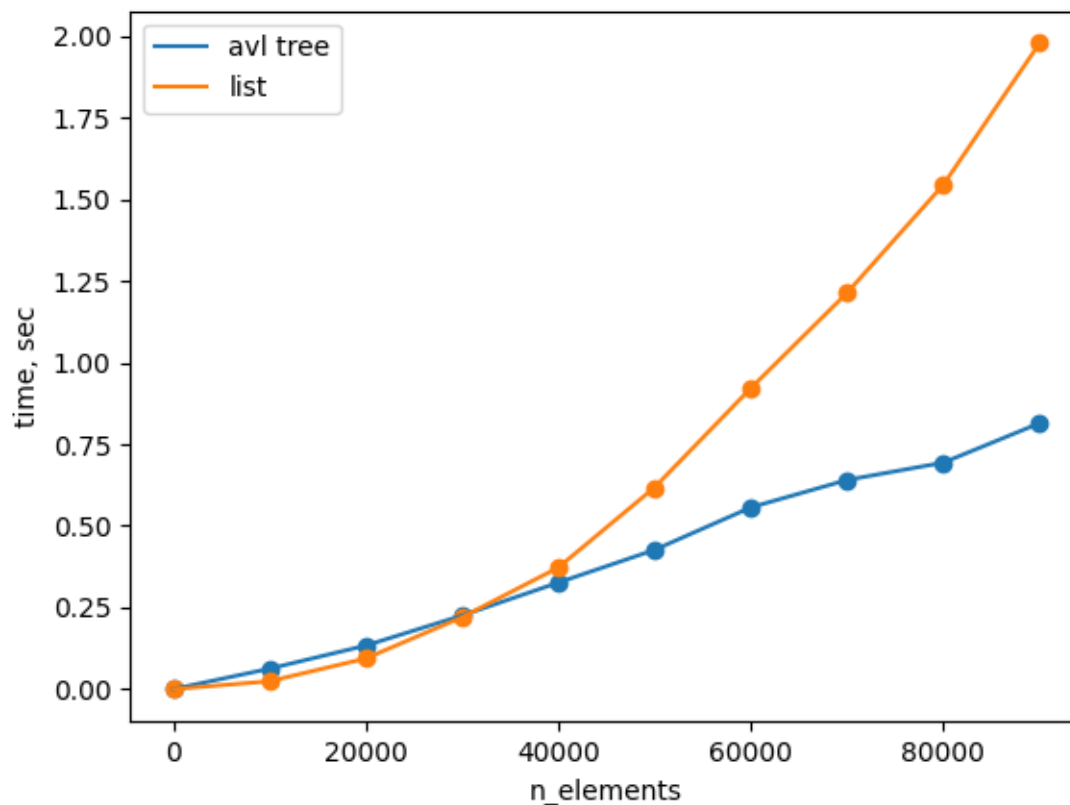


Рисунок 1 – Вставка в худшем случае

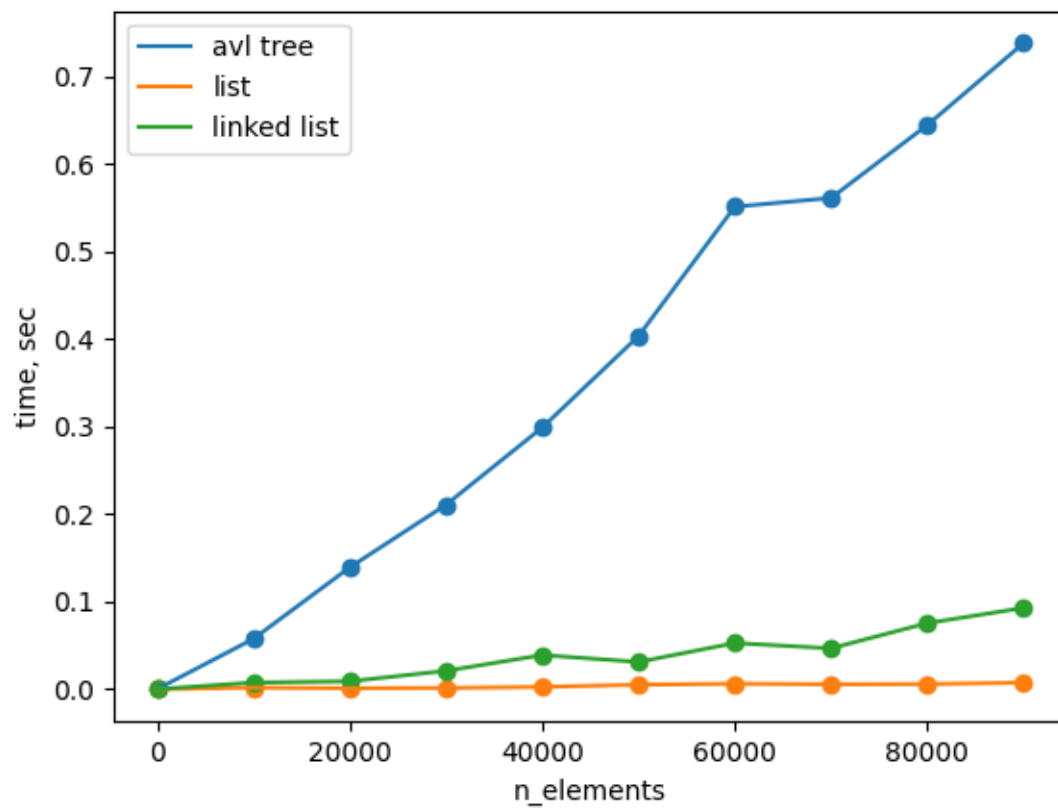


Рисунок 2 – Вставка в лучшем случае

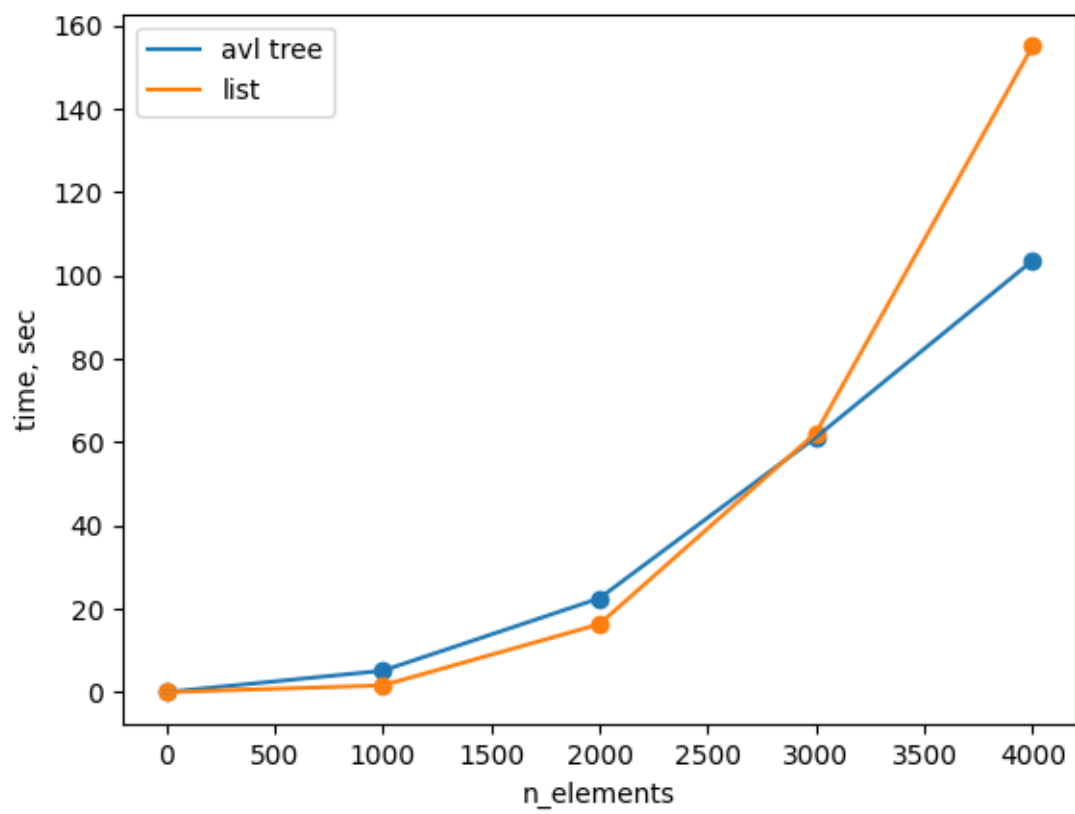


Рисунок 3 – Пересоздание структуры и сортировка в список

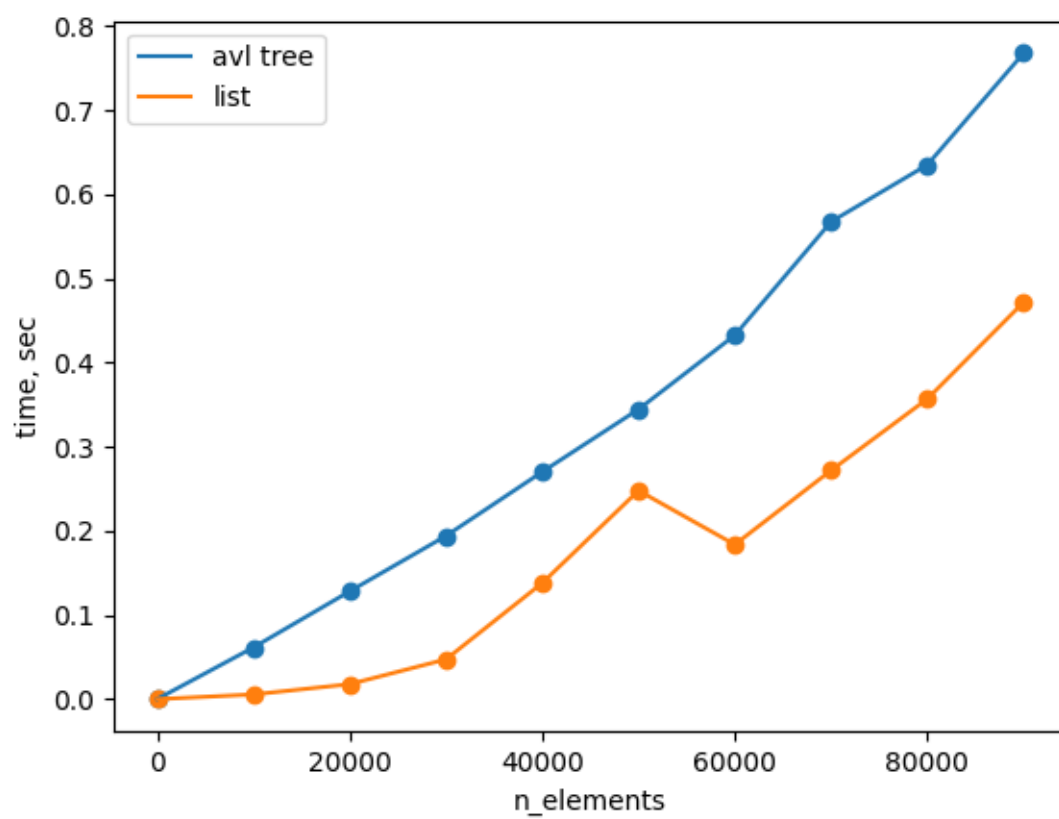


Рисунок 4 – Удаление в худшем случае

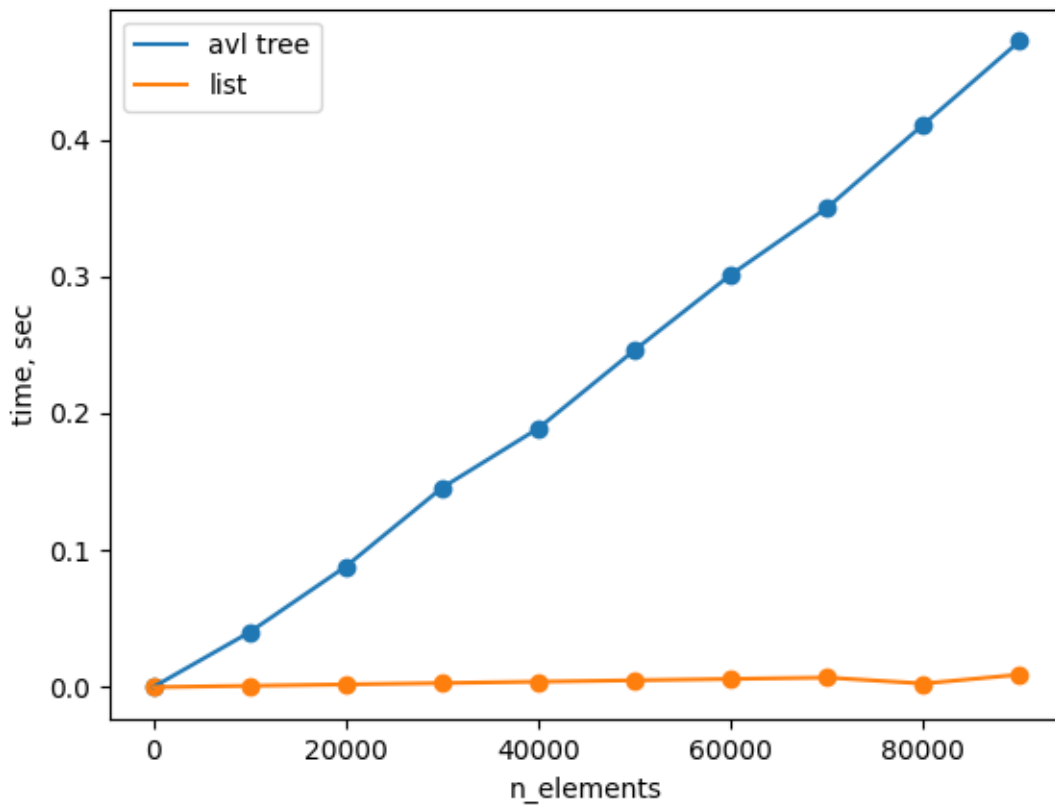


Рисунок 5 – Удаление в лучшем случае

Важно учесть, что $n_elements$ характеризует не только количество элементов в структуре, но и количество применения самих операций для одной и той же структуры вместо принятого одного раза для упрощения и наглядности. Полученные данные можно описать следующим образом: АВЛ-дерево работает стабильнее по времени при вставках и выигрывает при определенных обстоятельствах при потребности в сортировки. Также можно предполагать, что поиск тоже будет быстрее, нежели в других указанных структурах при анализе.

Выводы.

В проделанной работе были изучены AVL-деревья. Для них были реализованы добавление, удаление и визуализация элементов на Python вместе с сопутствующими функциями. Дополнительно была измерена скорость работы реализованной структуры на выборках разного объема и разброса значений, произведён анализ полученных данных.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: src/main.py

```
class Node:
    def __init__(self, val, left=None, right=None):
        self.val = val
        self.left: Node | None = left
        self.right: Node | None = right
        self.height: int = 1

def find_height_and_balance(root: Node | None) -> tuple:
    if root == None:
        return 0, True
    left = find_height_and_balance(root.left)
    right = find_height_and_balance(root.right)
    height = max(left[0], right[0])+1
    is_balanced = abs(left[0] - right[0]) < 2
    return height, left[1] and right[1] and is_balanced

# Checking the whole tree
def check_avl_tree(root: Node | None) -> bool:
    return find_height_and_balance(root)[1]

def diff(root: Node | None) -> int:
    if root == None:
        return float("+inf")
    diffs = [float("+inf")]
    if root.left != None:
        diffs.append(abs(root.val - root.left.val))
        diffs.append(diff(root.left))
    if root.right != None:
        diffs.append(abs(root.right.val - root.val))
        diffs.append(diff(root.right))
    return min(diffs)

def height(root: Node | None) -> int:
    return root.height if root != None else 0

def small_left_turn(root: Node) -> Node:
    tmp_root = root
    root = root.right
    tmp_root.right = root.left
    root.left = tmp_root
    root.left.height = max(height(root.left.left),
height(root.left.right))+1
    root.height = max(height(root.left), height(root.right))+1
    return root

def small_right_turn(root: Node) -> Node:
    tmp_root = root
    root = root.left
    tmp_root.left = root.right
```

```

        root.right = tmp_root
        root.right.height = max(height(root.right.left),
height(root.right.right))+1
        root.height = max(height(root.left), height(root.right))+1
        return root

def balancing(root: Node | None) -> Node:
    if root == None:
        return None
    left_height = height(root.left)
    right_height = height(root.right)

    # Left turn
    if left_height - right_height == -2:
        # Big turn
        if height(root.right.left) - height(root.right.right) > 0:
            root.right = small_right_turn(root.right)

        return small_left_turn(root)

    # Right turn
    elif left_height - right_height == 2:
        # Big turn
        if height(root.left.left) - height(root.left.right) < 0:
            root.left = small_left_turn(root.left)

        return small_right_turn(root)

    else:
        root.height = max(height(root.left), height(root.right))+1
        return root

def insert(val, root: Node | None) -> Node:
    if root == None:
        return Node(val)
    if val <= root.val:
        if root.left == None:
            root.left = Node(val)
        else:
            root.left = insert(val, root.left)
    else:
        if root.right == None:
            root.right = Node(val)
        else:
            root.right = insert(val, root.right)
    root = balancing(root)
    return root

def delete_max(root: Node | None) -> Node | None:
    if root == None:
        return None, None
    if root.right != None:
        root.right, del_val = delete_max(root.right)
        root = balancing(root)
    else:
        del_val = root.val
        root = root.left
    return root, del_val

```

```

def delete_min(root: Node | None) -> Node | None:
    if root == None:
        return None, None
    if root.left != None:
        root.left, del_val = delete_min(root.left)
        root = balancing(root)
    else:
        del_val = root.val
        root = root.right
    return root, del_val

def delete(val, root: Node | None) -> Node | None:
    if root == None:
        return None
    if val < root.val:
        root.left = delete(val, root.left)
    elif val > root.val:
        root.right = delete(val, root.right)
    else:
        if root.right == None:
            root = root.left
        elif root.left == None:
            root = root.right
        else:
            root.right, root.val = delete_min(root.right)
    root = balancing(root)
    return root

def in_order(root: Node | None) -> str:
    if root == None:
        return ""
    rslt = []
    left = in_order(root.left)
    if left != "":
        rslt.append(left)
    right = in_order(root.right)
    rslt.append(str(root.val))
    if right != "":
        rslt.append(right)
    return " ".join(rslt)

def visualize(root: Node) -> None:
    if root == None:
        print("x x x, height: 0")
        return
    if root.left != None:
        left = root.left.val
    else:
        left = "x"
    if root.right != None:
        right = root.right.val
    else:
        right = "x"
    print(f"{left} {root.val} {right}, height: {root.height}")
    if root.left != None:
        visualize(root.left)
    if root.right != None:

```

```

        visualize(root.right)

def generate_avl_tree(line: str) -> Node:
    root = None
    arr = list(map(int, line.split()))
    for i in arr:
        root = insert(i, root)
    return root

```

Название файла: tests/efficiency_test.py

```

"""This file should be placed along with the executable file."""

```

```

import matplotlib.pyplot as plt
from random import randint
from main import *
import time

# Node for LinkedList
class Node_ll:
    def __init__(self, value = None, next = None):
        self.value = value
        self.next = next

class LinkedList:
    def __init__(self):
        self.first = None
        self.last = None
        self.length = 0

    def __str__(self):
        if self.first != None:
            current = self.first
            out = 'LinkedList [\n' +str(current.value) +'\n'
            while current.next != None:
                current = current.next
                out += str(current.value) + '\n'
            return out + ']'
        return 'LinkedList []'

    def clear(self):
        self.__init__()

    def __getitem__(self, index):
        cur = self.first
        while cur != None:
            if index == 0:
                return cur.value
            index -= 1
            cur = cur.next
        raise IndexError("linked list index out of range")

# add to end of LinkedList
def add(self, x):
    self.length+=1
    if self.first == None:

```

```

        # self.first and self.last will point to the same memory
location        self.last = self.first = Node_ll(x, None)
else:
        # here, already to different ones, because the assignment
occurred        self.last.next = self.last = Node_ll(x, None)

def InsertNth(self,i,x):
    if self.first == None:
        self.last = self.first = Node_ll(x, None)
        self.length += 1
        return
    if i == 0:
        self.first = Node_ll(x,self.first)
        self.length += 1
        return
    curr=self.first
    count = 0
    while curr != None:
        count+=1
        if count == i:
            curr.next = Node_ll(x,curr.next)
            self.length += 1
            if curr.next.next == None:
                self.last = curr.next
            break
        curr = curr.next

def Del(self,i):
    if (self.first == None):
        return
    curr = self.first
    count = 0
    if i == 0:
        self.first = self.first.next
        self.length -= 1
        return
    while curr != None:
        if count == i:
            if curr.next == None:
                self.last = curr
            old.next = curr.next
            self.length -= 1
            break
        old = curr
        curr = curr.next
        count += 1

if __name__ == "__main__":
    set_n_elements = []
    avl_tree_times = []
    list_times = []
    ll_times = []
    for n_elements in range(0, 100000, 10000):
        print(f"Check {n_elements} elements...")
        set_n_elements.append(n_elements)

```

```

a = [randint(-1000000, 1000000) for _ in range(n_elements)]
count = 2
avl_tree_local_times = []
list_local_times = []
ll_local_times = []
for _ in range(count):
    root = generate_avl_tree(' '.join(map(str,
range(n_elements))))
    start = time.time()
    for i in range(n_elements):
        root = delete(i, root)
    end = time.time() - start
    avl_tree_local_times.append(end)

    lst = list(a)
    start = time.time()
    for i in range(n_elements):
        del lst[len(lst)-1] #len(lst)
    end = time.time() - start
    del lst
    list_local_times.append(end)

    # ll = LinkedList()
    # for i in range(n_elements):
    #     ll.add(a[i])
    # start = time.time()
    # for i in range(n_elements):
    #     ll.Del(i) #ll.length
    # end = time.time() - start
    # del ll
    # ll_local_times.append(end)
end = sum(avl_tree_local_times) / count
avl_tree_times.append(end)
end = sum(list_local_times) / count
list_times.append(end)
# end = sum(ll_local_times) / count
# ll_times.append(end)
plt.scatter(set_n_elements, avl_tree_times)
plt.plot(set_n_elements, avl_tree_times, label='avl tree')
plt.scatter(set_n_elements, list_times)
plt.plot(set_n_elements, list_times, label='list')
# plt.scatter(set_n_elements, ll_times)
# plt.plot(set_n_elements, ll_times, label='linked list')
plt.xlabel("n_elements")
plt.ylabel("time, sec")
plt.legend()
plt.show()

```

Название файла: tests/ functionality_test.py

"""This file should be placed along with the executable file."""

```

import pytest
from main import *

```

```

@pytest.mark.parametrize('root',
[
    (None),

```



```

        (Node(15)),
        (generate_avl_tree("-34 45 66")),
        (generate_avl_tree("758 -98 457 189 434 802
5 5 -561 92"))),
    ])
def test_generate_avl_tree(root):
    assert check_avl_tree(root) == True

@pytest.mark.parametrize('root, del_vals, expected_inorder',
    [
        (None, [5], ""),
        (Node(15), [15], ""),
        (generate_avl_tree("-34 45 66"), [-34, 45],
"66"),
        (
            generate_avl_tree("758 -98 457 189 434
802"),
            [758, 457, 500, 802, 457],
            "-98 189 434"
        ),
    ])
def test_delete_vals(root, del_vals, expected_inorder):
    for i in del_vals:
        root = delete(i, root)
    assert check_avl_tree(root) == True
    assert in_order(root) == expected_inorder

```

ПРИЛОЖЕНИЕ Б

ТЕСТИРОВАНИЕ

Таблица 1 - Примеры тестовых случаев

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	None	True	OK
2.	Node(15)	True	OK
3.	generate_avl_tree("-34 45 66")	True	OK
4.	generate_avl_tree("758 -98 457 189 434 802 5 5 -561 92")	True	OK
5.	None, [5]	""	OK
6.	Node(15), [15]	""	OK
7.	generate_avl_tree("-34 45 66"), [-34, 45]	"66"	
8.	generate_avl_tree("758 -98 457 189 434 802"), [758, 457, 500, 802, 457]	"-98 189 434"	OK