Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра інформатики та програмної інженерії

Звіт

з лабораторної роботи № 3 з дисципліни «Проектування алгоритмів»

"Проектування структур даних"

Виконав(ла)	<u> III-12 Кушнір Ганна Вікторівна</u>	
` /	(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	
Перевірив	Сопов Олексій Олександрович	
	(прізвище, ім'я, по батькові)	

3MICT

1	МЕТА ЛАБОРАТОРНОІ РОБОТИ	3
2	ЗАВДАННЯ	4
3	виконання	7
	3.1 ПСЕВДОКОД АЛГОРИТМІВ	7
	3.1.1 Псевдокод алгоритму пошуку запису	7
	3.1.2 Псевдокод алгоритму додавання запису	7
	3.1.3 Псевдокод алгоритму видалення запису	8
	3.1.4 Псевдокод алгоритму редагування запису	9
	3.2 ЧАСОВА СКЛАДНІСТЬ ПОШУКУ	9
	3.3 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ	10
	3.3.1 Вихідний код	
	3.3.2 Приклади роботи	22
	3.4 ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ	23
	3.4.1 Часові характеристики оцінювання	23
висі	НОВОК	24
КРИТ	ТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ	25

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи – вивчити основні підходи проектування та обробки складних структур даних.

2 ЗАВДАННЯ

Відповідно до варіанту (таблиця 2.1), записати алгоритми пошуку, додавання, видалення і редагування запису в структурі даних за допомогою псевдокоду (чи іншого способу по вибору).

Записати часову складність пошуку в структурі в асимптотичних оцінках.

Виконати програмну реалізацію невеликої СУБД з графічним (не консольним) інтерфейсом користувача (дані БД мають зберігатися на ПЗП), з функціями пошуку (алгоритм пошуку у вузлі структури згідно варіанту таблиця 2.1, за необхідності), додавання, видалення та редагування записів (запис складається із ключа і даних, ключі унікальні і цілочисельні, даних може бути декілька полів для одного ключа, але достатньо одного рядка фіксованої довжини). Для зберігання даних використовувати структуру даних згідно варіанту (таблиця 2.1).

Заповнити базу випадковими значеннями до 10000 і зафіксувати середнє (із 10-15 пошуків) число порівнянь для знаходження запису по ключу.

Зробити висновок з лабораторної роботи.

Таблиця 2.1 – Варіанти алгоритмів

Nº	Структура даних	
1	Файли з щільним індексом з перебудовою індексної області, бінарний	
	пошук	
2	Файли з щільним індексом з областю переповнення, бінарний пошук	
3	Файли з не щільним індексом з перебудовою індексної області,	
	бінарний пошук	
4	Файли з не щільним індексом з областю переповнення, бінарний	
	пошук	
5	АВЛ-дерево	
6	Червоно-чорне дерево	
7	В-дерево t=10, бінарний пошук	
8	В-дерево t=25, бінарний пошук	

9	В-дерево t=50, бінарний пошук	
10	В-дерево t=100, бінарний пошук	
11	Файли з щільним індексом з перебудовою індексної області,	
	однорідний бінарний пошук	
12	Файли з щільним індексом з областю переповнення, однорідний	
	бінарний пошук	
13	Файли з не щільним індексом з перебудовою індексної області,	
	однорідний бінарний пошук	
14	Файли з не щільним індексом з областю переповнення, однорідний	
	бінарний пошук	
15	АВЛ-дерево	
16	Червоно-чорне дерево	
17	В-дерево t=10, однорідний бінарний пошук	
18	В-дерево t=25, однорідний бінарний пошук	
19	В-дерево t=50, однорідний бінарний пошук	
20	В-дерево t=100, однорідний бінарний пошук	
21	Файли з щільним індексом з перебудовою індексної області, метод	
	Шарра	
22	Файли з щільним індексом з областю переповнення, метод Шарра	
23	Файли з не щільним індексом з перебудовою індексної області, метод	
	Шарра	
24	Файли з не щільним індексом з областю переповнення, метод Шарра	
25	АВЛ-дерево	
26	Червоно-чорне дерево	
27	В-дерево t=10, метод Шарра	
28	В-дерево t=25, метод Шарра	
29	В-дерево t=50, метод Шарра	
30	В-дерево t=100, метод Шарра	
31	АВЛ-дерево	
32	Червоно-чорне дерево	

33	В-дерево t=250, бінарний пошук
34	В-дерево t=250, однорідний бінарний пошук
35	В-дерево t=250, метод Шарра

3 ВИКОНАННЯ

- 3.1 Псевдокод алгоритмів
- 3.1.1 Псевдокод алгоритму пошуку запису

```
Find(key, root)
```

```
if root is None
       then
             return None
end if
if key < root.key
               return Find(key, root.left child)
       then
end if
if key > root.key
               return Find(key, root.right_child)
       then
end if
return root
```

3.1.2 Псевдокод алгоритму додавання запису

return root

```
Insert(key, value, root)
if root is None
        then
               root ← new Node with key and value
                if key < root.key
        else
                                root.left ← Insert(key, value, root.left)
                        then
                                if height(root.left) - height(root.right) = 2
                                               if key < root.left.key
                                        then
                                                               root \leftarrow RightRotate(root)
                                                        then
                                                               root ← LeftRightRotate(root)
                                                        else
                                               end if
                                end if
                        else
                               if key > root.key
                                               root.right ← Insert(key, value, root.right)
                                        then
                                                if height(root.left) - height(root.right) = -2
                                                               if key > root.right.key
                                                                               root \leftarrow LeftRotate(root)
                                                                        then
                                                                                root \leftarrow RightLeftRotate(root)
                                                                        else
                                                                end if
                                               end if
                                end if
                end if
end if
root.height \leftarrow max(height(root.right), height(root.left)) + 1
```

3.1.3 Псевдокод алгоритму видалення запису

Delete(key, root)

```
if root is None
       then
             return None
end if
if key < root.key
       then
               root.left \leftarrow Delete(key, root.left)
       else
               if key > root.key
                              root.right ← Delete(key, root.right)
                      then
                      else
                              if root does not have children
                                             return None
                                      then
                              end if
                              if root has 1 child
                                             if root has left child
                                      then
                                                     then
                                                             return root.left
                                                             return root.right
                                                     else
                                             end if
                              end if
                              successor ← min node of root's right subtree
                              swap successor.key and root.key
                              swap successor.value and root.value
                              root.right ← Delete(successor.key, root.right)
                              return root
               end if
end if
root.height \leftarrow max(height(root.right), height(root.left)) + 1
return RebalanceNode(root)
RebalanceNode(node)
if height(node.left) - height(node.right) = 2
               if height(node.left.left) > height(node.left.right)
                              return RightRotate(node)
                      then
                              return LeftRightRotate(node)
                      else
               end if
end if
if height(node.left) - height(node.right) = -2
               if height(node.right.right) > height(node.right.left)
       then
                      then
                              return LeftRotate(node)
                              return RightLeftRotate(node)
                      else
```

end if

return node

end if

3.1.4 Псевдокод алгоритму редагування запису

Change(key, new_value, root)

```
if root is None
       then
               flag \leftarrow False
       else
               if key < root.key
                      then
                              root.left, flag ← Change(key, new value, root.left)
                      else
                              if key > root.key
                                             root.right, flag ← Change(key, new value, root.right)
                                     then
                                     else
                                             root.value ← new value
                                             flag ← True
                              end if
               end if
end if
return root, flag
```

3.2 Часова складність пошуку

	Find(key, root)	Складність
1	if root is None	O(1)
2	then return None	O(1)
	end if	
3	if key < root.key	O(1)
4	then return Find(key, root.left_child)	$O(\log_2 n)$
	end if	
5	if key > root.key	O(1)
6	then return Find(key, root.right_child)	$O(\log_2 n)$
	end if	
7	return root	O(1)

Алгоритм пошуку в АВЛ-дереві — рекурсивний. Максимальна кількість його викликів рівна максимальній висоті бінарного дерева, тобто $\log_2 n$, де n — кількість вузлів дерева (ключів бази даних). Оскільки виконання всіх елементарних операцій (порівняння, присвоєння) використовує сталий час (O(1)), то загальна часова складність алгоритму у найгіршому випадку складає $O(\log_2 n) = O(\log n)$ — логарифмічна складність.

Мінімальна кількість викликів рекурсивного алгоритму пошуку рівна одиниці (якщо шуканий вузол ϵ коренем дерева). Звідси часова складність алгоритму у найкращому випадку складає $\Omega(1)$ – константа.

```
У середньому випадку часова складність також \epsilon логарифмічною — \Theta(\log n).
     3.3
           Програмна реалізація
     3.3.1 Вихідний код
     Файл «AVL tree.py»:
class Node:
    def __init__(self, key: int, value: str, parent = None, left = None, right
= None, height: int = 0):
        self.key = key
        self.value = value
        self.parent = parent
        self.left = left
        self.right = right
        self.height = height
class AVLTree:
    def __init__(self):
        self.root = None
    def find(self, key: int):
        return self._find(key, self.root)
    def _find(self, key: int, node: Node):
        if not node:
            return None
        if key < node.key:</pre>
            return self._find(key, node.left)
        if key > node.key:
            return self._find(key, node.right)
        return node
    def height(self, node: Node):
        if not node:
            return -1
        return node.height
    def _right_rotate(self, node: Node):
        temp = node.left
        node.left = temp.right
        temp.right = node
```

```
temp.parent = node.parent
    node.parent = temp
    if node.left:
        node.left.parent = node
    node.height = max(self.height(node.right), self.height(node.left)) + 1
    temp.height = max(self.height(temp.left), node.height) + 1
    return temp
def _left_rotate(self, node: Node):
    temp = node.right
    node.right = temp.left
    temp.left = node
    temp.parent = node.parent
    node.parent = temp
    if node.right:
        node.right.parent = node
    node.height = max(self.height(node.right), self.height(node.left)) + 1
    temp.height = max(self.height(temp.right), node.height) + 1
    return temp
def _right_left_rotate(self, node: Node):
    node.right = self._right_rotate(node.right)
    return self. left rotate(node)
def _left_right_rotate(self, node: Node):
    node.left = self._left_rotate(node.left)
    return self._right_rotate(node)
def insert(self, key: int, value):
    self.root, flag = self._insert(key, value, self.root, None)
    return flag
def _insert(self, key: int, value, node: Node, parent: Node):
    if not node:
        node = Node(key, value, parent)
        flag = True
    elif key < node.key:</pre>
        node.left, flag = self._insert(key, value, node.left, node)
        if (self.height(node.left) - self.height(node.right)) == 2:
            if key < node.left.key:</pre>
                node = self._right_rotate(node)
            else:
                node = self._left_right_rotate(node)
    elif key > node.key:
        node.right, flag = self._insert(key, value, node.right, node)
        if (self.height(node.left) - self.height(node.right)) == -2:
            if key > node.right.key:
                node = self._left_rotate(node)
```

```
else:
                node = self._right_left_rotate(node)
    else:
        flag = False
    node.height = max(self.height(node.right), self.height(node.left)) + 1
    return node, flag
def _find_min(self, node: Node):
    if node.left:
        return self._find_min(node.left)
    return node
def delete(self, key: int):
    if self.find(key):
        self.root = self._delete(key, self.root)
def _delete(self, key: int, node: Node):
    if not node:
        return None
    if key < node.key:</pre>
        node.left = self._delete(key, node.left)
    elif key > node.key:
        node.right = self._delete(key, node.right)
    else:
        if not node.left and not node.right:
            return None
        if not node.left or not node.right:
            if node.left:
                node.left.parent = node.parent
                return node.left
            else:
                node.right.parent = node.parent
                return node.right
        successor = self._find_min(node.right)
        node.key, successor.key = successor.key, node.key
        node.value, successor.value = successor.value, node.value
        node.right = self._delete(successor.key, node.right)
        return node
    node.height = max(self.height(node.left), self.height(node.right)) + 1
    return self._rebalance_node(node)
def _rebalance_node(self, node: Node):
    if (self.height(node.left) - self.height(node.right)) == 2:
        if self.height(node.left.left) > self.height(node.left.right):
            return self._right_rotate(node)
        else:
            return self._left_right_rotate(node)
    if (self.height(node.left) - self.height(node.right)) == -2:
```

```
if self.height(node.right.right) > self.height(node.right.left):
                return self._left_rotate(node)
            else:
                return self._right_left_rotate(node)
        return node
   def change(self, key: int, new_value):
        self.root, flag = self._change(key, new_value, self.root)
        return flag
   def _change(self, key: int, new_value, node: Node):
        if not node:
            flag = False
        elif key < node.key:</pre>
            node.left, flag = self._change(key, new_value, node.left)
        elif key > node.key:
            node.right, flag = self._change(key, new_value, node.right)
        else:
            node.value = new_value
            flag = True
        return node, flag
   def print_tree(self):
        return self._print_tree(self.root, '')
   def _print_tree(self, node: Node, out: str, prefix: str = '', root: bool
= True, last: bool = True):
        out += prefix
        if root: out += ''
        elif last: out += ' └-'
        else: out += ' |-'
        if node: out += str(node.key) + '\n'
        else: out += '\n'
        if not node or (not node.left and not node.right):
            return out
        if root: prefix += ''
        elif last: prefix += '
        else: prefix += ' | '
        if node.right:
            out = self._print_tree(node.left, out, prefix, False, False)
        else:
            out = self._print_tree(node.left, out, prefix, False, True)
        if node.right:
            out = self._print_tree(node.right, out, prefix, False, True)
        return out
```

```
\Phiайл «main.py»:
from tkinter import *
import tkinter.messagebox
from AVL_tree import *
import os.path
filename = 'database.txt'
def main_window():
   root.deiconify()
   btn_find = Button(root, text = 'Find', font = 'Consolas 16', height = 3,
bg = 'lavender blush', command = find_data)
   btn_find.grid(row = 0,sticky = "EW")
   btn_add = Button(root, text = 'Add', font = 'Consolas 16', height = 3, bg
= 'lavender blush', command = add_data)
   btn_add.grid(row = 1, sticky = "EW")
   btn_edit = Button(root, text = 'Edit', font = 'Consolas 16', height = 3,
bg = 'lavender blush', command = edit_data)
   btn_edit.grid(row = 2, sticky = "EW")
   btn_delete = Button(root, text = 'Delete', font = 'Consolas 16', height =
3, bg = 'lavender blush', command = delete_data)
   btn_delete.grid(row = 3, sticky = "EW")
   btn_graphic = Button(root, text = 'Graphic representation\n of keys', font
                     height = 3, bg = 'lavender blush', command =
   'Consolas
             16',
graphic_representation)
   btn_graphic.grid(row = 4, sticky = "EW")
   return
def find_data():
   child_find = Toplevel(root)
   root.withdraw()
   child find.title('Find Data')
   child_find.geometry('500x300')
   child_find.resizable(0, 0)
   child_find['bg'] = 'lavender'
   child_find.columnconfigure(0, minsize = 500)
   lbl = Label(child_find, text = 'Input Key to Find:', font = 'Cambria 16',
bg = 'lavender')
   lbl.grid(row = 0, pady = 20)
   lbl_key = Label(child_find, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, padx = 5)
   ent_key = Entry(child_find, bg = 'lavender blush')
   ent_{key.grid}(row = 2, padx = 5, pady = 5)
    def find():
        key_str = ent_key.get()
```

```
if not key_str.isnumeric():
            tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Incorrect Key', message =
'The entered key must be a number.')
        else:
            key = int(key_str)
            node = tree.find(kev)
            if not node:
                ent content["text"] = ''
                tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Search Failed', message
= 'The entered key was not found in the database.')
            else:
                ent_content["text"] = node.value
        return
   find_btn = Button(child_find, text = 'Find Data', width = 20, bg =
'lavender blush', command = find)
   find_btn.grid(row = 3, padx = 10, pady = 30)
   lbl_content = Label(child_find, text = 'Content', bg = 'lavender')
   lbl_content.grid(row = 4, padx = 5)
   ent_content = Label(child_find, bg = 'lavender blush', width = 30)
   ent_content.grid(row = 5, padx = 5, pady = 5)
    def delete child():
        child_find.destroy()
        root.deiconify()
   child_find.protocol("WM_DELETE_WINDOW", delete_child)
   return
def add_data():
   child_add = Toplevel(root)
   root.withdraw()
   child_add.title('Add Data')
   child_add.geometry('500x210')
   child_add.resizable(0, 0)
   child_add['bg'] = 'lavender'
    child_add.columnconfigure([0, 1], minsize = 250)
   lbl = Label(child_add, text = 'Input new Key and Data:', font = 'Cambria
16', bg = 'lavender')
   lbl.grid(row = 0, column = 0, columnspan = 2, pady = 20)
   lbl_key = Label(child_add, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, column = 0, padx = 5)
   lbl_content = Label(child_add, text = 'Content', bg = 'lavender')
   lbl_content.grid(row = 1, column = 1, padx = 5)
   ent_key = Entry(child_add, bg = 'lavender blush')
   ent_key.grid(row = 2, column = 0, padx = 5, pady = 5)
    ent_content = Entry(child_add, bg = 'lavender blush', width = 30)
```

```
ent_content.grid(row = 2, column = 1, padx = 5, pady = 5)
    def add():
        kev_str = ent_kev.get()
        if not key_str.isnumeric():
            tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Incorrect Key', message =
'The entered key must be a number.')
        else:
            kev = int(kev str)
            value = ent_content.get()
            flag = tree.insert(key, value)
            if not flag:
                tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Error Adding', message =
'The entered key already exists in the database.')
            ent_key.delete(0, END)
            ent_content.delete(0, END)
        return
   add_btn = Button(child_add, text = 'Add Data', width = 20, bg = 'lavender
blush', command = add)
    add_btn.grid(row = 3, column = 0, columnspan = 2, padx = 10, pady = 30,
sticky = "E")
    def delete child():
        child_add.destroy()
        root.deiconify()
   child_add.protocol("WM_DELETE_WINDOW", delete_child)
   return
def edit_data():
   child_edit = Toplevel(root)
   root.withdraw()
   child_edit.title('Edit Data')
   child_edit.geometry('500x210')
   child_edit.resizable(0, 0)
   child_edit['bg'] = 'lavender'
   frm1 = Frame(child_edit, bg = 'lavender')
   frm1.columnconfigure([0, 1], minsize = 250)
   frm2 = Frame(child_edit, bg = 'lavender')
   frm2.columnconfigure([0, 1], minsize = 250)
   frm1.pack()
   lbl1 = Label(frm1, text = 'Input Key to Edit:', font = 'Cambria 16', bg =
'lavender')
   lbl1.grid(row = 0, columnspan = 2, pady = 20)
   lbl_key = Label(frm1, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, columnspan = 2, padx = 5)
    ent_key = Entry(frm1, bg = 'lavender blush')
```

```
ent_key.grid(row = 2, columnspan = 2, padx = 5, pady = 5)
    def find():
        key_str = ent_key.get()
        if not key_str.isnumeric():
            tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Incorrect Key', message =
'The entered key must be a number.')
        else:
            key = int(key_str)
            node = tree.find(key)
            if not node:
                tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Search Failed', message
= 'The entered key was not found in the database.')
            else:
                frm1.pack_forget()
                frm2.pack()
                ent_key_change["text"] = node.key
                ent_content_change.insert(0, node.value)
        return
   find_to_edit_btn = Button(frm1, text = 'Find Data', width = 20, bg =
'lavender blush', command = find)
   find_to_edit_btn.grid(row = 3, columnspan = 2, padx = 10, pady = 30)
   lbl2 = Label(frm2, text = 'Change Key and/or Data:', font = 'Cambria 16',
bg = 'lavender')
   lbl2.grid(row = 0, columnspan = 2, pady = 20)
   lbl_key = Label(frm2, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, column = 0, padx = 5)
   lbl_content = Label(frm2, text = 'Content', bg = 'lavender')
   lbl_content.grid(row = 1, column = 1, padx = 5)
   ent_key_change = Label(frm2, bg = 'lavender blush', width = 20)
   ent_key_change.grid(row = 2, column = 0, padx = 5, pady = 5)
   ent_content_change = Entry(frm2, bg = 'lavender blush', width = 30)
   ent_content_change.grid(row = 2, column = 1, padx = 5, pady = 5)
    def change():
        key = int(ent_key.get())
        new_value = ent_content_change.get()
        flag = tree.change(key, new_value)
        if not flag:
            tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Search Failed', message =
'The entered key was not found in the database.')
        ent_key.delete(0, END)
        ent_content_change.delete(0, END)
        frm2.pack_forget()
        frm1.pack()
        return
```

```
def cancel():
        ent_key.delete(0, END)
        ent_content_change.delete(0, END)
        frm2.pack_forget()
        frm1.pack()
        return
   edit_btn = Button(frm2, text = 'Edit Data', width = 20, bg = 'lavender
blush', command = change)
    edit_btn.grid(row = 3, column = 0, padx = 10, pady = 30, sticky = "E")
   cancel_btn = Button(frm2, text = 'Cancel', width = 20, bg = 'lavender')
blush', command = cancel)
    cancel_btn.grid(row = 3, column = 1, padx = 10, pady = 30, sticky = "W")
    def delete child():
        child_edit.destroy()
        root.deiconify()
   child_edit.protocol("WM_DELETE_WINDOW", delete_child)
   return
def delete data():
   child_delete = Toplevel(root)
   root.withdraw()
   child_delete.title('Delete Data')
   child_delete.geometry('500x250')
   child_delete.resizable(0, 0)
   child_delete['bg'] = 'lavender'
   frm1 = Frame(child_delete, bg = 'lavender')
   frm1.columnconfigure([0, 1], minsize = 250)
   frm2 = Frame(child_delete, bg = 'lavender')
   frm2.columnconfigure([0, 1], minsize = 250)
   frm1.pack()
   lbl1 = Label(frm1, text = 'Input Key to Delete:', font = 'Cambria 16', bg
= 'lavender')
   lbl1.grid(row = 0, columnspan = 2, pady = 20)
   lbl_key = Label(frm1, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, columnspan = 2, padx = 5)
   ent_key = Entry(frm1, bg = 'lavender blush')
   ent_key.grid(row = 2, columnspan = 2, padx = 5, pady = 5)
    def find():
        key_str = ent_key.get()
        if not key_str.isnumeric():
            tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Incorrect Key', message =
'The entered key must be a number.')
        else:
```

```
kev = int(kev_str)
            node = tree.find(key)
            if not node:
                tkinter.messagebox.showinfo(title = 'Search Failed', message
= 'The entered key was not found in the database.')
            else:
                frm1.pack_forget()
                frm2.pack()
                ent_key_delete["text"] = node.key
                ent_content_delete["text"] = node.value
        return
   find_to_del_btn = Button(frm1, text = 'Find Data', width = 20, bg =
'lavender blush', command = find)
    find_to_del_btn.grid(row = 3, columnspan = 2, padx = 10, pady = 30)
   lbl2 = Label(frm2, text = 'Your Data:', font = 'Cambria 18', bg =
'lavender')
   lbl2.grid(row = 0, columnspan = 2, pady = 20)
   lbl_key = Label(frm2, text = 'Key', bg = 'lavender')
   lbl_key.grid(row = 1, column = 0, padx = 5)
   lbl_content = Label(frm2, text = 'Content', bg = 'lavender')
   lbl_content.grid(row = 1, column = 1, padx = 5)
    ent_key_delete = Label(frm2, bg = 'lavender blush', width = 20)
   ent_key_delete.grid(row = 2, column = 0, padx = 5, pady = 5)
   ent_content_delete = Label(frm2, bg = 'lavender blush', width = 30)
   ent_content_delete.grid(row = 2, column = 1, padx = 5, pady = 5)
    def dont delete():
        ent_key.delete(0, END)
        ent_key_delete["text"] = ''
        ent_content_delete["text"] = ''
        frm2.pack_forget()
        frm1.pack()
        return
    def delete():
        key = int(ent_key.get())
        ent_key.delete(0, END)
        ent_key_delete["text"] = ''
        ent_content_delete["text"] = ''
        tree.delete(key)
        frm2.pack_forget()
        frm1.pack()
        return
   lbl3 = Label(frm2, text = 'Are you sure you want to delete?', font =
'Cambria 14', bg = 'lavender')
   lbl3.grid(row = 3, columnspan = 2, pady = 10)
```

```
yes_btn = Button(frm2, text = 'Yes', width = 10, bg = 'lavender blush',
command = delete)
   yes_btn.grid(row = 4, column = 0, padx = 10, pady = 5, sticky = "E")
   no_btn = Button(frm2, text = 'No', width = 10, bg = 'lavender blush',
command = dont_delete)
    no_btn.grid(row = 4, column = 1, padx = 10, pady = 5, sticky = "W")
    def delete child():
       child_delete.destroy()
       root.deiconify()
   child_delete.protocol("WM_DELETE_WINDOW", delete_child)
   return
def graphic_representation():
   child_graphic = Toplevel(root)
   root.withdraw()
   child_graphic.title('Graphic Representation of Keys')
   child_graphic.geometry('400x700')
   child_graphic['bg'] = 'lavender'
   out_box = Label(child_graphic, bg = 'lavender')
   text = Text(out_box, font = 'Cambria 12', bg = 'lavender', relief = FLAT,
wrap = NONE
   scroll_ver = Scrollbar(child_graphic, orient='vertical', command
text.yview)
    scroll_ver.pack(side = RIGHT, fill = Y)
    scroll_hor = Scrollbar(child_graphic, orient='horizontal', command =
text.xview)
   scroll_hor.pack(side = BOTTOM, fill = X)
   text.config(yscrollcommand
                                      scroll_ver.set, xscrollcommand
                               =
                                                                           =
scroll hor.set)
   out_box.pack(fill = BOTH, expand = 1)
   text.pack(fill = BOTH, expand = 1)
   out = tree.print_tree()
   text.insert(END, '\n' + out)
   text.config(state = 'disabled')
    def delete_child():
       child_graphic.destroy()
       root.deiconify()
   child_graphic.protocol("WM_DELETE_WINDOW", delete_child)
   return
def read_file(file, parent: Node = None):
   key = int(file.readline())
```

```
value = file.readline()[:-1]
    height = int(file.readline())
    left_child = int(file.readline())
    right_child = int(file.readline())
    node = Node(key, value, parent, None, None, height)
    if left_child: node.left = read_file(file, node)
    if right_child: node.right = read_file(file, node)
    return node
def write_file(file, node: Node):
    if not node:
        return
    file.write(str(node.key) + '\n')
    file.write(str(node.value) + '\n')
    file.write(str(node.height) + '\n')
    if node.left: file.write('1\n')
    else:
                  file.write('0\n')
    if node.right: file.write('1\n')
    else:
                  file.write('0\n')
    if node.left: write_file(file, node.left)
    if node.right: write_file(file, node.right)
    return
if __name__ == "__main__":
    root = Tk()
    root.title('Menu')
    root.minsize(width = 400, height = 200)
    root.resizable(0, 0)
    root['bg'] = 'lavender'
    root.columnconfigure(0, minsize = 400)
    main_window()
    tree = AVLTree()
    if os.path.isfile(filename):
        file = open(filename, 'rt')
        tree.root = read_file(file)
        file.close()
    def save_tree():
        file_write = open(filename, 'wt')
        write_file(file_write, tree.root)
        file_write.close()
        root.destroy()
    root.protocol("WM_DELETE_WINDOW", save_tree)
    root.mainloop()
```

3.3.2 Приклади роботи

На рисунках 3.1 i 3.2 показані приклади роботи програми для додавання i пошуку запису.

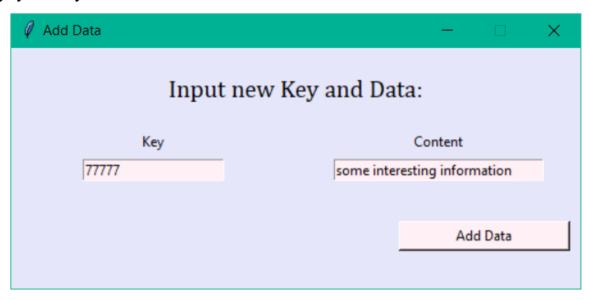


Рисунок 3.1 – Додавання запису

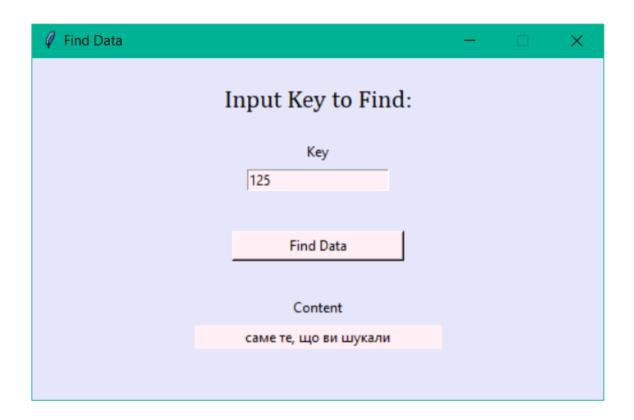


Рисунок 3.2 – Пошук запису

3.4 Тестування алгоритму

3.4.1 Часові характеристики оцінювання

В таблиці 3.1 наведено кількість порівнянь для 15 спроб пошуку запису по ключу.

Таблиця 3.1 – Число порівнянь при спробі пошуку запису по ключу

Номер спроби пошуку	Число порівнянь
1	13
2	14
3	13
4	12
5	14
6	5
7	11
8	10
9	12
10	10
11	13
12	13
13	11
14	13
15	14

За проведеними експериментами можна зробити висновок, що середнє число порівнянь при спробі пошуку запису по ключу в базі даних, що складається з 10000 записів, приблизно дорівнює 12.

ВИСНОВОК

В рамках даної лабораторної роботи було вивчено основні підходи проектування та обробки складних структур даних.

За допомогою псевдокоду було записано алгоритми пошуку, додавання, видалення і редагування запису в структурі даних «АВЛ-дерево». На основі побудованого алгоритму пошуку було визначено його часову складність в асимптотичних оцінках. Ця складність становила $\Theta(\log n)$ для середнього випадку.

Створені псевдокоди алгоритмів було покладено на мову програмування Руthon і виконано програмну реалізацію невеликої СУБД з графічним інтерфейсом користувача, дані в якій зберігаються у вигляді «АВЛ-дерева».

Було проведено ряд тестів, за результатами яких було отримано середнє число порівнянь при пошуку запису у структурі даних по ключу. Це число становило 12.

КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ

За умови здачі лабораторної роботи до 13.11.2022 включно максимальний бал дорівнює – 5. Після 13.11.2022 максимальний бал дорівнює – 1.

Критерії оцінювання у відсотках від максимального балу:

- псевдокод алгоритму -15%;
- аналіз часової складності -5%;
- програмна реалізація алгоритму 65%;
- тестування алгоритму -10%;
- висновок -5%.
- +1 додатковий бал можна отримати за реалізацію графічного зображення структури ключів.