# 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-13 Жмайло Дмитро О.</u>     |  |
|-------------|-------------------------------------|--|
| ,           | (шифр, прізвище, ім'я, по батькові) |  |
|             |                                     |  |
|             |                                     |  |
|             |                                     |  |
| TT .        |                                     |  |
| Перевірив   | <u> </u>                            |  |
|             | (прізвище, ім'я, по батькові)       |  |

## 3MICT

| 1  | <b>МЕТА ЛАБОРАТОРНОІ РОБОТИ</b>        | 3  |
|----|--|----|
| 2  | ЗАВДАННЯ                               | 4  |
| 3  | виконання                              | 7  |
|    | 3.1 ПСЕВДОКОД АЛГОРИТМІВ               |    |
|    | 3.2 ЧАСОВА СКЛАДНІСТЬ ПОШУКУ           |    |
|    | 3.3 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ               |    |
|    | 3.3.1 Вихідний код                     |    |
|    | 3.3.2 Приклади роботи                  |    |
|    | 3.4 ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ               |    |
|    | 3.4.1 Часові характеристики оцінювання |    |
| ви | СНОВОК 3                               | 37 |
| КЫ | ИТЕРІЇ ОШНЮВАННЯ                       | 39 |

# 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

| №  | 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 област |  |  |
|  | 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   |  |
| L  |  |  |

| 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               |  |

Псевдокод алгоритмів (бінарного пошуку в дереві)

```
Search(k):
     IF Binary_Search(k) == True:
          Return Binary Search(k)
     IF leaf = True:
          Return False
     i = 0
     WHILE i < n \text{ AND } k > \text{keys}[i]:
          i += 1
     return child[i].search(k)
Binary Search(k):
     start = 0
     end = n - 1
     WHILE start <= end:
          mid = (end + start) // 2
          IF self.keys[mid][0] > k:
             end = mid - 1
          IF self.keys[mid][0] < k:
             start = mid + 1
          ELSE
            return self.keys[mid][1]
     return False
```

# Часова складність пошуку

Пошук у B-tree складається з 2 основних процедур:

- пошук вузла, який має складність  $O(\log n)$
- пошук елемента всередині вузла бінарним алгоритмом, який має складність  $O(\log t)$

 $\partial e\ n$  — це кількість вузлів у дереві, та t — кількість елементів у вузлі Загальна складність двох функцій дорівнює  $O(t*\log n)$ .

### Програмна реалізація

```
3.1.1 Вихідний код
Program.cs
namespace lab3PA
{
  internal static class Program
  {
    /// <summary>
    /// The main entry point for the application.
    /// </summary>
    [STAThread]
    static void Main()
     {
       ApplicationConfiguration.Initialize();
       Application.Run(new Form1());
     }
  }
```

```
namespace lab3PA
      {
        public partial class Form1: Form
        {
          static string path = "db.txt";
          const int DEGREE = 50;
          BTree? tree = FileHelper.ReadFromFile(path, DEGREE);
          public Form1()
             InitializeComponent();
           }
          private void Form1_Load(object sender, EventArgs e)
           }
          private void button1_Click(object sender, EventArgs e)
             string message = "";
             if (radioButton1.Checked)
             {
               if (string.IsNullOrEmpty(textBox1.Text))
                 message = "Помилка! Поля введення значення ключа
повинно бути заповненим";
               }
               else
```

Form1.cs

```
{
                if(int.TryParse(textBox1.Text, out int key))
                 {
                   int compCount = 0;
                   NodeData? result = tree.Search(key, ref compCount);
                   if (result != null)
                   {
                     message = $"Ключ {key} знайдено за {compCount}
порівнянь! Йому відповідає значення: '{result.Value}'";
                   else
                     message = \$"Ключ {key} не знайдено!";
                   }
                 }
                else
                   message = $"Помилка! {key} - некоректний ключ. Пошук
неможливий";
                 }
            else if(radioButton2.Checked)
            {
              if
                           (string.IsNullOrEmpty(textBox1.Text)
                                                                          string.IsNullOrEmpty(textBox2.Text))
              {
                 message = "Помилка! Поля введення повинні
                                                                       бути
заповненими. Додавання запису неможливе";
               }
```

```
else
               {
                 if (int.TryParse(textBox1.Text, out int key))
                 {
                   if (!FileHelper.IsThereRepeatingKeys(tree, key))
                   {
                     tree.Insert(key, textBox2.Text);
                     message = "Запис успішно додано до БД!";
                   }
                   else
                     message = $"Помилка! \{\text{key}\} ключ уже \epsilon в БД.
Додавання запису неможливе";
                   }
                 }
                 else
                   message = $"Помилка! {key} - некоректний ключ.
Додавання запису неможливе";
               }
            else if (radioButton3.Checked)
              if (string.IsNullOrEmpty(textBox1.Text))
               {
                 message = "Помилка! Поля введення значення ключа
повинно бути заповненим. Видалення неможливе";
               }
               else
```

```
{
                if (int.TryParse(textBox1.Text, out int key))
                {
                  bool success = true;
                  tree.Delete(key, ref success);
                  if (success)
                   {
                     message = $"Ключ {key} видалено успішно";
                   else
                     message = $"Ключ {key} не знайдено! Видалення
неможливе";
                   }
                 }
                else
                  message = $"Помилка! {key} - некоректний ключ.
Видалення неможливе";
              }
            else
                           (string.IsNullOrEmpty(textBox1.Text)
              if
                                                                          string. Is Null Or Empty (textBox 2. Text)) \\
              {
                message = "Помилка! Поля введення повинні бути
заповненими. Редагування неможливе";
              }
```

```
else
               {
                 if (int.TryParse(textBox1.Text, out int key))
                 {
                   bool success = false;
                   tree.Edit(key, textBox2.Text, ref success);
                   if (success)
                    {
                      message = $"Ключ {key} змінено успішно! Нове
значення - '{textBox2.Text}'";
                    else
                      message = $"Ключ {key} не знайдено! Редагування
неможливе";
            textBox3.AppendText(message + Environment.NewLine);
          }
          private void button3_Click(object sender, EventArgs e)
            FileHelper.SaveFile(path, tree, out string message);
            textBox3.AppendText(message + Environment.NewLine);
          }
          private void button2_Click(object sender, EventArgs e)
```

```
File.Delete(path);
             string message = "Файл успішно очищено!";
             textBox3.AppendText(message + Environment.NewLine);
           }
          private void button4_Click(object sender, EventArgs e)
             tree.SaveData(tree.root);
             textBox3.AppendText(Environment.NewLine + "-=Дерево
                                                                           має
вигляд=-" + Environment.NewLine);
             for (int i = 0; i < tree.fullTreeList.Count; i++)
             {
               textBox3.AppendText(tree.fullTreeList[i].ToString()
                                                                             +
Environment.NewLine);
             }
BTree.cs
using System;
using System.Collections.Generic;
using System.Linq;
using System.Text;
using System. Threading. Tasks;
namespace lab3PA
  internal class BTree
  {
```

```
public BTNode? root { get; set; }
private int T;
public List<NodeData> fullTreeList { get; set; }
public BTree(int degree)
  root = null;
  T = degree;
  fullTreeList = new List<NodeData>();
}
public NodeData? Search(int key, ref int compCount)
  return root?.Search(key, ref compCount);
}
public BTNode? PrimitiveSearch(int key)
{
  return root?.PrimitiveSearch(key);
}
public void Insert(int k, string Val)
  if (root == null)
  {
     root = new BTNode(T);
     root.records[0] = new NodeData(k, Val);
     root.RecordsAmount++;
     return;
```

```
}
  if (root.IsFull)
  {
     BTNode sub = new BTNode(T, false);
     sub.Children[0] = root;
     sub.SplitChildNode(0, root);
     int i = 0;
     if (sub.records[0].Key < k)
       i++;
     sub.Children[i].Insert(k, Val);
     root = sub;
   }
  else
     root.Insert(k, Val);
public void Delete(int key, ref bool success)
  if (root.Equals(null))
   {
     success = false;
     return;
```

}

```
}
  root.Delete(key);
  if (root.RecordsAmount == 0)
  {
     if (root.IsLeaf)
       root = null;
     else
       root = root.Children[0];
public void Edit(int key, string newVal, ref bool success)
  BTNode? find = PrimitiveSearch(key);
  if (find == null)
  {
     success = false;
     return;
  int idx = 0;
  while (key > find.records[idx].Key)
     idx++;
  }
```

}

{

```
find.records[idx].Value = newVal;
       success = true;
     }
    public void SaveData(BTNode node)
       fullTreeList.Clear();
       if (node is not null)
       {
         for (int i = 0; i < node.records.Length; i++)
            if (!node.IsLeaf)
               SaveData(node.Children[i]);
            if (node.records is not null && !node.records[i].IsNull)
              fullTreeList.Add(node.records[i]);
          }
         if (!node.IsLeaf)
            SaveData(node.Children[^1]);
       }
BTNode.cs
using System;
using System.Collections.Generic;
using System.Linq;
using System.Text;
using System. Threading. Tasks;
```

```
namespace lab3PA
  internal class BTNode
  {
    public NodeData[] records { get; set; } = Array.Empty<NodeData>();
    public int T { get; set; }
    public BTNode[] Children { get; set; }
     public int RecordsAmount { get; set; }
     public bool IsLeaf { get; set; }
    internal BTNode(int t, bool isleaf = true)
     {
       T = t;
       records = new NodeData[2 * T - 1];
       for (int i = 0; i < 2 * T - 1; i++)
       {
         records[i] = new NodeData();
       }
       Children = new BTNode[2 * T];
       Records A mount = 0;
       IsLeaf = isleaf;
     }
    public bool IsFull => RecordsAmount == records.Length;
    public BTNode? PrimitiveSearch(int key)
     {
       int index = FindIndex(key);
```

```
if (records[index].Key == key)
  {
    return this;
  }
  if (IsLeaf)
    return null;
  }
  return Children[index].PrimitiveSearch(key);
}
public NodeData? Search(int key, ref int compCount)
  NodeData? result = BinarySearch(key, ref compCount);
  if (result is not null)
  {
    return result;
  }
  if (IsLeaf)
  {
    return null;
  int i = 0;
  while (i < records.Length && key > records[i].Key)
  {
     i++;
  return Children[i].Search(key, ref compCount);
```

```
}
public NodeData? BinarySearch(int key, ref int comparisonsCount)
{
  int start = 0;
  int end = records.Length - 1;
  int middle;
  while (start <= end)
  {
     middle = (end + start) / 2;
     comparisonsCount++;
     if (records[middle].Key == key)
       return records[middle];
     }
     comparisonsCount++;
     if (records[middle].Key > key)
     {
       end = middle - 1;
     else if(records[middle].Key < key)
       start = middle + 1;
     comparisonsCount++;
  }
  return null;
}
```

```
public void Insert(int key, string value)
{
  int i = RecordsAmount - 1;
  if (IsLeaf)
  {
     while (i \ge 0 \&\& key < records[i].Key)
     {
       records[i + 1] = records[i];
       i--;
     }
    records[i + 1] = new NodeData(key, value);
     RecordsAmount++;
     return;
  }
  while (i \ge 0 \&\& key < records[i].Key)
  {
     i--;
   }
  if (Children[i + 1].IsFull)
  {
     SplitChildNode(i + 1, Children[i + 1]);
     if (records[i + 1].Key < key)
       i++;
     }
  Children[i + 1].Insert(key, value);
}
```

```
public void SplitChildNode(int index, BTNode child)
  BTNode newChild = new BTNode(T, child.IsLeaf);
  newChild.RecordsAmount = T - 1;
  for (int i = 0; i < T - 1; i++)
  {
    newChild.records[i] = child.records[i + T];
  }
  if (!IsLeaf)
     for (int i = 0; i < T; i++)
       newChild.Children[i] = child.Children[i + T];
     }
  child.RecordsAmount = T - 1;
  for (int i = RecordsAmount; i >= index + 1; i--)
  {
     Children[i + 1] = Children[i];
  Children[index + 1] = newChild;
  for (int i = RecordsAmount - 1; i >= index; i--)
  {
    records[i + 1] = records[i];
  }
```

```
records[index] = child.records[T - 1];
  RecordsAmount++;
}
private int FindIndex(int key)
{
  int index = 0;
  while (index < RecordsAmount && key > records[index].Key)
    index++;
  return index;
internal void Delete(int key)
  int index = FindIndex(key);
  if (index < RecordsAmount && records[index].Key == key)
  {
    if (IsLeaf)
       DeleteLeaf(index);
    else
       if (Children[index].RecordsAmount >= T)
       {
         DeletePrev(index);
       }
       else if (Children[index + 1].RecordsAmount >= T)
```

```
DeleteNext(index);
    else
       Merge(index);
       Children[index].Delete(key);
     }
else
  if (IsLeaf) return;
  bool isInLastSubtree = index == RecordsAmount;
  if \ (Children[index]. Records Amount < T) \\
    TakeOneKey(index);
  }
  if (isInLastSubtree && index > RecordsAmount)
    Children[index - 1].Delete(key);
  }
  else
    Children[index].Delete(key);
  }
```

```
}
}
private void DeleteLeaf(int index)
{
  for (int i = index + 1; i < RecordsAmount - 1; i++)
  {
    records[i - 1] = records[i];
  RecordsAmount--;
}
private void DeletePrev(int index)
  BTNode ptr = Children[index];
  while (!ptr.IsLeaf)
  {
     ptr = ptr.Children[ptr.RecordsAmount];
   }
  NodeData prev = ptr.records[ptr.RecordsAmount - 1];
  ptr.Delete(prev.Key);
  records[index] = prev;
}
private void DeleteNext(int index)
{
  BTNode ptr = Children[index + 1];
  while (!ptr.IsLeaf)
  {
```

```
ptr = ptr.Children[0];
  }
  NodeData next = ptr.records[0];
  ptr.Delete(next.Key);
  records[index] = next;
}
private void Merge(int index)
{
  BTNode left = Children[index];
  BTNode right = Children[index + 1];
  left.records[RecordsAmount] = records[index];
  left.RecordsAmount++;
  for (int i = 0; i < right.RecordsAmount; i++)
  {
    left.records[i + T] = right.records[i];
  }
  if (!left.IsLeaf)
  {
     for (int i = 0; i \le right.RecordsAmount; i++)
       left.Children[i + T] = right.Children[i];
  }
  for (int i = index + 1; i < RecordsAmount - 1; i++)
  {
```

```
records[i - 1] = records[i];
        Children[i] = Children[i + 1];
      }
      RecordsAmount--;
      left.RecordsAmount += right.RecordsAmount;
    }
    private void TakeOneKey(int index)
           (!Children[index - 1].Equals(null)
                                                          Children[index
      if
                                                   &&
1].RecordsAmount \geq T)
        TakeFromLeft(index);
      }
      else if (!Children[index + 1].Equals(null) && Children[index +
1].RecordsAmount >= T)
      {
        TakeFromRight(index);
      }
      else
      {
        if (index != RecordsAmount)
           Merge(index);
         }
        else
           Merge(index - 1);
         }
       }
```

```
}
    private void TakeFromLeft(int index)
     {
       for (int i = Children[index].RecordsAmount - 1; i > 0; i--)
       {
         Children[index].records[i] = Children[index].records[i - 1];
       }
       Children[index].records[0] = Children[index - 1].records[RecordsAmount -
1];
       if (!Children[index].IsLeaf)
       {
         for (int i = Children[index].RecordsAmount - 1; i > 0; i--)
         {
            Children[index].Children[i + 1] = Children[index].Children[i];
          }
         Children[index].Children[0]
                                              =
                                                         Children[index
1].Children[RecordsAmount];
       }
       Children[index].RecordsAmount++;
       Children[index - 1].RecordsAmount--;
     }
    private void TakeFromRight(int index)
     {
```

```
Children[index].records[RecordsAmount] =
                                                          Children[index
1].records[0];
       for (int i = 0; i < Children[index + 1].RecordsAmount - 1; i++)
       {
         Children[index + 1].records[i] = Children[index + 1].records[i + 1];
       }
       if (!Children[index].IsLeaf)
         Children[index].Children[RecordsAmount + 1] = Children[index +
1].Children[0];
         for (int i = 0; i < Children[index + 1].RecordsAmount; i++)
         {
           Children[index + 1].Children[i] = Children[index + 1].Children[i + 1];
         }
       }
       Children[index].RecordsAmount++;
       Children[index + 1].RecordsAmount--;
     }
  }
}
FileHelper.cs
using System;
using System.Collections.Generic;
using System.Linq;
using System.Text;
```

```
using System. Threading. Tasks;
namespace lab3PA
{
  internal static class FileHelper
  {
    public static BTree? ReadFromFile(string path, int degree)
     {
       string line = "";
       BTree tree = new BTree(degree);
       if (File.Exists(path))
        {
          using (StreamReader reader = new StreamReader(path))
          {
             while \ (!string.IsNullOrEmpty(line = reader.ReadLine())) \\
               string[] data = line.Split('|');
               if (data.Length == 2)
               {
                  if (int.TryParse(data[0], out int key))
                  {
                    tree.Insert(key, data[1]);
                  }
               }
               else
                  return tree;
```

```
return tree;
   }
  else
     return tree;
}
public static void SaveFile(string path, BTree tree, out string message)
{
  tree.SaveData(tree.root);
  using (StreamWriter writer = new StreamWriter(path, false))
     for (int i = 0; i < tree.fullTreeList.Count; i++)
        writer.WriteLine(tree.fullTreeList[i].ToString());
     }
  message = "Файл записано успішно!";
}
public static bool IsThereRepeatingKeys(BTree tree, int key)
  if (tree is null)
     return false;
  int count = 0;
  NodeData? result = tree.Search(key, ref count);
  if (result is null)
     return false;
   }
```

```
else
         return true;
     }
}
NodeData.cs
using System;
using System.Collections.Generic;
using System.Linq;
using System.Text;
using System. Threading. Tasks;
namespace lab3PA
  internal class NodeData
  {
    public int Key { get; set; }
    public string? Value { get; set; }
    public bool IsNull => Key == Int32.MaxValue;
    public NodeData()
       Key = Int32.MaxValue;
       Value = null;
     }
    public NodeData(int k, string v)
     {
```

```
Key = k;
Value = v;
}

public override string ToString()
{
    return $"{Key}|{Value}";
}
}
```

## 3.1.2 Приклади роботи

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

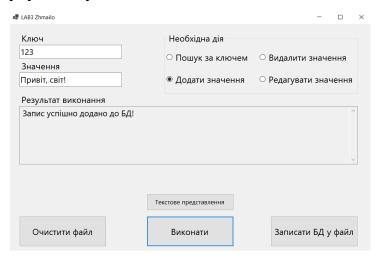


Рисунок 3.1 – Додавання запису

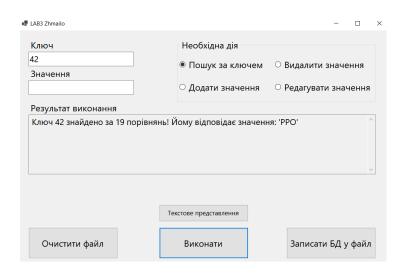


Рисунок 3.2 – Пошук запису

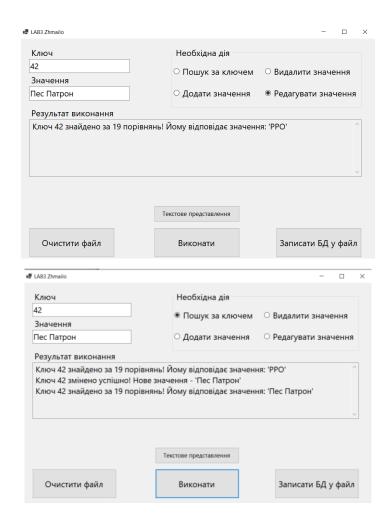


Рисунок 3.3 – Редагування запису

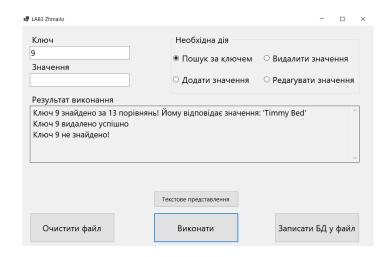


Рисунок 3.4 – Видалення запису

#### Тестування алгоритму

## 3.1.3 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                   | 16              |
| 2                   | 16              |
| 3                   | 21              |
| 4                   | 13              |
| 5                   | 19              |
| 6                   | 16              |
| 7                   | 19              |
| 8                   | 16              |
| 9                   | 19              |
| 10                  | 13              |
| 11                  | 10              |
| 12                  | 22              |
| 13                  | 16              |
| 14                  | 13              |
| 15                  | 19              |

Отже ми бачимо, що середня кількість порівнянь для алгоритму бінарного пошуку це  $\approx 17$  порівнянь.

#### ВИСНОВОК

В рамках даної лабораторної роботи я дослідив як організовують збереження даних в програмах та розглянув такі структури даних, як червоно-чорні дерева, авл-дерева та В-дерева. Реалізував власну спрощену версію БД на основі В-дерева за допомогою мови програмування С#.

Розроблена програма має графічний інтерфейс користувача, який дозволяє свторювати БД, шукати, додавати, редагувати та видаляти значення звідти. Ця програма може використовуватися для збереження інформації типу ключ-значення на жорсткому диску комп'ютера.

# КРИТЕРІЇ ОЦІНОВАННЯ

За умови здачі лабораторної роботи до 13.11.2022 включно максимальний бал дорівню $\epsilon$  — 5. Після 13.11.2022 максимальний бал дорівню $\epsilon$  — 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.