## Міністерство освіти і науки України

# Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського"

# Факультет інформатики та обчислювальної техніки Кафедра IIII

## Звіт

з лабораторної роботи №6 «Проектування і аналіз алгоритмів пошуку»

Виконав(ла) <u>ІП-22, Андреєва Уляна Андріївна</u>

(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)

Перевірила Халус Олена Андріївна

(прізвище, ім'я, по батькові)

# **3MICT**

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ	3
2 ЗАВДАННЯ	4
3 ВИКОНАННЯ	8
3.1 ПСЕВДОКОД АЛГОРИТМУ	8
3.2 Аналіз часової складності	8
3.3 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ АЛГОРИТМУ	8
3.3.1 Вихідний код	8
3.3.2 Приклади роботи	8
3.4 ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ	9
3.4.1 Часові характеристики оцінювання	9
3.4.2 Графіки залежності часових характеристик оц	інюваняя
від розміру структури	10
ВИСНОВОК	11
КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ	12

# 1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

**Мета роботи** — вивчити основні підходи аналізу обчислювальної складності алгоритмів пошуку оцінити їх ефективність на різних структурах даних.

# 2 ЗАВДАННЯ

Згідно варіанту (таблиця 2.1), написати алгоритм пошуку за допомогою псевдокоду (чи іншого способу за вибором).

Провести аналіз часової складності пошуку в гіршому, кращому і середньому випадках і записати часову складність в асимптотичних оцінках.

Виконати програмну реалізацію алгоритму на будь-якій мові програмування для пошуку індексу елемента по заданому ключу в масиві і двохзв'язному списку з фіксацією часових характеристик оцінювання (кількість порівнянь).

Для варіантів з **Хеш-функцією** замість масиву і двохзв'язного списку використати безіндексну структуру даних розмірності *n*, що містить пару ключ-значення рядкового типу. Ключ — унікальне рядкове поле до 20 символів, значення — рядкове поле до 200 символів. Виконати пошук значення по заданому ключу. Розмірність хеш-таблиці регулювати відповідно потребам, а початкову її розмірність обрати самостійно. Провести ряд випробувань алгоритму на структурах різної розмірності (100, 1000, 5000, 10000, 20000 елементів) і побудувати графіки залежності часових характеристик оцінювання від розмірності структури.

Для проведення випробувань у варіантах з хешуванням рекомендується розробити генератор псевдовипадкових значень полів структури заданої розмірності.

Зробити висновок з лабораторної роботи.

## Алгоритм пошуку:

Метод Хеш-функції (Хешування FNV 32), вирішення колізій методом ланцюжків

## 3 ВИКОНАННЯ

## 3.1 Псевдокод алгоритму

#### HashTable get

```
function getNode(key):
    currentNode = head
    while currentNode is not null:
        if currentNode.getKey() equals key:
            getComparisons++
            return currentNode
        currentNode = currentNode.getNext()
        getComparisons++
        return null
```

#### LinkedList getNode

```
function get(key):
    index = abs(hash(key) % size)
    hashTableGetComparisons++
    node = table[index].getNode(key)
    if node is not null:
        return node.getValue()
    table[index].getComparisons++ // каунтер порівнянь для пошуку return null
```

#### 3.2 Аналіз часової складності

## 1 Хешування ключа (функція hash):

- Цикл залежить від довжини ключа **key.length()**, тому має часову складність O(key.length()).
- Операції порівняння та арифметичні операції мають константний часовий розгортання.
  - Таким чином, часова складність функції **hash** O(key.length()).

# 2 Функція put:

- Хешування ключа має часову складність O(key.length()).
- Отримання вузла списку має часову складність, яка залежить від розміру списку. Нехай розмір списку в середньому складає k елементів, тоді часова складність буде O(k).
- Якщо вузол знайдений, часова складність присвоєння значення константна.
- Якщо вузол не знайдений, часова складність додавання нового вузла залежить від розміру списку, тобто O(k).

- Операції порівняння та арифметичні операції мають константний часовий розгортання.
- Таким чином, загальна часова складність функції **put** O(key.length() + k).

#### 3 Функція get:

- Хешування ключа має часову складність O(key.length()).
- Отримання вузла списку має часову складність, яка залежить від розміру списку. Нехай розмір списку в середньому складає k елементів, тоді часова складність буде O(k).
- Якщо вузол знайдений, часова складність отримання значення константна.
- Операції порівняння та арифметичні операції мають константний часовий розгортання.
- Таким чином, загальна часова складність функції **get** O(key.length() + k).

# Програмна реалізація алгоритму

#### 3.3.1 Вихідний код

```
import java.util.Random;
import java.util.Scanner;

public class HashTable {
    private final int size;
    private final LinkedList[] table;
    private int hashTableGetComparisons = 0;

    public HashTable(int size) {
        this.size = size;
        this.table = new LinkedList[size];
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            table[i] = new LinkedList ();
        }
    }

    private int hash(String key) {
        final int p = 16777619;
        int hash = (int) 2166136261L;
        for (int i = 0; i < key.length (); i++) {
            hash = (hash ^ key.charAt ( i )) * p;
        }
        hash += hash << 13;
        hash >> 17;
        hash += hash << 3;
        hash >= hash >> 17;
        hash += hash << 5;
        return hash;
    }
}</pre>
```

```
public String get(String key) {
public int getGetComparisons() {
public void resetComparisons() {
    public LinkedList() {
```

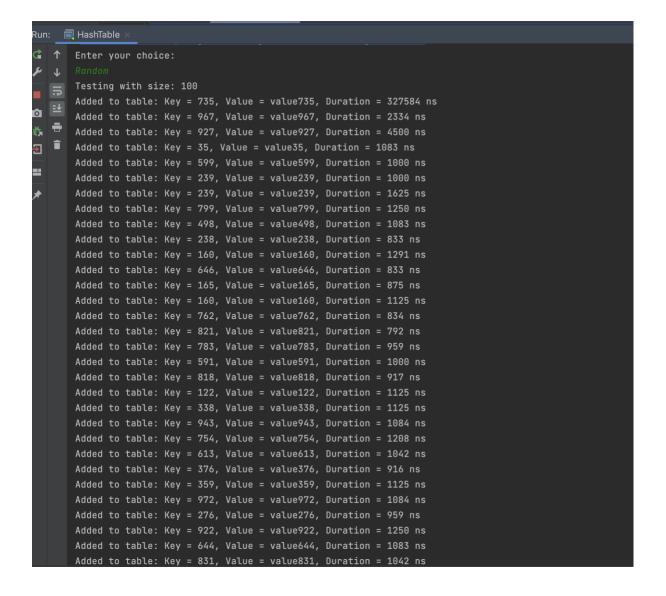
```
public int getPutComparisons() {
public void resetComparisons(){
```

```
public String getKey() {
public String getValue() {
public void setValue(String value) {
        String value = table.get(Integer.toString(key));
```

```
table.put(Integer.toString(key2), value2);
                    int key3 = scanner.nextInt();
                    String value3 = table.get(Integer.toString(key3));
value3 + " not found");
size);
```

## 3.3.1 Приклади роботи

```
/Users/mac/Desktop/Algorithm_Projects-/Labwork6/target/classes HashTable
Enter the number of elements to ADD to the table: 10
Added to table: Key = 474, Value = value474, Duration = 1255375 ns
Added to table: Key = 225, Value = value225, Duration = 4625 ns
Added to table: Key = 174, Value = value174, Duration = 2750 ns
Added to table: Key = 299, Value = value299, Duration = 2083 ns
Added to table: Key = 931, Value = value931, Duration = 1625 ns
Added to table: Key = 804, Value = value804, Duration = 8541 ns
Added to table: Key = 557, Value = value557, Duration = 3083 ns
Added to table: Key = 626, Value = value626, Duration = 2792 ns
Added to table: Key = 701, Value = value701, Duration = 1875 ns
Added to table: Key = 934, Value = value934, Duration = 2292 ns
0: Empty
1: 174=value174 557=value557
2: 701=value701
3: 474=value474
4: 299=value299 804=value804 626=value626
5: 225=value225
6: Empty
7: 931=value931 934=value934
8: Empty
9: Empty
Enter key to find: 174
Searched for the key: 174, duration of the searching is - 81583 ns
Found: value174
Number of comparisons for adding to linked list: 0
Number of comparisons for searching in linked list : \Theta
Number of comparisons for searching in hash table: 1
Process finished with exit code 0
```

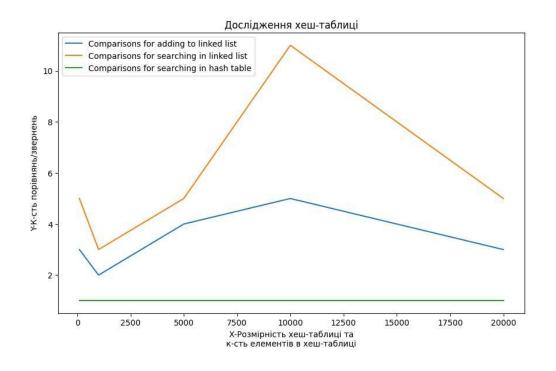


```
Run:
    HashTable
       Added to table: Key = 553, Value = value553, Duration = 1292 ns
       Added to table: Key = 99, Value = value99, Duration = 1209 ns
       Added to table: Key = 484, Value = value484, Duration = 1250 ns
       Added to table: Key = 756, Value = value756, Duration = 2041 ns
Ô
       Added to table: Key = 674, Value = value674, Duration = 1083 ns
       Added to table: Key = 579, Value = value579, Duration = 1000 ns
       Added to table: Key = 804, Value = value804, Duration = 1042 ns
Ð
       Added to table: Key = 723, Value = value723, Duration = 1000 ns
       Added to table: Key = 261, Value = value261, Duration = 1209 ns
       Added to table: Key = 783, Value = value783, Duration = 916 ns
       Added to table: Key = 751, Value = value751, Duration = 1292 ns
       Added to table: Key = 894, Value = value894, Duration = 1125 ns
       Added to table: Key = 61, Value = value61, Duration = 1417 ns
       Added to table: Key = 982, Value = value982, Duration = 1166 ns
       Added to table: Key = 35, Value = value35, Duration = 833 ns
       Added to table: Key = 119, Value = value119, Duration = 1125 ns
       Added to table: Key = 453, Value = value453, Duration = 1333 ns
       Added to table: Key = 591, Value = value591, Duration = 917 ns
       Added to table: Key = 961, Value = value961, Duration = 1625 ns
       Added to table: Key = 781, Value = value781, Duration = 1583 ns
       Added to table: Key = 784, Value = value784, Duration = 1458 ns
       Added to table: Key = 502, Value = value502, Duration = 1416 ns
       Added to table: Key = 601, Value = value601, Duration = 1000 ns
       Added to table: Key = 666, Value = value666, Duration = 1708 ns
       Added to table: Key = 451, Value = value451, Duration = 1125 ns
       Added to table: Key = 981, Value = value981, Duration = 959 ns
       Added to table: Key = 392, Value = value392, Duration = 1250 ns
       Added to table: Key = 720, Value = value720, Duration = 1541 ns
       Added to table: Key = 88, Value = value88, Duration = 1541 ns
       Added to table: Key = 799, Value = value799, Duration = 917 ns
       Added to table: Key = 175, Value = value175, Duration = 1334 ns
       Added to table: Key = 761, Value = value761, Duration = 1250 ns
       Added to table: Key = 424, Value = value424, Duration = 1250 ns
       Added to table: Key = 504, Value = value504, Duration = 1417 ns
```

```
un: 📃 HashTable
      Added to table: Key = 49, Value = value49, Duration = 1334 ns
      Added to table: Key = 142, Value = value142, Duration = 1417 ns
      Added to table: Key = 395, Value = value395, Duration = 1667 ns
      Added to table: Key = 832, Value = value832, Duration = 1416 ns
      Added to table: Key = 664, Value = value664, Duration = 1708 ns
      Added to table: Key = 183, Value = value183, Duration = 1417 ns
      Added to table: Key = 87, Value = value87, Duration = 1500 ns
      Added to table: Key = 774, Value = value774, Duration = 21083 ns
      Added to table: Key = 29, Value = value29, Duration = 3541 ns
      Added to table: Key = 234, Value = value234, Duration = 2125 ns
      Added to table: Key = 67, Value = value67, Duration = 2166 ns
      Added to table: Key = 801, Value = value801, Duration = 2084 ns
      Added to table: Key = 602, Value = value602, Duration = 2000 ns
      Added to table: Key = 39, Value = value39, Duration = 2291 ns
      Added to table: Key = 687, Value = value687, Duration = 2041 ns
      Added to table: Key = 330, Value = value330, Duration = 1917 ns
      Added to table: Key = 110, Value = value110, Duration = 2083 ns
      Added to table: Key = 511, Value = value511, Duration = 2250 ns
      Added to table: Key = 642, Value = value642, Duration = 1250 ns
      Added to table: Key = 469, Value = value469, Duration = 2166 ns
      Added to table: Key = 484, Value = value484, Duration = 1417 ns
      Added to table: Key = 404, Value = value404, Duration = 1375 ns
      Added to table: Key = 215, Value = value215, Duration = 1916 ns
      Added to table: Key = 310, Value = value310, Duration = 1834 ns
      Added to table: Key = 720, Value = value720, Duration = 1708 ns
      Added to table: Key = 916, Value = value916, Duration = 1625 ns
      Added to table: Key = 733, Value = value733, Duration = 2250 ns
      Added to table: Key = 873, Value = value873, Duration = 1375 ns
      Added to table: Key = 712, Value = value712, Duration = 1834 ns
      Added to table: Key = 175, Value = value175, Duration = 1084 ns
      Added to table: Key = 442, Value = value442, Duration = 2084 ns
      Added to table: Key = 281, Value = value281, Duration = 1625 ns
      Added to table: Key = 762, Value = value762, Duration = 875 ns
      Added to table: Key = 496, Value = value496, Duration = 2167 ns
```

## Тестування алгоритму

# Графіки залежності часових характеристик оцінювання від розміру графіків структури



Загальною тенденцією є збільшення кількості порівнянь при зростанні розміру хеш-таблиці та кількості елементів для додавання та пошуку в зв'язаному списку. Однак, пошук в хеш-таблиці має стабільну кількість порівнянь незалежно від розміру таблиці та кількості елементів, що підкреслює перевагу використання хеш-таблиці для операцій пошуку.

## 4 ВИСНОВОК

Аналіз обчислювальної складності алгоритмів пошуку допоміг мені оцінити, як швидко та ефективно алгоритми можуть знаходити елементи в різних структурах даних. Я вивчила різні види алгоритмів пошуку, такі як лінійний пошук, бінарний пошук та хеш-таблиці. Розуміння того, як ці алгоритми працюють та їхній рівень ефективності, дозволило мені вибрати найбільш підходящий алгоритм для конкретного сценарію використання.

Оцінка ефективності алгоритмів на різних структурах даних була особливо цікавою, оскільки вона показала, як вибір правильної структури даних може суттєво покращити швидкість пошуку.