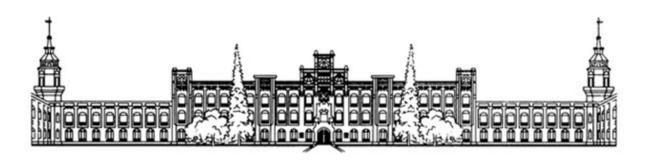
# МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ ТА НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КПІ»



## Кафедра інформаційних систем та технологій

### Звіт

з комп'ютерного практикуму 4(5)

«Пошук у масиві. Відкрите хешування»

з дисципліни

«Теорія алгоритмів»

Бригада – 10

Варіант № 1

Перевірила:

ст. вик. Солдатова М.О.

Виконали:

Бойко Катерина,

Гоголь Софія,

Павлова Софія,

Хіврич Володимир

## Комп'ютерний практикум 5

Тема: Пошук у масиві. Відкрите хешування

**Мета роботи:** порівняння алгоритмів розв'язку задачі, побудованих різними методами.

### Завдання

### Постановка задачі:

## <u>Варіант 1:</u>

Скласти список дат народження дівчат потоку для можливості надалі вручення їм квітів на день народження, а для того, щоб зберегти це в таємниці згенерувати відповідну хеш-таблицю.

<u>Мета задачі</u> – зробити список дат народження, зробити хеш-таблицю для секретності

<u>Використані структури даних</u>: масиви, покажчики, рядки, цілочисельні типи, створені власні класи (Student, HashTable).

## Обрані наступні хеш-функції:

### Метод ділення

Метод ділення досить простий – використовується залишок від ділення на M: h (K) = K mod M. В якості М краще використовувати просте число.

### Метод множення

Для мультиплікативного хешування використовується наступна формула : h (K) = [M \* ((C \* K) mod 1)]; Тут відбувається множення ключа на константу C, що лежить в інтервалі [0 .. 1]. Після цього береться дробова частина цього виразу і множиться на деяку константу M, обрану таким чином, щоб результат не вийшов за межі хеш-таблиці. Оператор [] повертає найбільше ціле, яке менше аргументу.

## Метод вирішення колізій при відкритому хешуванню:

Ситуація, коли для різних ключів отримується одне й те саме хеш-значення, називається колізією. При відкритому хешуванні для вирішення колізій усі елементи, що хешуються в одну комірку, об'єднуються у зв'язний список.

## Модель:

## Основні величини:

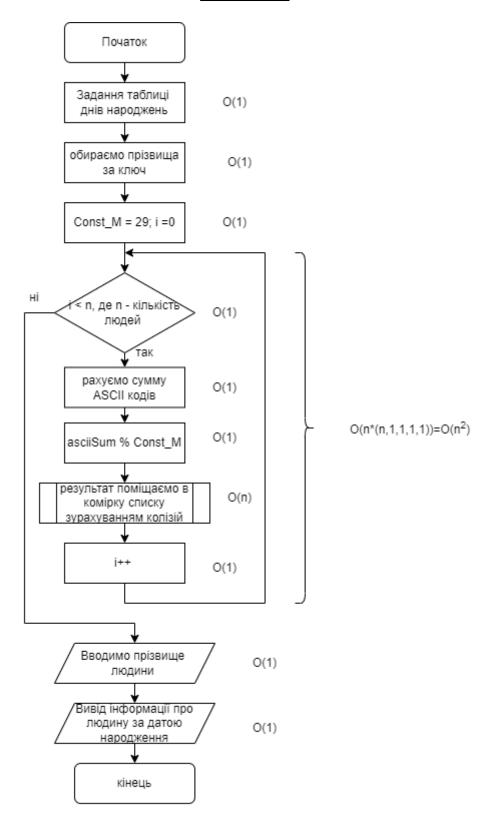
| <u>Назва змінної</u> | <u>Тип змінної</u> | Значення змінної  |
|----------------------|--------------------|---|
| next                 | Student*           | За появи колізії елементи студент будуть записані в однозв'язний список |
| name                 | string             | ім'я студента   |
| surname              | string             | прізвище студента   |
| age                  | string             | дата народження студента  |
| hash                 | int                | хеш номер студента  |
| table                | Student*           | таблиця студентів   |

## Допоміжні величини:

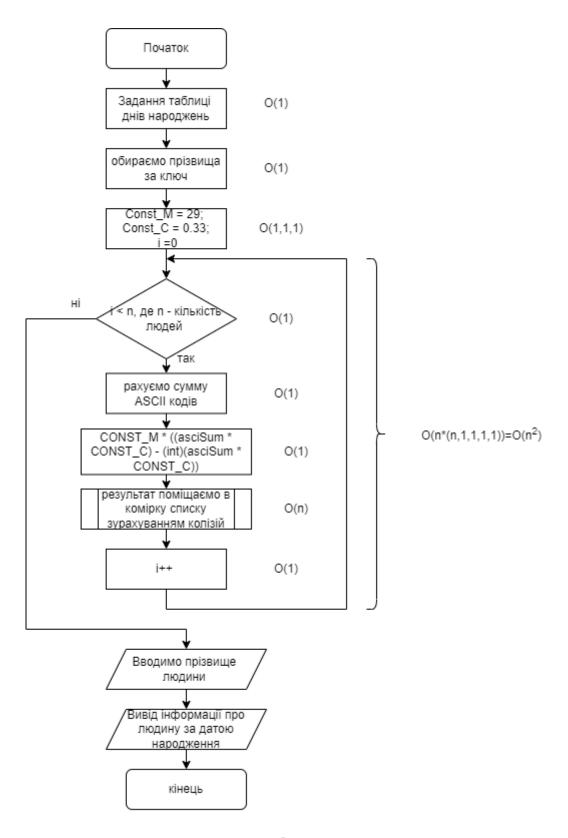
| Назва змінної | <u>Тип змінної</u> | Значення змінної  |
|---------------|--------------------|-------------------|
| asciSum       | int                | сума ASCII кодів  |
| newTable      | HashTable          | таблиця студентів |
| type          | int                | тип хеш-функції   |

Табл 1. Таблиця величин

#### Блок-схема



Складність хеш функції ділення O(n2)



Складність хеш функції множення O(n2)

Рис.1-2 Блок-схеми реалізації алгоритму

### Лістінг програми:

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <windows.h>
#include <random>
#define CONST M 29
                        // Просте число - константа М використане при
хешуванні
#define CONST C 0.33 // Константа С для хешування множенням
using namespace std;
// Клас студента
class Student {
public:
  Student* next; // За появи колізії елементи студент будуть записані в
однозв'язний список
  string name;
  string surname;
  string age;
  int hash;
  // Конструктор студента
  Student(string name, string surname, string age, int hash)
  {
    this->name = name;
    this->surname = surname;
    this->age = age;
    this->hash = hash;
    this->next = NULL;
```

```
}
  // Видалення студента (викликається після return 0)
  ~Student()
  {
    cout << "* Delete " << this->surname << " *" << endl;
    if (this->next != NULL)
       delete this->next;
  }
};
// Хеш-таблиця, представлена у вигляді масиву (кожен елемент масиву
може бути списком)
class HashTable
  Student* table[CONST M];
  // Хеш-функція ділення
  // Рахує суму ASCII кодів, ділить її на константу М і отримує остачу від
ділення
  static int hashDivision(string str)
    int asciSum = GetASCII(str);
    return asciSum % CONST M;
  }
  // Хеш-функція множення
  // Paxyє суму ASCII кодів, множить її на константу С, відкидає цілу
частину, множить результат на константу М і відкидає дробову частину
  static int hashMultiplication(string str)
    int asciSum = GetASCII(str);
```

```
return (int)(CONST M * ((asciSum * CONST C) - (int)(asciSum *
CONST_C)));
  }
  static int GetASCII(string str)
  {
    int asciSum = 0;
    for (int i = 0; i < str.length(); i++)
       asciSum += str[i];
    return asciSum;
public:
  // Конструктор таблиці
HashTable()
  {
    for (int i = 0; i < CONST M; i++)
       table[i] = NULL;
  }
  // Видалення таблиці (викликається після return 0)
  ~HashTable()
  {
    cout << "\n^* Delete table *" << endl << endl;
    for (int i = 0; i < CONST M; i++)
       delete table[i];
  }
  // Вставляє елемент студент у таблицю і виводить його фамілію та хеш
номер
  void push(string name, string surname, string age, int type)
  {
    int hashNumber = FindHashNumber(surname, type);
```

```
Student* pers = new Student(name, surname, age, hashNumber);
  Student* place = table[hashNumber];
  cout << pers->surname << " (#" << pers->hash << ")" << endl;
  if (place == NULL)
    table[hashNumber] = pers;
    return;
  }
  while (place->next != NULL)
    place = place->next;
  place->next = pers;
// Отримує студента з таблиці по його фамілії
Student* find(string surname, int type)
  int hashNumber = FindHashNumber(surname, type);
  Student* result = table[hashNumber];
  if (!result)
  {
    cout << "Student not found!" << endl;</pre>
    return NULL;
  while (result->surname != surname)
  {
    if (!result->next)
     {
       cout << "Student not found!" << endl;</pre>
```

}

```
return NULL;
       }
       result = result->next;
    }
    return result;
  }
  static int FindHashNumber(string surname, int type)
    int hashNumber;
    switch (type)
     {
    case 0:
       hashNumber = hashDivision(surname);
       break;
    case 1:
       hashNumber = hashMultiplication(surname);
       break;
    return hashNumber;
  }
};
int main()
  HashTable newTable;
  string type0;
  int type;
  cout << "\t * ----- * Computer Workshop 4 * ----- * " << endl;
  cout << "\t\t Brigade 10. Variant 1 " << endl;
```

{

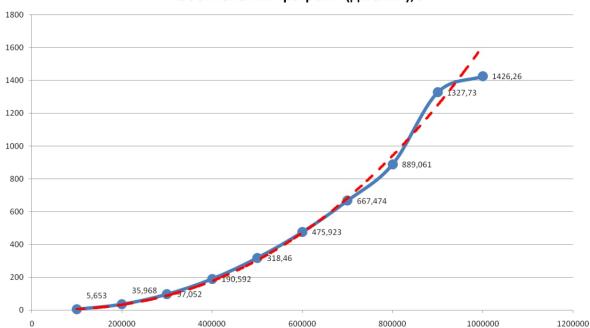
```
cout << "-----" << endl;
cout << " 0 - realised on division" << endl;
cout << " 1 - realised on multiplication" << endl;
cout << "-----" << endl:
cout << "Choose hash-function (0/1): ";
cin >> type0;
if (type0 != "0" && type0 != "1")
{
  cout << "\n-----" << endl:
  cout << "\nNo such type" << endl;
  cout << "\n-----" << endl:
  return 0;
}
type = atoi(type0.c str()); // конвертація string y int
cout << "\n-----Students-----" << endl << endl;
newTable.push("Sofiia", "Pavlova", "04.03.2004", type);
newTable.push("Valeria", "Ryabenko", "03.09.2003", type);
newTable.push("Sofiia", "Hohol", "13.09.2004", type);
newTable.push("Anna", "Gonchar", "04.11.2004", type);
newTable.push("Kate", "Kolomoychenko", "03.12.2003", type);
newTable.push("Kate", "Boyko", "07.12.2003", type);
newTable.push("Amaliya", "Pavlenko", "07.01.2004", type);
newTable.push("Tanya", "Guseva", "23.01.2004", type);
newTable.push("Mariia", "Krushinska", "27.01.2004", type);
newTable.push("Lisa", "Dihioeva", "17.03.2004", type);
newTable.push("Kate", "Melnicova", "28.03.2004", type);
```

cout << "\t\t\t Open hashing " << endl << endl;

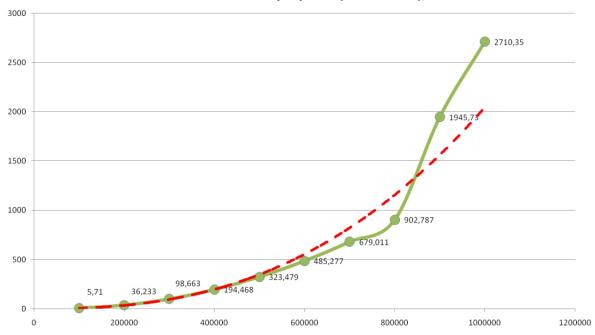
```
string studentName;
cout << "\nEnter student's surname to find her date of birth: ";
cin >> studentName;
cout << "\n------Result------" << endl << endl;
Student* search = newTable.find(studentName, type);
if (search)
    cout << search->name << " " << search->surname << " - " << search->age
<< endl;
cout << "\n------" << endl;
return 0;
}</pre>
```

## Перевірка обчислювальної складності програми:

### Час виконання програми (ділення), с



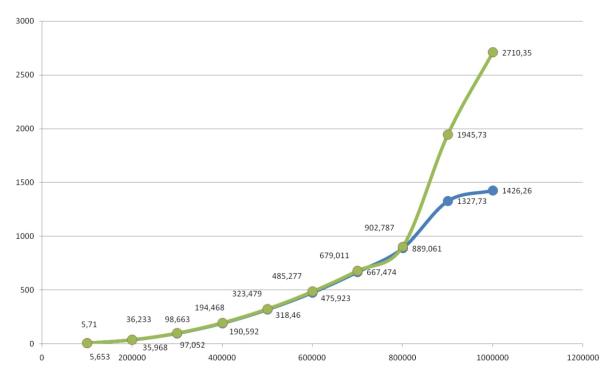
### Час виконання програми (множення), с



Діагр. 1-2. Діаграми часу виконання програми в залежності від методу

*Червоний пунктирний графік* – теоретична складність. *Синій/Зелений графік* – реальна складність.

Перевірка обчислювальної складності програм підтвердила аналітичну оцінку складності алгоритмів  $O(n^2)$ .



Діагр. 3. Порівняльна діаграма часу виконання програми в залежності від методу

### Скріншоти роботи програми:

Рис. 3-4. Результат виконання програми

## Перевірка правильності програми:

| Вхідні дані | Результат | Призначення тесту  |
|-------------|-----------|--|
| type0       |           |  |
| -1          | Відомий   | Перевірка, завершення некоректні вхідні дані (додавання повідомлень про помилки, завершення роботи програми) |
| 2           | Відомий   | Перевірка реакції на некоректні вхідні дані (додавання повідомлень про помилки, завершення роботи програми)  |
| b           | Відомий   | Перевірка реакції на некоректні вхідні дані (додавання повідомлень про помилки, завершення роботи програми)  |
| *           | Відомий   | Перевірка реакції на некоректні вхідні дані (додавання повідомлень про помилки, завершення роботи програми)  |

Табл. 2. Таблиця тестування програми

## Висновок

Під час виконання лабораторної роботи ми ознайомились та дослідили різні схеми відкритого хешування. Оцінили переваги та недоліки реалізації різних методів.

### Відповіді на контрольні запитання:

1. Сформулюйте та поясніть термін «задача пошуку».

**Пошук** — основна операція, характерна для багатьох обчислювальних завдань. Дані, що обробляються, поділені на записи, або елементи, кожен з яких має ключ, що використовується при пошуку.

*Мета пошуку:* відшукання елементів з ключами, які відповідають заданому ключу пошуку. Найчастіше призначенням пошуку  $\epsilon$  отримання доступу до інформації усередині елементу (а не просто до ключа) з метою її обробки.

2. Розкрийте суть абстрактного типу даних "Словник"

**Словник** — абстрактний тип даних, який включає множину з операторами вставки, видалення та пошуку елементів.

3. Поясніть, виходячи з чого обирається конкретна реалізація абстрактного типу даних «Словник» для розв'язку задачі та перерахуйте можливі варіанти реалізації.

Найкраща конкретна реалізація вибирається виходячи з набору використаних операторів і розміру множини.

### Реалізації словників:

- за допомогою сортованих або несортованих лінійних зв'язних списків;
- за допомогою масиву фіксованої довжини з покажчиком на останній заповнений елемент цього масиву;
- за допомогою двійкових векторів, припускаючи, що елементи множини є цілими числами 1... N або елементи множини можна зіставити з такою множиною цілих чисел (масив, індексований по ключам);
- за допомогою масиву з використанням хешування;
- за допомогою масиву з використанням бінарного пошуку;
- за допомогою нелінійних зв'язних списків з використанням бінарного пошуку.

4. Поясніть термін «хешування». Перерахуйте та прокоментуйте переваги та недоліки форм хешування.

Існує дві різні форми хешування:

- **відкрите**, або зовнішнє, хешування дозволяє зберігати множини в потенційно нескінченному просторі, знімаючи тим самим обмеження на розмір множин;
- закрите, або внутрішнє, хешування використовує обмежений простір для зберігання даних, обмежуючи таким чином розмір множин.

Відкрита форма хешування дозволяє зберігати скільки завгодно багато елементів, а при закритому хешуванні їх кількість обмежена розміром хеш-таблиці. На відміну від відкритого хешування, закрите не вимагає будь-яких додаткових структур даних. У осередках таблиці зберігаються не покажчики, а елементи вихідного масиву, доступ кожного з яких здійснюється за хеш-значення ключа, у своїй одна осередок може містити лише одне елемент.