КИЇВСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ІМЕНІ ТАРАСА ШЕВЧЕНКА

Факультет комп'ютерних наук та кібернетики

Звіт до лабораторної роботи №1 з дисципліни «Прикладні алгоритми»

Виконав студент 4-го курсу Групи МІ-41 Єгор ЄЛЕНІН

3MICT

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ	3
РОЗВ'ЯЗОК	4
висновки	6

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ

І. Спільна частина.

Реалізувати структуру даних типу «множина рядків». Рядки — непусті послідовності довжиною до 15 символів з рядкових латинських літер. Структура даних повинна підтримувати операції додавання рядку до множини, вилучення та перевірки належності даного рядку множині. Максимальна кількість рядків у множині, що зберігається, не більше 106.

Вхідні дані. Кожен рядок вхідних даних задає одну операцію над множиною. Запис операції складається з типу операції та наступного за ним через пробіл ряду, над яким проводять операцію. Типи операції вказують символи: «+» — додавання рядку, «—» — вилучення, «?» — перевірка на належність. Загальні кількість операцій у вхідному файлі не більше 106. Список операцій завершується рядком із символом # (ознака кінця вхідних даних).

При додаванні елементу до множини не гарантується, що він відсутній у множині, а при вилученні елементу з множини не гарантується, що він ϵ у множині.

Вихідні дані. Виводяться для кожної операції типу «?» рядок yes aбо no, в залежності від того, чи зустрічається дане слово у множині.

II. Частина за варіантами.

Варіант 2. Знайти усі паліндроми в множині рядків. Оцінити час виконання.

РОЗВ'ЯЗОК

Код на гітхаб: https://github.com/g-gi-g/PA_Lab1

Для тестування використовувалися дані з рис. 1.

```
    input.txt ×
amain.py
              row_set.py

≡ output.txt

       + apple
       + banana
       + cherry
       ? apple
       ? grape
       - banana
       ? banana
       - grape
       + mango
       + mango
       ? mango
       - apple
       ? apple
       + kiwi
       + pear
       ? kiwi
       + abba
       + apa
       #
```

Рис. 1

Вихідний результат на рис. 2.

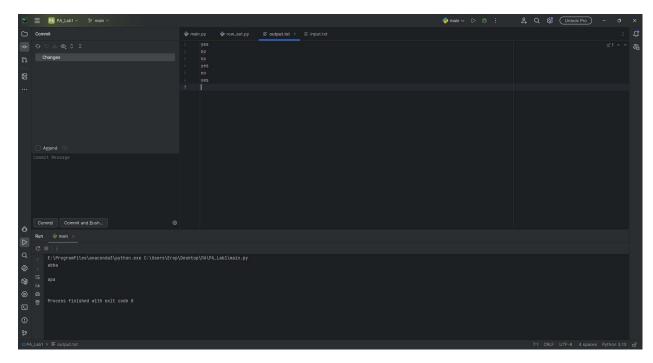


Рис. 2

Як видно з рис. 2, у терміналі вивелися всі слова-паліндроми, а в файл вивелися відповіді на запити по наявності слів у множині. Все відпрацювало коректно.

Оцінка часової складності функції пошуку паліндромів дуже наближено O(n), де n – кількість слів. Це точно краще, ніж прямий перебір.

ВИСНОВКИ

Було реалізовано структуру даних, яка підтримує вставку, вилучення непорожніх слів довжиною до 15 літер латинського алфавіту. Також є підтримка запитів до структури на предмет наявності того чи іншого слова. Також є функція пошуку всіх слів-паліндромів. Все було реалізовано з використанням поліноміальної хеш-функції, що пришвидшило обчислення у порівнянні з прямим перебором.