Санкт-Петербургский Национальный Исследовательский Университет Информационных технологий, механики и оптики

Факультет инфокоммуникационных технологий

Домашняя работа №1 Вариант №8

Выполнили:

Смирнов И.И.

Телунц Э.Р.

Царёв А.С.

Проверил:

Мусаев А.А.

СОДЕРЖАНИЕ

			Стр.
Bl	ведени	E	3
1	Задание	1	4
	1.1	Нахождение простых чисел	4
	1.2	Алгоритм наивного поиска	
	1.3	Алгоритм Рабина-Карпа	4
	1.4	Алгоритм Бойера-Мура	5
	1.5	Алгоритм Кнутта-Мориса-Пратта	5
2	Задание	2	7
	2.1	Выбор алгоритма для работы	8
34	АКЛЮЧІ	ЕНИЕ	9
\mathbf{C}	писок 1	ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	10

ВВЕДЕНИЕ

Для становления хорошим специалистом в области программирования на языке Python необходимо знать основные алгоритмы и функционал языка.

Цель данной работы – ознакомление с алгоритмами поиска в глубину и ширину на языке программирования Python.

В ходе выполнения лабораторной работы были решены следующие задачи:

- создание программ с использованием алгоритмов поиска подстроки в строке(наивный алгоритм, алгоритм Рабина-Карпа, алгоритм Бойера-Мура, алгоритм Кнутта-Мориса-Пратта);
- создание программы для обнаружения плагиата из сайта Wikipedia в тексте реферата. За плагиат считалось совпадение 3 идущих подряд слов.

Задания, которые необходимо выполнить:

- 1. Задание 1: составить строку из ряда первых 500 простых чисел. Выяснить, какое двузначное число(пара цифр) встречается в этой строке наибольшее количество раз, используя алгоритм наивного поиска, алгоритм Рабина-Карпа, алгоритм Бойера-Мура, алгоритм Кнутта-Мориса-Пратта.
- 2. Задание 2: написать программу, которая сопоставит текст реферата и текст из сайта Wikipedia и оценит в процентах количество плагиата в реферате. За плагиат считалось совпадение 3 идущих подряд слов.

1 Задание 1

1.1 Нахождение простых чисел

Для поиска первых 500 простых чисел и добавления их в массив была написана функция, которая проверяет число на неделимость на все числа до корня из этого числа. При положительном результате число добавляется в массив. Когда массив достигает необходимой длины в 500 чисел, массив преобразовывается в строку.

1.2 Алгоритм наивного поиска

Поиск наиболее частой пары чисел в строке был начат с использованием алгоритма наивного поиска. Для этого была написана функция, которая с помощью цикла проходила по всей строке. Также был заранее создан массив из 89 элементов (отрезок [10, 99]). При каждой итерации два элемента строки склеивались и переводились в тип int, а значение массива, равное значению получившегося числа, из которого было вычтено число 10, прибавлялось на один. По истечении работы алгоритма, было выяснено, что наиболее часто в строке появляется число 73.



Рисунок 1 - вывод алгоритма наивного поиска

1.3 Алгоритм Рабина-Карпа

Для выполнения данного алгоритма, необходимо рассчитывать хэш у всех рассматриваемых подстрок. Именно поэтому была написана функция, которая расчитывает это значение по формуле: $\sum_{i=0}^n m * n^{(n-i)}$. Далее используется цикл для прохода по всем натуральным двузначным числам. За одну итерацию для числа рассчитывается хэш, после чего начинается второй цикл для прохода по строке чисел, в котором рассчитывается хэш каждой пары

чисел и сравнивается с хэшом числа. В случае совпадения хэшей, происходит рассмотрение самих подстрок, чтобы избежать ошибочных совпадений в том случае, когда хэш совпал, а подстроки являются разными. По истечении работы алгоритма, было выяснено, что наиболее часто в строке появляется число 73.



Рисунок 2 - вывод алгоритма Рабина-Карпа

1.4 Алгоритм Бойера-Мура

Первым делом в данном алгоритме для каждой цифры составляется минимальное расстояние до конца числа. Далее с помощью цикла алгоритм проходит по всей строке элементов, начиная сравнение первой подстроки и заданного шаблона. В случае совпадения счетчик прибавится на единицу и произойдет сдвиг строки на единицу вправо. В случае не совпадения, про-исходит проверка наличия какого-либо элемента из шаблона в рассматриваемой подстроке. Если такой элемент удается найти, то строка смещается до момента, пока одинаковые элементы подстроки и шаблона не окажутся на одинаковой позиции. Если такой элемент не удалось найти, то вся строка смещается на длину шаблона. По истечении работы алгоритма, было выяснено, что наиболее часто в строке появляется число 73.



Рисунок 3 - вывод алгоритма Бойера-Мура

1.5 Алгоритм Кнутта-Мориса-Пратта

В данном алгоритме для каждого числа из отрезка [10,99] рассчитывается префикс, после чего происходит сравнение шаблона и подстроки с использованием рассчитанных префиксов. В случае совпадения счетчик прибавляется на единицу, в ином случае строка смещается вправо на один или

до нового совпавшего префикса. По истечении работы алгоритма, было выяснено, что наиболее часто в строке появляется число 73.

73

Рисунок 4 - вывод алгоритма Кнутта-Мориса-Пратта

2 Задание 2

Задача по нахождению плагиата была разделена на 3 основных этапа: Обработка статьи "Стресс"с сайта Wikipedia, обработка текста реферата на тему "Стресс сравнение двух текстов.

Для обработки текста с Wikipedia была использована библиотека с названием Wikipedia. С ее помощью весь текстовый контент страницы был перезаписан в файл для дальнейшего использования. Далее из созданного файла все строки были перенесены в массив и объединены в строку, из которой впоследствии были удалены все символы кроме букв и цифр, а также лишние пробелы. Полученная строка была переведена в массив. Далее с помощью цикла элемента массива образовывались в тройки элементов, для которых высчитывался хэш. Такие тройки и хэши записывались в новые массивы и имели в них одинаковые индексы.

Для обработки текста реферата была использована библиотека docx (python-docx). С её помощью все абзацы текста были перенесены как элементы массива, который далее был объеденен в строку, из которой впоследствии были удалены все символы кроме букв и цифр, а также лишние пробелы. Полученная строка была переведена в массив. Далее с помощью цикла элемента массива образовывались в тройки элементов, для которых высчитывался хэш. Такие тройки и хэши записывались в новые массивы и имели в них одинаковые индексы.

На этапе сравнения был создан счетчик для отслеживания повторов. Далее двойным циклом происходит проверка соответствий хэша троек элементов из Википедии с хэшом троек элементов из реферата. Счетчик прибавляется на один в случае соответствия хэшей и соответствующих им троек элементов. Чтобы вычислить процент плагиата, значение счетчика было разделено на общее количество слов в реферате и умножено на 100%. Результат программы: 1.95%.

Процент плагиата в тексте: 1.95%

Рисунок 5 - вывод программы по поиску плагиата

2.1 Выбор алгоритма для работы

Сравнение двух текстов было выполнено при помощи алгоритма Рабина-Карпа, работающего на основе хэшей. Выбор данного агоритма обусловлен тем, что высчитывание и сравнение хэшей занимает меньше времени, чем лексикографическое сравнение слов при больших объёмах данных.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе лабораторной работы был получен опыт работы на языке Python и написания и применения алгоритмов для поиска подстрок в строке, а именно алгоритма наивного поиска, алгоритма Рабина-Карпа, алгоритма Бойера-Мура, алгоритма Кнутта-Мориса-Пратта.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Wikipedia: официальный сайт: https://ru.wikipedia.org/wiki (Дата обращение 19.02.2023)

Ссылка на полный код

https://vk.com/away.php?to=https%3A%2F%2Fgithub.com% 2Fteecortex%2FTasksForAaDS&cc_key=