САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ

ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №4 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Подстроки Вариант 22

Выполнил:

Федюкин М. В.

K3244

Проверила:

Артамонова В.Е.

Санкт-Петербург 2023 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	1
Задачи по варианту	2
Обязательные задачи	
Задача №1	3
Задача №2	5
Задача №4	7
Задача №5	5
Задача №7	7
Дополнительные задачи	
Поиск подстроки	8
Сдвиг текста	10
Подстроки из одинаковых букв	12
Вывод	25

Задачи по варианту

Задание к лабораторной работе № 2-4: https://drive.google.com/drive/folders/1hjwL6oDXaZJ8BZqDXJec6fxwhDpgdbm X

Мой вариант – 22.

Обязательные задачи: 1, 4, 8

Можно заменить одну задачу на задачу такого же уровня сложности, поэтому меняю 8-ю на 7-ю. Так же решил 2-ю, 5-ю и 3 дополнительных.

Дополнительные задачи: Поиск подстроки, Сдвиг текста, Подстроки из одинаковых букв.

Обязательные задачи

Задача 1

Для каждого элемента исходной строки последовательно сравнивается кусок исходной строки с заданной подстрокой.

```
with open('input.txt', 'r') as infile:
    sub = infile.readline().strip()
    initstr = infile.readline().strip()
    found_ind = []
    for i in range(len(initstr) - len(sub) + 1):
        if initstr[i:i+len(sub)] == sub:
            found_ind.append(i+1)

with open('output.txt', 'w') as outfile:
    print(len(found_ind), file=outfile)
    print(*found_ind, file=outfile)
```

Input	Output
aba abaCaba	2 1 5
Mike	2
mikeMikemiMifeMike	5 15
kek	6
kelolkekekekekekek	6 8 10 12 14 16

Задача 2

Я создал словарь символов, куда для каждого символа записал позиции, на которых он встречается в исходной строке. Дальше для каждого получившегося списка нужно было найти сумму разностей пар.

```
with open('input.txt', 'r') as infile:
   initstr = infile.readline().strip().replace(" ", "")
   encoded = {}
   for i, s in enumerate(initstr):
        try:
        encoded[s].append(i)
        except Exception:
        encoded[s] = [i]
   total = 0
   for spisok in encoded.values():
        if len(spisok) > 1:
        for i, val in enumerate(spisok):
            total += val * (2*i - len(spisok) + 1)
            total -= len(spisok) * (len(spisok) - 1) // 2
with open('output.txt', 'w') as outfile:
        print(total, file=outfile)
```

Input	Output
treasure	8
you will never find the treasure	146
that is what you are	39
Honey, you're my golden star	
I know you can make my wish come	
true	
If you let me treasure you	
If you let me treasure you	

Задача 4Алгоритм полностью основан на описанном в ТЗ к лабораторной работе.

Input	Output
trololo	Yes
4	Yes
007	Yes
2 4 3	No
3 5 1	
1 3 2	
abcabcdeabc	No
3	Yes
1 4 4	Yes
083	
491	
aaabaa	No
2	Yes
0 1 3	
1 4 2	

Задача 5

Псевдокод взят из лекции и переписан на Python.

Input	Output
aaaAAA	0 1 2 0 0 0
abcabcdeabc	00012300123
abacaba	0010123

Задача 7

Делал по заданию. Чтобы избежать коллизий, предварительно в двойном экземпляре вычислил хеш-значения всех подстрок длины k из s и t, где k от 1 до минимальной из длин s и t. Потом прошел по получившимся хэштаблицам, начиная с максимального k, в поисках совпадающих хэшей (а значит и совпадающих подстрок).

```
with open('input.txt', 'r') as infile:
    with open('output.txt', 'w') as outfile:
        line = infile.readline().strip()
        while len(line) != 0:
            m1 = 10**9 + 7
            m2 = 10**9 + 9
            hashes t 2 = [0]
                hashes s 2.append((x * hashes s 2[i] +
ord(letter)) % m2)
                hashes t 2.append((x * hashes t 2[i] +
ord(letter)) % m2)
            dict with hashes = {}
            for k in range (1, \min(len(s), len(t)) + 1):
                dict with hashes[k] = \{"s1": [], "t1": [], "s2": 
[], "t2": []}
dict with hashes[k]["s1"].append((hashes s 1[i + k] - x**k *
dict with hashes[k]["s2"].append((hashes s 2[i + k] - x ** k *
dict with hashes[k]["t1"].append((hashes t 1[i + k] - x**k *
dict with hashes[k]["t2"].append((hashes t 2[i + k] - x ** k *
```

Input	Output
cool toolbox	1 1 3
aaa bb	0 0 0
aabaa babbaab	0 4 3
korova korovka	0 0 5
onetwothreefour fourthreefive	6 4 6
getmeoutofthisplace thisisfineoutthere	494
pottery potter	006

Дополнительные задачи

Задача: Поиск подстроки

Решение:

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта, адаптированный для поиска всех вхождений подстроки в исходную строку.

```
def pref(S):
    p = [0]*(len(S)+1)
    i, j = 1, 0
    while i < len(S):
        if S[i] == S[j]:
            p[i+1] = j + 1
            i += 1
            j += 1
        else:
            if j > 0:
                 j = p[j]
        else:
                 p[i+1] = 0
                 i += 1
        return p

initstring = input().strip()
substring = input().strip()
mystr = substring + '#' + initstring
prefixes = pref (mystr)
length = len(substring)
found_ind = []
for i, prefix in enumerate(prefixes[length + 1:]):
        if prefix == length:
            found_ind.append(i - length)
print(*found_ind)
```

ID	Дата	Автор	Задача	Язык	Результат	Тест	Время	Память
19899375	19.09.2023 20:40:00	Фелюкин Михаил	0202	Python	Accepted		0.14	5 M6

Задача: Сдвиг текста

Решение:

Если строка является циклическим сдвигом исходной строки, то исходная строка будет найдена, если искать её в двух приложенных друг к другу сдвинутых строках.

```
init = input()
moved = input()
print((moved + moved).find(init))
```

ID	Дата	Автор	Задача	Язык	Результат	Тест	Время	Память
19899388	19.09.2023 20:41:22	Фелюкин Михаил	0203	Pvthon	Accepted		0.031	530 K6

Задача: Подстроки из одинаковых букв

Решение:

Данная задача сводится к тому, что нужно найти максимальное расстояние между двумя одинаковыми символами.

ID	Дата	Автор	Задача	Язык	Результат	Тест	Время	Память
19899399	19.09.2023 20:43:07	Федюкин Михаил	0361	Python	Accepted		0,031	482 Кб

Выводы по проделанной работе

В работе со строками активно используется динамическое программирование, и есть много неочевидных ходов, позволяющих ускорять алгоритмы, и их трудно понять.

Достаточно интересным является подход с хэшированием. Хоть мы и тратим время на вычисление хэшей и их сравнение, хэширование оправдывает себя для длинных строк, так как посимвольно сравнивать длинную последовательность гораздо затратнее, чем сделать немного предварительных вычислений.