Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт цифрового развития Кафедра инфокоммуникаций

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №12 дисциплины «Алгоритмизация»

	Выполнил:
	Середа Кирилл Витальевич
	1 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,
	09.03.01 «Информатика и
	вычислительная техника», очная
	форма обучения
	(подпись)
	Руководитель практики:
	Воронкин Роман Александрович
	(подпись)
Отчет защищен с оценкой	Дата защиты

Ставрополь, 2023 г.

Порядок выполнения работы:

Алгоритм Левенштейна. Алгоритм поиска расстояния редактирования динамического программирования сверху вниз:

Инициализация

вернуть D[i, i]

Дин. прог. сверху вниз

```
создать двумерный массив D[0\dots n,0\dots m] инициализировать все ячейки значением \infty

Функция \text{EDITDISTTD}(i,j)

если D[i,j] = \infty:
 если i=0: D[i,j] \leftarrow j
 иначе если j=0: D[i,j] \leftarrow i
 иначе:
 ins \leftarrow \text{EDITDISTTD}(i,j-1)+1
 del \leftarrow \text{EDITDISTTD}(i-1,j)+1
 sub \leftarrow \text{EDITDISTTD}(i-1,j-1)+\text{diff}(A[i],B[j])
 D[i,j] \leftarrow \min(ins,del,sub)
```

Рисунок 2 – Алгоритм

Рисунок 3 – Фрагмент кода

Алгоритм поиска расстояния редактирования динамического программирования снизу вверх:

Дин. прог. снизу вверх

```
Функция EDITDISTBU(A[1 \dots n], B[1 \dots m])

создать массив D[0 \dots n, 0 \dots m]

для i от 0 до n:

D[i,0] \leftarrow i

для j от 0 до m:

D[0,j] \leftarrow j

• для i от 1 до m:

• c \leftarrow \text{diff}(A[i], B[j])

D[i,j] \leftarrow \min(D[i-1,j]+1, D[i,j-1]+1, D[i-1,j-1]+c)

вернуть D[n,m]
```

Рисунок 4 – Алгоритм

```
def edit_dist_bu():
    Динамическое программирование снизу вверх
   matrix = []
    for i in range(len_a+1):
        matrix.append([i])
    for j in range(1, len_b+1):
       matrix[0].append(j)
    for i in range(1, len_a+1):
        for j in range(1, len_b+1):
            c = a[i-1] != b[j-1]
            matrix[i].append(min(
                matrix[i-1][j] + 1,
                matrix[i][j-1] + 1,
                matrix[i-1][j-1] + c
            ))
    return matrix
```

Рисунок 5 – Фрагмент кода

Восстановление решения по матрице:

```
def restore():
   Восстановление решения
   str_re1, str_re2 = [], []
   i, j = len_a, len_b
       if i != 0 and matrix[i][j] == matrix[i-1][j] + 1:
           str_re1.append(a[i-1])
          str_re2.append('-')
       elif j != 0 and matrix[i][j] == matrix[i][j-1] + 1:
          str_re1.append('-')
           str_re2.append(b[j-1])
      elif matrix[i][j] == matrix[i-1][j-1] + (a[i-1] != b[j-1]):
           str_re1.append(a[i-1])
           str_re2.append(b[j-1])
           i -= 1
   str_re1.reverse()
   str_re2.reverse()
   return (str_re1, str_re2)
```

Рисунок 6 – Фрагмент кода

Результат работы алгоритма:

```
5
['e', 'd', 'i', '-', 't', 'i', 'n', 'g', '-']
['-', 'd', 'i', 's', 't', 'a', 'n', 'c', 'e']
```

Рисунок 7 – Результат работы программы levinshtein.py

Вывод: в процессе выполнения работы мы изучили алгоритм Левенштейна для определения расстояния редактирования, применив два различных подхода к его реализации. Кроме того, следует подчеркнуть, что в алгоритме динамического программирования, применяемом сверху вниз, используется рекурсия: для расчета верхних значений используются все нижние, тогда как подход снизу вверх предполагает последовательное заполнение матрицы.