# Государственное образовательное учреждение высшего профессионального образования

# «Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления» КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

# Р А С Ч Ё Т Н О - П О Я С Н И Т Е Л Ь Н А Я З А П И С К А к лабораторной работе на тему:

Рекурентные соотношения: расстояние между строками

Студент	(Подипсь, дата)	Киселев А.М.
Преподаватель	(Подпись, дата)	Волковаю Л.Л.

## Содержание

Вве	едение				 									•	3
1	Анализ	гический раздел			 									•	4
	1.1	Описание Алгоритмов												•	4

### Введение

Целью работы является изучение и применение метода динамического программирования на материале алгоритмов Левенштейна и Дамерау-Левенштейна, а так же реализовать алгоритм Левенштейна в рекурсивном виде. Для достижения поставленной цели необходимо решить следующие задачи:

- Изучить алгоритмы Левенштейна и Дамера-Левенштейна нахождения расстояния между строками;
- Применить метод динамического програмирования для матричной реализации указаных алгоритмов;
- Получить практические навыки реализации указанных алгоритмов: двух алгоритмов в матричной версии и алгоритма Левенштейна, реализованного рекурсивно;
- Провести сравнительный анализ линейной и рекурсивной реализаций алгоритма Левенштейна по затрачиваемым ресурсам(времени и памяти);
- Привести эксперементальное подтверждение различий во временной эффективности рекурсивной и нерекурсивной реализаций алгоритма Левенштейна при помощи разработанного ПО на материале замеров процессорного времени выполнения реализации на варьирующихся длинах строк;
  - Описать и обосновать полученные результаты о выполненной работе;

## 1 Аналитический раздел

Перед теоритическим изложением алгоритмов, представленных в работе, требуется ввести понятия *редукционного расстояния* и *метода динамического программирования*.

Редукционное расстояние (расстояние Эйнштейна) – это минимальное количество редукционных операций, необходимых для преобразования одной строки в другую.

Есть следующие редукционные операции:

```
Операции, вес которых - 1:
I - insert(вставка);
D - delete(удаление);
R - replace(замена);
Операция, вес которой - 0:
М - match(совпадение);
```

Так минимальное расстояние между строками  $\min D$  ('увлечение', 'развлечение') = 3, но чтобы найти это, требуется перебрать расстояния с разным выравниваем строк по отношеню друг к другу.

		у	В	Л	e	Ч	e	Н	И	е
p	a	3	В	Л	е	Ч	e	Н	И	е
I	I	R	M	M	M	M	M	M	M	M

Проблема выравнивания решается рекуррентно через расстояния между подстроками фиксированной длины.

#### 1.1 Описание Алгоритмов