МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

НИЖЕГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ

УНИВЕРСИТЕТ им. Р.Е.АЛЕКСЕЕВА

Институт радиоэлектроники и информационных технологий

Кафедра информатики и систем управления

Лабораторная работа №2

ОТЧЕТ

По лабораторной работе

по дисциплине

Информатика и компьютерные технологии

РУКОВОДИТЕЛЬ:

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

СТУДЕНТ:

\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Гимик Д.В.

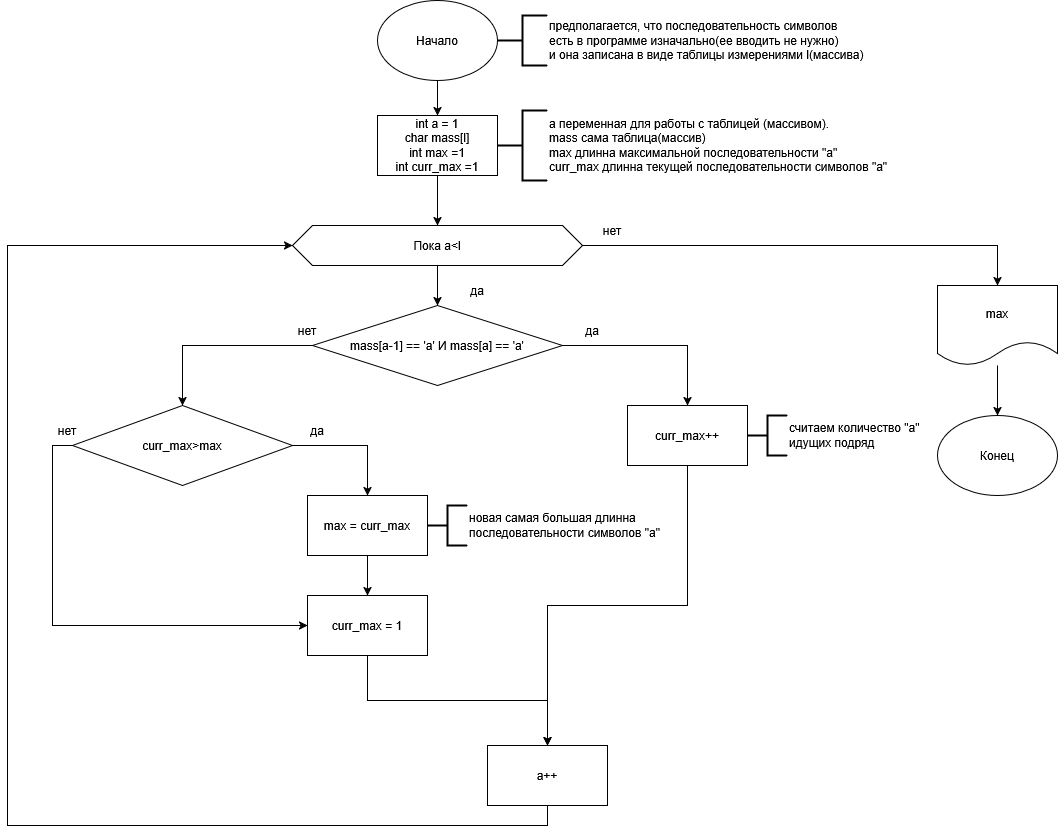
24-ИВТ-2

Работа защищена «\_\_\_» \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

С оценкой \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

Нижний Новгород 2025

Задание(вариант 10): Задана строка. Определить размер самой длинной последовательности, состоящей из идущих подряд символов «а».



В цикле Пока перебираем все элементы таблицы(массива) символов. Если встречаются 2 идущие подряд «а»(mass[a-1] ==’a’ И mass[a] ==’a’), то увеличиваем счетчик идущих подряд «а», то есть curr\_max = 2. Это условие выполняется для последовательности «а» любой длинны.

Если последовательность прерывается (mass[a] !=’a’), то необходимо проверить длинна только что закончившейся последовательности превосходит длину предыдущей наибольшей последовательности. Если да, то это число новая самая длинная последовательность «а»(max = curr\_max).

Вывод: Составил алгоритм и сделал блок-схему для задания выше.