# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

#### ОТЧЕТ

по лабораторной работе №3 по дисциплине «Информатика»

Тема: Машина Тьюринга. Вариант 1

 Студент гр. 3343
 Коршков А.А.

 Преподаватель
 Иванов Д. В.

Санкт-Петербург 2023

# Цель работы

Научится создавать модель машины Тьюринга на языке Python, с применением его встроенных функций, писать алгоритм для обработки строки на ленте.

#### Задание

На вход программе подается строка неизвестной длины. Каждый элемент является значением в ячейке памяти ленты Машины Тьюринга.

На ленте находится последовательность латинских букв из алфавита {a, b, c}.

Напишите программу, которая удаляет в исходной строке два символа, следующих за первым встретившимся символом 'b'. Если первый встретившийся символ 'b' – последний в строке, то удалить его. Если первый встретившийся символ 'b' – предпоследний в строке, то удалить один символ, следующий за ним, т. е. последний в строке. Если в строке символ 'b' отсутствует, то удалить самый первый символ строки. После удаления в строке не должно оставаться пробелов и пустых мест!

Указатель на текущее состояние Машины Тьюринга изначально находится слева от строки с символами (но не на первом ее символе). По обе стороны от строки находятся пробелы.

#### Алфавит:

a

b

C

" " (пробел)

#### Соглашения:

- 1. Направление движения автомата может быть одно из R (направо), L (налево), N (неподвижно).
  - 2. Гарантируется, что длинна строки не менее 5 символов и не более 13.
  - 3. В середине строки не могут встретиться пробелы.
- 4. При удалении или вставке символов направление сдвигов подстрок не принципиально (т. е. результат работы алгоритма может быть сдвинут по ленте в любую ее сторону на любое число символов).
- 5. Курсор по окончании работы алгоритма может находиться на любом символе.

Ваша программа должна вывести полученную ленту после завершения работы.

### Выполнение работы

На вход подаётся строка, которая расположена на ленте. В начальном состоянии (q0) ищем символ «b», чтобы перейти в состояние удаления (q2) или символы «a» и «c», чтобы перейти в состояние «q1». Если мы встретили символ «b», то переходим в состояние «q2».

Если в состоянии q1, мы не нашли символа «b», тогда переходим в состояние поиска (qDs) и ищем пробел, чтобы найти начало строки и заменить первый символ на пробел, после чего завершить программу.

Если был найден символ b, тогда переходим в состояние q2, делаем проверку, что следующий символ не пробел (символ b не является конечным). Если это пробел, тогда переходим в состояние «qD», которое удалит b и завершит программу.

Если символ не является пробелом, а какой-то буквой, тогда с помощью состояний «q2» и «q2.1» удаляем два впереди стоящих символа (а если второй символ является пробелом, то ничего не меняется), переходим к следующему символу и переключаем состояние поиска(qS) и перемещения символа.

Если буквенных символов больше нет, а стоит пробел, тогда достаточно просто завершить программу. В ином случае необходимо узнать, какой символ стоит, заменить этот символ на пробел, сдвинуть головку влево и поменять состояние на «qA» или «qB» или «qC». Затем головка перемещается влево и меняет состояние на «qA1» или «qB1» или «qC1». В этих состояниях пробел заменяется на нужный символ, головка перемещается вправо, а состояние меняется на состояние возврата «qP». В этом состоянии головка перемещается вправо (на изначальное место символа), а состояние меняется на «qP1». После этого происходит перемещение головки вправо на позицию следующего символа (или пробела, если происходило перемещение последнего символа в строке), а состояние меняется на «qS».

Таблица 1 – Таблица состояний

	a	b	С	" "
q0	"a"; R; q1	"b"; R; q2	"c"; R; q1	" "; R; q0
q1	"a"; R; q1	"b"; R; q2	"c"; R; q1	" "; L; qDs

q2	" "; R; q2.1	" "; R; q2.1	" "; R; q2.1	" "; L; qD
q2.1	" "; R; qS	" "; R; qS	" "; R; qS	" "; R; qS
q2.1 qS qA qB qC qA1 qB1	" "; L; qA	" "; L; qB	" "; L; qC	" "; N; qT
qA	-	-	-	" "; L; qA1
qB	-	-	-	" "; L; qB1
qC	-	-	-	" "; L; qC1
qA1	-	-	-	"a"; R; qP
qB1	-	-	-	"b"; R; qP
qC1 qP	-	-	-	"c"; R; qP
qP	-	-	-	" "; R; qP1
qP1	-	-	-	" "; R; qS
qP1 qD	" "; N; qT	" "; N; qT	" "; N; qT	" "; N; qT

Краткое описание состояний данной машины Тьюринга:

- 1) «q0» начальное состояние
- 2) «qТ» терминальное (конечное состояние)
- 3) «q1» состояние, когда был найден символ, отличный от «b» и пробела
- 4) «qDs» состояние, когда не были найдены символы «b» (в состоянии q1 встретили пробел), ищет первый символ строки.
  - 5) «qD» удаляет один символ.
  - 6) «q2» состояние для удаления первого символа после «b».
  - 7) «q2.1» состояние для удаления второго символа после «b».
- 8) «qS» состояние для проверки существования символа и запуска алгоритма перемещения этого символа на пустое место в строке.
- 9) «qA», «qB», «qC» состояния для сохранения перемещённого символа и перемещение к первому удалённому символу.
- 10) «qA1», «qB1», «qC1» заменяют символ на нужный и перемещают головку вправо.
- 11) «qP» перемещает головку на изначальное место перенесённого символа.
  - 12) «qP1» перемещает головку на следующий символ.

# Тестирование

Таблица 2 – Результаты тестирования

No	Входные	Выходные	Комментарии	
	данные	данные		
1	" abcabc "	" abbc "	Удалены символы «са» после символа «b»	
2	" cac "	" ac "	Удалён первый символ «с» (нет символов	
			«b»)	
3	" cabc "	" cab "	Удалён последний символ «с» (b -	
			предпоследний символ)	
4	" cab "	" ca "	Удалён символ «b» (конец строки)	

## Выводы

Был изучен способ создания модели машины Тьюринга на языке Python, программа обрабатывает текст и в зависимости от присутствия и места нахождения символа «b» удаляет символа и сдвигает оставшуюся часть строки на необходимое положение, при котором не существует символов пробела внутри строки.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

## ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.py memory = list(input()) q = "q0"idx = 0while q != "qT": if q == "q0": if memory[idx] == "b": idx += 1 q = "q2" elif memory[idx] != " ": idx += 1q = "q1"else: idx += 1elif q == "q1": if memory[idx] == "b": idx += 1q = "q2"elif memory[idx] == " ":idx -= 1q = "qDs"else: idx += 1elif q == "q2": if memory[idx] == " ": idx -= 1q = "qD"else: memory[idx] = " "idx += 1q = "q2.1"elif q == "q2.1": memory[idx] = " " idx += 1q = "qS"elif q == "qS": if memory[idx] == " ":q = "qT"elif memory[idx] == "a": memory[idx] = " " idx -= 1q = "qA"elif memory[idx] == "b": memory[idx] = " " idx -= 1q = "qB"elif memory[idx] == "c": memory[idx] = " " idx -= 1q = "qC"elif q == "qA" or q == "qB" or q == "qC": idx -= 1

```
q = q + "1" elif q == "qA1":
         memory[idx] = "a"
          idx += 1
     q = "qP"
elif q == "qB1":
         memory[idx] = "b"
          idx += 1
    q = "qP"
elif q == "qC1":
         memory[idx] = "c"
          idx += 1
    q = "qP"
elif q == "qP":
idx += 1
         q = "qP1"
     elif q == "qP1":
         idx += 1
q = "qS"
     elif q == "qDs":
         if memory[idx] != " ":
             idx -= 1
          else:
              idx += 1
              q = "qD"
     elif q = "qD":
         memory[idx] = " "
q = "qT"
print("".join(memory))
```