Машина Тьюринга

Для вопросов по курсу: natalya.shevskaya@moevm.info
Префикс в теме письма [CS_23XX]

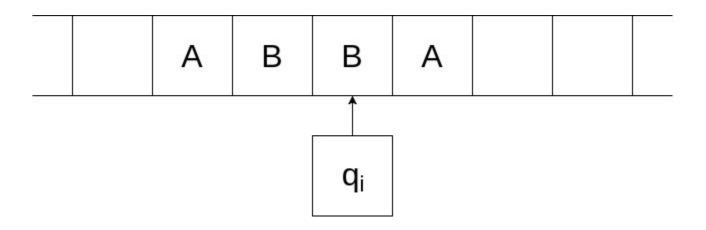
Шевская Наталья Владимировна СПбГЭТУ "ЛЭТИ", ФКТИ, МОЭВМ



Основные сведения. Лента и автомат

Машина Тьюринга (МТ) состоит из двух частей:

- неподвижной бесконечной ленты (памяти);
- автомата (процессора).





Основные сведения. Лента и алфавит

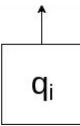
- Лента (память) используется для хранения информации. Она бесконечна в обе стороны и разбита на клетки, которые никак не нумеруются и не именуются. В каждой клетке может быть записан один символ или ничего не записано. Лента пассивна: она ничего не делает, просто хранит данные.
- Алфавит ленты -- конечное множество всех возможных символов ленты.
 Алфавит из примера (если гарантируется, что других символов нет) можно записать таким образом: {'A', 'B', "}

| | Α | В | В | Α | | | 96 |
|--|---|---|---|---|--|--|----|
|--|---|---|---|---|--|--|----|



Основные сведения. Автомат

- Автомат (процессор) это активная часть Машины Тьюринга. В каждый момент он размещается под одной из клеток ленты и может прочитать её содержимое; содержимое других клеток автомат не видит.
- В каждый момент автомат находится в одном из состояний, которые обычно обозначаются буквой q с номерами: q0, q1, q2 и т.д. Существует конечное число таких состояний. В каждом из состояний автомат выполняет некую операцию. Существует заключительное состояние, в котором автомат останавливается.





Основные сведения. Один такт автомата

Автомат за один такт (шаг) может выполнить следующие действия:

- считать видимый символ;
- > записывать в видимую клетку новый символ (в том числе пустой символ);
- сдвигаться на одну клетку влево или вправо («перепрыгивать» сразу через несколько клеток автомат не может);
- перейти в следующее состояние.

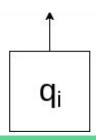




Таблица состояний Машины Тьюринга

| | Symbol ₁ | Symbol ₂ | | Symbol _{n-1} | Symbol _n |
|----------------|---------------------|---------------------|---|-----------------------|---------------------|
| q ₁ | | | | | |
| | | | <symbol', [l,="" n],="" q'="" r,=""></symbol',> | | |
| q _m | | | | | |

В ячейках таблицы указываются тройка **<Symbol', [L, R, N], q'>**:

- > Symbol' символ, который необходимо записать в видимую ячейку ленты.
- [L, R, N] одно из направлений, куда нужно перейти на ленте:
 R направо, L налево, N остаться на месте.
- q' состояние, в которое необходимо перейти автомату.



Таблица состояний, тройки -- как читать?

| | Symbol ₁ | Symbol ₂ | | Symbol _{n-1} | Symbol _n |
|----------------|---------------------|---------------------|---|-----------------------|---------------------|
| q ₁ | | | | | |
| | | | <symbol', [l,="" n],="" q'="" r,=""></symbol',> | | |
| q _m | | | | | |

Таблица:

- строки -- текущее состояние автомата в конкретный момент времени
- столбцы -- какой символ на ленте автомат видит в конкретный момент времени

Если бы мы были автоматом, то тройки можно было бы читать так

- > Symbol' -- первый элемент тройки -- что пишу на ленту
- ➤ [L, R, N] -- второй элемент тройки -- куда иду после записи
- разование перехожу после движения

 учения

 учения

 учения

 учения

 учения

 на перехожу после движения

 учения

 на перехожу после движения

 учения

 учени



Машина Тьюринга. Пример

Дано:

Алфавит: {'a', 'b', ' '}. В начале работы автомат находится слева от слова на ленте.

Задача:

Написать таблицу для MT, которая заменяет в слове на ленте все символы 'a' на символ 'b'. Реализовать такую MT на языке Python.

Пусть:

- q0 -- стартовое состояние,
- qТ -- конечное.



Таблица состояний

| | ʻa' | ʻb' | |
|----|------------|------------|------------|
| q0 | 'b', R, q1 | 'b', R, q1 | ' ', R, q0 |
| q1 | 'b', R, q1 | 'b', R, q1 | ' ', R, qT |

Давайте напишем программу на языке Python3. Возможные варианты реализации:

- условные операторы
- функции
- словари

DEMO



Машина Тьюринга. Пример #2

Дано:

Алфавит: {'0', '1', ''}. В начале работы автомат находится где-то справа от слова.

Задача:

Написать таблицу для МТ, которая инвертирует последовательность '1' и '0' и убирает незначащие '0'. Если результирующее слово состоит полностью из нулей, оставляет на ленте 1 ноль.

Пусть:

- q0 -- стартовое состояние,
- qТ -- конечное.



Таблица состояний. Пример #2

| | '1' | '0' | |
|----|------------|------------|------------|
| q0 | '0', L, q1 | '1', L, q1 | ' ', L, q0 |
| q1 | '0', L, q1 | '1', L, q1 | ' ', R, q2 |
| q2 | '1', N, qT | ' ', R, q2 | '0', N, qT |

Давайте напишем код....



Машина Тьюринга. Пример #3

Дано:

Алфавит: {'a', 'b', ''}. В начале работы автомат находится где-то справа от слова.

Задача:

Написать таблицу для MT, меняет каждый второй символ 'a' на 'b'. Реализовать такую MT на языке Python.

Пусть:

- q0 -- стартовое состояние,
- qТ -- конечное.



Полезные ссылки

- Курс "Введение в Теоретическую Информатику" <u>https://stepik.org/course/104/syllabus</u> 6 модуль
- Машина Тьюринга и алгоритмы Маркова. Решение задач (пособие) https://cmcmsu.info/download/cmc.mt.markov.tasks.pdf

Вопросы по курсу можно задавать:

Шевская Наталья Владимировна natalya.shevskaya@moevm.info