Практическая работа №4. Разработка программ для машины Тьюринга

Тема: Формирование умений и навыков по разработке программ машин Тьюринга.

Цель:

- Изучить устройство машины Тьюринга
- научиться читать и выполнять программы, написанные для машины Тьюринга
- научиться разрабатывать программы для машины Тьюринга.

Теоретическая часть

Методические указания:

Программы для машин Тьюринга записываются в виде таблицы, где первые столбец и строка содержат буквы внешнего алфавита и возможные внутренние состояния автомата (внутренний алфавит). Содержимое таблицы представляет собой команды для машины Тьюринга.

Буква, которую считывает головка в ячейке (над которой она находится в данный момент), и внутренне состояние головки определяют, какую команду нужно выполнить. Команда определяется пересечением символов внешнего и внутреннего алфавитов в таблице.

Чтобы задать конкретную машину Тьюринга, требуется **описать для нее следующие со- ставляющие**:

1. Внешний алфавит.

Конечное множество (обозначают буквой A), элементы которого называются буквами (символами). Одна из букв этого алфавита (например, a0) должна представлять собой пустой символ. Например, алфавит машины Тьюринга, работающей с двоичными числами, задается в виде $A = \{0, 1, a0\}$. Непрерывную цепочку символов на ленте называют словом.

Автоматом называют устройство, работающее без участия человека. Автомат в машине Тьюринга имеет несколько состояний и при определенных условиях переходит из одного состояния в другое. Множество состояний автомата называют внутренним алфавитом.

3. Внутренний алфавит.

Конечное множество состояний каретки (автомата). Обозначается буквой Q={q1,q2...}. Одно из состояний - q1- должно быть начальным (запускающим программу). Еще одно из состояний (q0) должно быть конечным (завершающим программу) – состояние остановка.

Таблица переходов. Описание поведения автомата (каретки) в зависимости от состояния и считанного символа.

Автомат машины Тьюринга в процессе своей работы управляется программой, во время каждого шага которой выполняются последовательно следующие действия:

- Записывать символ внешнего алфавита в ячейку (в том числе и пустой), заменяя находившийся в ней (в том числе и пустой).
- Передвигаться на одну ячейку влево или вправо.
- Менять свое внутреннее состояние.

Поэтому при составлении программы для каждой пары (символ, состояние) нужно определить три параметра:

- символ а_і из выбранного алфавита А,
- направление перемещения каретки (" \leftarrow " влево, " \rightarrow " вправо, "точка" нет перемещения)
- новое состояние автомата qk. Например, команда 1 "←" q2 обозначает "заменить символ на 1, переместить каретку влево на одну ячейку и перейти в состояние q2".

4. Работу Машины Тьюринга.

Машина Тьюринга представляет собой бесконечную ленту, поделенную на ячейки, и каретку (считывающе-печатающее устройство), которая движется вдоль ленты.

Таким образом Машина Тьюринга формально описывается набором двух алфавитов:

- $A=\{a1, a2, a3, ..., an\}$ внешний алфавит, служит для записи исходных данных
- Q={q1, q2, q3,..., qm} внутренний алфавит, описывает набор состояний считывающе-печатного устройства.



Каждая ячейка ленты может содержать символ из внешнего алфавита $A = \{a0,a1,...,an\}$ (В нашем случае $A = \{0,1\}$)

5. Допустимые действия Машины Тьюринга

- записать какой-либо символ внешнего алфавита в ячейку ленты (символ, бывший там до того, затирается)
- сместиться в соседнюю ячейку
- сменить состояние на одно из обозначенных символом внутреннего алфавита Q Машина Тьюринга это автомат, который управляется таблицей.

Строки в таблице соответствуют символам выбранного алфавита A, а столбцы — состояниям автомата $Q = \{q0,q1,...,qm\}$. В начале работы машина Тьюринга находится в состоянии q1. Состояние q0 — это конечное состояние, попав в него, автомат заканчивает работу.

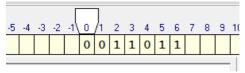
В каждой клетке таблицы, соответствующей некоторому символу аі и некоторому состоянию qj, находится команда, состоящая из трех частей символ из алфавита А направление перемещения: «>» (вправо), «<» (влево) или «.» (на месте) новое состояние автомата

| | Q ₁ | Q ₂ | Q ₃ | Q ₄ |
|---|----------------|----------------|----------------|----------------|
| 0 | | | | |
| 1 | | | | |
| ſ | | | | |

В приведенной выше таблице алфавит $A = \{0, 1, _\}$ (содержит 3 символа), а внутренний алфавит $Q = \{q1, q2, q3, q4, q0\}$, q0 — состояние, заставляющее каретку остановиться.

Практическая часть.

Задача 1. Пусть внешний алфавит состоит из $A=\{0,1,_\}$. На ленте в ячейках находятся символы из алфавита в следующем порядке 0011011, каретка находится над первым символом.



Необходимо составить программу, которая заменит 0 на 1, 1 на 0 и вернет каретку в первоначальное положение.

Решение

Теперь определимся с состояниями каретки.

Состояние Q_1 . Каретка должна пойти вправо: если видит 0 меняет его на 1 и остается в состоянии Q_1 , если видит 1 — меняет его на 0 и остается в состоянии Q_1 , если видит _ (пусто) — возвращается назад на 1 ячейку «желает что-то другое», т.е переходит в состояние Q_2 . Запишем наши рассуждения в таблицу исполнителя. Синтаксис смотрите в справке к программе)

| | Q ₁ | | |
|---|-----------------------------|--|--|
| 0 | 1 → Q1 | | |
| 1 | o → Q ₁ | | |
| | _ ← Q ₂ [| | |

Состояние Q_2 . Теперь опишем «желание каретки» Q_2 . Мы должны вернуться в первоначальное положение. Для этого: если видим 1 оставляем ее и остаемся в состоянии Q_2 (с тем же желанием дойти до конца ряда символов); если видим 0 — оставляем его и продолжаем двигаться влево в состоянии Q_2 ; видим — сдвигается вправо на 1 ячейку.

Вот вы оказались там, где требуется в условии задачи. переходим в состояние Q₀.

| | Q ₁ | Q ₂ |
|---|---------------------------|---------------------------|
| 0 | 1 → Q ₁ | 0 ← Q ₂ |
| 1 | 0 → Q ₁ | 1 ← Q ₂ |
| 1 | _ ← Q ₂ | _ → 👄 |

Задача 2. Дано: конечная последовательность 0 и 1 (001101011101). Необходимо выписать их после данной последовательности, через пустую ячейку, а в данной последовательности заменить их на 0. Например:

Из 001101011101 получим 00000000000 1111111.

Как видите, семь единиц записались после данной последовательности, а на их местах стоят нолики.

Решение. Определим, какие состояния необходимы каретке и сколько.

Для Q_1 : увидел 1 — исправь на нолик и перейди в другое состояние Q_2 (новое состояние вводится, чтобы каретка не поменяла на нули все единицы за один проход)

Для Q_2 : ничего не менять, двигаться к концу последовательности

Для Q_3 : как только каретка увидела пустую ячейку, она делает шаг вправо и рисует единичку, если она видит единичку — то движется дальше, чтобы подписать символ в конце. Как только нарисовал единицу, переходим в состояние Q_4 .

Для Q_4 : проходим по написанным единицам, ничего не меняя. Как только доходим до пустой ячейки, разделяющей последовательность от единиц, переходим с новое состояние Q_5 .

Для Q_5 : в этом состоянии идем начало последовательности, ничего не меняя. Доходим до пустой ячейки, разворачиваемся и переходим в состояние Q_1

Состояние Q_0 каретка примет в том случае, когда она пройдет в состоянии q_1 до конца данной последовательности и встретит пустую ячейку.

Получим такую программу:

| | Q ₁ | Q ₂ | Q ₃ | Q ₄ | Q ₅ |
|---|---------------------------|---------------------------|----------------|---------------------------|---------------------------|
| 0 | 0 → Q ₁ | 0 → Q ₂ | | | o ← Q ₅ |
| 1 | 0 → Q ₂ | 1 → Q ₂ | 1 → Q3 | 1 ← Q4 | 1 ← Q ₅ |
| _ | _ + 😑 | _ → Q ₃ | 1 + 04 | _ ← Q ₅ | _ → Q ₁ |

Решение задач с использованием машины Тьюринга

Задание выполнить на эмуляторе машины Тьюринга Полякова.

Задание 1

Написать программу на машине Тьюринга, прибавляющую число 2 к введенному числу.

Задание 2

Написать на машине Тьюринга программу, прибавляющую 3 к введенному числу.

Задание 3

Перенести первый символ непустого слова Р в его конец. Алфавит: А={a,b,c}.

Задание 4

Если первый и последний символы (непустого) слова Р одинаковы, тогда это слово не менять, аиначе заменить его пустым словом. Алфавит: A={a,b,c}.

Задание 5

Удалить из слова Р его второй символ, если такой есть. Алфавит: A={a,b}.

Задание 6

Удалить из слова Р первое вхождение символа а, если такое есть. Алфавит: А={a,b,c}.

Задание 7

Если P - непустое слово, то за его первым символом вставить символ а. Алфавит: $A=\{a,b,c\}.$

Задание 8

Вставить в слово P символ а за первым символом c, если такое есть. Алфавит: $A = \{a,b,c\}$.

Задание 9

Удалить из P все вхождения символа а. $A = \{a,b,c\}$.

Задание 10

Удвоить слово P, поставив между ним и его копией знак =. Алфавит: $A = \{a,b\}$.

Задание 11

1. Построить таблицу машины Тьюринга, которая заменяет все единицы на нули, а все нулина единицы. Пример. Исходное число 111001. Результат — 000110.

Задание 12

2. Построить таблицу машины Тьюринга, которая удаляет из числа все нули, например, число 1001110 преобразует к виду 1111. Эта задача уже сложнее и требует ввести в рассмотрениеболее двух состояний.

Задание 13

3. Построить машину, имеющую два конечных состояния, условно обозначаемых как YES иNO. Машина должна завершить работу в состоянии YES, если число единиц в записи числа нечет- ное, и в состоянии NO- в противном случае.

Задание 14

4. Построить машину, имеющую два конечных состояния, условно обозначаемых как YES иNO. Машина должна завершить работу в состоянии YES, если в записи числа имеется три подряд идущих единицы, и в состоянии NO– в противном случае.

Залание 15

5. Построить машину Тьюринга, которая получает обратный порядок записи числа, напри-мер, исходное число 111001, результат 100111.

Задание 16

6. Построить машину Тьюринга, которая меняет местами соседние два элемента попарно.Пример. Исходное число 011001 заменяется на 100110.