Краткая теория алгоритмов

Салимли Айзек

MathLang

29 июля 2025 г.

Содержание

- Монечный автомат
 - Обозначения

- 2 Автоматы Мили и Мура
 - Автомат Мили
 - Автомат Мура

Конечный автомат

Конечный автомат - это формальная математическая модель, она легко описывает базовый принцип работы парсеров/ компиляторов/ анализаторов. Это только математическая модель, которая легко реализовывается в коде.

Определение

Формально это кортеж состоящий из:

- Множество состояний S
- Множество входного и выходного алфавита X, Y
- Начальное состояние s₀
- ullet Функция переходов $\delta: X o S$
- ullet Функция выходов $\lambda: X o Y$

To есть DFA (Deterministic Finite Automaton):

$$DFA = (S, X, Y, s_0, \delta, \lambda)$$

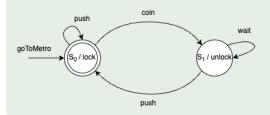
Конечный автомат

Пример

Возьмем в пример базовый турникет.

Тут:

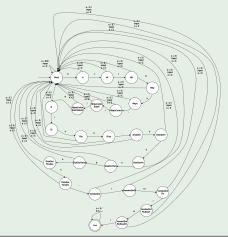
$$DFA_{tourniquet} = (S = \{goToMetro, lock, unlock\}, s_0 = \{goToMetro\}, X =$$
 $= \{push, coin\}, Y = \{unlock, lock\}, \delta = \{push, coin\} \rightarrow \{lock, unlock\}, \lambda =$
 $= \{push, coin\} \rightarrow \{lock, unlock\})$



Конечный автомат

Пример

Более сложный пример: автомат распазнает ссылку на яндекс диск:



Обозначения



• Переход из состояния в состояние -



- Узел в то же состояние -
- Финальное состояние .

Содержание

- Конечный автомат
 - Обозначения

- 2 Автоматы Мили и Мура
 - Автомат Мили
 - Автомат Мура

Автоматы Мили и Мура

Существует два основных типа задания графического автомата:

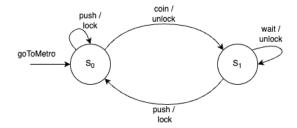
- К.А. Мили
- K.A. Mypa

Определение

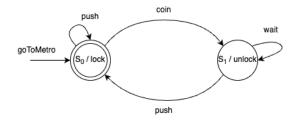
Автомат Мили и автомат Мура с одинаковой формальной структурой (кортежом) равносильны. Они отличаются лишь графически. При этом всегда можно перейти с автомата Мура в автомат Мили и наобарот.

$$DFA_{Mili} = DFA_{Mura}$$

Автомат Мили



Автомат Мура



Спасибо за внимание!

Пишите вопросы в комментариях!!!