Перязева Юлия Валерьевна Доцент кафедры ВТ

 Теория автоматов

 Введение

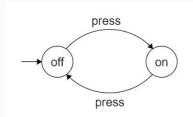
Существует ряд процессов, которые можно представить себе следующим образом: в каждый момент времени объект находится в одном из так называемых состояний, и в результате внешнего воздействия объект переходит в другое состояние, которое полностью определено самим этим внешним воздействием и текущим состоянием. Такие процессы можно моделировать конечными автоматами.

Переключатель "включено-выключено". Это устройство помнит свое текущее состояние, и от этого состояния зависит результат нажатия кнопки.

Автомат может находиться в двух состояниях: выкл. и вкл. Один входной сигнал – нажатие выключателя. Конечноавтоматная

модель переключателя:

	press	
off	on	
on	off	



В качестве следующего примера рассмотрим ситуацию, когда в двери имеется два замка, обозначим А и В. При каждом повороте ключа в любом из этих замков мы переводим соответствующий замок из положения закрыто в положение открыто и наоборот. Состояния этой системы будут определяться открытостью и закрытостью замков. Поэтому наша система имеет 4 состояния:

00: оба замка закрыты;

01: замок А закрыт, а В – открыт;

10: замок А открыт, а В – закрыт;

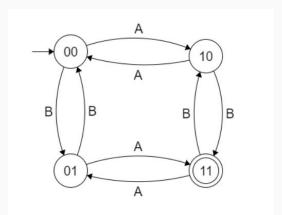
11: оба замка открыты.

Воздействовать на нашу систему мы будем поворачивание ключа в одном из замков, так и обозначим входные сигналы: А и В. Все переходы описываются следующей таблицей:

	00	01	10	11
А	10	11	00	01
В	01	00	11	10

Предположим, что мы преследуем цель, мы хотим открыть дверь. Поэтому состояние 11 играет для нас особую роль, назовем его выделенным.

Мы также можем считать, что в самом начале оба наши замка закрыты и состояние 00 называется начальным.



5

Последовательности действий AB, ABAA, AABABB приведут  $\kappa$  успеху, а вот последовательности ABBA и BBB – нет.

Таким образом, данный конечный автомат можно использовать для классификации слов алфавита  $\{A,B\}$ , можно сказать, что слово распознается, если оно приводит к достижению цели.

Автомат распознающий все слова над алфавитом  $\{a,b\}$ , в которых содержиться ровно одна буква а.

#### Состояния автомата:

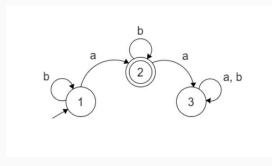
1: пока что ни одной буквы а не было;

2: в полученном к настоящему моменту слове есть ровно одна буква а, и слово, которое мы прочитали к данному моменту времени, соответствует условию;

3: это слово не соответствует условию;

Состояние 1 является начальным, а состояние 2 выделенным. Все переходы описываются следующей таблицей:

состояние/символ	а	b
1	2	1
2	3	2
3	3	3



Супружеский автомат. Рассмотрим несколько идеализированный брак: муж может находится в трех состояниях: сердит, скучает, счастлив. Входные сигналы: жена спокойна, кричит или готовит любимое блюдо мужа. Молчание с ее стороны не меняет настроение мужа, крик снижает уровень настроения на одну ступень, приготовление любимого блюда делает мужа счастливым.

#### Состояния автомата:

 $z_1$ : муж сердит;

 $z_2$ : муж скучает;

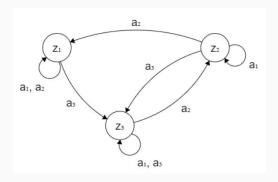
 $z_3$ : муж счастлив;

#### Входные сигналы:

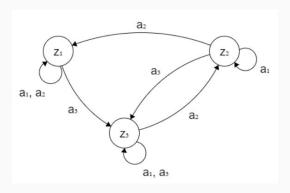
 $a_1$ : жена спокойна;

а2: жена кричит;

аз: жена готовит;



	a <sub>1</sub>	a <sub>2</sub>	<i>a</i> <sub>3</sub>
$z_1$	<i>z</i> <sub>1</sub>	$z_1$	<i>z</i> <sub>3</sub>
<i>z</i> <sub>2</sub>	<i>z</i> <sub>2</sub>	$z_1$	<i>z</i> <sub>3</sub>
<i>z</i> <sub>3</sub>	<i>z</i> <sub>3</sub>	<i>z</i> <sub>2</sub>	<i>z</i> <sub>3</sub>



Теория автоматов является одним из фундаментальных блоков современной практической и теоретической информатики.

Конечные автоматы являются моделью для многих компонентов аппаратного и программного обеспечения.

#### Применение теории автоматов:

- Проектирование дискретных устройств, анализ и синтез логических цифровых схем.
- Обработка текстов и построение компиляторов искусственных языков.
- Спецификация и верификация систем взаимодействия процессов.
- Языки описания документов и объектно-ориентированных программ.
- Оптимизация логических программ, искусственный интеллект др.

#### Применение теории автоматов:

- Проектирование дискретных устройств, анализ и синтез логических цифровых схем.
- Обработка текстов и построение компиляторов искусственных языков.
- Спецификация и верификация систем взаимодействия процессов.
- Языки описания документов и объектно-ориентированных программ.
- Оптимизация логических программ, искусственный интеллект др.

Предметом теории автоматов является изучение математических моделей преобразователей дискретной информации.

В данной теории решаются следующие основные задачи:

- Анализ и синтез автоматов.
- Определение полноты.
- Минимизация автоматов.
- Эквивалентные преобразования автоматов.

- Задача анализа. По заданному автомату описать его поведение.
- Задача синтеза. Построить автомат с наперед заданным поведением (алгоритмом функционирования). Задачу синтеза принято рассматривать двояко: абстрактный синтез как построение математической модели автомата и структурный синтез как разработку функциональной логической схемы автомата.
- Определение полноты;
- Минимизация автоматов;
- Эквивалентные преобразования автоматов.

- Анализ и синтез автоматов.
- Задача определения полноты. Пусть M некоторое множество автоматов и некоторое множество R операторов над автоматами, например, последовательное соединение автоматов, параллельное и т.п. Определить, обладает ли совокупность автоматов, составляющих подмножество  $M' \subseteq M$ , свойством полноты. Иными словами проверить совпадут ли M и множество автоматов, полученное применением конечное число раз операторов из R к автоматам из M'?
- Минимизация автоматов.
- Эквивалентные преобразования автоматов.

- Анализ и синтез автоматов.
- Определение полноты.
- Задача минимизации. Построить автомат, минимальный заданному. Минимальный автомат обладает наименьшим числом компонентов модели (в частности, минимальной мощностью множества так называемых состояний) и при этом функционально эквивалентен заданному автомату.
- Эквивалентные преобразования автоматов.

- Анализ и синтез автоматов.
- Определение полноты.
- Минимизация автоматов.
- Задача эквивалентных преобразований. Определить полную систему правил, позволяющую преобразовывать произвольный автомат в любой эквивалентный ему автомат. Частным случаем данной задачи является переход от одной модели автомата к другой. Два автомата функционально эквивалентны, если их поведение одинаково при воздействии одних и тех же последовательностей входных сигналов.