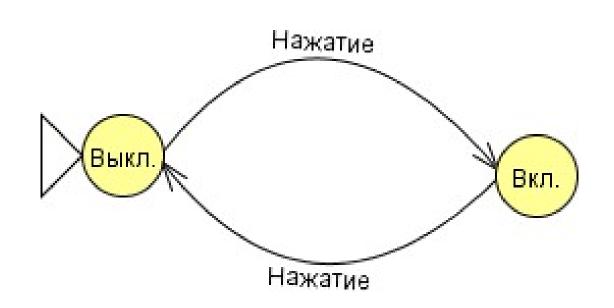
#### Разделы:

- Введение
- Проблемы разрешимости и труднорешаемости
- Алфавиты, цепочки, языки
- Определения языков с помощью множеств

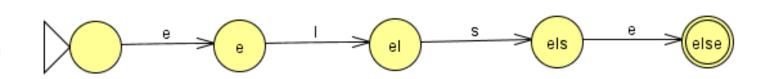
#### Введение

- КА являются моделью многих компонентов аппаратного и программного обеспечения
- Наиболее важные примеры использования КА:
  - ПО для верификации цифровых схем
  - Лексический анализатор типичного транслятора
  - ПО для сканирования Web-страниц для обеспечения поиска шаблонов
  - ПО для верификации сетевых протоколов и прочих систем, которые могут находиться в конечном числе различных состояний

#### Введение



#### Введение



#### Структурные представления

- Неавтоматные системы записи, играющие важную роль в теории автоматов и ее приложениях:
  - Грамматики как модели при проектировании ПО, обрабатывающего данные рекурсивной природы
    - Правила (продукции) вида *E* -> *E* \* *E*
  - Регулярные выражения задают структуры данных, в том числе текстовые цепочки
    - [A-Z][a-z]\*[][A-Z][A-Z][A-Z] для названий городов и стран вида Moscow RUS, Prague CZE, ...
    - ([A-Z][a-z]\*[])\*[][A-Z][A-Z][A-Z] для названий городов и стран вида Nizhny Novgorod RUS, в дополнение к предыдущему шаблону

#### Автоматы и сложность

- Проблемы, связанные с определением пределов вычислимости
  - Что может вычислительная машина?
    - Это проблема разрешимости, а задачи, которые могут быть решены на такой машине, называются разрешимыми
  - Что вычислитель может делать эффективно?
    - Это проблема труднорешаемости задач
    - Если на решение какой-то из них компьютеру требуется время, зависящее от размера входных данных как некая медленно растущая функция, то задача называется легкоразрешимой

- **Алфавит** конечное непустое множество символов
- Мы будем обозначать алфавиты символом ∑
- Примеры алфавитов:

```
-\Sigma = \{0,1\} 

-\Sigma = \{0,1,2\} 

-\Sigma = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\} 

-\Sigma = \{A,B,...,Z,a,b,...z\}
```

- $-\Sigma$  = Все символы набора ASCII
- **∑** = Все печатаемые символы набора ► ASCII

- **Цепочка** (**слово**, **строка**) это конечная последовательность символов алфавита
- 01011 это цепочка в двоичном алфавите
- Цепочка 00 также является цепочкой в этом алфавите
- Произвольную цепочку мы обозначаем символом *w*
- Пустая цепочка это цепочка, не содержащая ни одного символа
- Ее обозначают символом ε
- Длину некоторой цепочки w принято обозначать |w|
- |1011| = 4, a  $|\epsilon| = 0$

- Если ∑ некоторый алфавит, то множество всех строк определенной длины, состоящих из символов алфавита, выражается с использованием знака степени
- Определим  $\Sigma^k$  как множество всех строк длины k, состоящих из символов алфавита  $\Sigma$ , при  $k \ge 0$
- Независимо от алфавита,  $\Sigma^0 = \{\epsilon\}$
- Значит,  $\varepsilon$  это единственная цепочка длины 0
- Если  $\Sigma = \{0,1\}$ , то  $\Sigma^1 = \{0,1\}$ ,  $\Sigma^2 = \{00,01,10,11\}$ ,...

• Множество всех цепочек над алфавитом  $\Sigma$  обозначим через  $\Sigma^*$ 

```
-\{0, 1\}^* = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, \ldots\}
```

• Или эквивалентно,  $\Sigma^* = \Sigma^0 \cup \Sigma^1 \cup \Sigma^2 \cup \dots$ 

- Через  $\Sigma^+$  принято обозначать множество всех непустых строк в алфавите  $\Sigma$
- Тогда справедливы:

$$\Sigma^{+} = \Sigma^{1} \cup \Sigma^{2} \cup \Sigma^{3} \cup \dots$$
$$\Sigma^{*} = \Sigma^{+} \cup \{\varepsilon\}$$

- Пусть х и у строки в некотором алфавите
- Тогда *ху* их **конкатенация**
- Результат строка, в которой последовательно записаны элементы х и у
  - если x строка из i символов ( $x = a^1 a^2 ... a^i$ ) и y строка из j символов ( $y = b^1 b^2 ... b^j$ ),
  - то xy это строка длины i+j  $(xy = a^1a^2...a^ib^1b^2...b^j)$
- Для любой строки w справедливы равенства  $\varepsilon w = w \varepsilon = w$

- Множество строк, каждая из которых принадлежит ∑\*, где ∑ – некоторый алфавит, называется формальным языком
- Если  $\Sigma$  алфавит и  $L \subseteq \Sigma^*$
- то L это **язык над**
- Если известно, что L является языком в  $\Sigma$ , то L это язык над любым алфавитом, содержащим  $\Sigma$

• Примеры языков:

```
-\{\varepsilon, 01, 0011, 000111, ...\}
-\{\varepsilon, 01, 10, 0011, 1100, 1001, ...\}
-\{01, 11, 101, 111, 1011, ...\}
-\Sigma^*
-\emptyset
-\{\varepsilon\}
```

- Под **проблемой** понимается вопрос о том, является ли некоторая строка элементом некоторого конкретного языка
- Если  $\Sigma$  алфавит, и L язык в  $\Sigma$ , то проблема L выглядит следующим образом
  - Дана строка w из  $\Sigma^*$ , требуется выяснить, принадлежит ли w языку L или нет
- Пример: задачу проверки заданного числа на простоту можно выразить в терминах принадлежности языку  $L_p$ , состоящего из двоичных строк, выражающих простые числа
- Цепочка 001101 не может представлять простое число по понятным причинам
- Решение данной проблемы для 1101 не очевидно

- Языки часто задаются с помощью конструкций, принятых для описания множеств или параметризованного выражения:
  - {w | сведения о w}
- Примеры:
  - $\{ w \mid w$  содержит одинаковое число 0 и  $1 \}$
  - {w | w является двоичным представлением простого числа}
  - {w | w является синтаксически правильной программой на языке программирования высокого уровня}
  - $-\{0^n1^n \mid n \ge 1\}$
  - $-\{0^n1^m \mid 0 \le n \le m\}$

- На практике под проблемами понимаются не вопросы разрешения, а запросы на обработку или преобразование некоторого набора входных данных
- Задача анализатора в компиляторе языка С определить, **принадлежит** ли данная строка символов множеству  $L_c$  корректных программ на С, отвечает определению проблемы
- Компилятор решает задачу **перевода** программы в объектный код для целевой вычислительной машины, а ответ на вопрос о правильности такой программы не лежит в плоскости «принадлежит»/ «не принадлежит»

#### Дополнительные источники

- 1. Машина Тьюринга// Лекция А.Шеня в проекте ПостНаука Видео http://postnauka.ru/video/10777
- 2. Кук, Д. Компьютерная математика / Д. Кук, Г.Бейз. М.: Наука, 1990. – 384 с.
- 3. Молчанов, А. Ю. Системное программное обеспечение. 3-е изд. / А.Ю. Молчанов. СПб.: Питер, 2010. 400 с.
- 4. Stephen A. Cook: The Complexity of Theorem-Proving Procedures http://4mhz.de/cook.html
- 5. Л. А. Левин Универсальные задачи перебора // Проблемы передачи информации. 1973. Т. 9. № 3. С. 115—116.
- 6. Теорема Кука-Левина http://ru.wikipedia.org/wiki/ Теорема\_Кука
- 7. Кормен, Т.Х. Алгоритмы. Построение и анализ / Т.Х. Кормен, Ч.И. Лейзерсон, Р.Л. Ривест, К.Штайн. М:. Вильямс, 2012. 1296 с.
- 8. Aho, A.V. Foundations of Computer Science: C Edition (Principles of Computer Science Series) / A.V. Aho, J.D. Ullman. New York: Computer Science Press, 1994. 786 p.
- 9. Закон Mypa http://cs.usu.edu.ru/study/moore/