# Теория автоматов и формальных языков Введение

Лектор: Екатерина Вербицкая

ниу-вшэ

5 сентября 2022

## О чем этот курс?

Теория автоматов и формальных языков изучает:

- Математические модели для описания языков
- Абстрактные машины для работы с языками

Также рассматриваются:

- Подходы к описанию синтаксиса языков
- Подходы к описанию "смысла" программ и предложений
- Принципиальные ограничения механизмов для работы с языками



## Какие бывают языки?

- Естественные
  - Русский, английский...

#### Какие бывают языки?

- Естественные
  - Русский, английский...
- Искусственные
  - ▶ Эсперанто, ложбан...
  - Клингонский, эльфийский...

#### Какие бывают языки?

- Естественные
  - Русский, английский...
- Искусственные
  - Эсперанто, ложбан...
  - Клингонский, эльфийский...
  - ► C++, Python, Java, C#, Haskell, OCaml, Perl, Coq, Agda...

## Где можно встретить языки?

#### В повседневной жизни:

- при разговоре, в переписке
- на заборах, на стенах гробниц
- в собственной голове при формулировке мыслей...

## Где можно встретить языки?

#### В повседневной жизни:

- при разговоре, в переписке
- на заборах, на стенах гробниц
- в собственной голове при формулировке мыслей...

#### При работе с различными языковыми процессорами:

- текстовыми редакторами
- компиляторами, интерпретаторами, трансляторами
- средами разработки...

## Где можно встретить языки?

#### В повседневной жизни:

- при разговоре, в переписке
- на заборах, на стенах гробниц
- в собственной голове при формулировке мыслей...

#### При работе с различными языковыми процессорами:

- текстовыми редакторами
- компиляторами, интерпретаторами, трансляторами
- средами разработки...

#### Все нуждаются в формализованном представлении языка

## Два аспекта спецификации языка программирования

- Синтаксис правила построения программ из символов
  - Форма
- Семантика правила истолкования программ
  - Смысл

### Пример: русский язык

#### вы продоёте рыбов

- Синтаксис
  - **•** . . .
  - ▶ Порядок слов в предложении: подлежащее, сказуемое, дополнение
  - В конце вопросительного предложения ставится вопросительный знак
  - ▶ Дополнение выражается существительным в косвенном падеже без предлога
- Семантика
  - ▶ Говорящий спрашивает, продаются ли рыбины

## Пример: язык арифметических выражений

$$1*(2+3)/4-5$$

- Синтаксис
  - ▶ Терм: последовательность цифр или любое выражение в скобках
  - Слагаемое: последовательность термов, соединненых знаками умножения и деления
  - ▶ Выражение: последовательность слагаемых, соединенных знаками сложения и вычитания (перед первым слагаемым может стоять минус)
- Семантика
  - Значение арифметического выражения

## Пример: язык арифметических выражений

$$1*(2+3)/4-5$$

- Синтаксис
  - ► **Терм**: последовательность цифр или любое выражение в скобках
  - Слагаемое: последовательность термов, соединненых знаками умножения и деления
  - ▶ Выражение: последовательность слагаемых, соединенных знаками сложения и вычитания (перед первым слагаемым может стоять минус)
- Семантика
  - Значение арифметического выражения
    - **★** -3.75
    - **★** -4

## Пример: синтаксис if-выражений

```
if temperature > 23:
  print('Wear shorts.')
else:
  print('Wear long pants.')
```

```
if ( temperature > 23 ) {
  cout<<"Wear shorts.\n";
}
else
  cout<<"Wear long pants.\n";
}</pre>
```

```
if temperature > 23
then print "Wear shorts."
else print "Wear long pants."
```

```
(if (> temperature 23)
  (print "Wear shorts.")
  (print "Wear long pants."))
```

Что такое язык?

Что такое язык?

Язык — множество строк

Что такое множество?

#### Что такое множество?

Множество — набор уникальных элементов

#### Что такое множество?

#### Множество — набор уникальных элементов

- $x \in X$ : x элемент множества X (x принадлежит X)
- $x \notin X$ : x не является элементом множества X (x не принадлежит X)
- Уникальность, неупорядоченность:  $\{13, 42\} = \{42, 13\} = \{42, 13, 42\}$
- Универсальное множество (универсум  $\mathcal{U}$ ): множество всех мыслимых объектов
  - ▶  $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$
  - Arr  $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$

A является **подмножеством** B тогда и только тогда, когда все элементы A являются элементами B

$$A \subseteq B \iff \forall x : x \in A \Rightarrow x \in B$$

A является **подмножеством** B тогда и только тогда, когда все элементы A являются элементами B

$$A \subseteq B \iff \forall x : x \in A \Rightarrow x \in B$$

- $\{13,42\} \subseteq \{7,13,37,42,99\}$
- $\{1,3,5,...\}\subseteq\mathbb{N}$
- $\mathbb{N} \subseteq \mathbb{Z}$
- ∀A : A ⊆ A
- Пустое множество ( $\varnothing$ ): множество без элементов
  - $\triangleright \ \forall x : x \notin \emptyset$
  - $\triangleright \forall A : \varnothing \subseteq A$

Множества A и B равны тогда и только тогда, когда A является подмножеством B и B является подмножеством A

$$A = B \iff A \subseteq B \text{ u } B \subseteq A$$

Множества A и B равны тогда и только тогда, когда A является подмножеством B и B является подмножеством A

$$A = B \iff A \subseteq B \text{ u } B \subseteq A$$

A является **строгим подмножеством** B тогда и только тогда, когда A является подмножеством B, но они не равны друг другу

$$A \subset B \iff A \subseteq B \text{ if } A \neq B$$

Множества A и B равны тогда и только тогда, когда A является подмножеством B и B является подмножеством A

$$A = B \iff A \subseteq B \text{ in } B \subseteq A$$

A является **строгим подмножеством** B тогда и только тогда, когда A является подмножеством B, но они не равны друг другу

$$A \subset B \iff A \subseteq B \text{ u } A \neq B$$

- $\forall x : \varnothing \subset \{x\}$
- $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z}$
- $\mathbb{Z} \not\subset \mathbb{N}$
- $\forall A: A = A \text{ in } A \not\subset A$

# Множество всех подмножеств (powerset)

**Множество всех подмножеств** множества A состоит из всех подмножеств A

$$2^A = \{B \mid B \subseteq A\}$$

- $\forall A : \varnothing \in 2^A$
- $\forall A : A \in 2^A$
- $A = \{0,1\} \Rightarrow \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0,1\}\}$

# Множество всех подмножеств (powerset)

**Множество всех подмножеств** множества A состоит из всех подмножеств A

$$2^A = \{B \mid B \subseteq A\}$$

- $\forall A : \varnothing \in 2^A$
- $\forall A : A \in 2^A$
- $A = \{0,1\} \Rightarrow \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0,1\}\}$

Сколько элементов может быть в множестве всех подмножеств?

#### Операции над множествами

```
Объединение: A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ или } x \in B\}
Пересечение: A \cap B = \{x \mid x \in A \text{ и } x \in B\}
Разность: A \setminus B = \{x \mid x \in A \text{ и } x \notin B\}
```

Дополнение:  $\overline{A} = \{x \mid x \in \mathcal{U} \text{ и } x \notin A\} = \mathcal{U} \setminus A$ 

# Строки: неформально

# Строки: неформально

Строка — последовательность символов

## Алфавит

- Алфавит ( $\Sigma$ ) конечное множество (атомарных, неделимых) символов

  - $\blacktriangleright \{\alpha, \beta, \gamma, \dots, \omega\}$
  - **▶** {0,1}
  - ▶ {include, for, if, ...}
  - $\blacktriangleright \{\underline{\mathsf{let}}, \, \underline{\mathsf{in}}, \, \underline{\mathsf{where}}, \, \dots \}$

### Цепочка

- **Цепочка (предложение, слово, строка)** любая конечная последовательность символов алфавита
  - cat
  - ▶ κατ
  - 011000110110000101110100
  - ▶ main = putStrLn . show . inc 2 where inc =  $\x$  -> x + 1
- ullet Пустая цепочка arepsilon цепочка, не содержащая ни одного символа
  - ightharpoonup arepsilon не является символом алфавита

## Конкатенация строк

- Конкатенация строк  $\alpha$  и  $\beta$  ( $\alpha \cdot \beta = \alpha \beta$ ) результат приписывания строки  $\beta$  в конец строки  $\alpha$ 
  - $\forall \alpha \beta \gamma : (\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma = \alpha \cdot (\beta \cdot \gamma)$

## Пример: арифметические выражения

- Алфавит  $\Sigma = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, +, -, *, /, (, )\}$
- 1 \* (2+3)/4 5 = 1 \* (2+3)/4 - 5 =  $1 * (2+3) \cdot /4 - 5 =$   $1 * (\cdot 2 \cdot + \cdot 3 \cdot) \cdot / \cdot 4 \cdot - \cdot 5 =$  $1 * (2+3)/4 - 5 \cdot \varepsilon$
- Является ли  $\varepsilon$  арифметическим выражением?

### Операции над строками

- Обращение (реверс) цепочки  $a^R$  цепочка, символы которой записаны в обратном порядке
  - ▶ Если x = abc, то  $x^R = cba$
  - $\qquad \quad \boldsymbol{\varepsilon}^{R} = \boldsymbol{\varepsilon}$
- n-я степень цепочки  $a^n$  конкатенация n повторений цепочки
  - $a^0 = \varepsilon$
  - $a^n = a \cdot a^{n-1} = a^{n-1} \cdot a$
- Длина цепочки |a| количество составляющих ее символов
  - ▶ |*babb*| = 4
  - ▶  $|babb|_a = 1, |babb|_b = 3, |babb|_c = 0$
  - $|\varepsilon|=0$

## Формальный язык

- ∑ алфавит
  - $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\Sigma^*$  множество, содержащее все цепочки в алфавите  $\Sigma$ , включая пустую цепочку

  - Сколько может быть элементов в  $\Sigma^*$ ?

## Формальный язык

- ∑ алфавит
  - ▶  $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\Sigma^*$  множество, содержащее все цепочки в алфавите  $\Sigma$ , включая пустую цепочку
  - $\Sigma^* = \{\varepsilon, 0, 1, 00, 11, 01, 10, 000, 001, 011, ...\}$
  - Сколько может быть элементов в  $\Sigma^*$ ?
- $\Sigma^+ = \Sigma^* \setminus \{\varepsilon\}$ 
  - $\Sigma^+ = \{0, 1, 00, 11, 01, 10, 000, 001, 011, \dots\}$
  - Сколько может быть элементов в  $\Sigma^{+}$ ?

## Формальный язык

- ∑ алфавит
  - ▶  $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\Sigma^*$  множество, содержащее все цепочки в алфавите  $\Sigma$ , включая пустую цепочку
  - $\Sigma^* = \{\varepsilon, 0, 1, 00, 11, 01, 10, 000, 001, 011, ...\}$
  - Сколько может быть элементов в  $\Sigma^*$ ?
- $\Sigma^+ = \Sigma^* \setminus \{\varepsilon\}$ 
  - $\Sigma^+ = \{0, 1, 00, 11, 01, 10, 000, 001, 011, \dots\}$
  - Сколько может быть элементов в  $\Sigma^+$ ?
- Формальный язык в алфавите  $\Sigma$  подмножество множества всех цепочек в этом алфавите.
  - lacktriangle Для любого языка L (в алфавите  $\Sigma$ ) справедливо  $L\subseteq \Sigma^*$
  - ►  $L = \{0, 00, 000, \dots\} \subset \{0, 1\}^*$
  - $L = \{0,0101,011011011,\dots\} \subset \{0,1\}^*$

- Язык, на котором дано описание языка
  - ▶ Естественный язык

- Язык, на котором дано описание языка
  - Естественный язык
  - Язык металингвистических формул Бэкуса (БНФ)

- Язык, на котором дано описание языка
  - Естественный язык
  - Язык металингвистических формул Бэкуса (БНФ)
  - ▶ Синтаксические диаграммы

- Язык, на котором дано описание языка
  - Естественный язык
  - Язык металингвистических формул Бэкуса (БНФ)
  - Синтаксические диаграммы
  - Грамматики
  - **.** . . .

- Язык, на котором дано описание языка
  - Естественный язык
  - Язык металингвистических формул Бэкуса (БНФ)
  - Синтаксические диаграммы
  - Грамматики
  - **.** . . .

# БНФ — Бэкуса-Наура форма

- Символ элементарное понятие языка
  - + означает сложение в языке арифметических выражений
- Метапеременная сложное понятие языка
  - ▶ Переменной <выражение> можно обозначить выражение
- Формула
  - ▶ <определяемый символ>::=<посл. $1>|\dots|<$ посл.n>
  - В правой части формулы альтернатива конкатенаций строк, составленных из символов и метапеременных
- Пример: число
  - <число>::=<цифра>|<цифра><число>
  - ► <цифра>::= 0 | 1 | · · · | 9

# Расширенная форма Бэкуса Наура (EBNF)

- Более емкие операции
- Итерация
  - <x>::=  $\{<$ y $>\}$  эквивалентно: <x>::=  $\varepsilon$  | <y><x>
- Условное вхождение
  - ▶ <х> ::= [<у>] эквивалентно: <х> ::=  $\varepsilon$  | <у>
- Скобки для группировки
  - (<x>|<y>)<z> эквивалентно: <x><z>|<math><y><z>

## Пример: арифметические выражения

- Терм: последовательность цифр или любое выражение в скобках
- Слагаемое: последовательность термов, соединненых знаками умножения и деления
- Выражение: последовательность слагаемых, соединенных знаками сложения и вычитания (перед первым слагаемым может стоять минус)

```
< expr > ::= [-] < factor > \{(+ | -) < factor > \}

< factor > ::= < term > \{(* | /) < term > \}

< term > ::= < number > | '(' < expr >')'
```

- Язык, на котором дано описание языка
  - Естественный язык
  - Язык металингвистических формул Бэкуса (БНФ)
  - Синтаксические диаграммы
  - Грамматики
  - **.** . . .









