

# Теория автоматов и формальных языков

## Введение

**Лектор:** Екатерина Вербицкая

Санкт-Петербургский государственный электротехнический университет «ЛЭТИ»

7 сентября 2021

# 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?

# 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

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 рыбыны

# Пример: язык арифметических выражений

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

- Синтаксис

- ▶ **Терм**: последовательность цифр или любое **выражение** в скобках
- ▶ **Слагаемое**: последовательность **термов**, соединенных 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**, соединенных 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";  
}
```

```
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
  - ▶  $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$
  - ▶  $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$
  - ▶  $\mathbb{Q} = \{m/n \mid m, n \in \mathbb{Z}; n \neq 0\}$

$A$  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  $B$

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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



# Множество всех подмножеств (powerset)

Множество всех подмножеств множества  $A$  состоит из всех подмножеств  $A$

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

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

# Множество всех подмножеств (powerset)

Множество всех подмножеств множества  $A$  состоит из всех подмножеств  $A$

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

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

Сколько элементов может быть в множестве всех подмножеств?

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

**Строка** — последовательность символов

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

*СИМВОЛОВ*

- ▶  $\{a, b, c, \dots, z\}$
- ▶  $\{\alpha, \beta, \gamma, \dots, \omega\}$
- ▶  $\{0, 1\}$
- ▶  $\{\text{include, for, if, } \dots\}$
- ▶  $\{\text{let, in, where, } \dots\}$

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

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



## Пример: арифметические выражения

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

# Операции над строками

- **Обращение (реверс) цепочки**  $a^R$  — цепочка, символы которой записаны в обратном порядке
  - ▶ Если  $x = abc$ , то  $x^R = cba$
  - ▶  $\varepsilon^R = \varepsilon$
- **$n$ -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
  - ▶  $|babb| = 4$
  - ▶  $|babb|_a = 1, |babb|_b = 3, |babb|_c = 0$
  - ▶  $|\varepsilon| = 0$

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

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

- $\Sigma$  — алфавит
  - ▶  $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\Sigma^*$  — множество, содержащее все цепочки в алфавите  $\Sigma$ , включая пустую цепочку
  - ▶  $\Sigma^* = \{\varepsilon, 0, 1, 00, 11, 01, 10, 000, 001, 011, \dots\}$
  - ▶ 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.
  - ▶ 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  $\langle \text{выражение} \rangle$  можно обозначить выражение
- **Формула**
  - ▶  $\langle \text{определяемый символ} \rangle ::= \langle \text{посл.1} \rangle \mid \dots \mid \langle \text{посл.}n \rangle$
  - ▶ В правой части формулы — альтернатива конкатенаций строк, составленных из символов и метапеременных
- **Пример: число**
  - ▶  $\langle \text{число} \rangle ::= \langle \text{цифра} \rangle \mid \langle \text{цифра} \rangle \langle \text{число} \rangle$
  - ▶  $\langle \text{цифра} \rangle ::= 0 \mid 1 \mid \dots \mid 9$

# Расширенная форма Бэкуса Наура (EBNF)

- Более емкие операции
- **Итерация**
  - ▶  $\langle x \rangle ::= \{ \langle y \rangle \}$  эквивалентно:  $\langle x \rangle ::= \varepsilon \mid \langle y \rangle \langle x \rangle$
- **Условное вхождение**
  - ▶  $\langle x \rangle ::= [ \langle y \rangle ]$  эквивалентно:  $\langle x \rangle ::= \varepsilon \mid \langle y \rangle$
- Скобки для группировки
  - ▶  $( \langle x \rangle \mid \langle y \rangle ) \langle z \rangle$  эквивалентно:  $\langle x \rangle \langle z \rangle \mid \langle y \rangle \langle z \rangle$

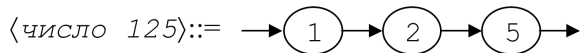
## Пример: арифметические выражения

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

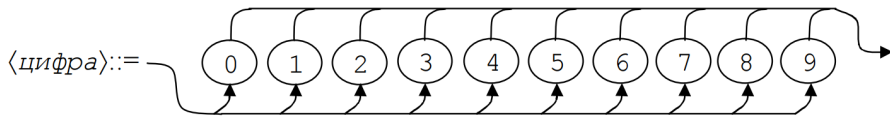
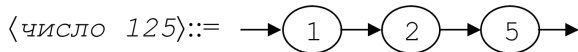
$$\begin{aligned} \langle \textit{expr} \rangle &::= [-] \langle \textit{factor} \rangle \{ (+ \mid -) \langle \textit{factor} \rangle \} \\ \langle \textit{factor} \rangle &::= \langle \textit{term} \rangle \{ (* \mid /) \langle \textit{term} \rangle \} \\ \langle \textit{term} \rangle &::= \langle \textit{number} \rangle \mid '(\langle \textit{expr} \rangle)'\end{aligned}$$

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

# Синтаксические диаграммы Вирта

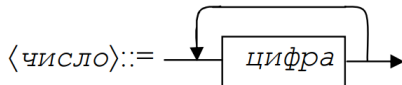
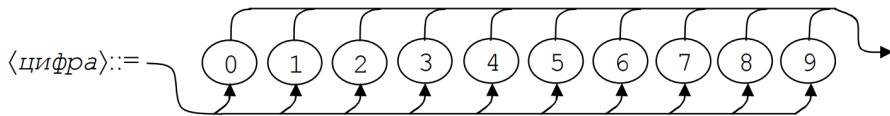


# Синтаксические диаграммы Вирта

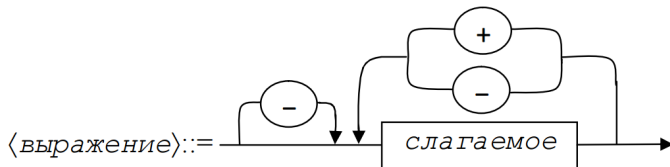




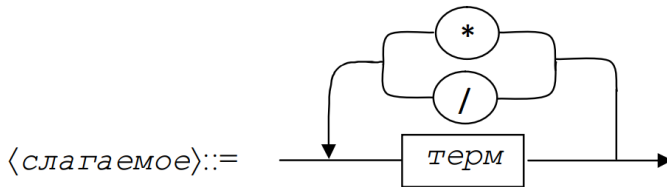
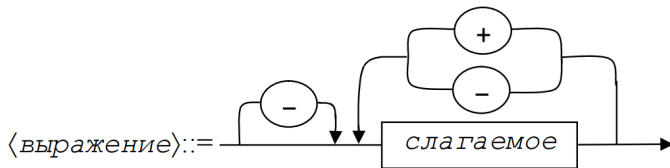
# Синтаксические диаграммы Вирта



# Синтаксические диаграммы Вирта



# Синтаксические диаграммы Вирта



# Синтаксические диаграммы Вирта

