

# Небольшое лирическое отступление

## Формы Бэкуса-Наура

**Backus–Naur form (BNF, БНФ) – это формальная система описания синтаксиса, в которой одни синтаксические категории последовательно определяются через другие категории. БНФ используется для описания контекстно-свободных формальных грамматик, обычно используется для описания синтаксиса языков программирования, форматов документов, наборов инструкций и протоколов связи.**

# Термины:

Терминалы – это то, из чего состоит язык. Например, человеческий язык состоит из предложений, предложения – из слов, слова бывают подлежащими и сказуемыми. Слова же в свою очередь состоят из букв. Предложения, слова, подлежащие и сказуемые, буквы – это все терминалы. Буквы называют терминальными символами.

Нетерминал или нетерминальный символ – объект, обозначающий какую-либо сущность языка (например: формула, арифметическое выражение, команда) и не имеющий конкретного символьного значения.

Например, символы **<** и **>** обрамляют некоторые терминалы, знак **|** разделяет несколько альтернативных терминалов.

Текст может быть правильным (то-есть составленным по правилам этой грамматики) или неправильным. И основная задача теории – определить, правильный или неправильный этот текст. Правила «кодируются» с помощью своеобразных конструкций – форм Бэкуса-

## Структура БНФ.

Каждая форма – это некоторая строка.

Есть знак ::= . Он отделяет левую часть строки от правой. В правой части определения стоит БНФ-выражение, задающее структуру образца категории. Можно также встретить обозначение  $\triangle$ .

Определение простейшего арифметического выражения с помощью БНФ выглядит следующим образом:

<арифметическое выражение> ::= <операнд> <знак операции> <операнд>

<операнд> ::= <идентификатор> | (<арифметическое выражение>)

<знак операции> ::= + | - | \* | /

<идентификатор> ::= a | b | ... | z | A | B | ... | Z

Арифметическое выражение состоит из двух операндов, разделенных знаком операции. В свою очередь, любой операнд может представлять собой однобуквенный идентификатор или арифметическое выражение, заключенное в круглые скобки. Это означает, что арифметическое выражение определяется в терминах самого себя, следовательно, данное определение рекурсивно.

## Более сложные варианты.

Некоторые конструкции (в правой части строки), взятые в квадратные скобки

$([ \dots ])$ ,

означают, что конструкция может отсутствовать (то-есть или присутствует один раз, или отсутствует). А если без таких скобок – значит присутствует строго один раз.

Фигурные скобки

$(\{ \dots \})$

означают, что «обрамленная» ими конструкция повторяется некоторое (возможно нулевое) количество раз.

$\{ / \dots / \}$

означает, что повторение 1 или большее количество раз (то-есть ненулевое количество).

В некоторых случаях символы для истермисов < и >

# Рассмотрим примеры:

1) Дадим определение идентификатору с помощью БНФ:

**<Буква> ::= A|B|C|...|Z**

**<Цифра> ::= 0|1| ... |9**

**<Идентификатор> ::= <Буква> {<Буква>|<Цифра>}**

**Помните? Идентификатор начинается обязательно с буквы, а дальше идет некоторое количество букв или цифр (в принятых обозначениях A, B, A1, B2C3)**

**Всегда есть «самый главный» терминал (и, соответственно, главная строка, в левой части которой он находится), соответствующий тому объекту, который мы исследуем. В данном случае самый главный терминал – это «Идентификатор».**

2) Грамматика целых чисел без знака:

$\langle \text{число} \rangle ::= \langle \text{цифра} \rangle | \langle \text{цифра} \rangle \langle \text{число} \rangle$

$\langle \text{цифра} \rangle ::= 0 | 1 | 2 | \dots | 9$

Обратим внимание, что терминал «число» встречается в первой строке 2 раза. Это важный момент. Он приводит к появлению рекурсии.

3) Формула с плюсами и минусами без скобок.

$\langle \text{формула} \rangle ::= \langle \text{число} \rangle | \langle \text{формула} \rangle \langle \text{знак} \rangle \langle \text{число} \rangle$

$\langle \text{знак} \rangle ::= + | -$  (может быть и так:  $\langle \text{знак} \rangle ::= + | - | * | /$ )

Другая форма записи

$\langle \text{формула} \rangle ::= \langle \text{слаг} \rangle \{ \langle \text{add\_знак} \rangle \langle \text{слаг} \rangle \}$

$\langle \text{слаг} \rangle ::= \langle \text{число} \rangle$

$\langle \text{add\_знак} \rangle ::= + | -$

А если и числа, и переменные, то:

$\langle \text{формула} \rangle ::= \langle \text{слаг} \rangle \{ \langle \text{add\_знак} \rangle \langle \text{слаг} \rangle \}$

$\langle \text{слаг} \rangle ::= \langle \text{число} \rangle | \langle \text{переменная} \rangle$

$\langle \text{add\_знак} \rangle ::= + | -$

4) Формула с плюсами, минусами и скобками.

$\langle \text{формула} \rangle ::= \langle \text{ор} \rangle | \langle \text{формула} \rangle \langle \text{знак} \rangle \langle \text{число} \rangle$

$\langle \text{ор} \rangle ::= \langle \text{число} \rangle | (\langle \text{формула} \rangle)$

$\langle \text{знак} \rangle ::= + | -$

Во второй строке появились скобки. «ор» – это промежуточный терминал, введенный для удобства.

5) Формула с плюсами и минусами, а также с умножением и делением без скобок. Входят в формулу не только числа, но и переменные.

$\langle \text{формула} \rangle ::= \langle \text{слаг} \rangle \{ \langle \text{add\_знак} \rangle \langle \text{слаг} \rangle \}$

$\langle \text{слаг} \rangle ::= \langle \text{множ} \rangle \{ \langle \text{mul\_знак} \rangle \langle \text{множ} \rangle \}$

$\langle \text{множ} \rangle ::= \langle \text{число} \rangle | \langle \text{переменная} \rangle$

$\langle \text{add\_знак} \rangle ::= + | -$

$\langle \text{mul\_знак} \rangle ::= * | /$

Т.е., самые крупные блоки, которые мы выделяем из строки с формулой – это слагаемые. Этим определяется самый низший приоритет операций сложения-вычитания. Отметим, что левое слагаемое не состоит из вложенных слагаемых, в

6) Формула с плюсами и минусами, с умножением и делением без скобок, а также с унарным плюсом-минусом (причем унарный знак может присутствовать перед числом или переменной лишь в единственном числе).

**<формула> ::= <слаг> {<add\_знак><слаг>}**  
**<слаг> ::= <множ\_со\_знаком>{<mul\_знак><множ\_со\_знаком>}**  
**<множ\_со\_знаком> ::= [<add\_знак>]<множ>**  
**<множ> ::= <число> | <переменная>**  
**<add\_знак> ::= + | -**  
**<mul\_знак> ::= \* | /**

7) Формула с плюсами и минусами, умножением и делением и со скобками.

**<формула> ::= <слаг> {<add\_знак><слаг>}**  
**<слаг> ::= <множ>{<mul\_знак><множ>}**  
**<множ> ::= <число> | <переменная> | (<формула>)**  
**<add\_знак> ::= + | -**  
**<mul\_знак> ::= \* | /**

8) Добавляем функции (встроенные) одного переменного (например sin и cos).

<формула> := <слаг> {<add\_знак><слаг>}

<слаг> := <множ>{<mul\_знак><множ>}

<множ> :=

<число> | <переменная> | (<формула>) | <Func>(<формула>)

<add\_знак> := + | -

<mul\_знак> := \* | /

<Func> := sin | cos

```

<syntax>      ::= <rule> | <rule> <syntax>
<rule>       ::= <opt-whitespace> "<" <rule-name> ">" <opt-whitespace> "::~="
<opt-whitespace> <expression> <line-end>
<opt-whitespace> ::= " " <opt-whitespace> | ""
<expression> ::= <list> | <list> <opt-whitespace> "|" <opt-whitespace> <expression>
<line-end>   ::= <opt-whitespace> <EOL> | <line-end> <line-end>
<list>       ::= <term> | <term> <opt-whitespace> <list>
<term>       ::= <literal> | "<" <rule-name> ">"
<literal>    ::= "" <text1> "" | "" <text2> ""
<text1>      ::= "" | <character1> <text1>
<text2>      ::= "" | <character2> <text2>
<character>  ::= <letter> | <digit> | <symbol>
<letter>     ::= "A" | "B" | "C" | "D" | "E" | "F" | "G" | "H" | "I" | "J" | "K" | "L" | "M" | "N"
| "O" | "P" | "Q" | "R" | "S" | "T" | "U" | "V" | "W" | "X" | "Y" | "Z" | "a" | "b" | "c" | "d" |
"e" | "f" | "g" | "h" | "i" | "j" | "k" | "l" | "m" | "n" | "o" | "p" | "q" | "r" | "s" | "t" | "u" |
"v" | "w" | "x" | "y" | "z"
<digit>      ::= "0" | "1" | "2" | "3" | "4" | "5" | "6" | "7" | "8" | "9"
<symbol>     ::= "|" | " " | "-" | "!" | "#" | "$" | "%" | "&" | "(" | ")" | "*" | "+" | "," | "-" |
"." | "/" | ":" | ";" | "<" | "=" | ">" | "?" | "@" | "[" | "\" | "]" | "^" | "_" | "`" | "{" | "|" | "}"
| "~"
<character1> ::= <character> | ""
<character2> ::= <character> | ""
<rule-name>  ::= <letter> | <rule-name> <rule-char>
<rule-char> ::= <letter> | <digit> | "-"

```