

Лекция 6.

**Общая структура языков
программирования**

Сравнение ЯП с естественными языками

```
1 #include <locale.h>
2 #include <stdio.h>
3 #include <conio.h>
4
5 int main()
6 {
7     setlocale(LC_CTYPE, "Russian_Russia.1251");
8     int N, k, n, m;
9     printf("Введите N: ");
10    scanf_s("%d", &N);
11    for (k = 5; k < N; k++)
12    {
13        for (n = 3; n < N; n++)
14            for (m = 4; m < N; m++)
15                if (n * n + m * m == k * k && n < m)
16                    printf("%d\t%d\t%d\n", n, m, k);
17    }
18
19    _getch();
20    return 0;
21 }
```

КОМПАНИЯ ЭТНИЧЕСКОГО МЕНЬШИНСТВА/ALLISON: 30 90-224, 3/12/91

FADE IN (изображение из затемнения):

Звучит бодрая оптимистичная музыка. В этот же момент черный экран становится ЯРКИМ И РАЗНОЦВЕТНЫМ. После того, как установлен такой яркий пестрый фон, "МРАМОРНАЯ" ГРАФИЧЕСКАЯ РАМКА ВПЛЫВАЕТ В ЭКРАН. Внутри рамки - ЗАСТЫВШЕЕ ИЗОБРАЖЕНИЕ выбранного GTL ПОСТАВЩИКА женского/этнического предприятия, в ее рабочей обстановке.

Когда рамка достигает центра экрана, изображение поставщика ПРИХОДИТ В ДВИЖЕНИЕ. Она смотрит на интервьюера, остающегося за кадром. Она говорит интервьюеру (в свободной форме, не по сценарию) примерно такие слова:

ПОСТАВЩИК #1

Я работала с GTL несколько раз. Они искренни и честны в своей поддержке женских и этнических предприятий, и они действительно стремятся помочь..

Рамка с изображением этой женщины ПЕРЕВОРАЧИВАЕТСЯ НА ЭКРАНЕ, На ее обратной стороне - ВТОРОЙ ПОСТАВЩИК. Он говорит:

ПОСТАВЩИК #2

Конечно, здесь нужно работать. Нужно знать, чем ты занимаешься. Но GTL всегда готово дать тебе возможность доказать это.

Рамка ПЕРЕВОРАЧИВАЕТСЯ СНОВА. На ее обратной стороне - образ начальника ОТДЕЛА КАДРОВ МАЙКА АРБЕЛА. Он говорит:

АРБЕЛ

Мы не раздаем возможности людям, только потому, что они женщины или принадлежат к этническим меньшинствам. Мы даем возможности людям, потому что они хорошо делают свою работу.

Рамка ПЕРЕВОРАЧИВАЕТСЯ СНОВА. Вместе с переворотом она превращается как бы в СЛИТОК ЗОЛОТА, НА КОТОРОМ ЧЕКАНКОЙ НАПИСАНО: "GTL - партнерства с женскими и этническими компаниями"

А затем слиток диагонально перекрывают написанные яркими курсивными буквами слова:
"Делая бизнес с лучшими!"

МУЗЫКА ДОСТИГАЕТ ПИКА; ФИНАЛЬНЫЙ ГРОМКИЙ АККОРД, мы...

FADE OUT (затемнение):

Сравнение ЯП с естественными языками

Язык программирования — формальная знаковая система, предназначенная для записи (по определенным правилам) компьютерных программ.

Сходство с естественными языками:

- Текст состоит из слов, составленных из символов. Слова объединяются в "предложения".
- **Синтаксис (грамматика)**, определяющий структуру текста, отличается от **семантики**, определяющей смысл.
- Есть слова с предопределенным смыслом (if, do, while, ...). Можно определять собственные слова.
- Не зная алфавита и правил построения предложений, то есть грамматики, нельзя изучить языки

Синтаксис, грамматика и семантика

Глокая куздра штеко будланула бокра и курдячит
бокрёнка

Синтаксис, грамматика и семантика

Глокая куздра штеко будланула бокра и курдячит бокрѣнка

1. Тигрица быстро победила буйвола и грызет буйволенка.
2. Слон весело разбил бочку и катает бочонок.

Синтаксис, грамматика и семантика

Глокая куздра штеко будланула бокра и курдячит бокрѣнка

1. Тигрица быстро победила буйвола и грызет буйволенка.
2. Слон весело разбил бочку и катает бочонок.

Синтаксис, грамматика и семантика

Глокая куздра штеко будланула бокра и курдячит бокрѣнка

1. Тигрица быстро победила буйвола и грызет буйволенка.
2. Слон весело разбил бочку и катает бочонок

Грамматика определяет правила (законы) построения корректных предложений из произвольных слов.

Похоже на математические законы в формулах.

$$Z=X+Y$$

1. $Z=10, X=2, Y=8$
2. $Z=10, X=2, Y=120$

Сравнение ЯП с естественными языками

- ЯП не позволяют выражать чувства или мысли. Они определяют объекты, представимые в компьютере, и задачи, выполнимые над этими объектами.
- ЯП выигрывают в точности. Синтаксис и семантика ЯП должны быть определены совершенно строго.

ЯП влияет, независимо от нашего желания, на наш способ мышления.

Естественные языки используются в комментариях и служат основой для построения идентификаторов (имен переменных, подпрограмм, методов, ...).

Языки программирования: основные определения

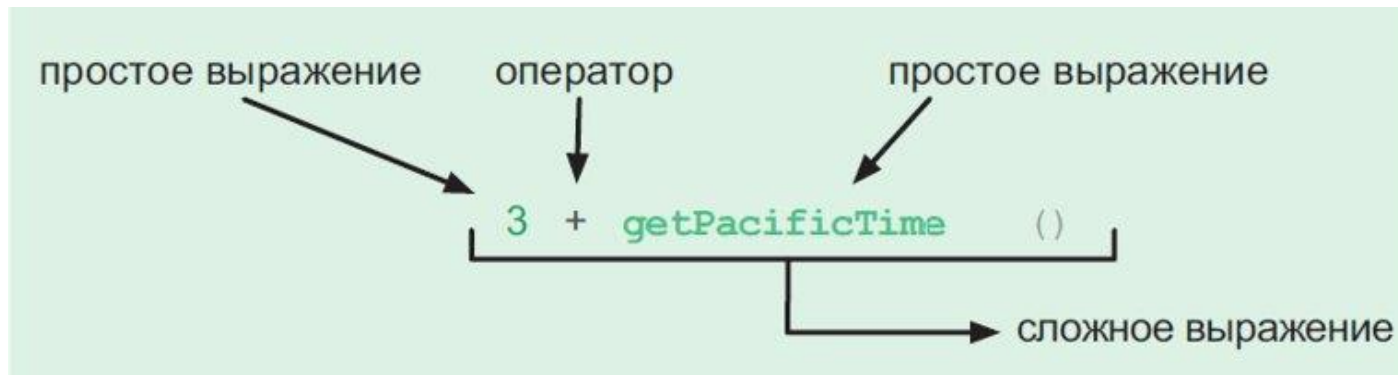
Все языки программирования управляют информацией.

- **Язык** – множество допустимых строк.
- **Значение** – представляет информацию.
- **Выражение** – создает значение. Можно написать **литерал** или вызвать **функцию**.

3 `getPacificTime()`

Языки программирования: основные определения

- **Оператор** – минимальная единица программного кода, объединяет простые выражения в сложные. Операторы могут быть одиночными и блочными.



- **Инструкция** – использует значение, чтобы дать команду компьютеру.

```
write("Привет!");
```

Языки программирования: основные определения

- **Синтаксис** программы = структура и форма записи ее текста. Синтаксис задается правилами, позволяющими определить, принадлежит ли выражение/инструкция языку или нет.

```
write("Привет!");
```

```
echo "Привет!";
```

Языки программирования: основные определения

- **Синтаксис** программы = структура и форма записи ее текста. Синтаксис задается правилами, позволяющими определить, принадлежит ли выражение/инструкция языку или нет.

```
write("Привет!");
```

```
echo "Привет!";
```

- Синтаксическая единица – **лексема** (слово).
Лексемы – последовательности символов языка, которые имеют смысл только как единое целое.

Выражение “2+3” – это не лексема, константа 23 - лексема, идентификатор TForm – лексема.

Языки программирования: основные определения

Семантика языка – описание смысла языковых выражений.

Семантику составляют правила, определяющие, к выполнению каких действий приведет то или иное выражение.

Разница между синтаксисом и семантикой

Оператор присваивания в Pascal

x:=y+z;

Синтаксически это правильное выражение?

Разница между синтаксисом и семантикой

Оператор присваивания в Pascal

x:=y+z;

Синтаксически это правильное выражение?

Может ли оно быть семантически неверным?

Разница между синтаксисом и семантикой

Оператор присваивания в Pascal

x:=y+z;

Синтаксически это правильное выражение?

Может ли оно быть семантически неверным?

- Существуют формальные способы описания синтаксиса, позволяющие выделить отдельные синтаксические конструкции. Поэтому можно делать вывод о синтаксической корректности отдельной части выражения языка.
- Формальных правил описания семантики нет.

Лексика, синтаксис и семантика

Для описания ЯП нужно определить:

- **алфавит** – набор символов, используемый при записи программ;
- **синтаксис** – правила, задающие внешний вид программы и определяющие допустимые тексты в языке;
- **семантику** – правила, определяющие действия, которые выполнит компьютер под управлением программы.

Также нужно представить **прагматику** - пояснение, для чего нужна та или иная языковая конструкция.

Спецификация языка программирования

Спецификация ЯП - это предмет документации, который определяет ЯП, чтобы пользователи и разработчики могли согласовывать, что означают программы на данном языке.

<https://262.ecma-international.org/13.0/#sec-ecmascript-language-expressions>

<https://learn.microsoft.com/en-us/powershell/scripting/lang-spec/chapter-02?view=powershell-7.2>

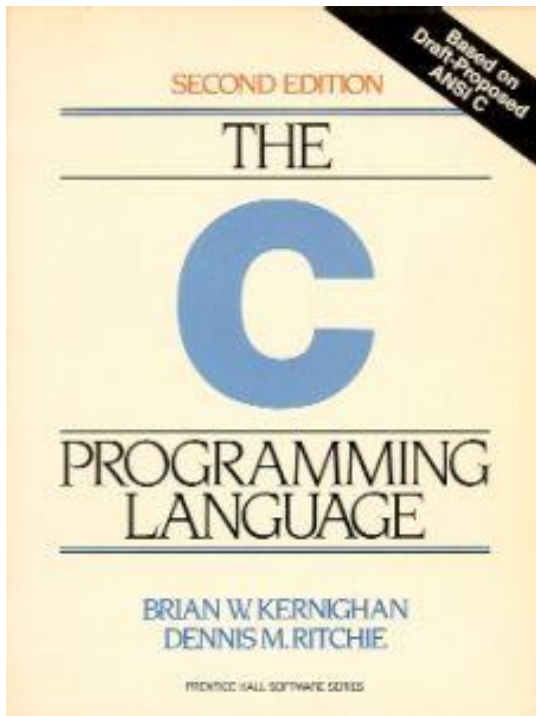
<https://docs.python.org/3/contents.html>

Язык PHP получил спецификацию в 2014 году, после 20 лет использования.

Спецификация языка программирования

- Синтаксис обычно описывается формально.
- Семантические определения могут быть написаны на естественном языке.

Спецификация и реализация языка программирования.



Анализ текста программы

Текст:

- **Предложения** (грамматика - синтаксис)
 - **Слова** (грамматика - лексика)
 - **Буквы** (алфавит)
-
- **Лексический анализ** – разделение выражения на отдельные лексемы. Также анализатор может удалять из выражения комментарии, лишние разделители и т.д.
 - **Синтаксический анализ** – проверка правильности выражений, составленных из лексем.

Способы описания правил грамматики ЯП

Инструменты для описания конструкций ЯП:

- **Металингвистические формулы, текстовые формы Бэкуса-Наура (БНФ).** Предложена Джоном Бэкусом и модифицирована Питером Науром (для описания Алгола).
- **Визуальные синтаксические диаграммы.**

Джон Бэкус (*John Backus*, 3 декабря 1924 года — 17 марта 2007 года) — американский учёный в области информатики. Он был руководителем команды, разработавшей первый высокоуровневый язык программирования ФОРТРАН, изобретателем формы Бэкуса — Наура, одной из самых универсальных нотаций, используемых для определения синтаксиса формальных языков



Петер Наур (*Peter Naur*; 25 октября 1928, Фредериксберг — 3 января 2016, Херлев) — датский учёный в области информатики, один из пионеров компьютерной науки. Более всего известен как один из разработчиков первого языка структурного программирования Алгол 60 и, совместно с Бэкусом, как изобретатель формы Бэкуса — Наура.



Конструкции, используемые в формулах БНФ

- **Терминальные символы** — это отдельные символы или их последовательности, имеющие конкретные известные значения и являющиеся неразрывным целым, не сводимым к другим символам.
- **Нетерминальные символы (метапеременные)** — элементы языка, не имеющие заранее известного значения (формулы, команды и т.п.), которые раскрываются правилами грамматики.
- $::=$ "есть по определению"
- $|$ "или"
- $\{a\}$ повтор a 0 или более раз
- $[a]$ a входит 0 или 1 раз

Формулы БНФ

<идентификатор> ::= выражение

- **идентификатор** – имя метапеременной
- **выражение** – комбинация терминальных символов и метапеременных.

Примеры БНФ

<Separator> ::= '.' (разделитель для дробной части числа)

<Digit> ::= '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'

Примеры БНФ

$\langle \text{Separator} \rangle ::= '.'$ (разделитель для дробной части числа)

$\langle \text{Digit} \rangle ::= '0' \mid '1' \mid '2' \mid '3' \mid '4' \mid '5' \mid '6' \mid '7' \mid '8' \mid '9'$

$\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \langle \text{Digit} \rangle \mid \langle \text{Digit} \rangle \langle \text{Unsigned} \rangle$ (целое без знака)

$\langle \text{Unsigned} \rangle ::= \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}$ (целое без знака)

Примеры БНФ

<Assignment> ::= <Var> ':=' <Expression> (синтаксис оператора присваивания в Pascal)

<if> ::= 'if' <Condition> 'then' <Operator> ['else' <Operator>]

<for> ::= 'for' <Var> ':=' <Expression> ('to' | 'downto')
<Expression> 'do' <Operator>

Примеры БНФ

$\langle \text{Идентификатор} \rangle ::= \langle \text{буква} \rangle \{ \langle \text{буква} \rangle \mid \langle \text{цифра} \rangle \}$

$\langle \text{Идентификатор} \rangle ::= \langle \text{буква} \rangle \mid \langle \text{идентификатор} \rangle \langle \text{буква} \rangle \mid \langle \text{идентификатор} \rangle \langle \text{цифра} \rangle$

Основы БНФ

Задача. Описать с помощью БНФ синтаксис вещественного числа.

Основы БНФ

Задача. Описать с помощью БНФ синтаксис вещественного числа.

- Перед числом может стоять знак — плюс или минус.
- Затем идет одна или несколько цифр.
- Потом может следовать точка, после которой будет еще одна или несколько цифр. Затем может быть указан показатель степени "E" (большое или малое), после которого может стоять знак плюс или минус, а затем должна быть одна или несколько цифр".

Основы БНФ

Задача. Описать с помощью БНФ синтаксис вещественного числа.

- Перед числом может стоять знак — плюс или минус.
- Затем идет одна или несколько цифр.
- Потом может следовать точка, после которой будет еще одна или несколько цифр. Затем может быть указан показатель степени "E" (большое или малое), после которого может стоять знак плюс или минус, а затем должна быть одна или несколько цифр.

$\langle \text{Number} \rangle ::= [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \} [\langle \text{Separator} \rangle \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}] [\langle \text{Exponent} \rangle [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}]$

Основы БНФ

Задача. Описать с помощью БНФ синтаксис вещественного числа.

- Перед числом может стоять знак — плюс или минус.
- Затем идет одна или несколько цифр.
- Потом может следовать точка, после которой будет еще одна или несколько цифр. Затем может быть указан показатель степени "E" (большое или малое), после которого может стоять знак плюс или минус, а затем должна быть одна или несколько цифр.

$$\langle \text{Number} \rangle ::= [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \} [\langle \text{Separator} \rangle \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}] [\langle \text{Exponent} \rangle [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}]$$
$$\langle \text{Digit} \rangle ::= '0' \mid '1' \mid '2' \mid '3' \mid '4' \mid '5' \mid '6' \mid '7' \mid '8' \mid '9'$$
$$\langle \text{Sign} \rangle ::= '+' \mid '-'$$
$$\langle \text{Separator} \rangle ::= '.'$$
$$\langle \text{Exponent} \rangle ::= 'E' \mid 'e'$$

Основы БНФ

$\langle \text{Number} \rangle ::= [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \} [\langle \text{Separator} \rangle \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}] [\langle \text{Exponent} \rangle [\langle \text{Sign} \rangle] \langle \text{Digit} \rangle \{ \langle \text{Digit} \rangle \}]$

$\langle \text{Digit} \rangle ::= '0' \mid '1' \mid '2' \mid '3' \mid '4' \mid '5' \mid '6' \mid '7' \mid '8' \mid '9'$

$\langle \text{Sign} \rangle ::= '+' \mid '-'$

$\langle \text{Separator} \rangle ::= '.'$

$\langle \text{Exponent} \rangle ::= 'E' \mid 'e'$

Какие из записей являются вещественными числами?

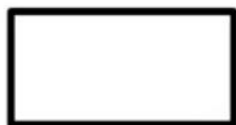
- +3.14
- 3.14
- 3,14
- 4.
- -545
- 2e-5
- E3

Синтаксические диаграммы

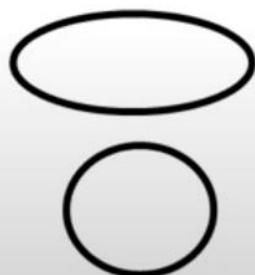
Графическое представление тех же формул и правил.
Прямоугольники и овалы соединяются стрелками в нужной последовательности



Стрелка указывает направление движения.



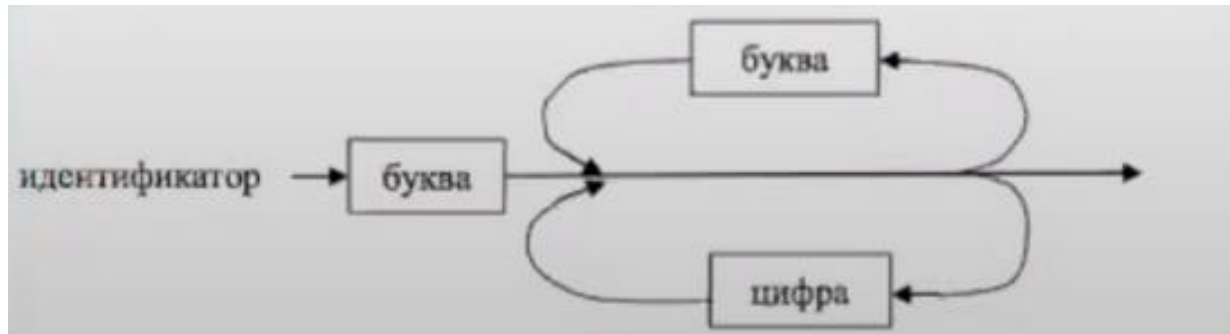
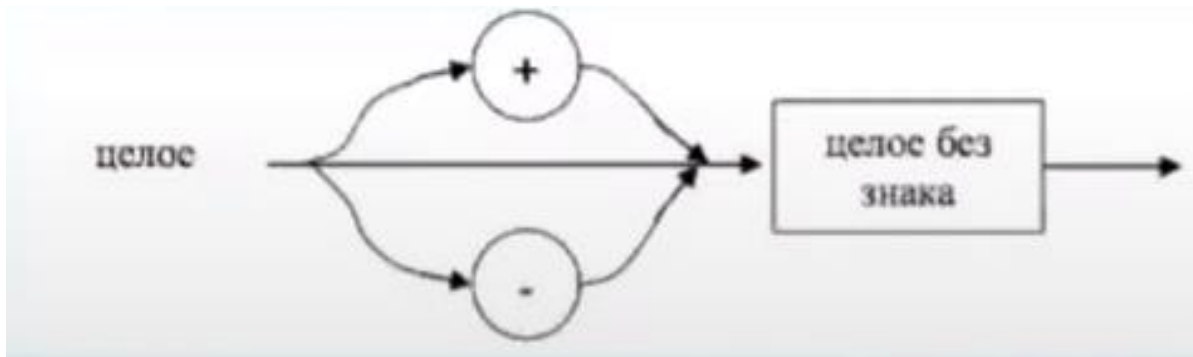
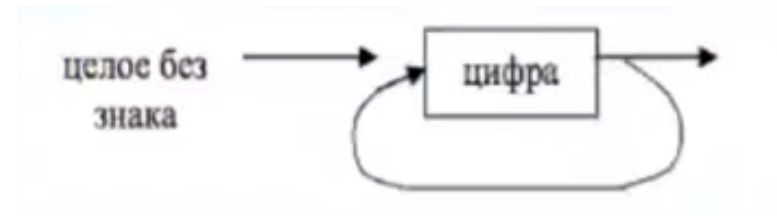
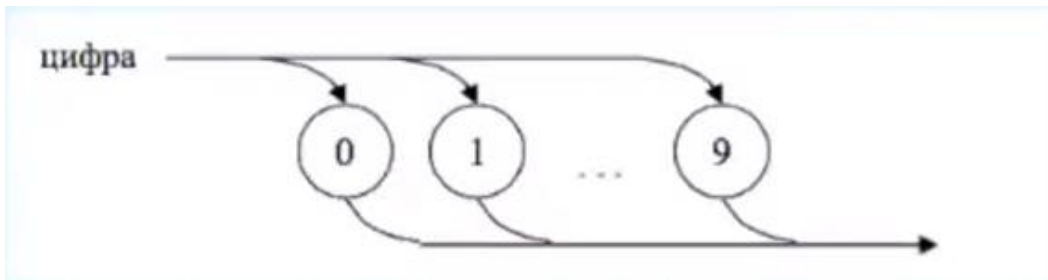
Прямоугольник соответствует нетерминальному символу.



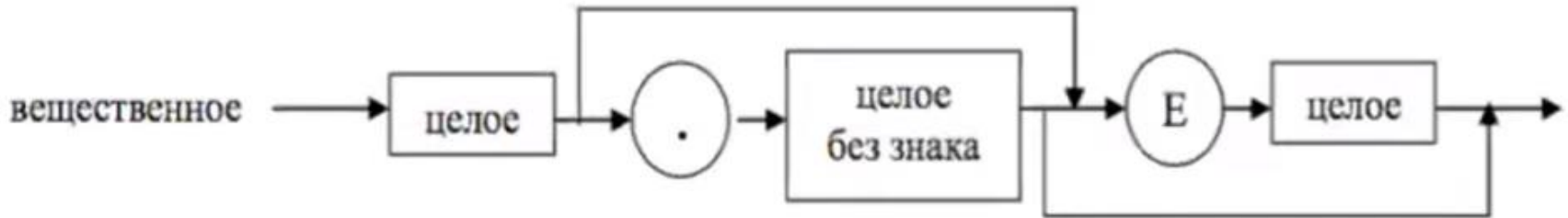
Овал или круг соответствует терминальному символу.

Синтаксические диаграммы

Текст удовлетворяет диаграмме, если, двигаясь по стрелкам от левого конца, мы найдем путь к правому концу.



Синтаксические диаграммы



Какие из записей являются вещественными числами?

- +3.14
- 3.14
- 3,14
- 4.
- -545
- 2e-5
- E3

БНФ и анализ синтаксиса

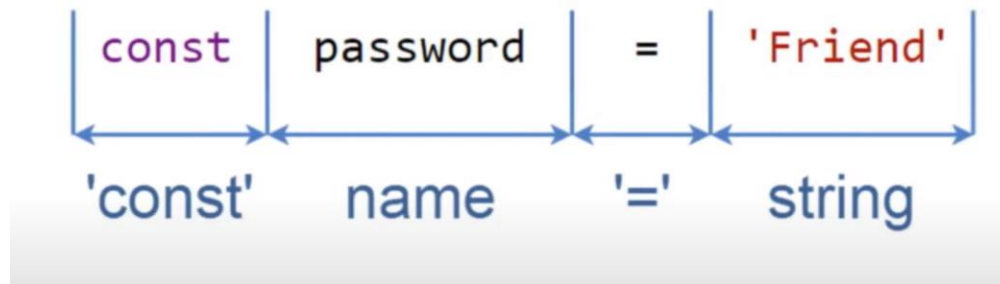
Имея описание выражений с помощью БНФ, можно писать

- **программы-лексеры** для разбора синтаксиса выражений;
- **программы-парсеры**, понимающие грамматику выбранного языка программирования.

Анализ лексики (токенизация)

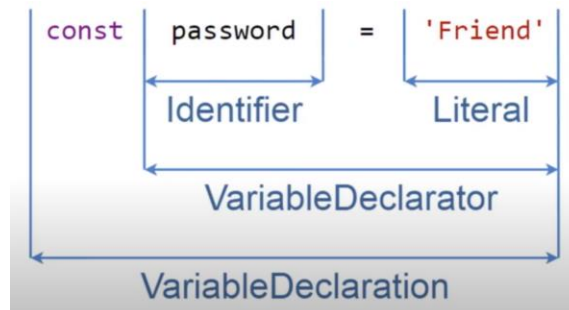
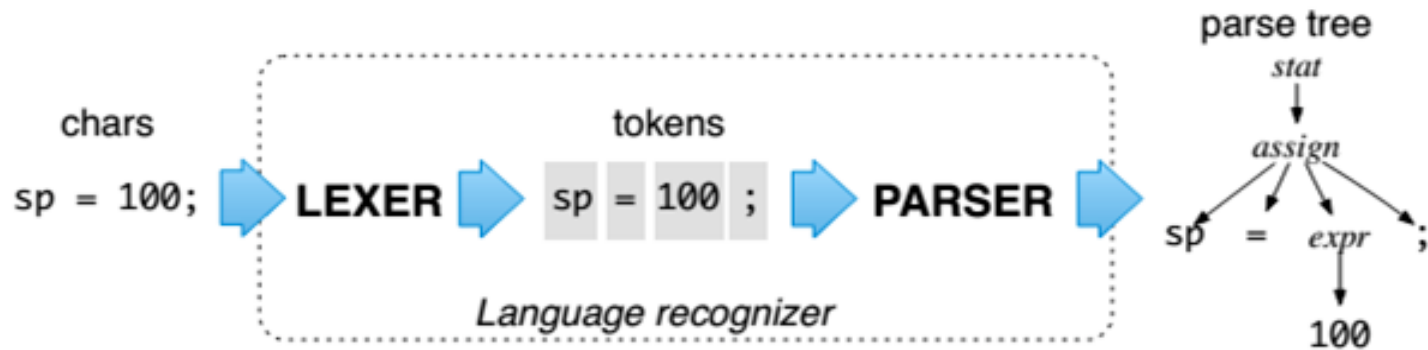
Лексер – программный модуль для разбора текста и представления его в виде массива токенов.

Токен – совокупность значения лексемы (значимого слова), ее типа и другой метаинформации.



Анализ синтаксиса (парсинг)

Парсер – группирует по поступающие из лексера токены в дерево разбора, отражающее иерархию элементов программы и связи между ними.

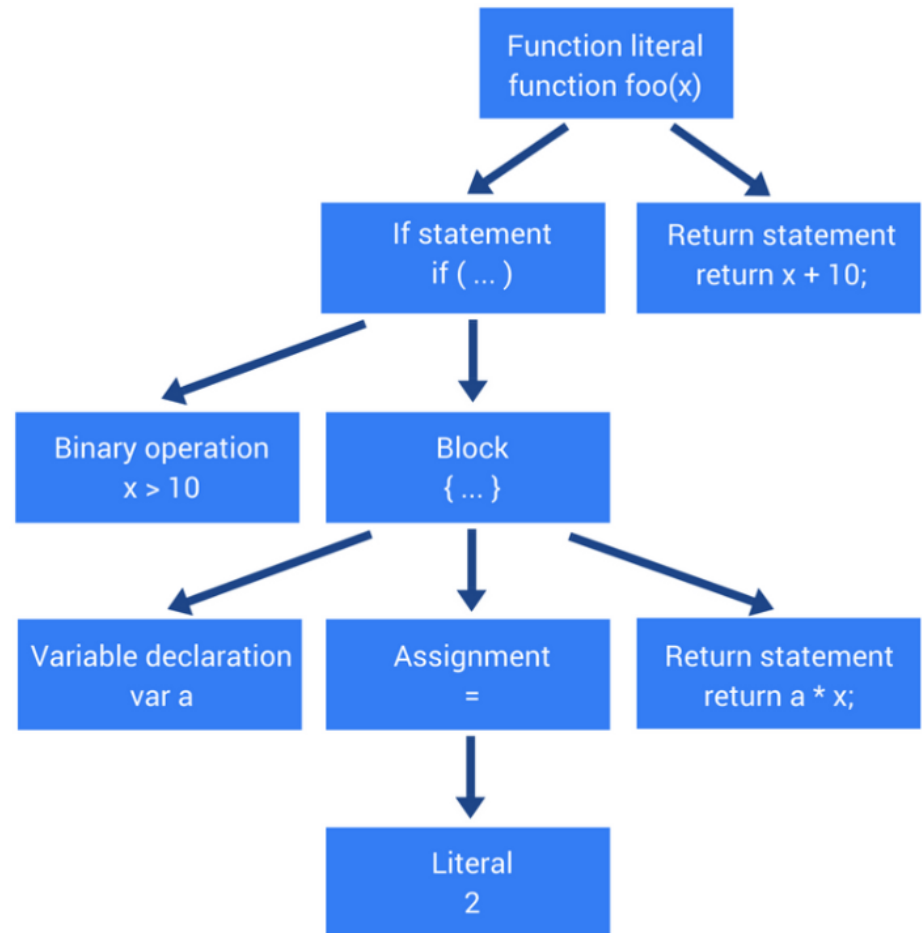


Анализ синтаксиса (парсинг)

Абстрактное синтаксическое дерево (AST) — дерево разбора, из которого удалены незначимые токены (скобки, запятые, ...).

Это структурное представление исходного кода в виде дерева, где каждая вершина обозначает различные типы конструкций языка (выражение, переменную, оператор и т.п.)

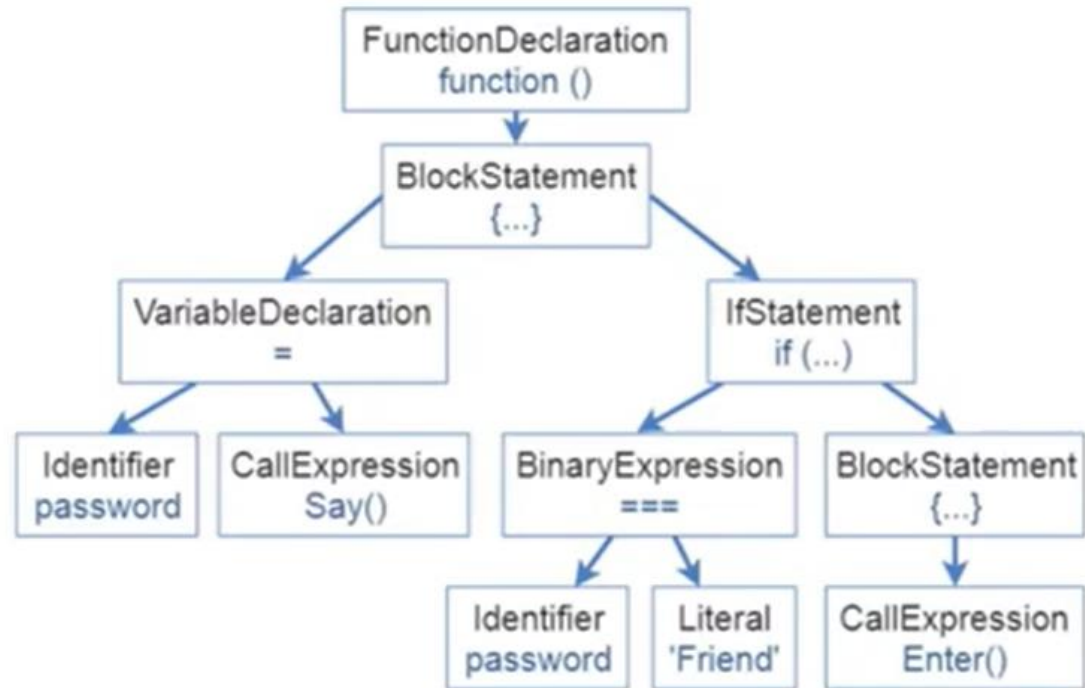
```
function foo(x) {  
  if (x > 10) {  
    var a = 2;  
    return a * x;  
  }  
  
  return x + 10;  
}
```



Abstract Syntax Tree

- Семантический анализ, генерация кода для интерпретатора или компилятора
- Статический анализ текста в IDE
- Линтинг
- Транспиляция

```
function DoorsCheck() {  
  const password = Say();  
  if (password === 'Friend') {  
    Enter();  
  }  
}
```



AST для JavaScript

<https://astexplorer.net/>

```
function foo(x) {  
  if (x > 10) {  
    var a = 2;  
    return a * x;  
  }  
  
  return x + 10;  
}
```

The screenshot shows the AST Explorer interface. The left pane displays the original JavaScript code with line numbers 1 through 8. The right pane shows the AST tree in JSON format. The tree structure is as follows:

- Program {
 - type: "Program"
 - start: 0
 - end: 104
 - body: [
 - FunctionDeclaration {
 - type: "FunctionDeclaration"
 - start: 0
 - end: 104
 - id: Identifier {type, start, end, name}
 - expression: false
 - generator: false
 - async: false
 - params: [1 element]
 - body: BlockStatement {
 - type: "BlockStatement"
 - start: 16
 - end: 104
 - body: [
 - IfStatement {type, start, end, test, consequent, ... +1}
 - ReturnStatement {type, start, end, argument}