# **VITMO**

# Математическая лингвистика

Болгова Екатерина Владимировна, к.т.н. преподаватель ФИКТ



# **VİTMO**

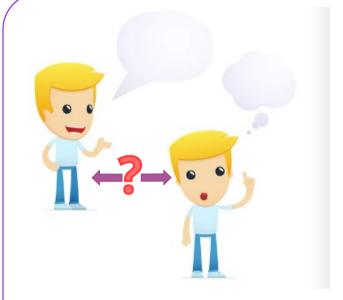




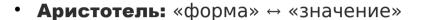


### Язык и мышление









- слово ↔ понятие, предложение ↔ суждение, сложное предложение ↔ умозаключение
- Предложение (как языковая единица) ↔ суждение (как форма мышления)

#### Язык и мышление





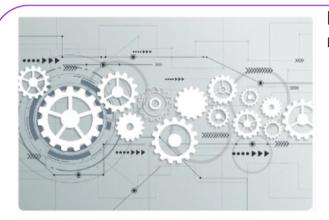
Язык — это система знаков, служащая для хранения, переработки и передачи информации



Язык - это условие для осуществления мышления и средство, позволяющее хранить мысли, уже сформировавшиеся в процессе мышления, и передавать их

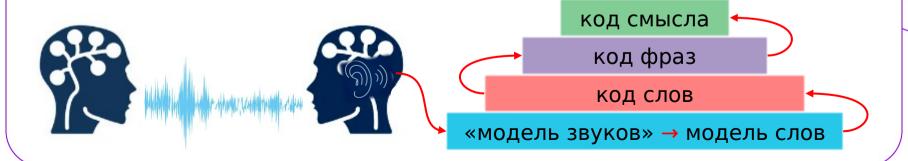
#### Язык и мышление





## Кибернетическая теория о соотношении языка и мышления:

- Система: совокупность некоторого количества одинаковых и различных элементов
- Связь: воздействие элементов системы друг на друга
- Информация: сведения, являющиеся объектом хранения, передачи, преобразования.



### Язык и речь



#### Язык (langue)

- Предложение единица языка
- Социальное явление

#### Речь (parole)

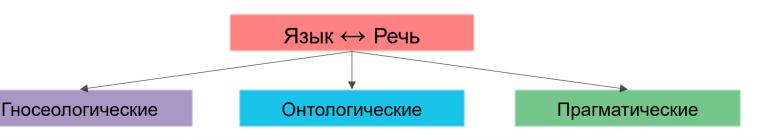




Фердинанд де Соссюр — швейцарский лингвист

К речи Соссюр относит три ряда явлений:

- 1) звуковое пополнение, т.е. реализацию означающего при помощи голоса;
- 2) способность ассоциации звукового образа с идеей в зависимости от определенной ситуации;
- 3) способность сочетания знаков, т.е. конструирование фраз.







### Язык как знаковая система





### Язык как знаковая система



#### Понятие

Акустический образ

Все единицы функционируют следующим образом:





- в **языке** в своем общем виде (инвариант),
- в речи в виде конкретных вариантов

#### Единицы языка и единицы речи

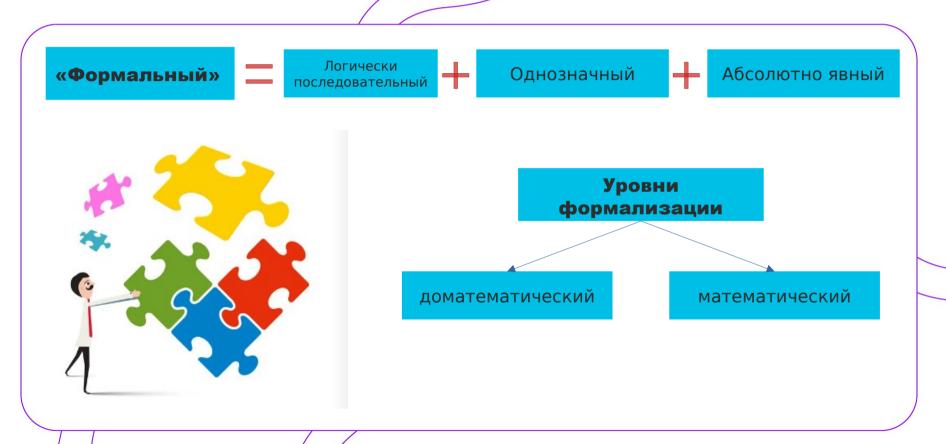
- 3BYK
- морфема
- СЛОВО
- словосочетание
- предложение

#### Уровни организации языка

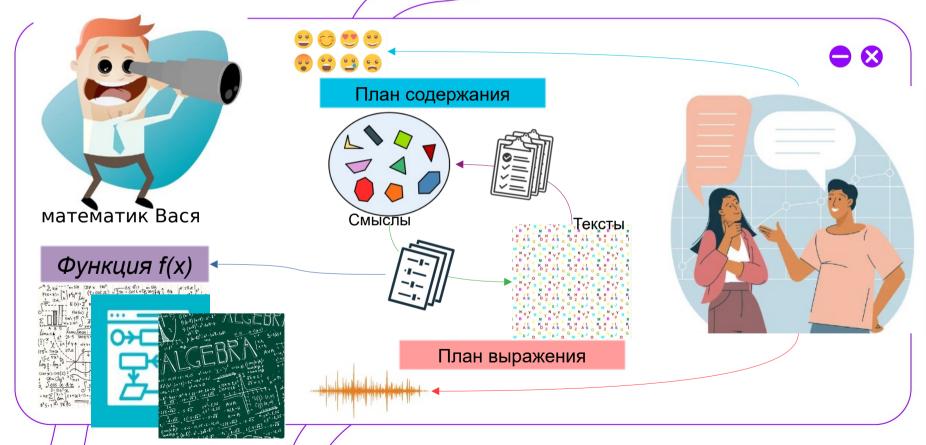
- фонетический
- морфемный
- лексический
- морфологический
- синтаксический

### Как описать язык?





# Язык как функция (отображение) ИТМО



# Формальные грамматики



словосочетания Цепочки языковых мор<sub>б, словоформы</sub> Система правил объектов предложения неправильные правильные Мы в гуляли лесу Листья шумят на ветру На шумят ветру листья Мы гуляли в лесу Формальная грамматика задает правильные цепочки, если:

- 1) либо для любой предъявленной цепочки грамматика умеет решить, является эта цепочка правильной или нет, и в случае положительного ответа дать указания о строении этой цепочки
- 2) либо грамматика умеет построить любую правильную цепочку, давая при этом указания о ее строении, и не строит ни одной неправильной цепочки

распознающие

порождающие



#### Пусть:

- 🗶 некоторый алфавит
- $m{C}$   $m{C}$   $m{O}$  в алфавите  $m{X}$  последовательность символов алфавита
- *Лексика* языка множество допустимых слов
- **Предложения** наборы слов, построенные по определенным правилам
- Синтаксис языка описание правильных предложений
- **Язык** множество предложений
- Грамматика языка набор правил синтаксиса







# Грамматика G₀ задана следующим набором правил:

- <предложение> → <подлежащее> <сказуемое>
- <подлежащее> → <имя существительное>
- <подлежащее> → <местоимение>
- <имя существительное> → КОТ
- <имя существительное> → ПЕС
- <mectoumehue> → OH
- <сказуемое> → <глагольная форма>
- <глагольная форма> → ИДЕТ
- <глагольная форма> → ЛЕЖИТ





$$<\Pi p> \rightarrow <\Pi>$$
 $<\Pi> \rightarrow < MC>$ 
 $<\Pi> \rightarrow$ 
 $< MC> \rightarrow KOT$ 
 $< MC> \rightarrow TEC$ 
 $\rightarrow OH$ 
 $\rightarrow <\Gamma\Phi>$ 
 $<\Gamma\Phi> \rightarrow MДЕТ$ 

 $<\Gamma\Phi> \rightarrow ЛЕЖИТ$ 



- R множество правил грамматики
- **V** словарь символы, входящие в правила



- $V^*$  Множество всех конечных последовательностей символов (строк) из словаря V , включая пустую строку
- $V = {\langle \Pi p \rangle, \langle \Pi \rangle, \langle C \rangle, \langle M \rangle, \langle \Gamma \Phi \rangle, KOT, \Pi EC, OH, ИДЕТ, ЛЕЖИТ}$ 
  - V делят на 2 подмножества:
    - **Т** символы, которые входят только в правые части правил R (T = { KOT, ПЕС, ОН, ИДЕТ, ЛЕЖИТ}) *Терминальные символы* или *терминалы*
    - **N** = V \ T (N = {<Пp>, <П>, <C>, <ИC>, <M>, <ГФ>}) Нетерминальные символы или переменные
  - **S** начальный символ грамматики или аксиома S = {<Пр>}

 $G = \{V, T, R, S\}$ , где элементы множества  $R: x \to y, (x \neq y, x \in (V \setminus T)^*, y \in V^*)$ 



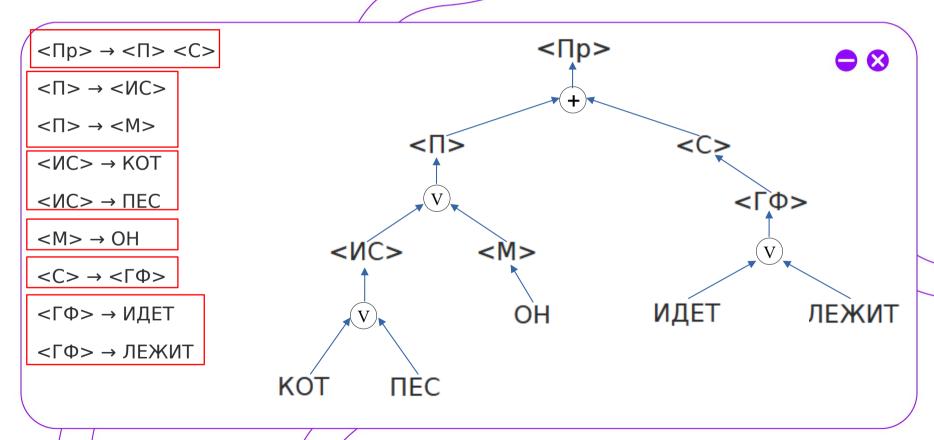
• Грамматика в виде ориентированного графа:





- Символ левой части правила изображают выше символа правой части и соединяют их стрелкой
- Если в правую часть входят несколько символов, то их объединяют узлом, отмеченным знаком «+»
- Узлы, помеченные одинаковыми терминалами, объединяются в один узел.
- Для изображения правил с одинаковыми левыми частями используют узел, отмеченный знаком «V»







Порождающая грамматика для арифметических выражений, использующих операции сложения и умножения, скобки и идентификаторы:



- <Выражение> → <Терм>
- <Выражение> → <Выражение> + <Терм>
- <Teрм> → <Множитель>
- <Tepм> → <Tepм> × <Множитель>
- <Множитель> → <Идентификатор>
- <Множитель> → (<Выражение>)

## ФГ: определения



#### Пустая цепочка - цепочка, не содержащая ни одного символа.



- **Конкатенацией** непустых цепочек *v* и *w* в мн-ве V называется цепочка *vw*
- Если для некоторых цепочек v, w, x, y в V выполняется равенство v=xwy, то такое представление цепочки v будем называть **вхождением цепочки w** в **цепочку v**
- Если существует вхождение цепочки *w* в цепочку *v*, то *w* называют **подцепочкой** цепочки *v*.
- Количество повторений некоторой цепочки n раз подряд записывают в виде степени, например, вместо aaaaa пишется  $a^5$ , вместо abcabcabc пишется  $(abc)^3$

## ФГ: определения



Пусть для некоторой грамматики  $G = \langle V, T, S, R \rangle$  цепочки w и v имеют вид:



w = xzy v = xqy,

а в множестве правил R есть правило  ${m z} 
ightarrow {m q}$ 

В этом случае говорят, что цепочка v **непосредственно выводима** из цепочки w в грамматике G (путём применения к выделенному вхождению z правила  $z \rightarrow q$ )

Последовательность цепочек  $D = (\omega_0, \omega_1, ..., \omega_n)$ , где  $n \ge 1$ , называют **выводом**  $\omega_n$  из  $\omega_0$  в грамматике G, если для каждого i ( $1 \le i \le n$ ) цепочка  $\omega_i$  непосредственно выводима из  $\omega_{i-1}$  в G.

# Спасибо за внимание!

ITSMOre than a UNIVERSITY

E-mail: <u>ekaterina\_bolgova@itmo.ru</u> telegram: @Katerina\_Bolgova

## Практическая работа №2



1. Выберете 4 поэтов:



- Творчество каждых 2 из них должно принадлежать близким временным отрезкам
- Творчество пар далеким временным отрезкам
- 2. У каждого поэта отберите не менее 9 стихотворений (примерно одной длины)

## Практическая работа №2



- 3. Пользуясь количественными методами оцените:
- Среднее количество строк в стихотворении
- Среднее количество строф
- Среднее количество строк в строфе
- Среднее количество каждой из частей речи
- Среднее количество слов в строке
- Среднее количество слов в предложении
- 4. Для каждого стихотворения определить размер и такие тропы, как эпитеты, метафоры, олицетворения и сравнения. Проанализировать их.





# Практическая работа №2



5. Пользуясь получившейся статистикой проанализировать и выявить особенности творчества поэтов внутри группы и между группами



6. Построить графики, сделать отчет