

# Формальные грамматики



Подготовила: Ksafo.L

# Формальная грамматика

- Формальная грамматика или просто грамматика в теории формальных языков — способ описания формального языка, то есть выделения некоторого подмножества из множества всех слов некоторого конечного алфавита.

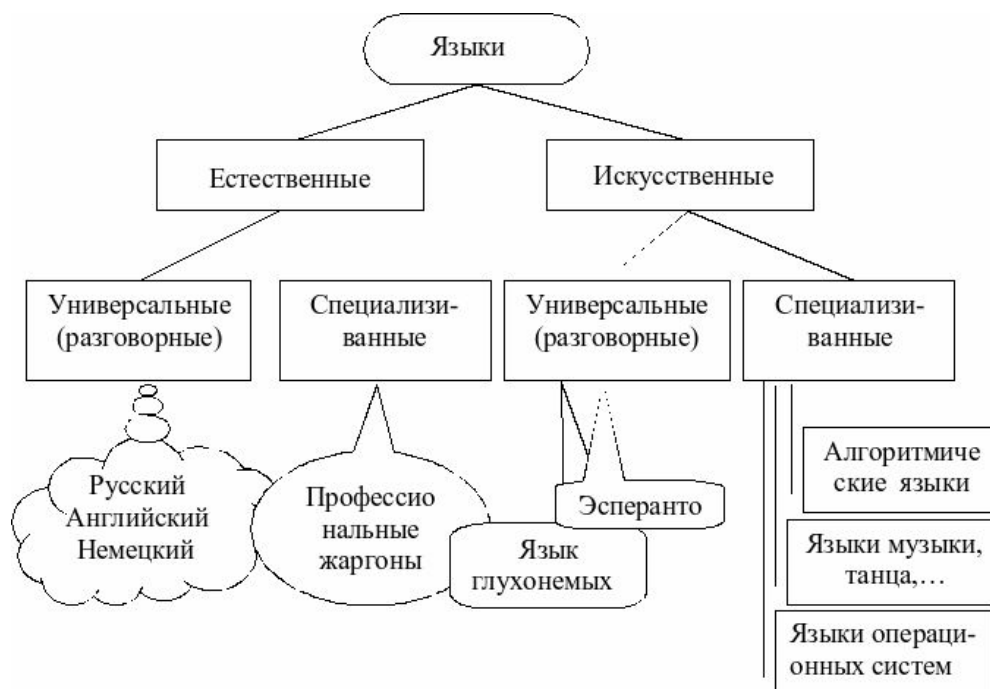
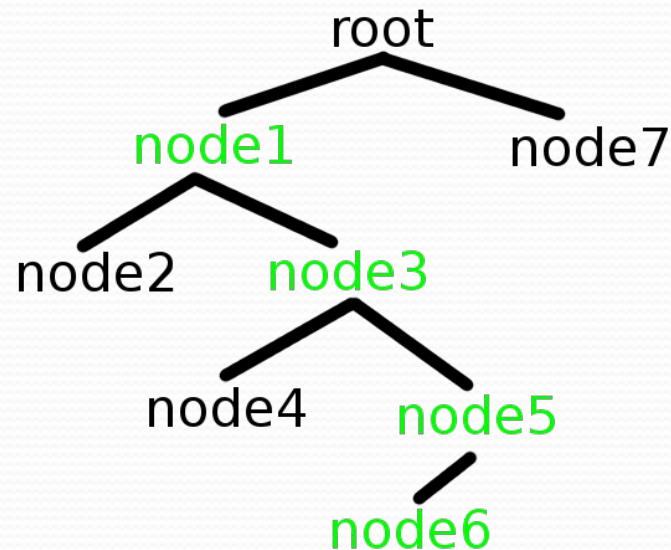


Рис.12.1

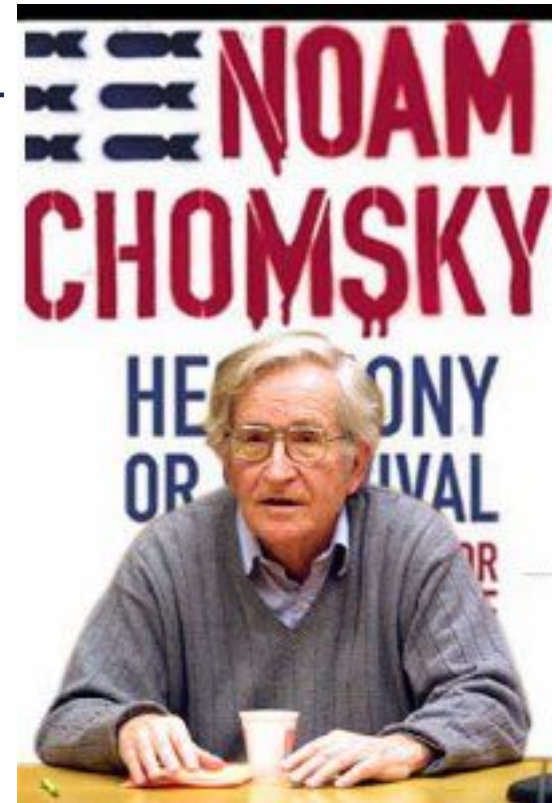
# Виды грамматик

- Различают порождающие и распознающие (или аналитические) грамматики — первые задают правила, с помощью которых можно построить любое слово языка, а вторые позволяют по данному слову определить, входит оно в язык или нет.



# Что представляют собой формальные грамматики

- Введённые в лингвистику американским учёным Н. Хомским, формальные грамматики представляют собой средство строгого описания естественных языков. Теория формальных грамматик составляет важный раздел математической лингвистики, в рамках которой принято подразделение на порождающие и распознающие формальные грамматики.



# Назначение

- Назначение грамматики — задание языка. Это задание обязательно должно быть конечным, иначе человек не будет в состоянии эту грамматику понять. Но каким образом, конечное задание описывает бесконечные совокупности? Это возможно только в том случае, если строение всех цепочек языка основано на единых принципов, которых конечное число.





- Если язык представляет собой бесконечную совокупность случайным образом набранных цепочек, строение которых не подчиняется единым принципам, то очевидно для такого языка нельзя придумать грамматику. И здесь еще вопрос, можно или нет считать такую совокупность языком. В целях математической строгости и единообразия подхода обычно такие совокупности языком считают.
-

## Если ПОСМОТРЕТЬ...

- С алгоритмической точки зрения грамматики можно подразделить по способу задания языка. Имеются три основных таких способа (вида грамматик):  
Распознающие грамматики, Порождающие грамматики, Перечисляющие грамматики.

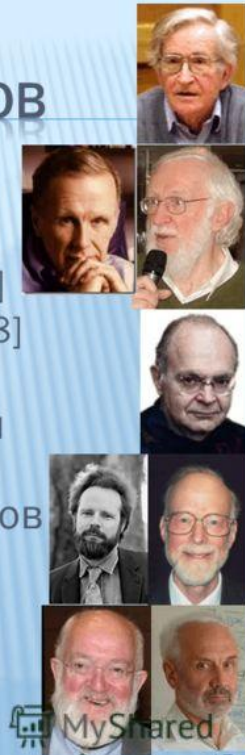


# 1.

- Распознающие грамматики. Такие грамматики представляют собой устройства (алгоритмы), которым на вход подается цепочка языка, а на выходе устройство печатает «Да», если цепочка принадлежит языку, и «Нет» — в противном случае.

## ИСТОКИ ФОРМАЛЬНЫХ МЕТОДОВ

- Формальные языки [N. Chomsky 1956]
  - BNF и описание языков FORTRAN, ALGOL60 [J. Backus 1957, P. Naur 1960]
  - Атрибутные грамматики [D. Knuth, 1968]
  - Описание PL/I [IBM Vienna, 1968]
- Формальная верификация программ [R. Floyd 1967, C. A. R. Hoare 1969]
- Формальная разработка компиляторов
  - Венский метод (VDM) [D. Bjørner, C. Jones, 1972]
  - Европейский компилятор Ada [1984]





2.

□ Порождающие грамматики. Этот вид устройств используется для порождения цепочек языков по требованию. Образно говоря, при нажатии кнопки будет сгенерирована некоторая цепочка языка.

- ▶ Перечисляющие грамматики. Такие грамматики печатают одну за другой все цепочки языка. Очевидно, что если язык состоит из бесконечного числа цепочек, то процесс перечисления никогда не остановится. Хотя, конечно его можно остановить принудительно в нужный момент времени, например, когда будет напечатана нужная цепочка.

# Связь грамматик

- Интересным представляется вопрос о преобразовании видов грамматики друг в друга. Можно ли, имея порождающую грамматику, построить, скажем, перечисляющую? Ответ — да, можно. Для этого достаточно генерировать цепочки, упорядочив их, скажем по длине и порядку символов. Но превратить перечисляющую грамматику в распознающую в общем случае нельзя.



- Можно использовать следующий метод. Получив на вход цепочку, запустить процесс перечисления цепочек и ждать, напечатает ли перечисляющая грамматика эту цепочку или нет. Если такая цепочка напечатана, то заканчиваем процесс перечисления и печатаем «Да». Если цепочка принадлежит языку, то она обязательно будет напечатана и, таким образом, распознана. Но, если цепочка не принадлежит языку, то процесс распознавания будет продолжаться бесконечно. Программа распознающей грамматики зациклится. В этом смысле мощность распознающих грамматик меньше мощности порождающих и перечисляющих. Это следует иметь в виду, когда сравнивают порождающие грамматики Хомского и распознающие машины Тьюринга.
-



# Конец

Спасибо за  
внимание.

