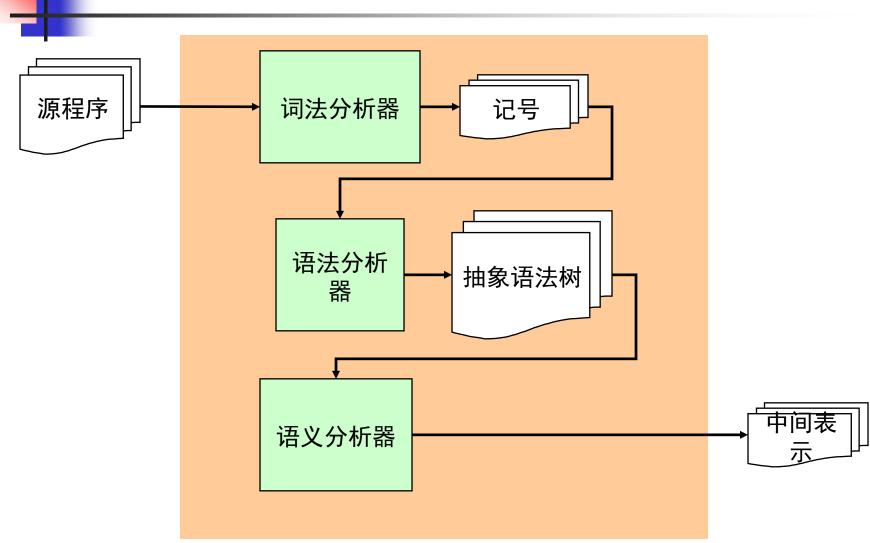
语法分析---上下文无关文法

编译原理

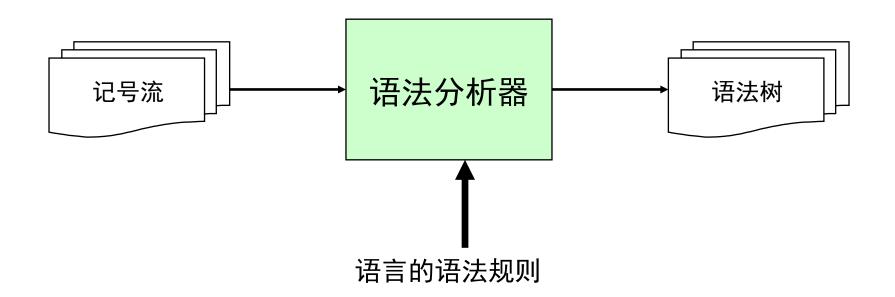
华保健

bjhua@ustc.edu.cn

前端



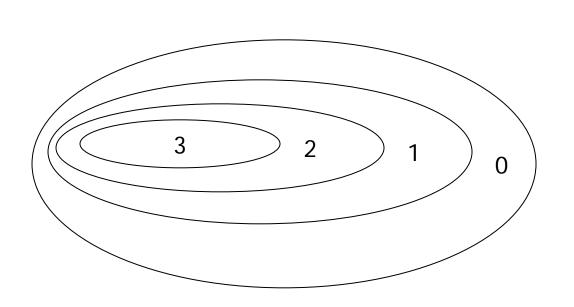






历史背景: 乔姆斯基文法体系

■ 为研究自然语言构造的一系列数学工具





一示例

- 自然语言中的句子的典型结构:
 - 主语 谓语 宾语
 - 名字 动词 名词
- 例子:
 - 名词: {羊、老虎、草、水}
 - 动词: {吃、喝}
- 句子:

形式化

非终结符: {s, n, v}

终结符: {s,t,g,w,e,d}

开始符号: S

上下文无关文法

■ 上下文无关文法G是一个四元组:

$$G = (T, N, P, S)$$

- 其中T是终结符集合
- N是非终结符集合
- P是一组产生式规则
 - 每条规则的形式: $X \rightarrow \beta_1 \beta_2 \cdots \beta_n$ ■ 其中 $X \in \mathbb{N}$, $\beta_i \in (T \cup \mathbb{N})$
- S是唯一的开始符号(非终结符)
 - S ∈ N

上下文无关文法的例子

```
G = (N, T, P, S)
非终结符: N = {S, N, V}
终结符: T = {s,t,g,w,e,d}
开始符号: S
产生式规则集合:
```

上下文无关文法的例子

```
E -> num
| id
| E + E
| E * E
```

```
G = (N, T, P, S)
非终结符: N = {E}
终结符: T = {num, id, +, *}
开始符号: E
产生式规则集合:
```

推导

- 给定文法G,从G的开始符号S开始,用产生式的右部替换左侧的非终结符
- 此过程不断重复,直到不出现非终结符为止
- 最终的串称为句子



最左推导和最右推导

■ 最左推导:每次总是选择最左侧的符号 进行替换

语法分析

■ 给定文法G和句子s, 语法分析要回答的问题: 是否存在对句子s的推导?



