第5章 句法分析(I)

自然语言理解初步 2021-10-14

目录

- 句法结构分析概述
- 形式文法
- 句法结构分析算法
 - 自底向上和自顶向下分析法
 - Earley算法
- 小结

句法结构分析概述

自然语言理解初步 2021-10-14

句法分析(syntactic parsing)

□识别句子的句法结构或句子中词汇之间的依 存关系。

□类型

- □句法结构分析/短语结构分析
 - ■分析出合乎语法的句子结构(句法分析树) ■完全句法分析:获得整个句子的语法结构 ■局部句法分析:以获得局部成分为目标
- ■依存句法分析

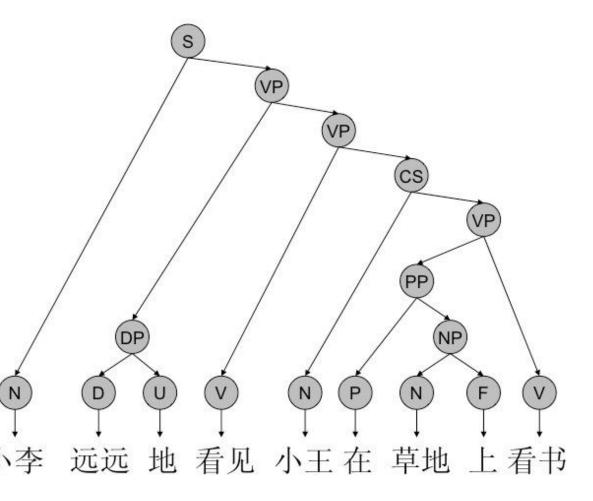
 - ■词与词之间的支配与被支配的关系 ■需要分析识别句子中的"主谓宾"、"定状补"等语

词语到句子的组合顺序

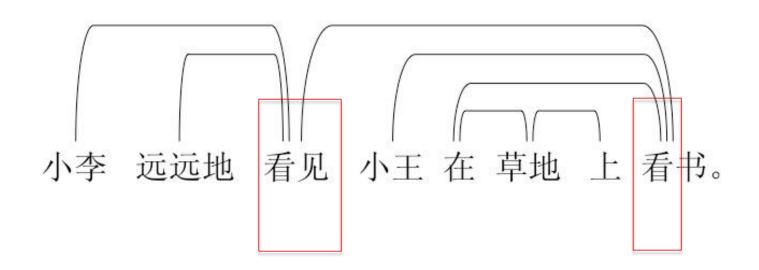
小李	远远地	看见	小王	在	草地上	看书。	
主		谓					
	状		中				
		述	宾				
			主 谓				
					状	中	
				介	宾		

短语结构树

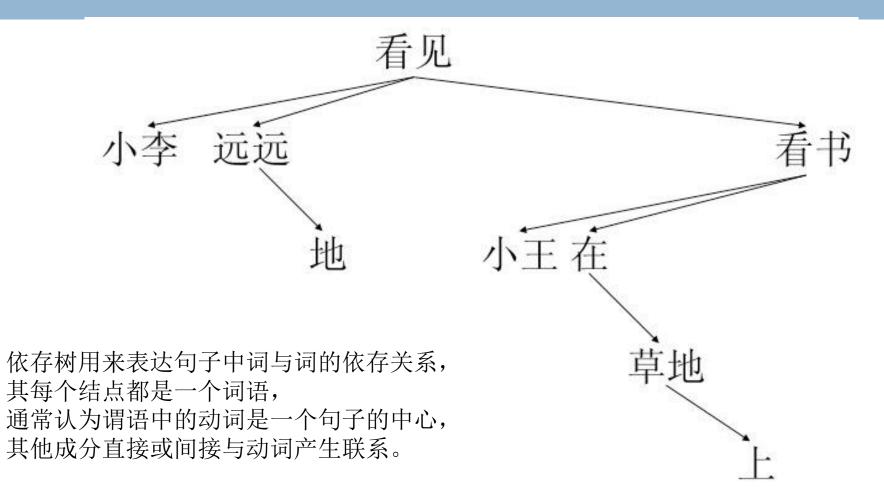
- 短语结构树用来表达句子的 句法结构,
- 其只有叶子结点与输入句子 中的词语相关联,
- 其他中间结点都是标记短语 成分。



词语之间的依赖关系



依存结构树



句法分析概述

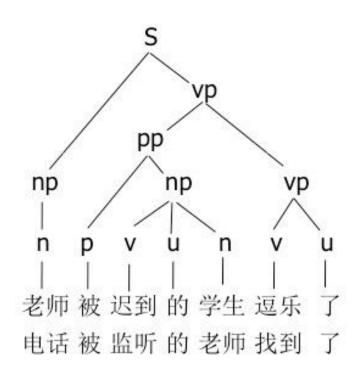
- □句法: 词是如何组成句子的?
- □例:下面这些句子有何不同?

- 老师被迟到的学生逗乐 了
- a 【迟到 的 学生】把【老师】逗乐了 b 【老师 被 迟到 的 学生】 被 逗 乐了

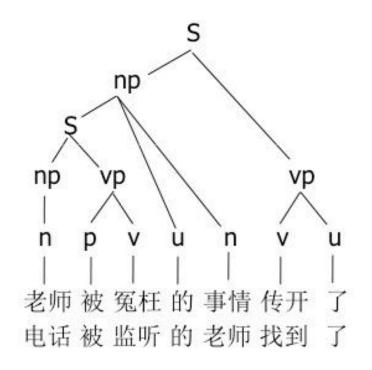
- 2 老师 被 冤枉 的事情 传开
- a 【冤枉 的 事情】把【老师】传开了 b 【老师 被 冤枉 的 事情】 被 传开了
- 3 电话 被 监听 的 老师 找到
- 了 b 【电话 被 监听 的 老师】 被 找 到了

【监听 的 老师】把【电话】找到

句子内部结构的树图表示



【监听 的 老师】把【电话】找到了



【电话 被 监听 的 老师】 被 找到了

自然语言的层次结构特性示例

- I 听说<u>服装设计</u>很吃香 听说那套<u>服装设计</u>得很有品味
- 2 听说孩子<u>丢了</u> 听说孩子<u>丢了</u>鞋子
- 3 听说<u>北京队大败</u> 听说<u>北京队大败</u>上海队

同一个线性字符串,根据所处上下文环境的不同而解释为不同的树结构!

如何进行句法结构分析

- □句法结构分析:从"线性串"到"树结构"的映射
- □需要做两件事:
 - □形式文法:形式语法理论的任务
 - □搜索算法: 计算技术的任务

14 形式文法

语言是按照一定规律构成的句子和符号串的有限或无限集合

文法描述: 语言中的每一个句子用严格定义的规

则来构造,利用规则生成语言中合法的句子

自然语言理解初步

形式文法-无穷字符序列的有穷表示法



非终结符号字母表 \cap 终结符号字母表 $= \phi$





S: 开始符号

P: 变换式集合

$$\alpha \to \beta$$

产生式规则, 也称为重写规则

产生式规则的条件

- α可以是VM和VT上的任意字符串
- B可以是VM和Vτ上的任意字符串
- P中至少有一个产生式中的α得由S来充当

Chomsky Hierarchy

分级	名称	产生式规则的形式限制
0	PSG	$\alpha \to \beta \ with \ \alpha \in (V_T \cup V_N)^+ \ and \ \beta \in (V_T \cup V_N)^*$
1	CSG	$\alpha_1 A \alpha_2 \to \alpha_1 \beta \alpha_2 \ with \ A \in V_N \ and \ \alpha_1, \alpha_2 \in (V_T \cup V_N)^* \ and \ \beta \in (V_T \cup V_N)^+$
2	CFG	$A \to B \text{ with } A \in V_N \text{ and } B \in (V_T \cup V_N)^*$
3	RG	$A \to \beta B \ or \ A \to B \ with \ A, B \in V_N \ and \ \beta \in V_T^*$

正则文法

- · 如果文法 $G=(N, \Sigma, P, S)$ 的 P 中的规则满足如下形式: $A \rightarrow Bx$,或 $A \rightarrow x$,其中 $A, B \in N$, $x \in \Sigma$,则称该文法为**正则文法**或称**3型文法**。(左线性正则文法) (如果 $A \rightarrow x$ B,则该文法称为右线性正则文法。)
- $L(G) = \{a^n b^m\}, n \ge 1, m \ge 3$

上下文无关文法(CFG)

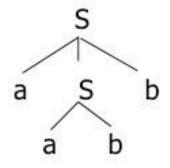
- ·如果 P 中的规则满足如下形式: A $\rightarrow \alpha$, 其中 A \in N, $\alpha \in (N \cup \Sigma)*$,则称该文法为上下文无关文法(CFG)或称2 型文法。
- $\{\emptyset\}: G = (N, \Sigma, P, S), N = \{S, A, B, C\}, \Sigma = \{a, b, c\},$
- P: (a)S \rightarrow ABC; (b)A \rightarrow aA|a; (c) B \rightarrow bB|b; (d) C \rightarrow BA|c
- $L(G)=\{a^nb^ma^kc^\alpha\}, n\geq 1, m\geq 1, k\geq 0, \alpha \in \{0,1\}$

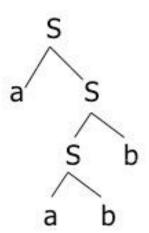
用CFG来描述语言

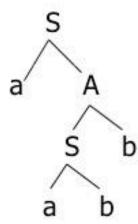
思考

对于语言L={ab, aabb, aaabbb, ..., anbn, ...}, n是自然数。请写出L的上下文无关文法。

(1) S→a S b

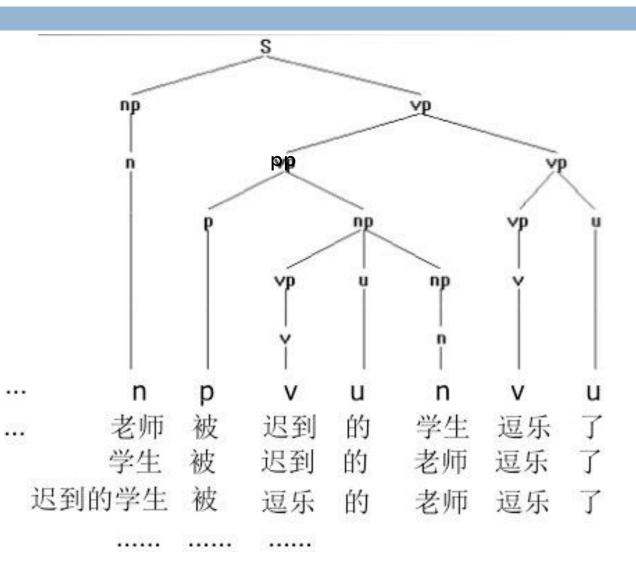






用CFG描述自然语言

- 1. $S \rightarrow np vp$
- 2. $np \rightarrow vp u np$
- 3. $vp \rightarrow pp vp$
- 4. $vp \rightarrow vp u$
- 5. $pp \rightarrow p np$
- np → n
- 7. $vp \rightarrow v$
- 8. n → 老师 | 学生 ...
- 9. v → 迟到 | 逗乐 ...
- 10. p → 被 ...
- 11. u → 的| 了 ...



文法的三个作用

- 生成:产生语言L中所有的句子;
- 判定: 一个字符串是否属于语言L;
- •分析: 得到L中句子的结构树。

课后练习

- 1. 写出可以产生汉语自然数表达式的CFG
- 2. 用你写的CFG, 画出下列数字的分析树:
 - 一亿零三百万 三万六千五百八十一

句法结构分析算法

句法结构分析算法

- 自底向上: 基于规约的方法
 - 从待分析字符串开始,用待分析字符串去匹配CFG规则箭头的右部字符,匹配成功后替换为左部字符,直到S。
- 自顶向下: 基于预测的方法
 - · 从CFG规则中的S规则开始,将CFG规则箭头左部的符号展开,直到形成以终结符开始的序列,用该序列去匹配待分析字符串,直到完全匹配上。

自底向上和自顶向下分析示例

Earley算法

- Top-down(为主)与bottom-up(为辅) 相结合
- 预测能力+数据驱动



基本概念: 状态

- 上下文无关文法规则
- 圆点
- * 状态的起止位置
 - ●整数i: 状态起点(已分析子串的起点)
 - 整数j: 状态终点(已分析子串的终点)
- 例: <S→NP· VP [0,4]>

基本操作/算子

- 预测(Predicator)
- 扫描 (Scanner)
- 归约 (Completer)

算子的形式定义

- Predict: 对于状态 $Z \rightarrow \alpha \bullet X \beta [j,k]$,其中X是非终结符,对于语法中的每条形如 $X \rightarrow \gamma$ 的规则,都可以形成一个新状态: $X \rightarrow \bullet \gamma [k,k]$
- Scan: 对于状态 $Z \rightarrow \alpha \cdot X \beta$ [j,k], 其中X是终结符。如果X与输入字符串中第k个字符匹配, 就形成一个新状态 $Z \rightarrow \alpha X \cdot \beta$ [j,k+1]
- Complete: 对于一个已经"完成"的状态 $Z \rightarrow \gamma$ [j,k], 如果已有状态集合中有形如 $X \rightarrow \alpha$ $Z\beta[i,j]$ 的状态,形成一个新状态: $X \rightarrow \alpha Z$ $\beta[i,k]$

Earley算法: 算法描述

- · 设输入字符串长度为n, 字符间隔可记做 0, 1, 2, . . . , n
- 算法执行过程如下页所示。

- 1. 将文法规则中形如 $S \rightarrow a$ 的规则形成为状态: $\langle S \rightarrow \bullet a$ [0,0]>加入到状态集合中(种子状态/seed state)
- 2. 对状态集中的每个状态, 依次进行循环:
 - (1) 如果当前状态是[未完成状态],且点后不是终结符,则 执行Predicator;
 - (2)如果当前状态是[未完成状态],且点后是终结符,则执行 Scanner;
 - (3)如果当前状态是[完成状态],则执行Completer;
- 3. 如果最后得到形如<S → a [0, n]>这样的状态,那么输入字符串被接受为合法的句子,否则分析失败

Earley算法过程示例

- □张三是县长派来的
- □老虎是瞎子打死的
- □主意是董永想出来的
- □.
- □N V N V V 的

- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) $CS \rightarrow NP V'$
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$



Earley算法过程示例

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

S [0,0] Seed State

Predict the rule $S \rightarrow NP VP$

Predict: 对于状态Z→α • X β [j,k],其中X是非终结符,对于语法中的每条形如 X→γ的规则,都可以形成一个新状态: X→•γ[k,k]

(1) $S \rightarrow NP VP$

(2) NP \rightarrow N

(3) NP → CS 的

(4) CS \rightarrow NP V'

(5) $VP \rightarrow V NP$

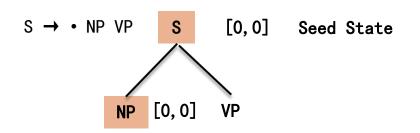
(6) $V' \rightarrow V V$

自顶向下基于预测的方法:

- 从CFG规则中的起始符S规则开始,将CFG规则箭头<u>左部</u>的符号展开预测,直到 形成以终结符开始的序列
- 然后用该序列去匹配待分析字符串,直到完全匹配上
- 依次进行循环

Earley算法过程示例

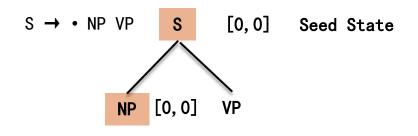
0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5



Predict: 对于状态 $Z \rightarrow \alpha \cdot X \beta$ [j,k], 其中X是非终结符,对于语法中的每条形如 $X \rightarrow \gamma$ 的规则,都可以形成一个新状态: $X \rightarrow \cdot \gamma$ [k,k]

- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

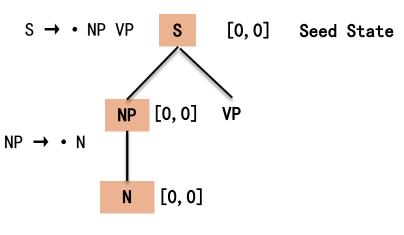


Predict the rule NP \rightarrow • N

- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

• 因为当前状态是未完成状态,NP为非终止符,继续执行Predictor, 预测规则NP → • N

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

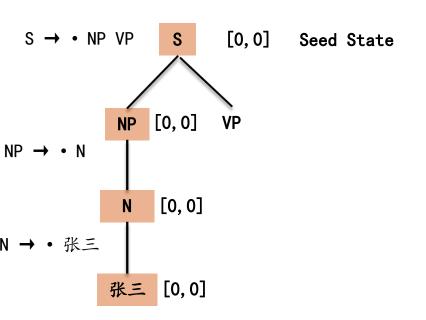


Predict the rule N → ・ 张三

- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

• 接下来,因为当前状态是未完成状态,N为非终止符,继续执行Predictor,预测规则N → • 张三

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

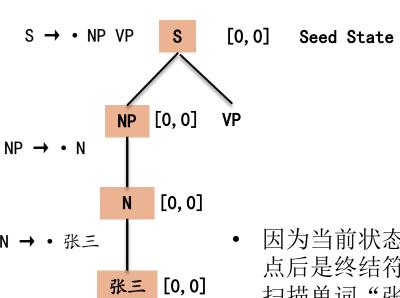


(1) S → NP VP (2) NP → N (3) NP → CS 的 (4) CS → NP V' (5) VP → V NP

(6) $V' \rightarrow V V$

预测出单词"张三"

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

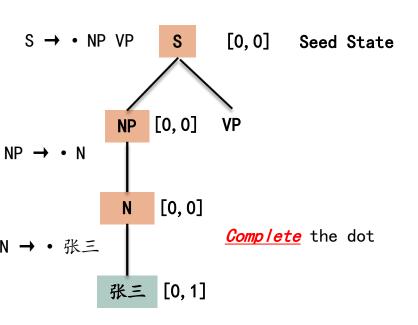


Scan the word 张三

• 因为当前状态是未完成状态,且 点后是终结符,所以执行Scanner, 扫描单词"张三"与输入句子是 否匹配

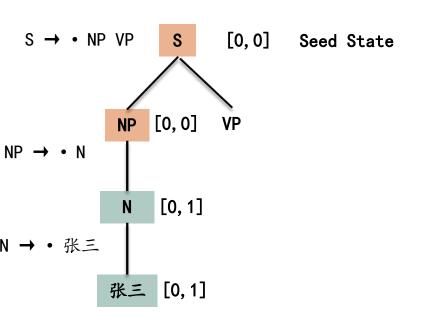
- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

• Scan: 对于状态 $Z \rightarrow \alpha$ • X β [j,k], 其中X是终结符。如果X 与输入字符串中第k个字符匹配,就形成一个新状态 $Z \rightarrow \alpha$ X • β [j,k+1]



- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

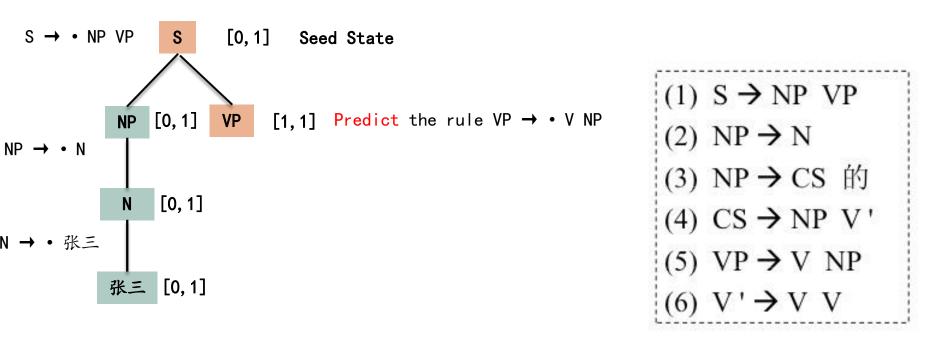
0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5



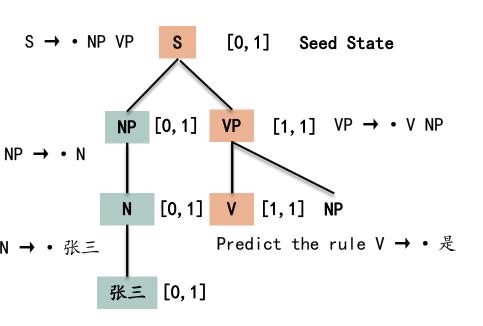
- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

• 预测规则完成,并更新点为[0,1]。

0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5

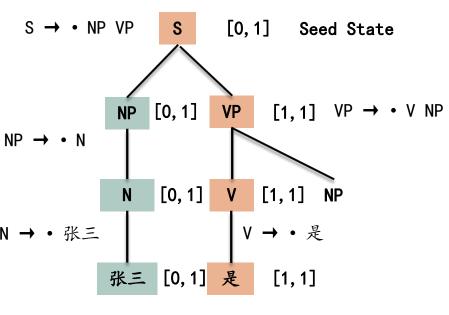


继续对VP进行解析,首先由于当前状态是未完成状态,VP为非终止符,执行Predictor,预测规则VP → • V NP,那么现在V与NP就是VP下的左右子结点。



- (1) S → NP VP (2) NP → N (3) NP → CS 的 (4) CS → NP V' (5) VP → V NP
- (6) V' → V V
- 对于这个VP,同理是运用自顶向下基于预测的方法
- 先从其左侧子节点开始,因为当前状态是未完成状态,且V是非终结符,执行Predictor,预测规则 $V \rightarrow \bullet$ 是

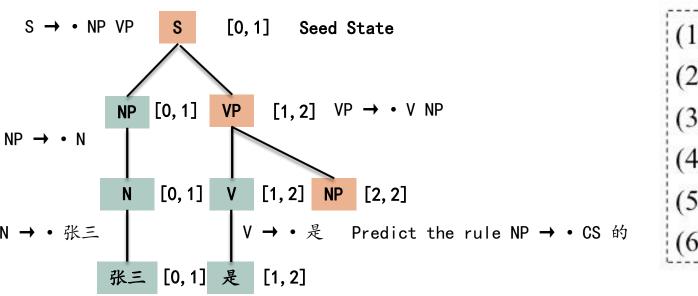
0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5



Scan the word 是

预测出单词"是",因为当前状态是未完成状态,且点后是终结符,所以执行Scanner,扫描单词"是"与输入句子是否匹配。

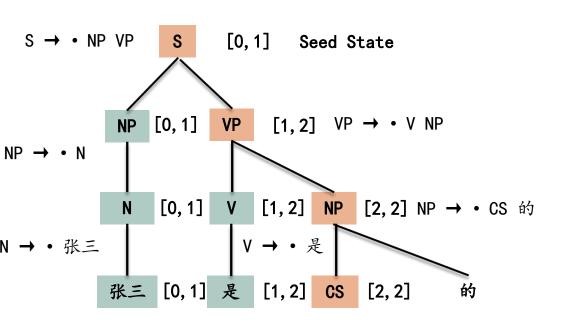
- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) $CS \rightarrow NP V'$
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$



- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) V' → V V

- 单词"是"顺利匹配,预测规则完成,也就完成了这个点,并更新点为[1,2]。
- 然后处理VP的右侧子节点NP,应用同样的自顶向下的预测过程

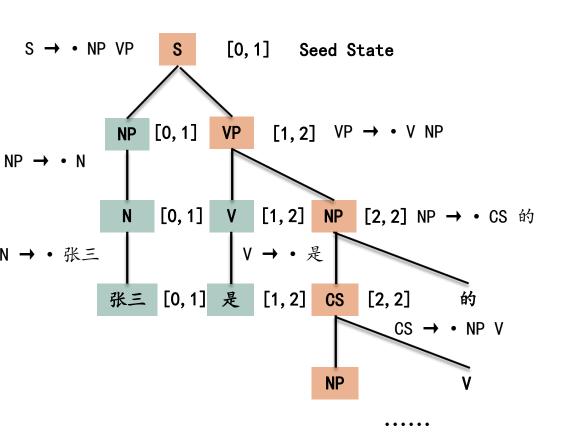
0 张三 1 是 2 县长 3 派来 4 的 5



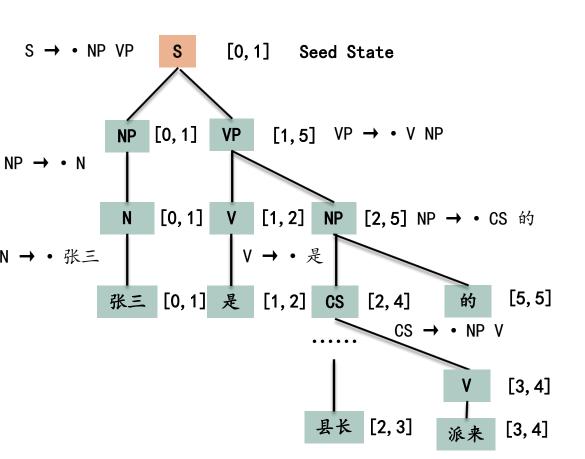
(1) S → NP VP (2) NP → N (3) NP → CS 的 (4) CS → NP V' (5) VP → V NP (6) V' → V V

Predict the rule $CS \rightarrow NP V$

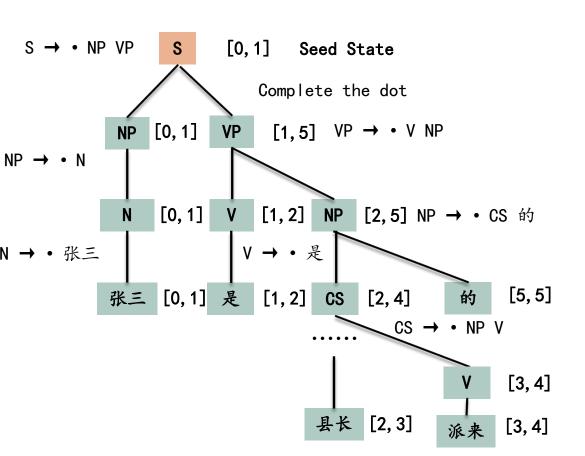
后边依次类推,依次对状态集中的每个状态,进行predictor,scanner或completer操作



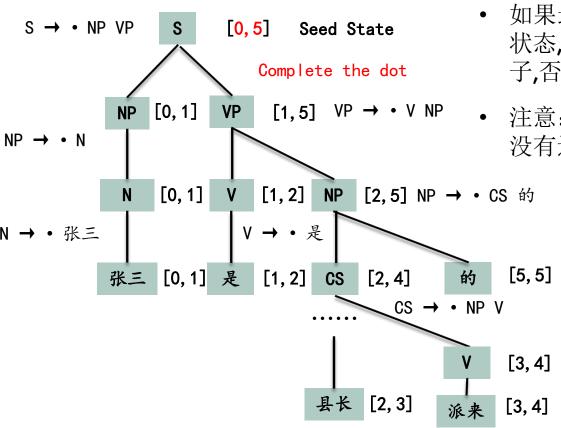
- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$



- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$



- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) CS \rightarrow NP V'
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$

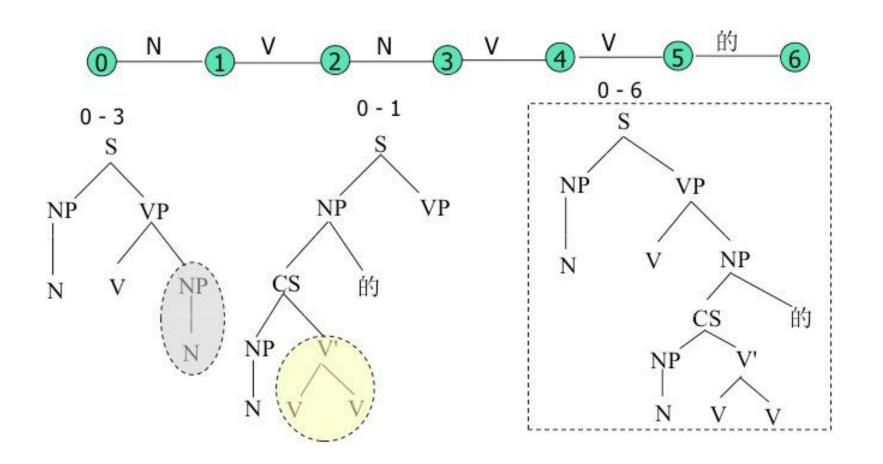


- 如果最后得到形如<S →α· [0, n]>这样的 状态,那么输入字符串被接受为合法的句 子,否则分析失败
- 注意: 我们这里对派来这个词做了简化, 没有进一步拆分。

Earley算法构造分析树示意

注意: 这里是对派来这个词做了进一步拆分的结果!

- (1) $S \rightarrow NP VP$
- (2) NP \rightarrow N
- (3) NP → CS 的
- (4) $CS \rightarrow NP V'$
- (5) $VP \rightarrow V NP$
- (6) $V' \rightarrow V V$



小结

- 语言模型:保证句法结构分析的准确 把事情做对
- 分析算法:保证句法结构分析的效率 把事情做好

TAG(树邻接语法)
HPSG(中心驱动的短语结构语法)
FUG(功能合一语法)
LFG(词汇功能语法)
PCFG(概率上下文无关文法)
Link Grammar(链语法)
Dependency Grammar(依存语法)

CYK算法 ATN 算法 Probabilistic Earley算法 Chart-based Parsing算法 依存句法分析算法 链语法分析算法

• • • •