计算语言学

第12讲形式语法理论III

刘群

中国科学院计算技术研究所 liuqun@ict.ac.cn

中国科学院研究生院2002~2003学年第二学期课程讲义

内容提要

- (几乎)不使用范畴的语法
 - 依存语法
 - 配价语法
 - 词语法
 - 范畴语法
 - 链语法
- 工程性语法

不使用范畴的语法与词汇主义

- 有一大类语法形式,几乎不使用词性和短语类等句法语义范畴,直接刻划词与词之间的搭配关系,这一类语法我们称为(几乎)不使用范畴的语法;
- 由于这一类语法不使用句法语义范畴,因此也无法使用 Chomsky形式的重写式规则,几乎所有的语言知识都体 现在词典中,因此这一类语法又称为基于词的语法:
- 词汇主义(即所谓"小规则,大词典")是现代语法理论研究的一个趋势,即使在使用复杂范畴的语法理论中,词典的作用也越来越大,例如HPSG就公开宣称自己是基于"词汇主义"的语法理论;在GB理论中,所有的语法规则被抽象为一条原则(即标杆理论),而词典的内容则越来越丰富。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第3页

依存语法 - 来源

- 依存语法 Dependency Grammar
- 最早是法国语言学家特思尼耶尔(L. Tesniere, 1893-1954) 提出的。特思尼耶尔的主要思想反映在他1959年出版 的《结构句法基础》(Element de Syntaxe Structurale)— 书中,但是,他于1934年在《怎样建立一种句法》 (Comment construire une syntaxe)这篇论文中,就提出 从属关系语法的基本论点。特思尼耶尔是从属关系语 法的创始人。
- 参考:冯志伟,1983,《特思尼耶尔从属关系语法》, 载《国外语言学》1983年第1期

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第4页

依存语法 - 特点

- 依存语法的核心是依存树结构;
- 依存树和短语结构树一样,也是句子结构的一种表示方式,区别在于依存树上的结点都是词语,而不是句法范畴,依存语法不使用词类和短语类等语法标记:
- 依存语法对于什么样的树才是合法的依存树有明确的规定;
- 依存语法适合于中心词分析法,而短语结构语法适合于层次分析法;

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第5页

特思尼耶尔依存语法的基本框架

- 一切结构句法现象都可以概括为以下三类:
 - 关联 (Connexion): 句子成分之间的从属关系
 - 组合(Jonction):句子的并列扩展
 - 转位(Translation):词语功能的转移
- 句法关联建立起词与词之间的依存关系,这种依存关系是由支配词和从属词联结而成的:
 - 动词是句子的中心,动词支配其他成分,它本身不受支配;
 - _ 直接受动词支配的有名词词组和副词词组;
 - _ 名词词组是动词的行动元(actant);
 - 副词词组是动词的状态元(circonstant);
 - 行动元的数目就是动词的"价"数(valence);

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第6页

依存树 vs. 短语结构树

依存树: 短语结构树: 看见 VΡ 我 踢球 VP 在 他 R D 我 看见 他 在 踢球

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第7页

依存树的线性表示

序号	词语	支配词		
1	我	2 /		
2	看见	0		
3	他	5		
4	在	5		
5	踢球	2		

支配词序号为0 表示根结点

我 看见 他 在 踢球 1 2 3 4 5

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第8页

依存语法的四条公理

1970年,美国计算语言学家J. 罗宾孙(J. Robinson)提出了依存语法的4条公理

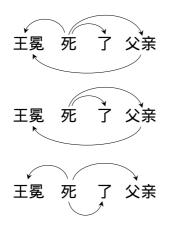
- 1. 一个句子只有一个成分是独立的;
- 2. 句子中的其它成分直接依存于某一成分;
- 3. 任何一个成分都不能依存于两个或两个以上的成分;
- 4. 如果成分A直接依存于成分B,而成分C在句子中位于A和B之间,那么,成分C或者依存于A,或者从依存于B,或者依存于A和B之间的某一成分。

这4条公理显然也是依存语法不可忽视的形式特性。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第9页

依存树:合法与非法



不合法:违反公理3,"王冕" 有两个父结点

不合法:违反公理4,"死"位 于"王冕"和"父亲"之间,但 不依存于其间任何一个结点

合法

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第10页

依存语法的12条原则

1987年, K. 舒贝尔特(K. Schubert)在研制多语言机器翻译系统DLT的工作中, 从计算语言学的角度出发,提出了用于计算语言学的依存语法12条原则:

- 1. 句法只与语言符号的形式有关:
- 2. 句法研究从语素到语篇各个层次的形式特征;
- 3. 句子中的单词通过依存关系而相互关联;
- 4. 依存关系是一种有向的同现关系;
- 5. 单词的句法形式通过词法、构词法和词序来体现;
- 6. 一个单词对于其它单词的句法功能通过依存关系来描述;
- 7. 词组是作为一个整体与其它词和词组产生聚合关系的语言单位,而词组内部的各个单词之间存在着句法关系,形成语言组合体;
- 8. 一个语言组合体内部只有一个支配词,这个支配词代表该语言组合体与句子中的其它成分发生联系;
- 9. 句子的主支配词支配着句子中的其它词而不受任何词的支配,除了主支配词之外, 句子中的其它词只能有一个直接支配它的词;
- 10. 句子中的每一个词只在依存关系结构中出现一次;
- 11. 依存关系结构是一种真正的树结构;
- 12. 在依存关系结构中应该避免出现空结点。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第11页

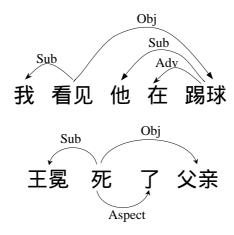
依存关系

- 虽然依存语法本身并没有规定要对依存 关系进行分类,但在实际应用中,通常 都会对依存关系进行分类,也就是说, 给依存树上的边加上不同的标记,否则 依存树传达的句法信息过少
- 依存关系可以是句法关系,如Subject, Object等等,也可以是语义关系,如 Agent, Patient等等

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第12页

标注了依存关系的依存树



中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第13页

依存树和短语结构树的转换

- 短语结构树所含有的信息比依存树更丰富,只要对于任何一个短语结构规则规定一个唯一的中心成分结点,就可以从短语结构树可以唯一地生成依存树。
- 从依存树生成短语结构树存在不确定性:
 - 必须对依存关系进行标记,才有可能生成短语结构 标记
 - 依存关系的结合次序不同,可能导致不同的短语结构树。如依存树B←A→C就可以产生两种短语结构树:(B (A C))和((B A) C)

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第14页

依存分析法 1

- 美国语言学家 D.G海斯(D.G.Hays)于1960年根 据机器翻译的特点提出了依存分析法 (dependency analysis), 尽管海斯的依存分析法 是独立提出的,但是,这种分析法在基本原则 方面与特思尼耶尔的依存语法有许多共同之处。
- 这种分析法力图从形式上建立句子中词与词之 间的从属关系,比特思尼耶尔的理论更加形式 化,因此,可以看成是对依存语法的形式特性 的重要描述。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第15页

依存分析法 2

在英语中,冠词(Art)与名词(N)之间的关系是:名词是中心词,冠词是从属词, 冠词位于名词的左侧,这种从属关系图示如下:



从属词写于中心词的下方,如从属词位于中心词的右侧,就写在右下方。

• 这种从属关系还可以用符号来表示。假定 X_i 为中心词, $X_{j_1},X_{j_2},...,X_{j_k}$ 为 X_i 的左侧从属词 $(X_{j_1}$ 位于最左侧), $X_{j_{k+1}},X_{j_{k+2}},...,X_{j_n}$ 为 X_i 的右侧从属词 $(X_{j_n}$ 位于最右侧),那 么,表示X.与其从属词之间的语法规则可写为:

$$X_i(X_{j1}, X_{j2}...X_{jk}, *, X_{jk+1}, X_{jk+2}, ..., X_{jn})$$

式中*代表中心词相对于从属词的位置。这个规则记为规则。

- 除了这种形式的规则之外,还有两种形式的规则,分别记为 和 :
 - X:(*):表示X:在句子中没有从属性,这是终极型规则;
 - $*(X_i)$:表示 X_i 不是任何词的从属词,即 X_i 为全句的中心词,这是初始型规则
- 采用这3种形式的规则,可以从形式上表示句子的中心词及其从属词之间的关系, 以造出句子的从属关系树形图从而表示出句子的句法结构,实现自动句法分析。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第16页

依存语法的优缺点

- 依存语法直接刻划词与词之间的关系, 不使用词性和短语类型标记,形式简洁、 精炼,冗余信息少,不过也使得语法的 表达能力受到限制。
- 单纯的依存语法由于没有描述依存树结点之间的顺序关系,因而不利于语言的生成。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第17页

配价语法 1

- 配价语法是特思尼耶尔早期依存语法理论中关于"价"的理论的进一步发展;
- 配价语法通过对词语配价的描述来刻划一种语言;
- "价"是从化学中借用过来的一个概念,在配价理论中表示一个动词所能够支配的名词性成分(即特思尼耶尔依存语法理论中的行动元)的数目。
- 语言学的进一步发展发现,不仅动词有价,形容词和名词也有价。因此,价可以理解为语言中的动词、形容词或某些名词在其周围开辟一定数量的空位,并要求用特定的成分来加以填补的特性,有多少空位就有多少价。
- 配价语法后来又发展出句法配价、语义配价、逻辑配价等理论。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第18页

配价语法 2

• 动词的配价

一价动词:工作二价动词:购买三价动词:送给

• 形容词的配价

一价形容词:高兴二价形容词:愤怒

• 名词的配价

零价名词:桌子一价名词:姐姐二价名词:意见

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第19页

词语法1

- 词语法认识到,规则是由词汇制约的,也就是说,每一条规则的使用仅局限于某些词汇。
- 词语法试图通过详尽的描写,给出每一个词语在特定的结构下可能和不可能出现的句子形式。
- 下面的例子给出了汉语离合词"穿鞋"在把字句中的用法
- 例子摘自:郑定欧,词汇语法理论与汉语句法研究,北京语言文化大学出版社,1999

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第20页

词语法 2

N	I _o	词汇		\mathbf{W}_0			N	I ₁		W	71	W	7 ₂	7	Γ	用例
生命	非生命		助动词	副词	兼语结构	代词	带修饰语	不带修饰语	熟语性	副词	副词短语	补语	带宾语	施事主语句	受事主语句	
+		穿鞋						+				+		-	+	(01)张三把鞋穿反了
+							+					+			+	(02)张三把我的鞋穿跑了
	+					+						+			+	(03)高跟鞋把我穿怕了
	+						+					+	+		+	(04)高跟鞋把我脚穿痛了
+								+					+			(05)张三把鞋穿了个窟窿
+								+				+		-	-	(06)张三把鞋穿掉了后跟
+			+					+			+					(07)张三喜欢把鞋趿拉着穿
+					+			+		+				+	-	(08)*张三讨厌人家把休闲鞋到处穿
+				+				+				+		-	+	(09)张三可把雨鞋穿够了
+				+					+			+		-	+	(10)张三可把小鞋穿够了

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第21页

范畴语法

- 范畴语法试图用两个最基本的范畴S和N来刻划 所有的句法成分,这里S表示句子(Sentence), N表示定指的名词短语(Noun Phrase)。
- 在范畴语法中,所有的其他范畴都被认为是由基本范畴导出的,导出运算只有两种:/和\((读作"右缺"和"左缺"),可以用括号来改变运算的顺序。
- 例如动词短语VP可以认为是由一个S "左缺"一个N构成的,记为:N\S

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第22页

范畴语法:句法类型

- (1) 如果有某个词B,其后面的词C的句法类型为,而它们所构成的序列BC的功能与相同,则这个词B的句法类型记为/。
- (2) 如果有某个词B,其前面的词A的句法类型为,而它们所构成的序列AB的功能与相同,则这个词B的句法类型记为 \。
- (3) 如果有某个词B,其前面的词A的句法类型为 ,其后面的词C的句法类型为 ,而它们所 构成的序列ABC的功能与 相同,则这个词B的 句法类型记为 \ / 。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第23页

常见英语词类的范畴标注

词类	范畴标注	说明

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第24页

范畴演算

- 范畴演算的具体操作分为两种:
 - "应用"(Application), 简记为A
 - (1) 如果有形如 , \ 的符号序列,那么就用 来替换它。
 - (2) 如果有形如 / , 的符号序列,那么就用 来替换它。
 - "合成"(Composition), 简记为C
 - (1) 如果有形如 \ , \ 的符号序列,那么就用 \ 来替换它。
 - (2) 如果有形如 / , / 的符号序列,那么就用 / 来替换它。
- 对于任何有限的的词语序列,如果通过有限的演算步骤,可以把该词语序列转化为s,那么这个词语序列便是语言中合法的句子,否则为不合法的句子。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第25页

范畴演算示例

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第26页

范畴语法的优缺点

- 优点
 - 形式化程度高,理论优美
 - 词负载结构:完全的词汇主义
 - 范畴语法由于可以在句法结构和语义结构之间建立起同构关系, 在形式语义理论中受到了广泛的重视
- 缺点
 - 范畴标记可读性差
 - 对于一个具体的语言单位(如一个词),在不同的语言结构中使用时往往对应着完全不同的范畴,使得语言的歧义现象变得非常严重
- 结论:理论意义大,实用价值有限

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第27页

链语法

• 原始文献:

Daniel Sleator and Davy Temperley, *Parsing English with a Link Grammar*, Carnegie Mellon University Computer Science technical report CMU-CS-91-196, October 1991.

• 主页:http://www.link.cs.cmu.edu/link/ 主页上不仅提供了相关的文献,还包括一套完整的英语链语法和相应的分析器及源代码,以及一个用链语法实现的简单的英语到德语的机器翻译系统

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第28页

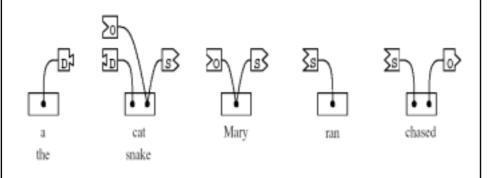
链语法 - 特点

- 链语法是一种"词汇主义"的语法体系,不使用规则,所有语法信息都由词语来承载;
- 对于每一个词,链语法规定了一些要满族的链接条件(link requirement);
- 当一些词语组成句子时,词与词之间就建立起一些链接,使得这些词语的链接条件被满足;
- 对于一个合法的句子,词与词之间的链接必须符合一些元规则;
- 链语法的表达能力等价于上下文无关语法。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第29页

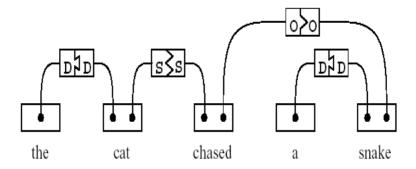
链语法 - 词典示例



中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第30页

链语法 - 一个合法的句子



中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第31页

链接条件

- 词语的链接条件(link requirement)可以 通过两种形式来表示:
 - 链接表达式 (formula) 便于理解,适合于人类
 - 析取形式 (disjunctive form) 便于计算,适合于计算机
- 这两种形式是等价的,可以互相转化。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第32页

链接表达式

- 链接表达式由一些链接子(connector)通过"与(&)"、 "或(or)"运算组成,可以用括号"()"改变运算的顺序;
- 一个链接子由两部分组成:
 - 名称:由若干个大写字母后接若干个小写字母组成,小 写字母部分称为下标(subscript),链接子可以没有下标;
 - 名称的下标部分可以出现通配符 * , 表示可以和任意小写字符串 匹配 ;
 - 没有下标等价于任意下标,也就是说下标只有一个通配符*;
 - 名称前面可以引入符号@,表示该链接子在句子中可以出现零次到多次;
 - 方向:用符号"+"和"-"表示向右和向左。
- 链接表达式中链接子的顺序是有意义的,不能改变。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第33页

链接表达式举例

• a, the: D+

• chased: S- & O+

• Mary: S+ or O-

• run: S-

• green, black: A+

• cat, snake: { @ A- } & D- & (O- or S+)

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第34页

析取形式

- 析取形式(disjunctive form)由一系列析 取式(disjunct)组成,在句子中这些析 取式只要有一个满足即可;
- 一个析取式由左右两个列表组成,左列表中的链接子都是左链接的,右列表中的链接子都是右链接的,因此析取式中链接子的后缀(+和-)可以省略。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第35页

链接表达式和析取形式的转换

• 链接表达式:

(A- or ()) & D- & (B+ or ()) & (O- or S+)

• 析取形式(与上述连接表达式等价):

((A, D) (S, B))

((A,D,O) (B))

((A,D)(S))

((A,D,O) ())

((D) (S,B))

((D,O)(B))

((D)(S))

((D,O)())

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第36页

链接条件的满足

- 单词串中某个单词如果有一个向右的链接子, 例如X+,而另一个单词有一个向左的链接子X-, 那么这两个链接子相互匹配(match),在这两 个单词之间就可以画一条X链。这时,我们说 链接子X+或X-得到了满足(Satisfication)或说存 在一个链接,满足了链接子X+或X-。
- 链接表达式 X & Y 要被满足,则链接必须同时满足链接子X和Y。
- 链接表达式 X or Y 要被满足,则链接必须至 少满足链接子X和Y中的一个。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第37页

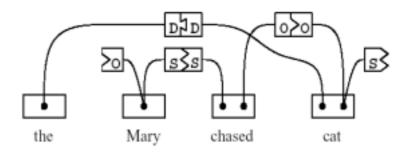
链接集与元规则

- 对于一个合法的句子,要求句子中所有的单词的链接条件都被满足,并且所有的链接符合下面4条元规则(Meta Rule)的要求:
 - ✓ 平面性 (Planarity), 链与链之间互相不交叉;
 - ✓ 连通性 (Connectivity) ,所有的单词应该链在一起,形成连通图。
 - ✓ 顺序性(Ordering),链接表达式中靠前的链接子跟距离该单词较近的单词链接,链接表达式中靠后的链接子跟距离该单词较远的单词链接。
 - ✓ 排它性(Exclusion),一对单词之间不能同时有两个链接。
- 一个合法的句子中所有的链接称为一个链接集(linkage), 链接集就是链语法分析句子的结果。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第38页

链语法 - 不合法的句子



. 链接有交叉: 不满足平面性

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第39页

复习思考题

- 试比较依存语法和链语法的相同之处和不同之处;
- 试比较配价和链接语法中的链接子有何相同和不同之处;
- 给出用依存语法、范畴语法和链语法分析以下句子的结果:
 - 我是县长:
 - 我是县长派来的;
 - 衣服洗干净了;
 - 小王上街买菜,看见一个人,穿着军大衣,打了一个人一拳,血都流出来了。

中国科学院研究生院课程讲义(2003.2~2003.6)

计算语言学 形式语法理论III 第40页