依存句法分析

汇报人: 刁永祥 | 2018年12月26日

Part 2 依存句法的形式化

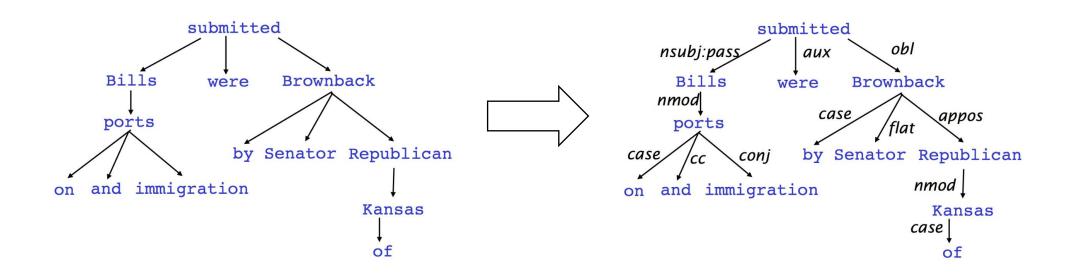
Part 3 依存句法分析方法

Part 2 依存句法的形式化

Part 3 依存句法分析方法

概述

√句法分析研究主要有两方面内容: 句法结构分析、依存句法分析



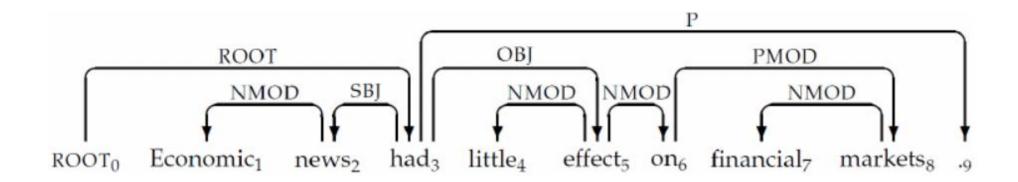
✓依存句法理论聚焦于词汇间的依存关系(dependency relation)[如果一个单词修饰另一个单词,则称该单词依赖于另一个单词]

Part 2 依存句法的形式化

Part 3 依存句法分析方法

依存图 (Dependency Graph)

- ✓句子的语法结构采用依存图建模
- ✓ 依存图:使用带有标签 (label)的弧 (arc)表示每个词及其语法依赖
- ✓ (Penn TreeBank) eg: Economic news had little effects on financial markets.



依存语法的形式化

✓定义2.1 给定一个依存标签(dependency label)的集合L = $\{11,12,....,1n\}$, 那么句子 x = $\{w0, w1,..., wn\}$ 的依存图是一个带关系(label)的有问图(directed graph),有:

- (1) $V = \{0, 1, ..., n\}$ 是顶点集
- (2) $A \subseteq V \times L \times V$ 是带标签的有向边集

√ 说明:

- ① V 是包含 0~n 的整数集合,每个整数对应一个单词(包括根节点)
- ② A 是三元组构成集合,每个元素为形(i, l, j) 的三元组, i、j 是点, l 是 依存关系。i 为核心词(head), j 是 i 的修饰词(dependent)

依存语法的形式化

- ✓ 定义2.2 一个依存图 G = (V, A) 是合式 (well-formed), 当且仅当:
- ① 节点 0 是 root
- ② 每个节点至多有一个核心词、依存类型
- ③ 图 G 是无环的,即不存在 A 的非空子集满足如下条件:

$$\{(i_0,l_1,i_1),(i_1,l_2,i_2),\ldots,(i_{k-1},l_k,i_k)\}\subseteq A$$
 其中 $i_0=i_k$

✓ 定义2.3 一个依存图 G = (V, A) 是可投影的 (projective) ,当且仅当: 对 A 中 任意弧 (i, l, j) 和 V 中顶点 k, 若能满足 i < k < j or j < k < i, 则存在子集 (non-projective 暂不讨论) :

$$\{(i, l_1, i_1), (i_1, l_2, i_2), \dots, (i_{k-1}, l_k, i_k)\}$$
 使得 $i_k = k$

Part 2 依存句法的形式化

Part 3 依存句法分析方法

依存句法分析的方法

- ✓ 基于图 (graph based) 的方法 (姑且闲之)
- ① Eisner 的三个概率模型
- ✓ 基于转移的方法 (transition based)
- ① Yamada & Matsumoto & Nivre 的基于栈的方法
- ② Covington 的基于表方法(暂不讨论)

Transition based - Definition

✓ 定义3.1 一个句法分析的转移系统(transition system)视为四元组 $S = (C, T, c_s, C_t)$

其中:

- (1)C是状态(configuration)集合,其中的元素包含一个缓存(buffer) β 还有余下的节点,一个依存弧的集合 A
- (2)T是转移(transition)集合,每个元素是一个函数 $t: C \to C_t$
- (3) c_s 是初始化函数 ,将句子 $x = (w_0, ..., w_n)$ 映射到一个状态 $\beta = [1, ..., n]$

✓ 说明:

- ① 每个分析状态 (configuration) 至少包含一个buffer、A
- ② buffer 初始化包含与句子 x = (w0,..., wn) 对应的[1, ..., n] 节点

Transition based - Definition

✓ 定义3.2 设转移系统 $S = (C, T, c_s, C_t)$,句子 x = (w0, w1, ..., wn) 在 S 定义下的转移序列(transition sequence)是一个状态的序列 $C_{0,m} = (c_0,...,c_m)$ 满足:

$$(1)c_0 = c_s(x), c_m \in C_t$$

(2)对任意的 $i(1 \le i \le m)$, 存在 $t \in T$, 使得 $c_i = t(c_{i-1})$

Transition based - Definition

- ✓ 定义3.3 对句子 x = (w0, w1, ..., wn), 基于栈(stack based)的状态 表示 为一个三元组 $c = (\sigma, \beta, A)$, 其中:
 - $(1)\sigma$ 是词的栈,词 i满足 i \leq k(k \leq n)
 - (2) β 是词的缓存,词 j 满足 j > k
 - (3)A是依存弧的集合,且 G = ({0,1,...,n}) 是句子 x 的一个依存图
- ✓ 定义3.4 一个基于栈的转移系统是一个四元组 $S = (C, T, c_s, C_t)$, 其中:
 - (1)C是所有基于栈的状态集合
 - $(2)c_s(x = (w_0, ..., w_n)) = ([0], [1, ..., n], [\varnothing])$
 - (3)T是一个转移动作集合,每个动作以函数 $t: C \to C_t$
 - $(4)C_{t} = \{c \in C \mid c = (\sigma, [], A)\}$

Transition based - Algorithm

- ✓ 基于栈的依存句法分析算法主要分两种: ARC-Standard、ARC-Eager
- ✓ ARC-Standard (用得较多) 三个分析动作:
- ① 左弧 (左归约, left-arc)
- ② 右弧 (右归约, right-arc)
- ③ 转移 (shift)

ARC-Standard分析动作

其中 σ i 表示栈顶为 i 的栈, j β 表示队首为 j 的缓存

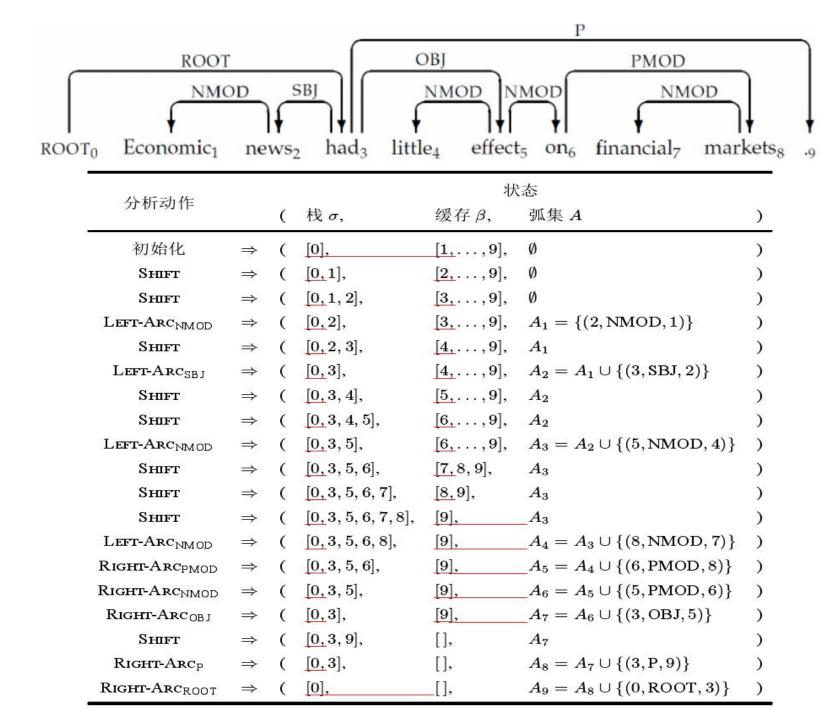
Transition based - Algorithm

ARC-Standard 分析动作(简化版)

分析动作 左弧 $_l$ (Left-Arc $_l$) $(\sigma|ij,\beta,A)\Rightarrow (\sigma,\beta,A\cup\{(j,l,i)\})$ 右弧 $_l$ (Right-Arc $_l$) $(\sigma|ij,\beta,A)\Rightarrow (\sigma,\beta,A\cup\{(i,l,j)\})$ 移进(Shift) $(\sigma,i|\beta,A)\Rightarrow (\sigma|i,\beta,A)$

动作可执行的先决条件

动作	先决条件
左弧 (LEFT-ARC _l)	$ eg[i=0]$, $ eg\exists k\exists l'\left[(k,l',j)\in A ight]$
右弧 $_l$ (Right-Arc $_l$)	$\neg\exists k\exists l'\left[\left(k,l',j\right)\in A\right]$

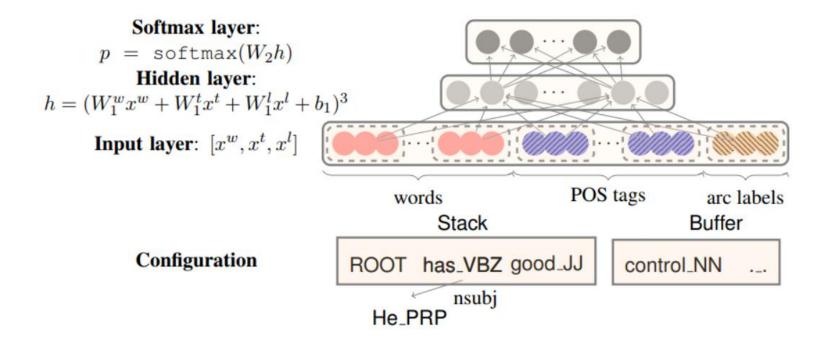


Part 2 依存句法的形式化

Part 3 依存句法分析方法

结束语

- ✓ 基于转移的分析过程,可以用三元组(S,I,A)表示,S: 堆栈、I: 未处 理节点序列、A: 依存弧集合
- ✓ 如何从该三元组中,提取丰富特征,是依存句法分析器性能的关键
- ✓ 深度学习在依存句法分析中应用



谢谢聆听