### CYK Probabiliste

Lapraye & Lévêque & Viegas

Paris VII

30 juin 2016

- Les CFG : un quadruplet  $(\Sigma, V, S, P)$
- Les CFG pondérées : ajout d'une fonction de poids  $f: p \mapsto \alpha, w \in W, \alpha \in \mathbb{R}$
- Les CFG probabilistes : les poids correspondent à des probabilités pour une réécriture donnée.

$$f: p \mapsto \alpha, p \in P, \alpha \in [0, 1]$$

$$\forall X \in V, \sum_{X \to \alpha \in [0,1]} p(X \to \alpha) = 1$$

• Les CFG probabilistes représentent un modèle de prédiction déduit à partir du corpus dont elles sont extraites.

- Les CFG : un quadruplet  $(\Sigma, V, S, P)$
- Les CFG pondérées : ajout d'une fonction de poids  $f: p \mapsto \alpha, w \in W, \alpha \in \mathbb{R}$
- Les CFG probabilistes : les poids correspondent à des probabilités pour une réécriture donnée.

$$f: p \mapsto \alpha, p \in P, \alpha \in [0, 1]$$
 
$$\forall X \in V, \sum_{X \to \alpha \in [0, 1]} p(X \to \alpha) = 1$$

 Les CFG probabilistes représentent un modèle de prédiction déduit à partir du corpus dont elles sont extraites.

- Les CFG : un quadruplet  $(\Sigma, V, S, P)$
- Les CFG pondérées : ajout d'une fonction de poids  $f: p \mapsto \alpha, w \in W, \alpha \in \mathbb{R}$
- Les CFG probabilistes : les poids correspondent à des probabilités pour une réécriture donnée.

$$f: p \mapsto \alpha, p \in P, \alpha \in [0, 1]$$

$$\forall X \in V, \sum_{X \to \alpha \in [0,1]} p(X \to \alpha) = 1$$

• Les CFG probabilistes représentent un modèle de prédiction déduit à partir du corpus dont elles sont extraites.

- Les CFG : un quadruplet  $(\Sigma, V, S, P)$
- Les CFG pondérées : ajout d'une fonction de poids  $f: p \mapsto \alpha, w \in W, \alpha \in \mathbb{R}$
- Les CFG probabilistes : les poids correspondent à des probabilités pour une réécriture donnée.

$$f: p \mapsto \alpha, p \in P, \alpha \in [0, 1]$$
 
$$\forall X \in V, \sum_{X \to \alpha \in [0, 1]} p(X \to \alpha) = 1$$

• Les CFG probabilistes représentent un modèle de prédiction déduit à partir du corpus dont elles sont extraites.

• Un algorithme de parsing ascendant

- Un algorithme de parsing ascendant
- Complexité  $\mathcal{O}(|G|n^3)$

- Un algorithme de parsing ascendant
- Complexité  $\mathcal{O}(|G|n^3)$
- Parsing tabulaire

- Un algorithme de parsing ascendant
- Complexité  $\mathcal{O}(|G|n^3)$
- Parsing tabulaire
- Extention aux grammaire hors-contexte probabilistes (PCFG)

## La forme normale de Chomsky (CNF)

- l'axiome S est inaccessible
- Les règles de production adoptent une des formes suivantes :

$$A \rightarrow BC$$

$$D \rightarrow e$$

$$S \to \varepsilon$$

, avec

$$A, B, C, D \in V, e \in \Sigma$$

et  $\varepsilon$  la production vide.

## Transformer la grammaire en CNF

- Faire en sorte que l'axiome n'apparaisse plus dans les parties droites de règles
- ② Supprimer les règles d'effacement (c'est à dire de la forme  $A \to^* \varepsilon$ ) pour les non-terminaux autres que l'axiome.
- Faire en sorte que tout les terminaux apparaissent uniquement dans la partie droite de règles unaires
- Remplacer les règles de production n-aire par des règles binaires équivalentes.
- **Supprimer** les productions singulières de non-terminaux, c'est à dire les règles de la forme  $A \to B$  avec  $A, B \in V$

## Transformer la grammaire en CNF

- Faire en sorte que l'axiome n'apparaisse plus dans les parties droites de règles
- ② Supprimer les règles d'effacement (c'est à dire de la forme  $A \to^* \varepsilon$  ) pour les non-terminaux autres que l'axiome.
- Faire en sorte que tout les terminaux apparaissent uniquement dans la partie droite de règles unaires
- Remplacer les règles de production n-aire par des règles binaires équivalentes.
- § Supprimer les productions singulières de non-terminaux, c'est à dire les règles de la forme  $A \to B$  avec  $A, B \in V$

## Le corpus Sequoia

- Un corpus diversifié
- Des phrases de longueur variable

0



### Notre implémentation du CYK

### **Evaluation**

#### References



Brian Roark, Richard Sproat.

Computational Approaches to Morphology and Syntax.

Oxford University Press, 2007.



Mariana Romanyshyn, Vsevolod Dyomkin.

The Dirty Little Secret of Constituency Parser Evaluation, 2014.

http://tech.grammarly.com/blog/posts/The-Dirty-Little-Secret-of-Constituency-Parser-Evaluation html



Martin Lange, Hans Leiss

 $\ll$  To CNF or not to CNF : An Efficient Yet Presentable Version of the CYK Algorithm  $\gg,~2009$ 

Informatica Didactica Nº 8



E. Black, S.Abney et al.

 $\ll$  Procedure for Quantitatively Comparing the Syntactic Coverage of English Grammars  $\gg$ 

1991, DARPA Speech and Natural Language Workshop

