TLP

# **Contents**

Build GCL for a given language	3
Reduce a CFG	3
Algoritmo para calcular símbolos co-accesibles	3
Algoritmo para calcular símbolos accesibles	3
Algorithm for:	3
CFG is finite	4
GCL is empty	4
A word belongs to L(G)	4
СҮК	4
Brute force	
Normal Forms	4
Chomsky	4
Greibach	4
LL(k) Grammars	4
CFG to NPDA	4
NPDA to CFG	4

#### **List of Tables**

# **List of Figures**

# **Build GCL for a given language**

#### **Reduce a CFG**

Dada una gramática G = (N, T, S, P):

- Un símbolo útil  $\in N \cup T$  es aquel:
  - $X \in N \cup T$  accesible si:  $S \Rightarrow^* \alpha X \beta$
  - $X \in N$  co-accesible si:  $X \Rightarrow^* \omega, \omega \in T^*$
- El orden importa, primero calcular co-accesibles y luego accesibles.

#### Algoritmo para calcular símbolos co-accesibles

Símbolos co-accesibles:  $S_{co} = \{A \in N \mid A \to \alpha, \alpha \in T^*\}$ 

$$S_{co_i+1} = S_{\lceil}co_i]\{A \in N \mid A \to \alpha \in P, \alpha \in (S_{\lceil}co_i] \cup T)^*\}$$

STOP WHEN:  $S_{co_i} = S_{co_i+1}$ 

#### Algoritmo para calcular símbolos accesibles

Se construye un grafo:

- Los nodos son símbolos (dependencias)
- $X \to Y$  si  $X \to \alpha Y \beta \in P$

X es accesible si  $\exists$  un camino de S hasta X.

# **Algorithm for:**

Given a CFG ...

#### **CFG** is finite

- 1. Reduce the grammar.
- 2. Transform into CNF.
- 3. Look for loops in the dependency graph.

#### **GCL** is empty

- 1. Calculate co-accesible symbols.
- 2. If  $S \in S_c \to L(G) \neq \emptyset$  else  $L(G) = \emptyset$

# A word belongs to L(G)

CYK

**Brute force** 

**Normal Forms** 

Chomsky

Greibach

**LL(k) Grammars** 

**CFG to NPDA** 

**NPDA to CFG**