LFA Laborator 5

Miriam Costan

Mai 2020

O gramatica este in **Forma Normala Chomsky(FNC)** daca are doar productii de forma:

$$\begin{array}{l}
A \to a \\
A \to BC
\end{array} \tag{1}$$

Unde: A, B, C - neterminale a - terminal

In laboratorul urmator vrem sa scriem o **Gramatica Independenta de Context(GIC)** in FNC. Scrierea se va face in 5 pasi. Punctajul va fi de 2 puncte pentru fiecare pas.

1 Eliminarea λ -productiilor.

Eliminam productiile care au ca membru cuvantul vid.

- 1. Gasim o productie $T \to \lambda$.
- 2. Daca T NU mai are si alte productii atunci:
 - Eliminam productia.
 - Il eliminam pe T din toate productiile in care apare ca membru drept in compuneri de mai mult de 2 simboluri. Ex. $A \to aT \Rightarrow A \to a$.
 - Transformam toate productiile in care T apare singur ca membru drept al unei productii din $U \to T$ in $U \to \lambda$

Exemplu:

$$T \to \lambda A \to T B \to CT$$
 (2)

Dupa eliminatea lui $T \to \lambda$ rezulta: $A \to \lambda$ si $B \to C$.

Altfel, daca T mai are si alte productii:

• Eliminam productia.

• Pentru toate productiile in care T apare ca membru drept in compuneri de mai mult de 2 simboluri adaugam si productia fara T. Ex. $U \to TV \Rightarrow U \to TV | V$.

Exemplu:

$$T \to \lambda | ab$$

$$A \to T$$

$$B \to CT$$
(3)

Dupa eliminarea lui $T \to \lambda$ rezulta:

$$T \to ab$$

$$A \to T$$

$$B \to CT|C$$

$$(4)$$

3. Repeta 1. cat timp mai exista productii $T \to \lambda$.

2 Eliminarea redenumirilor.

Inlocuim productiile de tipul:

$$\begin{array}{c}
V \to W \\
W \to \alpha
\end{array} \tag{5}$$

cu: $V \to \alpha$. De exemplu:

$$S \to A$$

$$A \to ab|bc|Bc$$

$$B \to b$$
(6)

Eliminam redenumirea $S \to A$.

$$S \to ab|bc|Bc$$

$$A \to ab|bc|Bc$$

$$B \to b$$
(7)

3 Eliminarea productiilor inutile.

Eliminam productiile neaccesibile din simbolul de start.

$$\begin{array}{c}
S \to ab \\
A \to bc
\end{array} \tag{8}$$

In exemplul de mai sus A nu este accesibil din S si poate fi eliminat in siguranta.

Eliminam si productiile care nu se termina, de tipul: $A \to aA$, acestea neputand face parte dintr-un cuvant.

Observatie 1. Atunci cand eliminam o productie inutila $T \to \alpha$, daca neterminalul din partea stanga T NU mai are si alte productii, atunci stergem toate productiile in care apare neterminalul.

$$S \to aA|a A \to Aa$$
 (9)

In exemplul de mai sus productia $A \to Aa$ este inutila. A nu mai are si alte productii deci poate fi sters. Astfel, stergem si productia $S \to aA$. Rezultatul final va fi:

$$S \to a$$
 (10)

4 Adaugarea de neterminale noi pentru terminalele din productii, daca acestea sunt insotite de cel putin un alt terminal sau neterminal.

Pentru toti terminalii care apar in productii in compuneri de mai mult de un simbol, inlocuim terminalul cu un neterminal nou, si adaugam o productie de la noul neterminal la terminal.

$$T \to aU|ab$$
 (11)

Inlocuim a cu X_a si b cu X_b .

$$T \to X_a U | X_a X_b$$

$$X_a \to a$$

$$X_b \to b$$
(12)

5 Adaugarea de neterminale noi pentru productiile de mai mult de doua neterminale.

- 1. Gasim o productie $T \to T_0 T_1 ... T_n$, cu $n \ge 2$.
- 2. Inlocuim $T_1...T_n$ cu un nou neterminal $T_{1,2,...,n}$.
- 3. Adaugam productia $T_{1,2,\dots,n} \to T_1 \dots T_n$
- 4. Repeta 1 pana nu mai sunt producti
i $T \to T_0 T_1 ... T_n,$ cu $n \ge 2.$

$$T \to T_0 T_1 T_2 \tag{13}$$

Inlocuim T_2T_2 cu $T_{1,2}$ si adaugam productia $T_{1,2} \to T_1T_2$.

$$T \to T_0 T_{1,2}$$

 $T_{1,2} \to T_1 T_2$ (14)