

SEMINAR

FORME NORMALE PTR GRAMATICI TIP 2

F.N. CHOMSKY

$$\left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow BC, A, B, C, D \in V_N, i \in V_T \\ D \rightarrow i \end{array} \right.$$

Sau $S \rightarrow \lambda$ și $S \neq \lambda$

F.N. GREIBACH

$$A \rightarrow iP, A \in V_N, i \in V_T, P \in V_N^*$$

Sau $S \rightarrow \lambda$ și $S \neq \lambda$

Lema substituției: Fie $G \in Cl_{S_2}$, $G = (V_N, V_T, S_0, \beta)$, $x \in V_N$, reprezintă $X \rightarrow uTv \in \beta$ și $T \rightarrow \alpha_1 \dots \alpha_k \in \beta$.

Atunci G este echivalentă cu ună altă gramatică în care se fac "substituții" lui T în regulă, adică $X \rightarrow uTv$ se înlocuiește cu $X \rightarrow u\alpha_1 v / u\alpha_k v \in \beta$ (pastrând $T \rightarrow \alpha_1 \dots \alpha_k$)

Lema eliminării recursiei stăngi:

Oricare limbaj independent de context poate fi generat fără simboluri stângi recursive

Fie X stang recursiv și reprezentă deoarece

$X \rightarrow u_1 | u_2 | \dots | u_k | Xv_1 | Xv_2 | \dots | Xv_n \in \beta$.

Se înlocuiesc echivalent prim

$\left\{ \begin{array}{l} X \rightarrow u_1 | \dots | u_k | u_1 T | \dots | u_k T \\ T \rightarrow v_1 | \dots | v_n | v_1 T | \dots | v_k T \end{array} \right. , T \in V_N$

simbol nou nu în V_N

Algoritm p̄tr f.n. CHOMSKY

1) Elimin repulii de stergere

2) Aplic lema "A → i"

3) Elimin redemersori "A → B"

4) Scurtează repulii neconvenabile

$$x \rightarrow x_1 x_2 \dots x_n \text{ rulocurit cu } \begin{cases} x \rightarrow x_1 z_1 \\ z_1 \rightarrow x_2 z_2 \\ \vdots \\ z_{n-2} \rightarrow x_{n-1} x_n \end{cases}$$

Exemplu: Se consideră gramatica ce generează expresii aritmetice simple

$$G_E : \begin{cases} E \rightarrow E + T \mid E - T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid T / F \mid F \\ F \rightarrow (E) \mid a \end{cases}$$

Construire f.n. Chomsky

1) nu are repulii de stergere

2) aplic lema "A → i"

$$\begin{cases} E \rightarrow EX_+ \mid EX_- \mid T \end{cases}$$

$$X_+ \rightarrow +$$

$$X_- \rightarrow -$$

$$T \rightarrow TX_* F \mid TX_* F \mid F$$

$$X_* \rightarrow *$$

$$X_* \rightarrow I$$

$$F \rightarrow X_c \in X_j \mid a$$

$$X_c \rightarrow ($$

$$X_c \rightarrow)$$

3) Elimin redemersori (înțeai T → F, apoi E → T)

$E \rightarrow EX_+T \mid EX_-T \mid TX_*F \mid TX_F \mid X_cEX, \mid a$
 $T \rightarrow TX_*F \mid TX_F \mid X_cEX, \mid a$
 $F \rightarrow X_cEX, \mid a$
 $X_+ \rightarrow + ; X_- \rightarrow -$
 $X_* \rightarrow * ; X_1 \rightarrow /$
 $X_c \rightarrow (; X_r \rightarrow)$

4) Scurtă reprezentare convenabilă $E \rightarrow EX_+T, \dots$

$E \rightarrow EZ_1 \mid EZ_2 \mid TZ_3 \mid TZ_4 \mid X_cZ_5 \mid a$
 $Z_1 \rightarrow X_+T$
 $Z_2 \rightarrow X_-T$
 $Z_3 \rightarrow X_*F$
 $Z_4 \rightarrow X_rF$
 $Z_5 \rightarrow EX_r$
 $T \rightarrow TZ_3 \mid TZ_4 \mid X_cZ_5 \mid a$
 $F \rightarrow X_cZ_5 \mid a$
 $X_+ \rightarrow +$
 $X_- \rightarrow -$
 $X_* \rightarrow *$
 $X_1 \rightarrow /$
 $X_c \rightarrow ($
 $X_r \rightarrow)$

L.V. CHOMSKY

Sunt reprezentate determinantele Z_3, Z_4, Z_5 printr-simbolii
care scrierii

F.N. GREIBACH: $G = (\{x_1, x_2, \dots, x_n\}, V_T, z_0=x_1, \beta)$

Etapa I: Indexele neterminalele începând cu x_1 , să se stătește cedec regulile ce succap ca neterminale la forme $x_i \rightarrow x_j p$, $i < j$, $p \in V_H^*$

Algoritm:

1: Elimin recursia stângă și x_1 . Hătează neter. nou

2: for $i=2$ to n {

(2.1) for $j=1$ to $i-1$ {

substitui x_j în regulile

$x_i \rightarrow x_j p$

} end for j

(2.2) elimin recursia stângă și x_i
//neterminat nou T_i

} end for i

Etapa II Redenumesc neterminalele astfel

$y_1, y_2, \dots, y_k, x_1, x_2, \dots, x_n$, $\text{fie } n+k=H$
 z_1, z_2, \dots, z_{k+n}

Etapa III Substituție inversă $H \rightarrow 1$

Regulile lui z_H sunt bune la f.n. Greibach (începând cu terminal). Substitui z_H în dreapta

regulilor lui z_{H-1} și obțin reguli "bune" pt.

regulile lui z_{H-1} .

Consider z_{H-2} și substitui z_H, z_{H-1}

în dreapta, deci regulile lui z_{H-2} devin

"bune", s.a.m.d.

Obs: Se obține rezultatul corect dacă punem cu o prioritate la care s-au eliminat regulile de slăgăre și s-a aplicat lema " $A \Rightarrow i$ ". Nu e nevoie să construiesc f.n. CHOMSKY!

Problema Construiți f.n. Greibach pt. gramatica ce generează $L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$.

#

Descriere pentru "andeleni". Folosim teoria

$$G: S \rightarrow aSb \mid \lambda \in G_2.$$

Aducem gramatica la f.n. Chomsky

1) Elimin repuri de stergere

$$\begin{cases} x_0 \rightarrow \lambda \mid S \\ S \rightarrow aSb \mid ab \end{cases}$$

2) Aplic lema " $A \rightarrow i$ "

$$\begin{cases} x_0 \rightarrow \lambda \mid S \\ S \rightarrow x_a S x_b \mid X_a X_b \\ X_a \rightarrow a \\ X_b \rightarrow b \end{cases}$$

3) Elimin redenumiri

$$\begin{cases} x_0 \rightarrow \lambda \mid X_a S X_b \mid X_a X_b \\ S \rightarrow X_a S X_b \mid X_a X_b \\ X_a \rightarrow a \\ X_b \rightarrow b \end{cases}$$

4) Scurtez repuri neconvenabile

$$\begin{cases} x_0 \rightarrow \lambda \mid X_a Z_1 \mid X_a X_b \\ Z_1 \rightarrow S X_b \\ S \rightarrow X_a Z_2 \mid X_a X_b \\ Z_2 \rightarrow S X_b \\ X_a \rightarrow a \\ X_b \rightarrow b \end{cases}$$

Redeunesc neterminale

$$\begin{array}{cccccc} x_0 & \in & z_1 & z_2 & x_a & x_b \\ & & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \end{array}$$

Gramatica derive

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow \lambda | x_5 x_3 | x_5 x_6 \\ x_2 \rightarrow x_5 x_4 | x_5 x_6 \\ x_3 \rightarrow x_2 x_6 \\ x_4 \rightarrow x_2 x_6 \\ x_5 \rightarrow a \\ x_6 \rightarrow b \end{array} \right.$$

Etapa I : transform repulile a.i. cele ce încep cu neterminat în dreapta să fie de forma $x_i \rightarrow x_j \varphi$, i < j, $\varphi \in V_H^*$

Pas 1 : nu am recursie stanga la x_1

Pas 2 : $i=2$ - repuli convenabile

Pas 2 : $i=3$ - substitutia pt x_2 . și lipsă recursie

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow \lambda | x_5 x_3 | x_5 x_6 \\ x_2 \rightarrow x_5 x_4 | x_5 x_6 \\ x_3 \rightarrow x_5 x_4 x_6 | x_5 x_6 x_6 \\ x_4 \rightarrow x_2 x_6 \\ x_5 \rightarrow a \\ x_6 \rightarrow b \end{array} \right.$$

i=4 - substitutie pt x_2 și lipsă recursie

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow \lambda | x_5 x_3 | x_5 x_6 \\ x_2 \rightarrow x_5 x_4 | x_5 x_6 \\ x_3 \rightarrow x_5 x_4 x_6 | x_5 x_6 x_6 \\ x_4 \rightarrow x_5 x_4 x_6 | x_5 x_6 x_6 \\ x_5 \rightarrow a \\ x_6 \rightarrow b \end{array} \right.$$

i=5,6 sau undril.

ETAPA II Reducere reterminală - nu e nevoie

ETAPA III Substituție inversă

$$\left\{ \begin{array}{l} x_6 \rightarrow b \\ x_5 \rightarrow a \\ x_4 \rightarrow ax_4x_6 \mid a^2x_6 \\ x_3 \rightarrow ax_4x_6 \mid ax_6 \\ x_2 \rightarrow ax_4 \mid ax_6 \\ x_1 \rightarrow \lambda \mid ax_3 \mid ax_6 \end{array} \right.$$

Verificarea obținerii unei curvenături $P = a^3b^3$

$$x_1 \Rightarrow ax_3 \Rightarrow aax_4x_6 \Rightarrow aaax_6x_6x_6 \Rightarrow \\ \Rightarrow aaabbx_6x_6 \Rightarrow aaabbx_6 \Rightarrow aaabbabb$$

Se consideră gram. ni f.n. Chomsky pînă.
generată expresiile aritmetice. Indexele determinantele

$E \quad T \quad F \quad x_+ \quad x_- \quad x_* \quad x, \quad x_c \quad x, \quad z_1 \quad z_2 \quad z_3 \quad z_4 \quad z_5$
 $x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad x_4 \quad x_5 \quad x_6 \quad x_7 \quad x_8 \quad x_9 \quad x_{10} \quad x_{11} \quad x_{12} \quad x_{13} \quad x_{14}$

Regrile gramaticii deriu

f.n.
Chomsky

$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow x_1 x_{10} | x_1 x_{11} | x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | a \\ x_2 \rightarrow x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | a \\ x_3 \rightarrow x_8 x_{14} | a \\ x_4 \rightarrow + \\ x_5 \rightarrow - \\ x_6 \rightarrow * \\ x_7 \rightarrow / \\ x_8 \rightarrow (\\ x_9 \rightarrow) \\ x_{10} \rightarrow x_4 x_2 \\ x_{11} \rightarrow x_5 x_2 \\ x_{12} \rightarrow x_6 x_3 \\ x_{13} \rightarrow x_7 x_3 \\ x_{14} \rightarrow x_1 x_9 \end{array} \right.$

Apl. alg de transformare din etapa I.
Aplic alg de transformare din etapa I.
La fiecare pas scriu gramatica

??: Elevei vor urmări stergeți x_1

$x_1 \rightarrow \underbrace{x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | a}_{u_1, \dots, u_k} | \underbrace{x_1 x_{10} | x_1 x_{11}}_{x_{r_1}, \dots, x_{r_m}}$
din procedeu

$$\left\{ \begin{array}{l}
 X_1 \rightarrow X_2 X_{12} | X_2 X_{13} | X_8 X_{14} | a | X_2 X_{12} T_1 | X_2 X_{13} T_1 | X_8 X_{14} T_1 | a T_1 \\
 T_1 \rightarrow X_{10} | X_{11} | X_{10} T_1 | X_{11} T_1 \\
 X_2 \rightarrow X_2 X_{12} | X_2 X_{13} | X_8 X_{14} | a \\
 X_3 \rightarrow X_8 X_{14} | a \\
 X_4 \rightarrow + ; X_5 \rightarrow - ; X_6 \rightarrow * ; X_7 \rightarrow / ; X_8 \rightarrow (; X_9 \rightarrow) \\
 X_{10} \rightarrow X_4 X_2 \\
 X_{11} \rightarrow X_5 X_2 \\
 X_{12} \rightarrow X_6 X_3 \\
 X_{13} \rightarrow X_7 X_3 \\
 X_{14} \rightarrow X_1 X_9
 \end{array} \right.$$

P2: Iau pe rand neterm. în ordine crescătoare și repet substituția pe X_1, X_2, \dots, X_{i-1} apoi elimin recursia (dacă există) sterge.

- ne am reprezentat $X_2 \rightarrow X_1, \dots$ deci trebuie să ne face substituții!
- elimin rec. sterge X_2

$$\left\{ \begin{array}{l}
 X_1 \rightarrow X_2 X_{12} | X_2 X_{13} | X_8 X_{14} | a | X_2 X_{12} T_1 | X_2 X_{13} T_1 | X_8 X_{14} T_1 | a T_1 \\
 T_1 \rightarrow X_{10} | X_{11} | X_{10} T_1 | X_{11} T_1 \\
 X_2 \rightarrow X_8 X_{14} | a | X_8 X_{14} T_2 | a T_2 \\
 T_2 \rightarrow X_{12} | X_{13} | X_{12} T_2 | X_{13} T_2 \\
 X_3 \rightarrow X_8 X_{14} | a \\
 X_4 \rightarrow + ; X_5 \rightarrow - ; X_6 \rightarrow * ; X_7 \rightarrow / ; X_8 \rightarrow (; X_9 \rightarrow) \\
 X_{10} \rightarrow X_4 X_2 \\
 X_{11} \rightarrow X_5 X_2 \\
 X_{12} \rightarrow X_6 X_3 \\
 X_{13} \rightarrow X_7 X_3 \\
 X_{14} \rightarrow X_1 X_9
 \end{array} \right.$$

$i=3,4,5,6,7,8,9$ repulă de la sursă

$i=10$ substituim x_4 în $x_{10} \rightarrow x_4 x_2$

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | a | x_2 x_{12} T_1 | x_2 x_{13} T_1 | x_8 x_{14} T_1 | a T_1 \\ T_1 \rightarrow x_{10} | x_{11} | x_{10} T_1 | x_{11} T_1 \\ x_2 \rightarrow x_8 x_{14} | a | x_8 x_{14} T_2 | a T_2 \\ T_2 \rightarrow x_{12} | x_{13} | x_{12} T_2 | x_{13} T_2 \\ x_3 \rightarrow x_8 x_{14} | a \\ x_4 \rightarrow + ; x_5 \rightarrow - ; x_6 \rightarrow * ; x_7 \rightarrow / ; x_8 \rightarrow (; x_9 \rightarrow) \\ x_{10} \rightarrow + x_2 \\ x_{11} \rightarrow x_5 x_2 \\ x_{12} \rightarrow x_6 x_3 \\ x_{13} \rightarrow x_7 x_3 \\ x_{14} \rightarrow x_1 x_9 \end{array} \right.$$

$i=11, 12, 13$ prin substituția lui x_5, x_6, x_7 repulile de la sursă

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 \rightarrow x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | a | x_2 x_{12} T_1 | x_2 x_{13} T_1 | x_8 x_{14} T_1 | a T_1 \\ T_1 \rightarrow x_{10} | x_{11} | x_{10} T_1 | x_{11} T_1 \\ x_2 \rightarrow x_8 x_{14} | a | x_8 x_{14} T_2 | a T_2 \\ T_2 \rightarrow x_{12} | x_{13} | x_{12} T_2 | x_{13} T_2 \\ x_3 \rightarrow x_8 x_{14} | a \\ x_4 \rightarrow + ; x_5 \rightarrow - ; x_6 \rightarrow * ; x_7 \rightarrow / ; x_8 \rightarrow (; x_9 \rightarrow) \\ x_{10} \rightarrow + x_2 \\ x_{11} \rightarrow - x_2 \\ x_{12} \rightarrow * x_3 \\ x_{13} \rightarrow / x_3 \\ x_{14} \rightarrow x_1 x_9 \end{array} \right.$$

(i=14). Substitui x_1 în dreapta și apăse x_2, x_8, α în prima poziție

$$\begin{aligned}
 x_1 &\rightarrow x_2 x_{12} | x_2 x_{13} | x_8 x_{14} | \alpha | x_2 x_{12} T_1 | x_2 x_{13} T_1 | x_8 x_{14} T_1 | \alpha T_1 \\
 y_1 &\rightarrow x_{10} | x_{11} | x_{10} T_1 | x_{11} T_1 \\
 x_2 &\rightarrow x_8 x_{14} | \alpha | x_8 x_{14} T_2 | \alpha T_2 \\
 y_2 &\rightarrow x_{12} | x_{13} | x_{12} T_2 | x_{13} T_2 \\
 x_3 &\rightarrow x_8 x_{14} | \alpha \\
 x_4 &\rightarrow +; x_5 \rightarrow -; x_6 \rightarrow *; x_7 \rightarrow /; x_8 \rightarrow (; x_9 \rightarrow) \\
 x_{10} &\rightarrow +x_2 \\
 x_{11} &\rightarrow -x_2 \\
 x_{12} &\rightarrow \alpha x_3 \\
 x_{13} &\rightarrow /x_3 \\
 x_{14} &\rightarrow x_2 x_{12} x_9 | x_2 x_{13} x_9 | x_8 x_{14} x_9 | \alpha x_9 | \\
 &\quad \dots \\
 &\quad x_2 x_{12} T_1 x_9 | x_2 x_{13} T_1 x_9 | x_8 x_{14} T_1 x_9 | \alpha T_1 x_9 \\
 &\quad \dots
 \end{aligned}$$

În continuare vom scrie două regrătări de modifică, adică x_{14} .

Substitui x_2 în dreapta (scrii întâi cele nemodificate!)

$$\begin{aligned}
 x_{14} &\rightarrow x_8 x_{14} x_9 | \alpha x_9 | x_8 x_{14} T_1 x_9 | \alpha T_1 x_9 | \\
 &\quad x_8 x_{14} x_{12} x_9 | \alpha x_{12} x_9 | x_8 x_{14} T_2 x_{12} x_9 | \alpha T_2 x_{12} x_9 | \\
 &\quad \dots \\
 &\quad x_8 x_{14} x_{13} x_9 | \alpha x_{13} x_9 | x_8 x_{14} T_2 x_{13} x_9 | \alpha T_2 x_{13} x_9 | \\
 &\quad x_8 x_{14} x_{12} T_1 x_9 | \alpha x_{12} T_1 x_9 | x_8 x_{14} T_2 x_{12} T_1 x_9 | \alpha T_2 x_{12} T_1 x_9 | \\
 &\quad x_8 x_{14} x_{13} T_1 x_9 | \alpha x_{13} T_1 x_9 | x_8 x_{14} T_2 x_{13} T_1 x_9 | \alpha T_2 x_{13} T_1 x_9 |
 \end{aligned}$$

Substitui x_8 în dreapta, deci apăse terminale. (

$$\begin{aligned}
 x_{14} &\rightarrow (x_{14} x_9 | \alpha x_9 | (x_{14} T_1 x_9 | \alpha T_1 x_9 | \\
 &\quad (x_{14} x_{12} x_9 | \alpha x_{12} x_9 | (x_{14} T_2 x_{12} x_9 | \alpha T_2 x_{12} x_9 | \\
 &\quad (x_{14} x_{13} x_9 | \alpha x_{13} x_9 | (x_{14} T_2 x_{13} x_9 | \alpha T_2 x_{13} x_9 | \\
 &\quad (x_{14} x_{12} T_1 x_9 | \alpha x_{12} T_1 x_9 | (x_{14} T_2 x_{12} T_1 x_9 | \alpha T_2 x_{12} T_1 x_9 | \\
 &\quad (x_{14} x_{13} T_1 x_9 | \alpha x_{13} T_1 x_9 | (x_{14} T_2 x_{13} T_1 x_9 | \alpha T_2 x_{13} T_1 x_9 |
 \end{aligned}$$

Etaj II Reducerea unui multiset de elemente (prin T_1, T_2 la inceput!)

$T_1, T_2 \subset X_1, X_2, X_3, X_4, X_5, X_6, X_7, X_8, X_9, X_{10}, X_{11}, X_{12}, X_{13}, X_{14}$
 $x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, x_8, x_9, x_{10}, x_{11}, x_{12}, x_{13}, x_{14}, x_{15}, x_{16}$

Obs: ab. de stăt deriva \tilde{x}_3 !

$$\{ \tilde{x}_1 \rightarrow \tilde{x}_{12} | \tilde{x}_{13} | \tilde{x}_{12} \tilde{x}_1 | \tilde{x}_{13} \tilde{x}_1$$

$$\tilde{x}_2 \rightarrow \tilde{x}_{14} | \tilde{x}_{15} | \tilde{x}_{14} \tilde{x}_2 | \tilde{x}_{15} \tilde{x}_2$$

$$\tilde{x}_3 \rightarrow \tilde{x}_4 \tilde{x}_{14} | \tilde{x}_4 \tilde{x}_{15} | \tilde{x}_{10} \tilde{x}_{16} | \alpha | \tilde{x}_4 \tilde{x}_{14} \tilde{x}_1 | \tilde{x}_4 \tilde{x}_{15} \tilde{x}_1 |$$
$$\tilde{x}_{10} \tilde{x}_{16} \tilde{x}_1 | \alpha \tilde{x}_1$$

$$\tilde{x}_4 \rightarrow \tilde{x}_{10} \tilde{x}_{16} | \alpha | \tilde{x}_{10} \tilde{x}_{16} \tilde{x}_2 | \alpha \tilde{x}_2$$

$$\tilde{x}_5 \rightarrow \tilde{x}_{10} \tilde{x}_{16} | \alpha$$

$$\tilde{x}_6 \rightarrow +; \tilde{x}_7 \rightarrow -; \tilde{x}_8 \rightarrow +; \tilde{x}_9 \rightarrow /; \tilde{x}_{10} \rightarrow (; \tilde{x}_{11} \rightarrow)$$

$$\tilde{x}_{12} \rightarrow + \tilde{x}_4$$

$$\tilde{x}_{13} \rightarrow - \tilde{x}_4$$

$$\tilde{x}_{14} \rightarrow * \tilde{x}_5$$

$$\tilde{x}_{15} \rightarrow / \tilde{x}_5$$

$$\tilde{x}_{16} \rightarrow (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_{11} | (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} |$$

$$(\tilde{x}_{16} \tilde{x}_4 \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_{14} \tilde{x}_{11} | (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_2 \tilde{x}_{14} \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_2 \tilde{x}_{14} \tilde{x}_{11} |$$

$$(\tilde{x}_{16} \tilde{x}_{15} \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_{15} \tilde{x}_{11} | (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_2 \tilde{x}_{15} \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_2 \tilde{x}_{15} \tilde{x}_{11} |$$

$$(\tilde{x}_{16} \tilde{x}_{14} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_{14} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} | (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_2 \tilde{x}_{14} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} |$$

$$\alpha \tilde{x}_2 \tilde{x}_{14} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} |$$

$$(\tilde{x}_{16} \tilde{x}_{15} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} | \alpha \tilde{x}_{15} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} | (\tilde{x}_{16} \tilde{x}_2 \tilde{x}_{15} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} |$$

$$\alpha \tilde{x}_2 \tilde{x}_{15} \tilde{x}_1 \tilde{x}_{11} |$$

Etaj Substituție inversă $N \rightarrow 1$

Repușile lui $z_{16}, z_{15}, \dots, z_6$ sunt bune și f.u.G.
 Subtitui z_{16} în $z_5 \rightarrow z_{10} z_{16}$ $\Rightarrow z_5 \rightarrow (z_{16}$
 S.a.m.d.

$$z_1 \rightarrow +z_4 | -z_4 | +z_4 z_1 | -z_4 z_1$$

$$z_2 \rightarrow *z_5 | /z_5 | +z_5 z_2 | /z_5 z_2$$

$$z_3 \rightarrow a | (z_{16} | (z_{16} z_1 | a z_3, |$$

$$(z_{16} z_{14} | a z_{14} | (z_{16} z_2 z_{14} | a z_2 z_{14} |$$

$$(z_{16} z_{15} | a z_{15} | (z_{16} z_2 z_{15} | a z_2 z_{15} |$$

$$(z_{16} z_{14} z_1 | a z_{14} z_1 | (z_{16} z_2 z_{14} z_1 | a z_2 z_{14} z_1 |$$

$$(z_{16} z_{15} z_1 | a z_{15} z_1 | (z_{16} z_2 z_{15} z_1 | a z_2 z_{15} z_1 |$$

$$z_4 \rightarrow (z_{16} | a | (z_{16} z_2 | a z_2$$

$$z_5 \rightarrow (z_{16} | a$$

$$z_6 \rightarrow +; z_7 \rightarrow -; z_8 \rightarrow *; z_9 \rightarrow /; z_{10} \rightarrow (; z_{11} \rightarrow)$$

$$z_{12} \rightarrow +z_4$$

$$z_{13} \rightarrow -z_4$$

$$z_{14} \rightarrow *z_5$$

$$z_{15} \rightarrow /z_5$$

$$z_{16} \rightarrow (z_{16} z_{11} | a z_{11} | (z_{16} z_2 z_{11} | a z_2 z_{11} |$$

$$(z_{16} z_{14} z_{11} | a z_{14} z_{11} | (z_{16} z_2 z_{14} z_{11} | a z_2 z_{14} z_{11} |$$

$$(z_{16} z_{15} z_{11} | a z_{15} z_{11} | (z_{16} z_2 z_{15} z_{11} | a z_2 z_{15} z_{11} |$$

$$(z_{16} z_{14} z_{12} | a z_{14} z_{12} | (z_{16} z_2 z_{14} z_{12} | a z_2 z_{14} z_{12} |$$

$$(z_{16} z_{15} z_{12} | a z_{15} z_{12} | (z_{16} z_2 z_{15} z_{12} | a z_2 z_{15} z_{12} |$$

