

➔ Curs 5, slide 21:

Observatii:

Fie $G = (N, \Sigma, P, S)$ o gramatica independenta de context:

- Fie un simbol neterminal A al gramaticii G .
Daca nu exista o regula de productie $A \rightarrow \alpha$ in P
atunci A este neproductiv
- Fie un simbol terminal a al gramaticii G .
Daca nu exista o regula de productie de forma
 $B \rightarrow \alpha a \beta$ in P
atunci a este inaccesibil

De multe ori, vom da o gramatica prin regulile ei de productie.

Vom considera ca pentru fiecare neterminal al gramaticii, exista cel putin o regula de productie cu acel neterminal in membrul stang. Astfel, vom identifica neterminalele, iar restul simbolurilor care apar in regulile de productie sunt neterminale. Facem conventia ca prima regula de productie are in membrul stang simbolul de start al gramaticii.