

Seminar 2

Limbaje. Specificari. Gramatici independente de context simple

1 Multimi si limbaje

Se cere sa se defineasca (folosind multimi si descrierea proprietatilor specifice ale elementelor) urmatoarele limbaje. Se poate folosi concatenare, operatia * - inchiderea reflexiv tranzitiva.

- A. limbajul numerelor naturale in reprezentare binara
- B. limbajul numerelor intregi in reprezentare binara
- C. limbajul numerelor reale pozitive in reprezentare binara
- D. limbajul numerelor naturale in reprezentare zecimala
- E. limbajul numerelor intregi in reprezentare zecimala
- F. limbajul numerelor reale pozitive in reprezentare zecimala

Ex:

$$A: L_A = \{1w \mid w \in \{0, 1\}^*\} \cup \{0\}$$

2 Gramatici independente de context simple

1. Descrieti limbajul generat de urmatoarele gramatici:

- a) $G=(N, \Sigma, S, P)$
 $N = \{A, B\}$
 $\Sigma = \{a, b\}$
 $S = A$
P:
 $A \rightarrow aB$
 $A \rightarrow B$
 $B \rightarrow b$

- b) $G=(N, \Sigma, S, P)$
 $N = \{ \langle \text{propozitie} \rangle, \langle \text{subiect} \rangle, \langle \text{predicat-nominal} \rangle, \langle \text{verb-copulativ} \rangle, \langle \text{nume-predicativ} \rangle, \langle \text{substantiv} \rangle, \langle \text{adjectiv} \rangle, \langle \text{verb} \rangle, \langle \text{determinant} \rangle \}$
 $\Sigma = \{o, orice, functie, derivabila, continua, este\}$
 $S = \langle \text{propozitie} \rangle$
P:
 $\langle \text{propozitie} \rangle \rightarrow \langle \text{subiect} \rangle \langle \text{predicat-nominal} \rangle$
 $\langle \text{subiect} \rangle \rightarrow \langle \text{determinant} \rangle$
 $\langle \text{substantiv} \rangle$

$\langle \text{predicat-nominal} \rangle \rightarrow \langle \text{verb-copulativ} \rangle$
 $\langle \text{nume-predicativ} \rangle$
 $\langle \text{verb-copulativ} \rangle \rightarrow \text{este}$
 $\langle \text{nume-predicativ} \rangle \rightarrow \langle \text{adjectiv} \rangle$
 $\langle \text{adjectiv} \rangle \rightarrow \text{derivabila} \mid \text{continua}$
 $\langle \text{substantiv} \rangle \rightarrow \text{functie}$
 $\langle \text{determinant} \rangle \rightarrow o \mid \text{orice}$

2. Dati cate o gramatica care genereaza propozitiile:

- a) ab, ac
- b) abc

3. BNF si EBNF

1. Dati o descriere echivalenta in BNF si EBNF pentru doua dintre limbajele definite in sectiunile precedente.

4. Descrieri de limbaje folosind mecanisme generative

1. Fie L un limbaj peste alfabetul $\{a, b\}$ definit dupa cum urmeaza:
- (i) $ab \in L$
 - (ii) Daca $x \in L$ atunci $axb \in L$
 - (iii) Niciun alt cuvant nu apartine lui L.
- a) Descrieti limbajul definit mai sus folosind multimi si descrierea proprietatilor specifice ale elementelor.
- b) Descrieti limbajul definit mai sus folosind o gramatica independenta de context

5. Gramatici independente de context si limbajul generat

1. Sa se construiasca o gramatica care genereaza limbajul:

$$L = \{x^n y^n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

Pentru gramatica construita, demonstrati ca $L(G) = L$.

2. Analog pt. $L = \{a^{2n}bc \mid n \in \mathbb{N}\}$

3. Analog pt. $L = \{a^{2n+1} \mid n \in \mathbb{N}\}$

Problema rezolvata:

Fie gramatica

$$G = (\{S\}, \{a,b,c\}, \{S \rightarrow aaS \mid bc\}, S).$$

Să se arate că: $L(G) = \{a^{2n}bc \mid n \geq 0\}$.

Egalitatea multimilor, $L(G) = \{a^{2n}bc \mid n \geq 0\}$ se demonstrează prin dublă incluziune:

a) $\{a^{2n}bc \mid n \geq 0\} \subseteq L(G)$, pe scurt " \subseteq ".

Fie $w \in L$, oarecare. $\Rightarrow w = a^{2n}bc$. Trebuie să arătăm că $w \in L(G)$.

Într-adevăr, folosind de n ori productia 1. $S \rightarrow aaS$ și odată productia 2. $S \rightarrow bc$, avem:

$$S \xrightarrow{n} (a^2)^n S = a^{2n}bc, \text{ adică } a^{2n}bc \in L(G).$$

b) A demonstra incluziunea inversă (" \supseteq "), adică $L(G) \subseteq \{a^{2n}bc \mid n \geq 0\}$, revine la a arăta că gramatica G generează numai cuvinte de forma $a^{2n}bc$. Pentru a demonstra acest lucru să considerăm propozitia care depinde de numărul natural n , $P(n)$:

"Folosind de n ori productiile $S \rightarrow aaS$, $S \rightarrow bc$ se obțin numai secvențe de forma $a^{2n}S$ sau $a^{2(n-1)}bc$ ".

Demonstrăm proprietatea $P(n)$ prin inducție matematică.

1. Verificare.

Dacă $n=1$, deci folosind o singură producție, obținem secvența a^2S sau bc .

2. Demonstratia.

Presupunem că $P(k)$ este adevărată și trebuie să demonstrăm că și $P(k+1)$ este adevărată. Secvențele $a^{2(k+1)}S$, $a^{2k}bc$ se obțin folosind câte una din cele două producții, pornind de la secvența $a^{2k}S$.

Din proprietatea $P(n)$ rezultă că singurele cuvinte generate de gramatică sunt de forma $a^{2n}b$, $n \geq 0$ și este adevărată incluziunea " \supseteq ".