

## Seminar 5

### 1.1 limbaje regulate – a fi sau anu fi

1. Sa se verifice daca urmatoarele limbaje sint regulate. Daca nu sint – demonstrati! Daca sint, doar argumentati. (Puteti indica un AF care le accepta. Puteti argumenta si altfel? ☺)

a.  $L = \{a^n b^{2n} \mid n \in \mathbb{N}^*\}$

b.  $L = \{a^k \mid k - \text{nr. prim}\}$

c.  $L = \{a^{n^2} \mid n \in \mathbb{N}^*\}$

d.  $L = \{a^{2^n} \mid n \in \mathbb{N}^*\}$

e. Fie  $k$  – un nr. natural fixat

$$L = \{a^{kn} \mid n \in \mathbb{N}\}$$

f.  $L = \{a^n b^m c^p \mid m, n, p \in \mathbb{N}\}$

2. Fie limbajul:

$$L = \{a^k \mid k - \text{neprim}\}$$

a) Este regular?

(Indicatie: folositi proprietatile de inchidere ale limbajelor regulate)

b) Alegeti un nr. natural  $p$  astfel incat, alegand un cuvant din limbaj, de lungime mai mare decat  $p$ , sa puteti da o descompunere  $w=xyz$  astfel incat  $xy^i z$  sa fie tot un cuvant din limbaj, pentru orice  $i$  – numar natural nenul.

### 1.2 Limbaje de toate felurile

1. a) Dati un limbaj regular. Dati AF care il accepta. Dati o gram. regulara ce il genereaza. Dati o gramatica i.c. care nu e regulara ce il genereaza.

b) Dati un limbaj i.c. care nu este regular. Dati g.i.c. ce il genereaza.

### 1.3 Gramatici regulate echivalente cu o gramatica data (dar care genereaza un limbaj regular)

1. Dati o gramatica regulara echivalenta cu gram. data prin urmatoarele r.p.:

a)  $S \rightarrow abS$

$$S \rightarrow ab$$

b)  $S \rightarrow Sa$

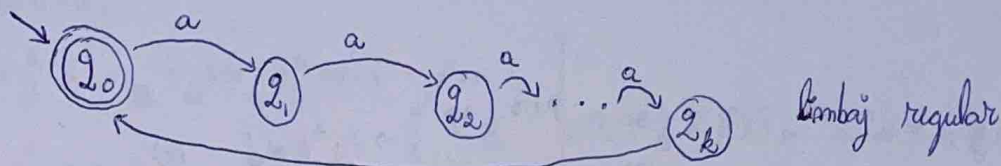
$$S \rightarrow b$$

# LFTC-SEMINAR 5

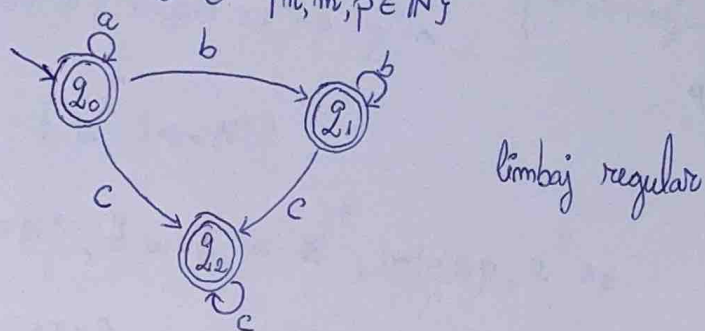
**1** ① Să se verifice dacă urm. limbaje sunt regulare. Dacă nu sunt, demonstrați! Dacă sunt, argumentați (puteți indica un AF care le acceptă. Puteți argumenta și altfel?)

e) fie  $k$  un nr. natural fixat

$$L = \{a^{km} \mid m \in \mathbb{N}\}$$



f)  $L = \{a^m b^m c^p \mid m, p \in \mathbb{N}\}$



\* pentru restul folosim Lemma de pompare

$L = \text{lb. regulat}$

$\exists p \in \mathbb{N}^*$  a.i.  $\forall w \in L$  cu prop. că  $|w| \geq p$ ,  $\exists$  o descompunere  $w = xyz$  unde  $0 \leq |y| \leq p$  cu prop. că  $xy^i z \in L \forall i \in \mathbb{N}$

$L$  regulat  $\Rightarrow$  are loc lemma de pompare

b)  $L = \{a^k \mid k\text{-nr. prim}\}$

asta e lemma doar

$\forall p \in \mathbb{N}^* \exists w \in L, |w| \geq p, w = a^k, k\text{-prim}, k \geq p \nexists w = xyz, \text{ unde } 0 \leq |y| \leq p$

$$x = a^m \quad 0 \leq m < k-p$$

$$y = a^m \quad 0 < m \leq p$$

$$z = a^{k-m-m}$$

$$\text{fie } i = k+1 \Rightarrow xy^i z = a^m \cdot a^{m \cdot i} \cdot a^{k-m-m} = a^{k+(i-1)m} = a^{k(m+1)}$$

Cum  $k$  este prim  $\Rightarrow k \geq 2, m+1 \geq 2 \Rightarrow a^{k(m+1)} \notin L$

Lemma de pompare nu are loc  $\Rightarrow L$  nu este regulat.

$$a) L = \{a^m b^{2m} \mid m \in \mathbb{N}^+\}$$

$$\forall p \in \mathbb{N}^+, \exists w \in L, w = a^p b^{2p}, |w| = 3p > p$$

$$\forall w = xyz$$

$$\text{caz I: } x = a^m$$

$$y = a^n$$

$$z = a^{p-m-n} b^{2p}$$

$$0 \leq m \leq p-m$$

$$0 < n \leq p$$

$$\text{fie } i=2$$

$$xy^iz = xy^2z = a^m a^{2n} a^{p-m-n} b^{2p} = a^{p+n} b^{2p} \Big|_{n>0} \Rightarrow xy^2z \notin L \quad (1)$$

$$\text{caz II: } x = a^{p-m}$$

$$y = a^m b^m$$

$$z = b^{2p-m}$$

$$0 < m < p$$

$$0 < m \leq p$$

$$m+m \leq p$$

$$\text{fie } i=2$$

$$xy^iz = a^{p-m} a^{im} b^{im} b^{2p-m} = a^{p+m} b^{2p+m} \Big|_{m,m>0} \Rightarrow xy^2z \notin L \quad (2)$$

$$\text{caz III: } x = a^p b^m$$

$$y = b^m$$

$$z = b^{2p-m-m}$$

$$0 \leq m < p-m$$

$$0 < m \leq p$$

$$\text{fie } i=2$$

$$xy^iz = a^p b^m b^{im} b^{2p-m-m} = a^p b^{2p+m} \Big|_{m>0} \Rightarrow xy^2z \notin L \quad (3)$$

din (1), (2) si (3)  $\Rightarrow$  Lema de pompare nu are loc  $\Rightarrow$  limbajul nu e regulat



$$c) L = \{a^{p^2} \mid p \in \mathbb{N}^*\}$$

$$\forall p \in \mathbb{N}^*, \exists w = a^{p^2} \in L, |w| = p^2 \geq p$$

$$\begin{aligned} \forall w = xyz \quad & \begin{aligned} x &= a^m \\ y &= a^n \\ z &= a^{p^2 - m - n} \end{aligned} \end{aligned}$$

$$0 < m < p^2 - n$$

$$0 < n < p$$

$$\text{f}^c i=2$$

$$xy^iz = a^m a^{2n} a^{p^2 - m - n} = a^{p^2 + n}$$

$$p^2 + n > p^2, n > 0$$

$$(p+1)^2 = p^2 + 2p + 1 > p^2 + p \geq p^2 + n$$

$\Rightarrow xy^iz \notin L$   
 $\Rightarrow$  Lema de pompare nu are loc  
 $\Rightarrow$  Limbajul nu e regulat

$$d) L = \{a^{2^p} \mid p \in \mathbb{N}^*\}$$

$$\forall p \in \mathbb{N}^*, \exists w \in L, w = a^{2^p}, |w| = 2^p, 2^p \geq p$$

$$\begin{aligned} \forall w = xyz \quad & \begin{aligned} x &= a^m \\ y &= a^n \\ z &= a^{2^p - m - n} \end{aligned} \end{aligned}$$

$$0 < m \leq 2^p - n$$

$$0 < n \leq p$$

$$\text{f}^c i=2$$

$$xy^iz = a^m a^{2n} a^{2^p - m - n} = a^{2^p + n}$$

$$2^p + n > 2^p, n > 0$$

$$2^{p+1} = 2 \cdot 2^p = 2^p + 2^p > 2^p + p \geq 2^p + n$$

$\Rightarrow xy^iz \notin L$   
 $\Rightarrow$  Lema de pompare nu are loc  
 $\Rightarrow$  Limbajul nu e regulat

② a) fie limbajul  $L = \{a^k \mid k \text{ neprim}\}$   
 [complementul lui este  $\{a^k \mid k \text{ prim}\}$ ]  
 $\rightarrow$  ştim că nu este regulat

prop.  
 includere

$\{a^k \mid k \text{ neprim}\}$  nu este regulat

b) Alegem un nr. nat  $p$  a.i., alegând un cuvânt din limbaj, de lungime mai mare decât  $p$ , să putem da o descompunere  $w = xyz$  a.i.  $xy^iz$  să fie tot un cuvânt din limbaj  $\forall i \in \mathbb{N}^*$ .

$$w = a^6, |w| = 6 \quad i \geq p = 4$$

$$\text{fie } w = xyz \quad \forall i, xy^iz = a a^{i \cdot 4} a = a^{4i+2}$$

$$x = a$$

$$y = a^4$$

$$z = a$$

$$\left. \begin{array}{l} (4i+2) : 2 \\ 4i+2 \geq 6 \end{array} \right\} \Rightarrow 4i+2 \text{ nu este prim}$$

$$\left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} a^{4i+2} \in L$$

2 a) Dati un limbaj regulat. Dati AF care îl acceptă. Dati o gr. regulată care îl generează. Dati o gr. independentă de context care nu e regulată ci îl generează.

$$L = \{a\}$$



gr. regulată:  $P \rightarrow a$

gr. ner regulată:  $P \rightarrow aA$

$A \rightarrow \epsilon$

b) Dati un limbaj independent de context care nu e regulat. Dati g.i.c. ce îl generează.

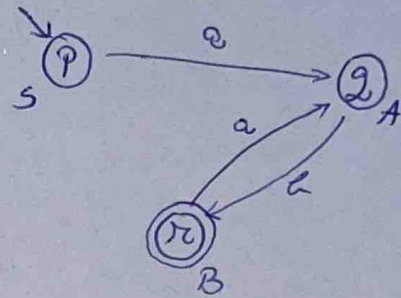
$$L = \{a^m b^{2m} \mid m \in \mathbb{N}^*\}$$

$$P \rightarrow ab^2$$

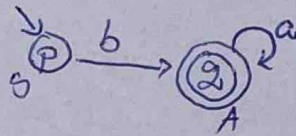
$$P \rightarrow aSb^2$$

5) Dati o gramatică regulară echivalentă cu gram. dată prin urm. r.p.:

$$\begin{array}{l} a) \quad S \rightarrow abS \\ \quad \quad S \rightarrow ab \end{array} \quad \rightarrow \quad \begin{array}{l} S \rightarrow aA \\ A \rightarrow b \\ A \rightarrow bS \end{array}$$



$$\begin{array}{l} b) \quad S \rightarrow Sa \\ \quad \quad S \rightarrow b \end{array} \Rightarrow L = \{ba^m \mid m \in \mathbb{N}\} \Rightarrow$$



$$\Rightarrow \begin{array}{l} S \rightarrow bA \\ A \rightarrow \epsilon \\ A \rightarrow aA \end{array} \quad \text{sau} \quad \begin{array}{l} S \rightarrow bP \\ S \rightarrow b \\ P \rightarrow a \\ P \rightarrow aP \end{array}$$