#### **Problema:**

Fie limbajul:

$$L = \{a^n b^n c^n \mid n \in N\}$$

Este independent de context?

### Rezolvare:

- Facem observatia ca:  $z \in L$  ddaca:
  - a. ordinea simb. este data de regulile:
    - i. simb. a apar inaintea simb. b si c
    - ii. simb. **b** apar inaintea simb. **c**
  - b. nr. simb. **a** este egal cu nr. simb. **b** este egal cu nr. simb. **c** (si notam:  $nr_a(\mathbf{z}) = nr_b(\mathbf{z}) = nr_c(\mathbf{z})$ )

Vom dem. ca nu este independent de context, prin reducere la absurd, folosind lema de pompare pentru limbaje independente de context.

• PP. ca este independent de context.

Atunci au loc conditiile din lema de pompare

De aici rezulta ca  $\exists p \in \mathbb{N}^*$  astfel incat:

 $\forall$  **z**  $\in$  L care satisfice

- |z| > = p
- $\exists$  o descompunere  $\mathbf{z} = \mathbf{u}\mathbf{v}\mathbf{w}\mathbf{x}\mathbf{y}$  astfel incat:  $\mathbf{u}\mathbf{v}^{\mathbf{i}}\mathbf{w}\mathbf{x}^{\mathbf{i}}\mathbf{y} \in L$ ,  $\forall$   $\mathbf{i} \in N$  si  $|\mathbf{v}\mathbf{x}|>=1$  si  $|\mathbf{v}\mathbf{w}\mathbf{x}|<=\mathbf{p}$

Alegem  $\mathbf{z}$  cu  $|\mathbf{z}| > = \mathbf{p}$  (satisface cond. de mai sus)

- $\exists \mathbf{n} \text{ a.i. } |a^n b^n c^n| >= \mathbf{p} ; z \in L => z = a^n b^n c^n \text{ si } |\mathbf{z}| >= \mathbf{p}$
- z = uvwxy descompunerea din lema de pompare ne aflam in unul din urmatoarele cazuri generale:
  - 1. cel putin unul dintre **v** si **x** contin cel putin 2 simboluri (dintre a,b,c) diferite; (cazul 1)
  - 2. **v** si **x** contin un acelasi simbol (a, sau b, sau c) eventual repetat <sub>(>=1)</sub> sau secv. vida adica putem considera ca simb. se repeta de 0 sau mai multe ori (dar nu pot fi ambele vide)

(cazul 2)

3. **v** si **x** contin un simbol (a, sau b, sau c) eventual repetat (>=1), dar **v** si **x** nu contin acelasi simbol (cazul 3)

<u>cazul 1</u>: (vezi cazurile posibile pentru cazul 1; aleg unul dintre ele si dem. pt. el; pentru celelalte demonstratia se face analog)

fie: 
$$v = a^{k1}b^{k2}$$
,  $k1>0$ ,  $k2>0$  (rel.1) (oricare x)  
fie i =2  
cf. Lemei de pompare:  $uv^2wx^2y \in L$   
adica:  
 $uv^2wx^2y = u \ a^{k1} \ \underline{b^{k2} \ a^{k1}} \ b^{k2} \ wx^2y \in L$ ,  
atunci cand  $k1>0$  si  $k2>0$  (cf. rel.1)

ar insemna ca simb.  ${\bf b}$  pot sa apara inaintea simb.  ${\bf a}$  ceea ce nu e adevarat pentru cuvintele din L

(observatia (a.)(i.))

=> contradictie

## Se poate dem. in mod analog ca:

- pentru oricare doua (sau trei) simboluri distincte ar fi format v,  $v^2$  nu va mai pastra ordinea simbolurilor care este necesara pt.ca  $uv^2wx^2y \in L$ 
  - ... => <u>contradictie</u>
- pentru oricare doua (sau trei) simboluri distincte ar fi format x,  $x^2$  nu va mai pastra ordinea simbolurilor care este necesara pt.ca  $uv^2wx^2y \in L$

... => contradictie

cazul 2: (dintre cazurile posibile pentru cazul 2 aleg unul dintre ele si dem. pt. el)

fie: 
$$v = a^{k1}$$
  $k1 \ge 0$   
 $x = a^{k2}$   $k2 \ge 0$ 

$$\begin{array}{c} \text{Stim ca: } |\textbf{vx}|>=& 1\\ \Leftrightarrow |\textbf{a}^{k1}\textbf{a}^{k2}|>=& 1\\ \Leftrightarrow k1+k2>0 \qquad (\textit{rel.2})\\ & (k1,\,k2-\textit{nu sunt simultan 0})\\ \text{atunci: } \textbf{u}=\textbf{a}^{k3} \qquad , k3>=& 0\\ & \textbf{w}=\textbf{a}^{k4} \qquad , k4>=& 0\\ & \textbf{y}=\textbf{a}^{n-k1-k2-k3-k4}\textbf{b}^{n}\textbf{c}^{n} \qquad , n-k1-k2-k3-k4>=& 0\\ \text{fie } \textbf{i}=& 2\text{: } \textbf{cf. lemei: } \textbf{uv}^{2}\textbf{wx}^{2}\textbf{y} \in L\\ & \textbf{uv}^{2}\textbf{wx}^{2}\textbf{y}=\textbf{a}^{k3} \quad \textbf{a}^{2*k1} \quad \textbf{a}^{k4} \quad \textbf{a}^{2*k2} \quad \textbf{a}^{n-k1-k2-k3-k4}\textbf{b}^{n}\textbf{c}^{n}\\ \text{dar: } \textbf{uv}^{2}\textbf{wx}^{2}\textbf{y} \in L => n\textbf{r}_{a}(\textbf{z}')=& \textbf{n}\textbf{r}_{b}(\textbf{z}')=& \textbf{n}\textbf{r}_{c}(\textbf{z}')\\ & k3+2*k1+k4+2*k2+n-k1-k2-k3-k4=n=n\\ & => n+k1+k2=n\\ & => k1+k2=0\\ & \text{dar } (\textit{cf. rel.2}): k1+k2>0\\ & => \text{contradictie} \end{array}$$

Se dem. analog pt. orice alte combinatii posibile atunci cand si  $\mathbf{y}$  si  $\mathbf{u}$  contin un acelasi simbol ( $\mathbf{a}$ , sau  $\mathbf{b}$ , sau  $\mathbf{c}$ ), ca in  $\mathbf{z}' = \mathbf{u}\mathbf{v}^2\mathbf{w}\mathbf{x}^2\mathbf{y}$  nu are loc relatia  $\mathbf{n}\mathbf{r}_a(\mathbf{z}') = \mathbf{n}\mathbf{r}_b(\mathbf{z}') = \mathbf{n}\mathbf{r}_c(\mathbf{z}')$  => contradictie

cazul 3: (dintre cazurile posibile pentru cazul 3 aleg unul dintre ele si dem. pt. el)

fie: 
$$v = a^{k1}$$
,  $k1>0$  (rel.4)  
 $x = b^{k2}$ ,  $k2>0$  (rel.5)  
atunci:  $u = a^{k3}$ ,  $k3>=0$   
 $y = b^{k4}c^n$ ,  $k4>=0$   
 $w = a^{n-k1-k3}b^{n-k2-k4}$ ,  $n-k1-k2>=0$ ;  $n-k2-k4>=0$ 

fie i =2; atunci  $uv^2wx^2y \in L$ 

```
\begin{split} uv^2wx^2y &= a^{k3} \ a^{2^*k1} \ a^{n-k1-k2}b^{n-k2-k4} \ b^{2^*k2} \ b^{k4}c^n \\ z' &= uv^2wx^2y \in L => nr_a(z') = nr_b(z') = nr_c(z') \\ &\quad k3 + 2^*k1 + n-k1 - k3 = n-k2-k4 + 2^*k2 + k4 = n \\ &\quad => n+k1 = n+k2 = n \\ &\quad => k1 = 0 \ contrad \ cu \ (rel.4) \\ &\quad (=> k2 = 0, \ contrad. \ cu \ (rel.5)) \end{split}
```

Se dem. analog pt. orice alte combinatii posibile atunci cand si v si x contin cate un simbol (a, sau b, sau c), dar nu acelasi ca in  $z'=uv^2wx^2y$  nu are loc relatia  $nr_a(z')=nr_b(z')=nr_c(z')$ 

=> contradictie

# cazurile posibile pt. cazul 1

```
cel putin unul dintre v si x contin cel putin 2 simboluri (dintre a,b,c) diferite; v = a^{k1}b^{k2} \qquad , k1>0, k2>0 \quad \text{si nu specificam ce poate contine x}  v = a^{k1}b^{k2}c^{k3} \qquad , k1>0, k2>0, k3>0 \qquad \text{si nu specificam ce poate contine x}  v = b^{k2}c^{k3} \qquad , k2>0, k3>0 \qquad \text{si nu specificam ce poate contine x}  daca v contine un singur acelasi simbol, ne situam in cazul 1 daca: x = a^{k1}b^{k2} \qquad , k1>0, k2>0  x = a^{k1}b^{k2}c^{k3} \qquad , k1>0, k2>0  x = a^{k1}b^{k2}c^{k3} \qquad , k1>0, k2>0, k3>0  x = b^{k2}c^{k3} \qquad , k1>0, k2>0, k3>0
```

analog se face dem. pt. fiecare dintre cazurile de mai sus (ajunge la o contradictie)

### Exercitiu:

descrieti cazurile posibile pt. cazul 2 si cazul 3