

Problem P: Pro danou CFG  $G$  a Reg. množinu  $R$ , určít

$$L(G) = R$$

$$d_1, \beta_1 \in \Sigma^*$$

První ani RE

$$\langle G \rangle \neq \langle R \rangle \in P \Leftrightarrow L(G) = R$$

Co-PCP  $\leq P$

$\sigma$  (totalit., REC)

$$\sigma(s) \rightarrow \langle G \rangle \neq \langle R \rangle$$

CFG:  $\cup$   
DCFL: Co-

$$PS \leq \langle (d_1, \beta_1), (d_2, \beta_2), \dots, (d_n, \beta_n) \rangle$$

$$S \text{ má řešení} \Leftrightarrow S \in PCP$$

$$\exists I = \langle i_1, i_2, \dots, i_m \rangle :$$

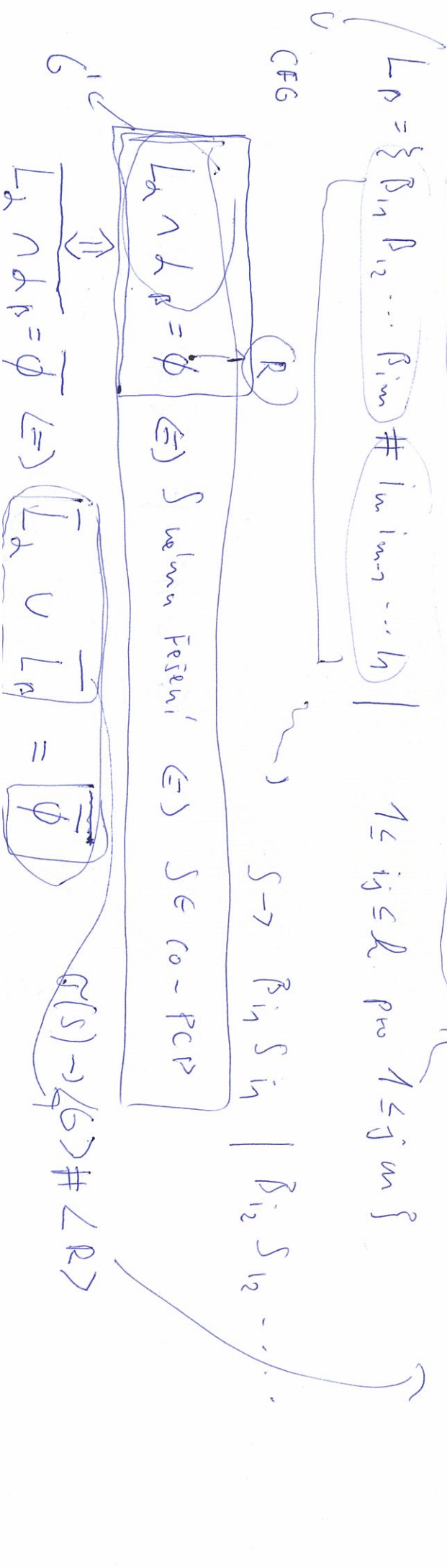
$$d_{i_1} d_{i_2} \dots d_{i_m} = \beta_{i_1} \beta_{i_2} \dots \beta_{i_m}$$

$$S \in \text{Co-PCP} \Leftrightarrow \sigma(s) \in P$$

$$L_A = \{ d_{i_1} d_{i_2} \dots d_{i_n} \mid 1 \leq i_j \leq n \}$$

$$L_P = \{ \beta_{i_1} \beta_{i_2} \dots \beta_{i_m} \mid 1 \leq i_j \leq m \}$$

CFG



RE jeon otavireny an substifuci

RE  $L$  und  $\mathbb{Z}$

RE  $L_a \neq a \in \mathbb{Z}$

2)

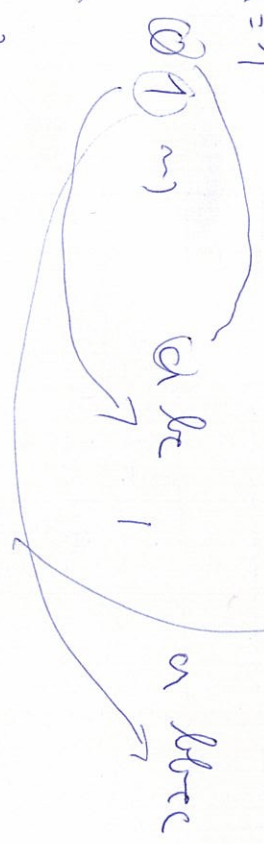
$$\Gamma_{L_0, L_1, \dots} (L) = \left\{ \underbrace{x_1 x_2 \dots x_m}_{u \neq \emptyset} \mid \exists b_1 b_2 \dots b_m \in L \wedge \forall x_i \in L, i \geq 1 \right\}$$

$$L = \{0^n 1^n \mid n \geq 1\}$$

$$L_0 = \{a\}$$

$$L_1 = \{k^m c^m \mid m \geq 1\}$$

$n=1$



$n=2$



$$\Gamma_{L_0, L_1} (L) = \left\{ \underbrace{a^n k^{m_1} c^{m_1} k^{m_2} c^{m_2} \dots k^{m_n} c^{m_n}}_n \mid n \geq 1 \right\}$$

$a k^5 c^5$

$n \geq 1$

$$L(M') = \overline{\sigma(L)} : \text{1 pas}$$

$$w \in \Sigma(L)$$

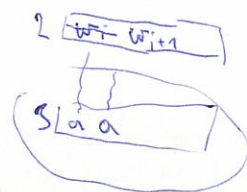
NTS

ned. rozdeleni vstup na ~~podseparace~~ n-črte  
 $w = w_1 \dots w_n \quad (w_i \in \Sigma^*)$



Pro každé  $w_i$  najít ybete

$a \in \Sigma$  a ověřit  
 zda  $w_i \in L(a)$



Simulace TS

Pro každé  $w_i$  pokud  $M$  zamítá  $w_i$  zamítá  $w$   
 Pokud akceptuje pokračuje s dalším  $w_i$

Simulace TS  $M$  na  $\exists$  pasce

RE L nad  $\Sigma$

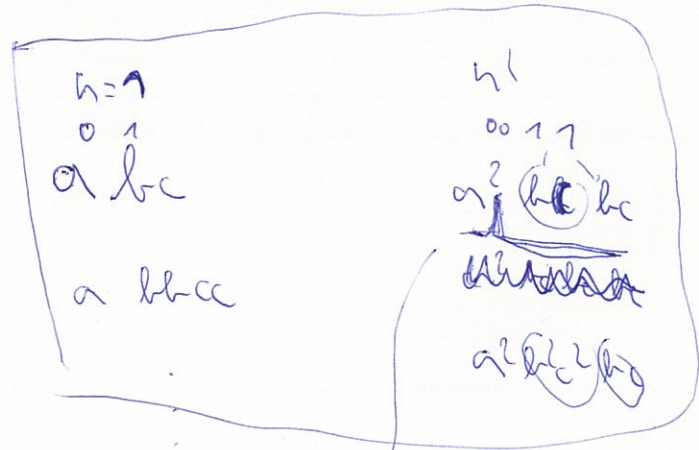
RE La pro  $\forall a \in \Sigma$

$$\Sigma^+ = \{a_1 \dots a_n\}$$

$$\sigma(L)$$

schůzka

$$\sigma L_1 L_2 \dots L_n(L) = \{x_1 \dots x_m \mid \exists b_1 b_2 \dots b_m \in L \wedge \forall i \in \{1 \dots m\} : x_i \in L_{b_i}\}$$



$$L = \{0^i 1^j \mid i \geq j\} \quad L = \{a^i\}$$

$$\sigma_{L_1, L_2}(L) = \{a^i b^j c^k \mid i, j, k \geq 1\}$$

$$L_1 \otimes L_2 \quad L_1^2 \quad L_2$$

$$L_1 \otimes L_2 = \{a^i b^j c^k \mid i, j, k \geq 1\}$$



Dia gonalizaci

Pokažte, že  $\mathbb{R}$  není spočetná

$|\mathbb{N}| \neq |\mathbb{R}| \Rightarrow \nexists$  bijektivní funkce  $f:$

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$$

$M = (0, 1) \subseteq \mathbb{R} \wedge m \in M$  má má jednoznačný 'dekadický' zápis ( $m \neq 0.\overline{5}$  atd.)  
 $m_i = 0, \underline{1} \underline{2} \underline{3} \dots$

Předpokládáme, že existuje bijekce  $f: \mathbb{N} \rightarrow M$ :

$\exists i \in \mathbb{N}$   $f(i)$  je ~~určen~~  $m_i$   $m_i \in M$

$f$  nám očísleje čísla z  $M$

spec

|              | <del>0</del> | 1 | 2 | 4 | (i) | číslice na i-pozici |
|--------------|--------------|---|---|---|-----|---------------------|
| $f(0) = m_0$ | <del>0</del> | 0 | 0 |   |     |                     |
| $f(1) = m_1$ |              |   |   |   |     |                     |
|              |              |   |   |   |     |                     |
|              |              |   |   |   |     |                     |
|              |              |   |   |   |     |                     |
|              |              |   |   |   |     |                     |
|              |              |   |   |   |     |                     |

$$\underline{d} = 0, d_1, d_2, \dots$$

$$\forall d_i \geq 1: l_i = \begin{cases} 1 & d_i \neq 1 \\ 2 & \text{jinak} \end{cases}$$

$\forall i \geq 1: c \neq f(i) \rightsquigarrow$  / si se na pozici  $l_i$

$f$  není surjektivní

každý kontextový jazyk  $L$  je rovněž  $RE$

{

LOA  $\Pi$

~)

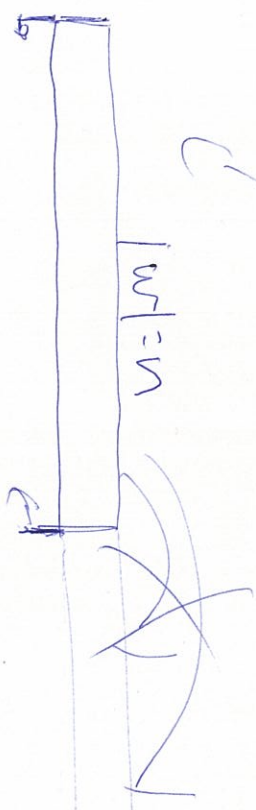
aplik' TS

$\Pi'$

simulova  $M$

$L(\Pi) = L(\Pi')$

- Maceptujs do  $\Theta(1)$  toku
- pale  $\Pi'$  akceptujs
- jinak  $\Pi'$  zámítu



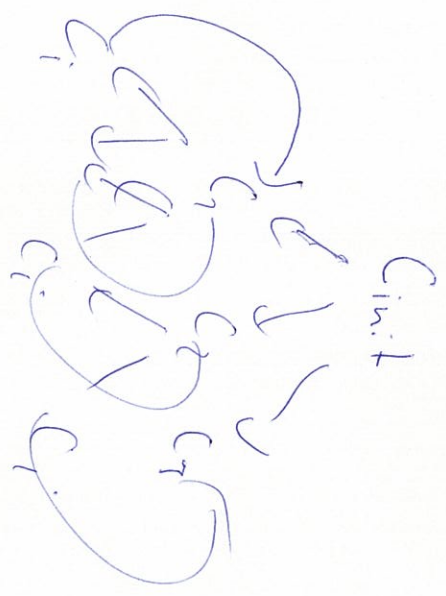
$\exists m \in \mathbb{N}$ : že m je max počet kroků:

LOA akceptujs  $w \in L(\Pi)$

$\forall$  max m kroků  $\leq j$

LOA  $\Pi'$  akceptujs  $w$

$\Gamma$  - posloup' abeced



Config

$w_1$   
 $w_2 \in L(\Pi)$   
 $w_3$

$Q \times$  obsah pařky  $\times$  pořice hlavy

$\{$   
 $|Q| \times |\Gamma|^n \times n =$

$L_{konh} \subseteq L_{rec} \subseteq L_{RE}$

Dokaz

Co-HP  $\notin$  REC

HP =  $\{ \langle M \rangle \# \langle w \rangle \mid TM \text{ zastaví na } w \}$

↙ není REC

je RE

~~Co-HP~~

Co-HP  $\in$  RE

$\Rightarrow$

HP  $\in$  REC

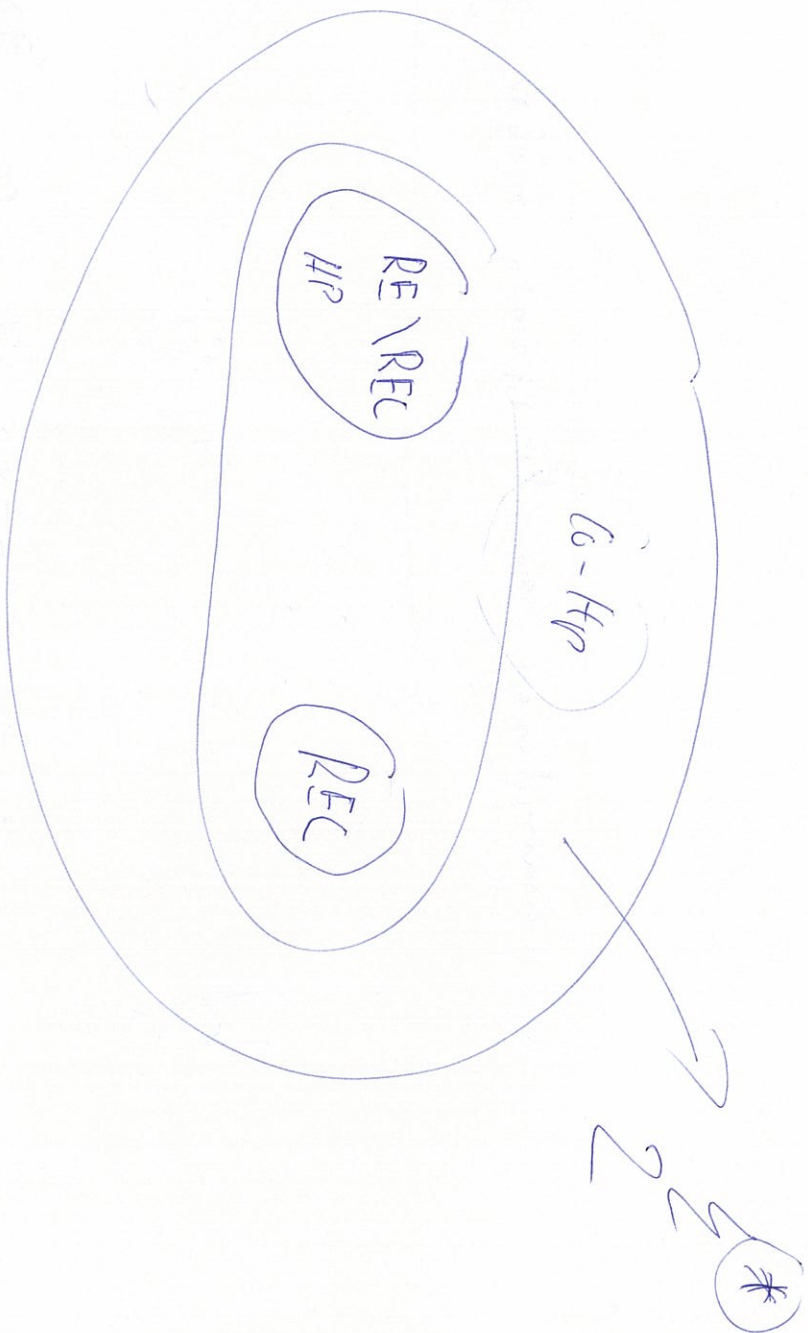
spot!

TS  $M_1$

TS  $M_2$

M

RE vždy stavěný na komplement

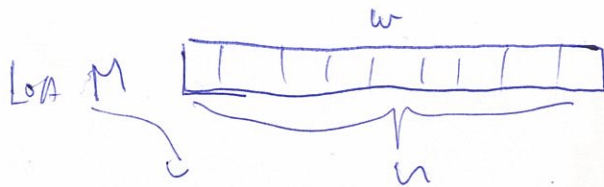


7L

$L \text{ ven! } RE \wedge \bar{L} \text{ ven! } RE$



# LOA (akceptation, ale ekvivalentní definice)



TS simulace  
LOA  $\Pi \rightarrow$  může  
cyklit!

~~maximalizace~~

máme užít

max počet kroců ~~maximalizace~~:

LOA musí akceptovat ~~max~~ kroců  
( $\geq$ ) max m

LOA akceptuje

?

simulace  $\Pi$  max m kroců  
 $\downarrow$   
T se uplyne

$\downarrow$  klíčová pozorování:

matná konečný počet konfigurací

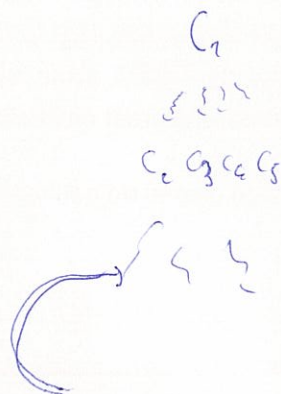
~~maximalizace~~

~~maximalizace~~

$|P|^n \cdot n \cdot |Q| \rightarrow$  stav

$\left\{ \begin{array}{l} \text{pozice hlavy} \\ \text{obsah posílek} \end{array} \right\}$

~~simulace~~



$(+1)$  kroců

musel jít

siť navštívit!

negativ konfigurace

$\downarrow$   
cyklit



D. farzok STI

$L_{AB} \cap L = \emptyset \Leftrightarrow$  PS wenn Feste

Plu demou CFB G

Problem P: ~~Prüfung~~ a leg  
množinu  $R$   
určit zdej  $L(f) = R$

Wahl zu  $L(6) = R$



$$\text{Co-PCP} \leq \text{P}$$

• (garantieren <sup>REIT</sup> gegen TS)

$$\sigma(s) \rightarrow \langle G \rangle \# \langle R \rangle :$$
$$S \in \text{coFPQR} \Rightarrow L[G] = R$$
$$\overline{L_{AB}} \cap L = \emptyset$$
$$\overline{L_{AB}} \cup \overline{L} = \overline{\phi}$$

proč je nutné ji  
přes

$$L_A \cap L_B = \emptyset \Leftrightarrow \text{PS wenn } \text{restn'}$$

DCF<sub>L</sub>                      DCF<sub>L</sub>

$$\overline{L_A \cap L_B} = \emptyset$$

11

$$\overline{L_A} \cup \overline{L_D} = \overline{L}$$

CFL

Rey

PS  $S = (C_1, B_1, C_2, B_2)$   
 $(C_1, B_2)$

$$S \in \text{Co-PCP}(E)$$
$$I = \langle i_1, i_2, \dots, i_m \rangle$$
$$1 \leq i_0 \leq k, m \geq 1$$
$$d_{i_1} d_{i_2} \dots d_{i_m} =$$
$$P_{i_1} P_{i_2} \dots P_{i_m}$$

Dokážte, že  $\mathbb{R}$  nemá spočetnou

$$|\mathbb{N}| \neq |\mathbb{R}|$$

Existuje funkce  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$

$$M = (0, 1) \subseteq \mathbb{R} \quad (m = 0, \bar{5} \notin M)$$

$$|\mathbb{N}| \neq |M|$$

$$m_1 = 0, d_1 d_2 d_3 d_4 \dots$$

$$m_1 = 0, c_1 c_2 c_3 c_4 \dots$$

$$|S| = |\mathbb{N}|$$

$H \dots$

$f(i) = i/2$

$f: S \rightarrow W$

Předpokládejme, že existuje  $f: \mathbb{N} \rightarrow M$

1 2 3 4 5

$$f(1) = m_1$$

$$f(2) = m_2$$

$$f(3)$$

$$f(4)$$

$$f(5) = m_5$$

$m_1, m_2, d_{11}$

$$f(m_1) = \bar{c}$$

$\exists i: f(i) = \bar{c}$

není dvojité

$c_1 = 1$  počítá  $d_1 \neq 1$   
2 jímale

$c_2 = 1$  počítá  $d_2 \neq 1$

$f: \mathbb{N} \rightarrow S$

$f(i) = i/2$

$d_{ii} \in \{0, \dots, 9\}$

$$\bar{c} = 0, c_1 c_2 c_3 c_4 \dots c_i$$

$$c_i = 1 \text{ počítá } d_{ii} \neq 1$$