

Pumping Lemma

$\forall \exists L \subseteq \Sigma^*: \text{Letz } \Rightarrow \exists k > 0 \ \forall w \in L: |w| \geq k \Rightarrow$

$\exists x, y, z \in \Sigma^*: w = xy^2 \wedge 0 < |y| \leq k \wedge i \geq 0: xy^i z \in L$

$$[y \neq \epsilon \wedge |xy| \leq k]$$

Dolaze, že $L = \{w \in \Sigma^* \mid |w| = j^2, j \geq 0\} \notin \mathcal{L}_3$

Důkaz sporu: - předp. $\neg L \in \mathcal{L}_3$ -

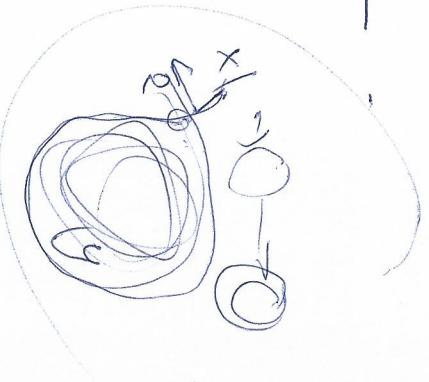
- Dle P.L. $\exists k > 0 \ \forall w \in L: |w| \geq k \Rightarrow$

$\exists x, y, z \in \Sigma^*: w = xy^2 \wedge 0 < |y| \leq k \wedge i \geq 0: xy^i z \in L$.

- Uvažte libovolné $k > 0$ a zvolte $w = a^{k^2}$.
Platí $a \in L \wedge |a^{k^2}| = k^2 \geq k$.

- Dle P.L. existuje $\exists x, y, z \in \Sigma^*: w = xy^2 \wedge 0 < |y| \leq k \wedge i \geq 0: xy^i z \in L$.

- Uvažte libovolné $x, y, z \in \Sigma^*$ takže $w = xy^2 \wedge 0 < |y| \leq k \wedge i \geq 0: xy^i z \in L$.
- Zvolte $i = 2$ a budou závadné relace x, y, z .
- Dle P.L.: $x, y, z \in L$.



$$= |xj_2^2| = |xyj_2| = |xj_2| \cdot |y| = k^2 + |y|$$

- Véde $|O(y)| \leq k$ (tedy $k^2 + |xj_2| \leq k^2 + k < (k+1)^2 = k^2 + 2k + 1$)

(pretož $k > 0$)

Tedy $k^2 \leq |xyj_2| \leq (k+1)^2$. Tedy $k^2 \leq |xj_2| \leq (k+1)^2$

je zadáci nový 2. možným druh za sebou

obsahuje první číslo. Současné všechny čísla xj_2 je L a

Tedy $L = |xyj_2| = j^2$ pro nějaké první číslo j .

Tedy $k < j < k+1$ pro první číslo j a

~~první číslo~~ číslo L ($k+1 \in \mathbb{N}$)

(mezi 2 za sebou obsahující první číslo) neučrát!

(tedy j je správný)

$$\text{Dodatek: } \text{za } L = \sum a^n! \quad | \quad n \geq 0 \text{ je dos}$$

Dále svedem: - tedy $\sum a^n! \leq L \leq \sum$

- Dle P.L.: $\exists k > 0$ kwe L: $|L| \geq k \Rightarrow \exists xj_2 \in \mathbb{Z}^+$:

$$w = xy^2 \wedge |O(y)| \leq k \wedge \forall i \geq 0: xj_2^i \in L$$

- Uvažte libovolné $k > 0$ a zvolme $w = a^k$.

IV
E

卷之七

卷之三

$\exists x_1 \in \mathbb{Z}^+ : W = x_1 y^2 \wedge 0 < y \leq k \wedge \forall i \geq 0 : x_1 y^i \in L$

$x \in M$

$$- \text{Zitterbewegung} \times y^{(2)} + |xg^{(2)}| = |xy^2| + |y^{(1)}| \quad (\text{anzuerstreben})$$

$$T_{\text{LDR}} = \frac{1}{(x_0^2 - \Delta)} = \frac{1}{c_i} + \frac{1}{c_i} \cdot (c_{i-1})$$

- zwie Dalle Wölfe in der Zelle $(k+1)!$ + 1 > 1

$$|Xg^2| = k! + |g|((k+1)! + 1 - 1) =$$

$$= k! + (k+1) \cdot k! = (k+1)!.$$

$$- \text{Prolog} -$$

$$x_1' x_2' \dots x_n' = y_1 (1 + g((k+n)))$$

$$T_{\text{dry}} = e^{\left(1 + \frac{1}{\rho} \ln(1 + \rho)\right)}$$

Let's $\ell^* \in \{A \setminus \{y\} \cup \{x\}\} = \ell(\ell-1) \dots (k+1) \cdot \ell$.
 For $y' \neq y$: $(A \setminus \{y\} \cup \{y'\}) = \ell \cdot (\ell-1) \dots (k+1)$

- Omväxlingar mellan komplexa och reella
 - omväxlinga $w = xy$ med $x \in \mathbb{C}^*$, $y \in \mathbb{R}$
 - förlänga $(k+1)$ med före sluttet $|y|^{(k+1)}$.
 Ta bort $(k+1)$ för att få $w = d^{k+1}$.
 Själv om w är komplex, kan vi förlänga $k > 0$ om $x, y \in \mathbb{R}$.
 \square
-
- Därmed är $L = \{a^m b^n \mid m, n \geq 0\}$ fört
- **Produkt:** Välj delord slaktörn P.L. S produktion $O \subset \mathbb{N}^k$.
 \exists enligt $x = a^k, y = b^l$, $x = b^l$ är uppsättningen $\{a^k\}$.
 - **Produktionsfunktion** $w = a^k b^l$
 - **Poäng** $\tilde{s}(w) = p_L \cdot \Delta$ produktion $\neq \epsilon$ $\wedge |xy| \leq \ell$.
 - **Diskussionsmoment.** - **Produktionsfunktion** L och \tilde{s} .
 - **Teddy till P.L.:** $\exists \ell \geq 0 \forall w: |w| \geq \ell \Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{R}^k$,
 $w = xy \wedge y \neq \epsilon \wedge |xy| \leq \ell \wedge \tilde{s}(xy) \geq \ell$
 - **Utvärde liborvalut** $L > 0$ är en värde $w = a^k b^l$
 vidt $a^k b^l$ till $a^{\ell} b^{\ell}$ $\ell = \lfloor a^k b^l \rfloor = 2k+l \geq \ell$ ($L > 0$)
 - **Teddy** $\exists x, y \in \mathbb{R}^k$: $w = xy \wedge y \neq \epsilon \wedge |xy| \leq \ell \wedge \tilde{s}(xy) \geq \ell$

= výroba mechanického nábytku xy, zde je řešení:

$$w = xy \circ \gamma \neq c \wedge (xy) \leq u \wedge t \geq 0 : xy^t \circ c$$

a male $i=2$:

- 2 slova, \leq $(xy) \leq u$ plní $t \geq$ xy náhle \geq prefixu a^k režíze $a^k b^k = w$.
- příklad slova $y \neq \epsilon$ - sedu $y = a^{l_1}$, ~~sedu~~ $x = a^{l_2}$ (slovo $l_1 > 0$)
- sedu $xy^{l_2} = a^{l_2} a^{l_1} b^k a^k = a^{l_2} b^k a^k$ $x = a^{l_2}$ (slovo $l_2 > 0$)
ude $l = l_2 + 2 \cdot l_1 + k = l_1 + l_2 + l_3 + l_1 = k + l_1 > k$ $\frac{l_2 \quad l_1 \quad l_3}{x} \quad \frac{a \quad a \quad a}{y} \quad \frac{k}{z}$
prefixe $l_1 > 0$. Případně jde sedu doslova: $y \neq \epsilon$ režíze $xy \circ f_L$. Sledovat dle p.l. xy $\circ f_L$.
SPOR.



S myšlenku můžeme využít vlastnosti a slova, \leq

$$\text{Míre, } a^{\leq} = \left\{ a^{nb^n} \mid n \geq 0 \right\} \notin \mathcal{L}_3 \quad (\text{málo, } \leq)$$
$$\mathcal{L} = \left\{ \text{we} \circ a, b \circ \#_a(w) = \#_b(w) \right\} \notin \mathcal{L}_3$$

Dále sponem. Předp. \leq $L \in \mathcal{L}_3$ -

- $L \cap a^* b^* = \{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$ EU "regulär"
- Prototypr L_3 p. "wann überprüfen?" $L \cap a^* b^*$ unter "SGL regulär". Alle wdg. wdg. se. neu! SPOF. D

Mull - Verordnung weiter

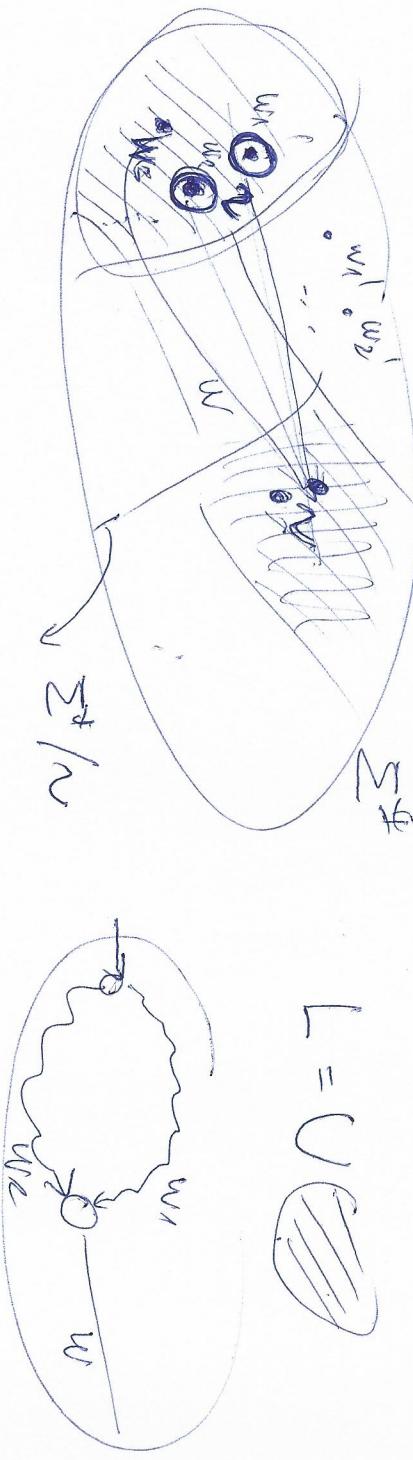
Prüfungszeit $L \subseteq \Sigma^*$ denkt Σ L als 1. msl. trennen "jemanden!"

1. \exists DNA M: $L = L(M)$
2. $L \in \Sigma^*$ "dasselbe" möglich für parallel
ne Σ^* alle prüfe Longstrings \sim Lösungen indessen.

Frage: $\Sigma \subseteq \Sigma^* \times \Sigma^*$ machen pr. Longstrings "eigentlich"

$$L \text{ MinW } \subseteq \Sigma^*: u \sim v \Rightarrow u w u \sim v w v$$

$$L = U \cap \Sigma^*$$

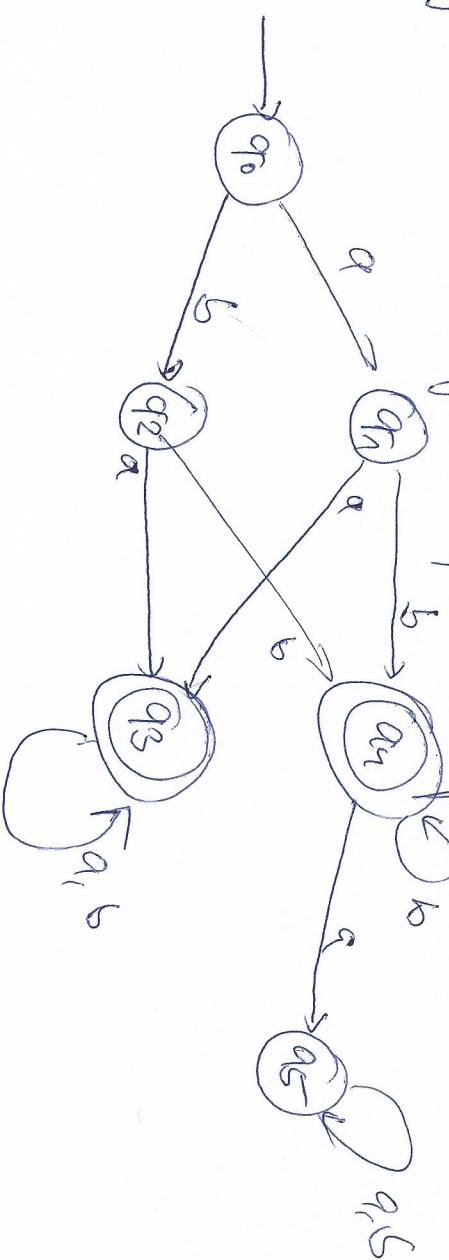


3.

Beklare hvilken måte denne kan løsning i del 2 kan få ut fra:

$$f \text{ er } \mathcal{E}^*: M \times N \rightarrow \mathbb{F}^{M \times N} : f_{MN} = \begin{pmatrix} f_{MN} & f_{MN} \\ f_{NM} & f_{NM} \end{pmatrix}$$

Møjne misledegrāt nivås def. Det:



Sistende etrivelens i tråd med præcis longgrullen og
sættes dermed nu også medlem automat (elsporringen)
medlemmerne udskældes) alle M-N. ret).

—

$$L^{-1}(q_0) = \{ \dots \}$$

$$L^{-1}(q_1) = \{ a \}$$

$$L^{-1}(q_2) = \{ b \}$$

$$L^{-1}(q_3) = \{ a, b \}$$

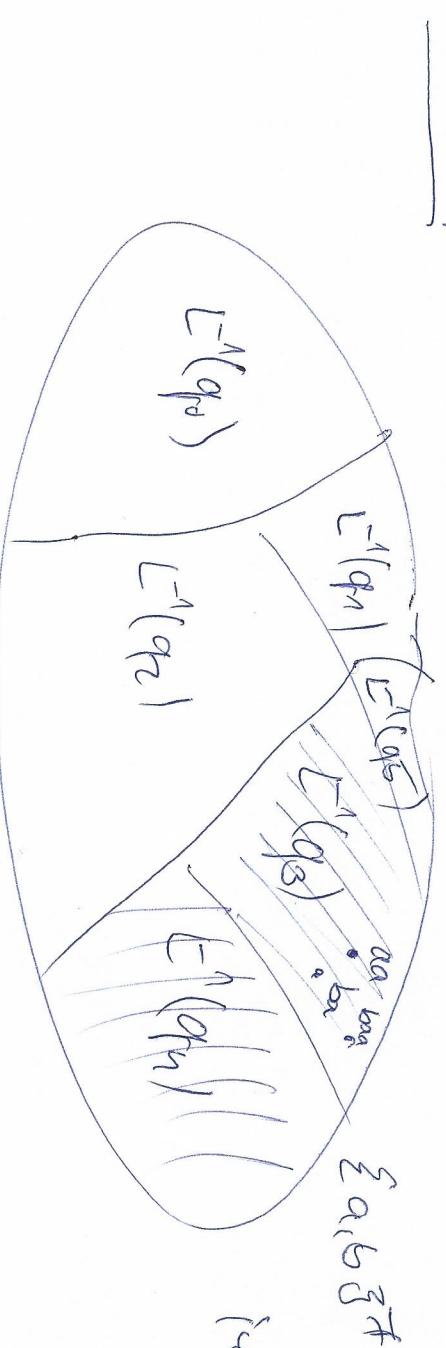
$$L^{-1}(q_4) = \{ a+b \}$$

$$L^{-1}(q_5) = \{ a, b \}$$

Jævnlig med q₀ og
dengang stavene

$$\left. \begin{array}{l} L^{-1}(q_0) = \{ \dots \} \\ L^{-1}(q_1) = \{ a \} \\ L^{-1}(q_2) = \{ b \} \\ L^{-1}(q_3) = \{ a, b \} \\ L^{-1}(q_4) = \{ a+b \} \\ L^{-1}(q_5) = \{ a, b \} \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{reflek-} \\ \text{tiv} \\ \text{aa} \\ \text{aa} \\ \text{aa} \\ \text{aa} \end{array}$$

$$\begin{aligned} L^{-1}(q_1) &= (ab + bb)^* \\ L^{-1}(q_2) &= (ab + bb)^* \text{ or } (a+b)^* \end{aligned}$$



$$L(M) = L^{-1}(q_0) \cup L^1(q_0)$$

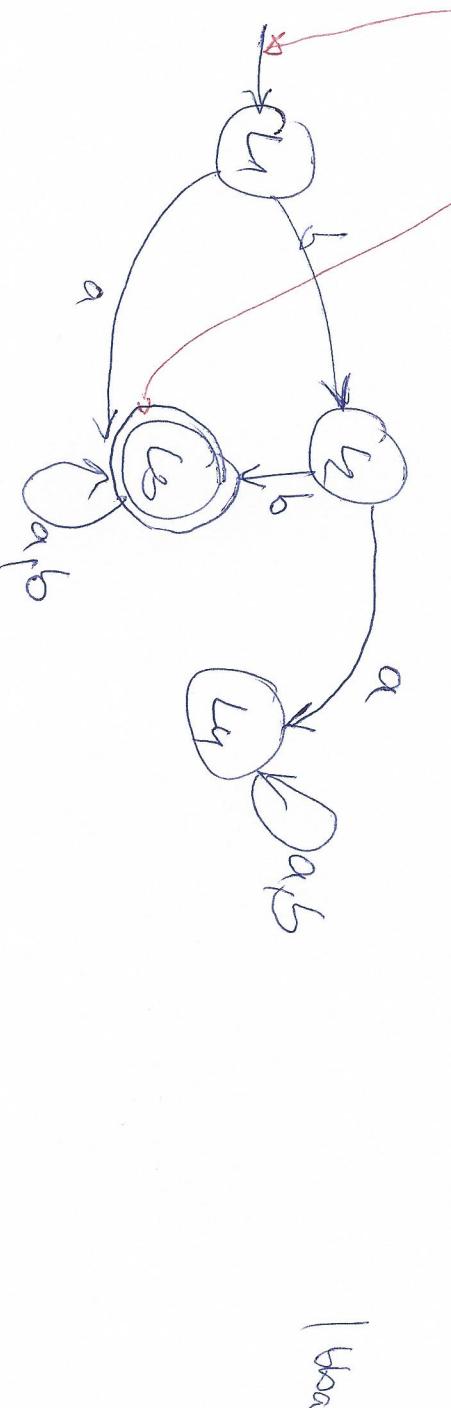
M - men "minimale" i op 1 a q2 øse sløsning.

Blomsterbutikken KA k Nl dømmer nærtedest at
et minsteløft er et trådsløft:

$$L_1 = \{ab\} \quad L_2 = \{bb\} \quad L_3 = a(a+b)^* + bb(a+b)^*$$

$$L = \Sigma^* (L_1 \cup L_2 \cup L_3)$$

$$\text{Præcisere } L = L_3.$$



- Dalske, se $L = \{w \in \Sigma^* \mid \#_a(w) = \#_b(w)\} \neq \emptyset$

Proof: M.-N. wlg.

Dalke spricht.

- Präd. $\vdash L \in \Sigma^*$ -

- Da M.-N. wlg. nu ma 'loneing' index.

- Da se alle mahldauant se f den N

$$\#_{\alpha}(w_1, w_2, \dots) = \#_{\alpha}(w_1) + \#_{\alpha}(w_2) + \dots$$

$w_1 \neq w_2$.

Komme ich mir el rächer w2 b dfl

-

Sei \tilde{w}_1 ein jasene' (d.h. $\#_a(\tilde{w}_1) = \#_b(\tilde{w}_1)$) Weg von w_1 nach w_2 .
 $\#_a(w_1) - \#_b(w_1) = d$, $\#_a(w_2) - \#_b(w_2) = d$.
Statt \tilde{w}_1 fahrt man $w_1 = a^d$ und $w_2 = a^{d+1}$.

To summen, ist w_1 ma' nesoneen' voll.
SPOZ.

□