

TIN - cír. 4 2023/24 : TS & vzdálostní faktor

$$- \text{TS} \quad M = (Q, \Sigma, T, \delta, q_0, q_f) \\ (\text{DTS}) \quad \Sigma \subset T, \Delta \in T \setminus \Sigma \quad \vdash L \notin T$$

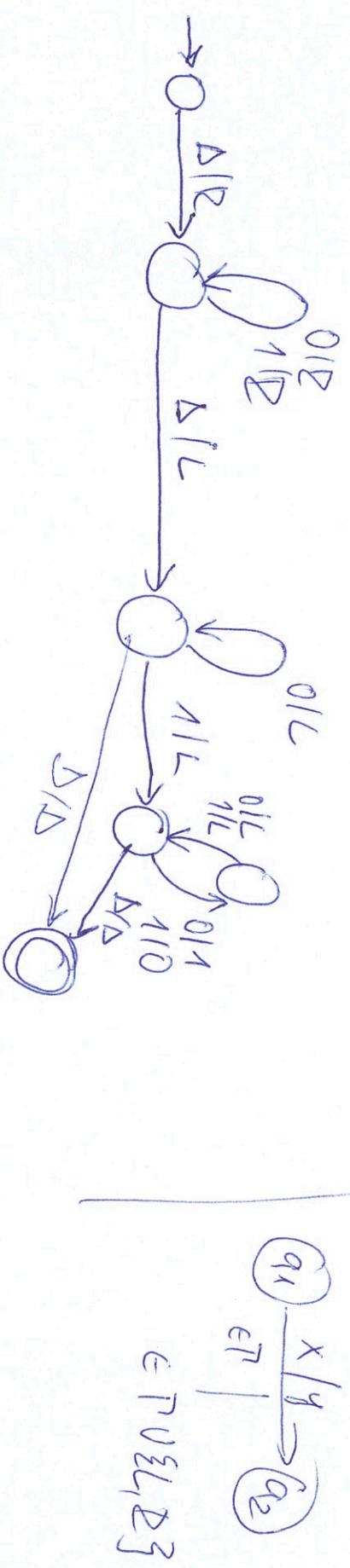
$$\mathcal{J}: (Q \setminus \{q_f\}) \times T \xrightarrow{\quad} Q \times (T \cup \{q_f\}) \quad \text{ačkoli } q_f \in T$$

$$\begin{array}{c} \text{f-ct} / \\ \text{f-vzdálost} \end{array} \downarrow \begin{array}{c} |\Delta| \times |dw| \\ |\Delta| \cdot f(x) \cdot |dw| \end{array}$$

- 4.** Sestavte a popишte přehledovým diagramem TS (členského pravidla) vstupní konfigurace $\Delta \times \Delta^w$ na $\Delta^y \Delta^w$, kde $y \in \{0, 1\}^*$ reprezentuje článek v binárním doplňkovém kodu (takže $y = -x$ na daném počtu bitů (kromě nejvýše reprezentovaného člena)).

$$\frac{\text{kayor.}}{\Delta \times \Delta^w} = \frac{\Delta \cdot 01100 \Delta^w}{10011} \quad (\approx 12_{10})$$

$$\frac{\Delta^y \Delta^w}{\Delta 10100 \Delta^w} = \frac{+ 00001}{10011} \quad (\text{inverze})$$



2. Proposte principi činností: (řidiči algoritmus) TS (náročný) Místopisec $L(M) = \{ a^p | p \text{ je prvočíslo} \}$

1. Je-li 1. pásla pravidla něho obstrukce jde o symbol "a", 1. vložit me.

2. Zkoušíte obstrukci provést pásky (rekordy) na 2. páslu a smasejte ji na 1.

"loop" \rightarrow 3 - Je-li na 2. páslu jedinečný symbol "a" (pravidlo).

4. Přesune řetezec na 1. "a"

a synchronizuje řetezec pomocí dojemu, dokud čtený symbol "a" :

εηελ, εζ

- def. pravidla:

jsou dělitelné právě 2 ruční - čísly:
seba a 1.

- Je blízka vložení a^k, kde je delší množina čísel k-1 až 2.

εηελ, εζ

5.

Produkt der Werte von α_i ,
die auftreten.

\rightarrow zweite

6.

Final product "Δ" wäre klarer mit

1.p.



↓

2. pass, M müssen klarer mit 2. pass

2.p.



↑

und 1. symbol "α". a potentiell

↓

bedeutet 4.

7. Final (nicht Δ nach 1. pass ab now.)

1.p.



↓

success in 2. pass folgt "α"

2.p.



↑

a potentiell bedeuten 3.

1.p.



↓

2.p.



↑

→ "zumindest wahr"

3.

Wichtig

a bereits Σ_1 a Σ_2 . Zobietowid: $h: \Sigma_1^* \rightarrow \Sigma_2^*$ haben zu

umorfismus f istlich $\Leftrightarrow n \geq 0$ $\Leftrightarrow w = a_1 a_2 \dots a_n \in \Sigma_1^*$.

$h(w) = h(a_1) \dots h(a_n)$ - Speziell: $h(\varepsilon) = \varepsilon$

Morfismus f ist $L \subseteq \Sigma_1^*$ f f ist $L' = \{h(w) | w \in L\}$.

Umkehr, se trifft L' f f umkehrbar mit Morfismus.

simuliert kognitiv
wehrn

Idea duRben :

- Budž dán DE \tilde{z}_1^* $L \subseteq \tilde{z}_1^*$

α morfismus $h: \tilde{z}_1^* \rightarrow \tilde{z}_2^*$ -

- preložek $L \in \mathcal{D}\mathcal{E}$, $\exists TS M$ telanj $\mathcal{D}\mathcal{E}$

$$L(M) = L$$

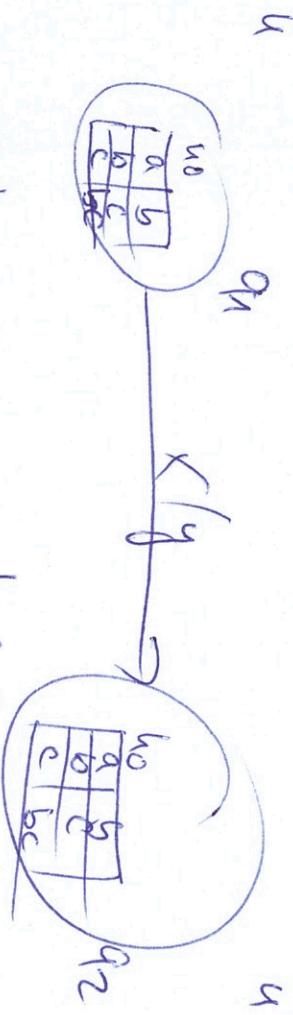
- Morfismus h je založen na do

Konečné f-cí $h_0: \tilde{z}_1 \rightarrow \tilde{z}_2^*$ takové

$$h_0(a) = h(a)$$
 pro $a \in \tilde{z}_1$.

Taková konstantní f-cí může být souběžná s tím, že

byl souběžný stor. \tilde{z}_2^*



$$\text{1.p. } \Delta | b | c | \Delta | c | \Delta$$

1. Všechny užívající se symboly všech na odkazovaných relacích w_1, w_2, \dots, w_n

$$\Delta | b | c | \Delta | c | \Delta$$

2. Užívání všech identifikovaných posloupností w_i

$$\Delta | a | b | c | \Delta$$

3. Zkonkatenace celých w_i = w_i - získaný v konečném místě uživatelského stavu

- Sestavíme NTS M' takovou, že

$$L(M') = L(M). M'$$
 bude pracovní

(akto):

1. H^1 wedelomwisselingen (zodat)

strij vstop w wa schreef w'

telefoon $w_1 w_2 \dots w_n, n \geq 0$

vloerium " " $(\# \in \mathbb{Z}_2)$ -

4. krukhola, zda
obsah? paří
paří dr.

- paří sídlo

$T_S \cap L(H) = L$

Alternatieve

See voorbeeld

of prijsen

$w_i w_j w_i (w_i)$

alle w_i gr. object

relatieve waarde

a ludie

op de hand

gedeprimeerde

$H^1 \subseteq i \subseteq n : w_i$ 2. pasje \neq symbol a_i
ossible na 1. pasje $\neq w_i = w(a_i)$. Vlasy u,
gedeprimeerde. Příklad ho už ve stampku níže!

gedeprimeerde

H^1 vloerium na 2. pasje $T_S H$.

- jumbo

Polyed řešení $\rightarrow H^1$ tele prijma!
hotels vloerium

jeza

oelenbroek přip. cycli).

□

4.

Doktoře, se pro dnuj TS M již rozhodnutého,
že existuje učebz, učebním provede
alepoč' 10 kroků. Doktoře s výjimkou DTS a pod
i DTS.

a) Dílko (idea) = power DTS:

- Lze náš DTS M'lym nejdříve ověřit, že
me' na vstupe platí kód TS M (reparátora'
testu na členy) a DTS kontaktní kód.
- Když dle M' postupně krokom po kroku
učebz řídí delší max 9 znaku (později
zároveň vždy na Δ)
- Vžad kódům řídí základní odsícechují max 10 kroků.
- Počít mohou s provedenou 10 kroků, M' přijde
jí další skupinu.
- Vedenou skupinu mohou řídit a provádět profesor
pomocný nebo profesor 10 kroků a základní

Wózki' d'by a (pat záduj i uch our' uderete do koree a my' posho' dasz' may by is thy uch 'ignorant'. □

b) Dúzki (idea) - prouci NTS

plátno' násepe' udelenu' ušichy' nádne' zéšele w i obsiały' na w max. 10 kroku H.

Polel M ~~pol~~ budl schaper 10 kroku prouci' prije' i final očekuitre.

5.

Ukazte' ~~I~~ prohlí' u nepřehnošti' jazyka TS T
j' cásleine' rozhodnutelny', a so pres NTS i PTS.

a) NTS - idea dúzku

Lze učit NTS t' (klen) nejdří' se mén', ~~I~~ no uslova ma' konstruk' krok TS

mi' užšadlu' výgenerac' nárobu' vstup w progr! odesívanut' t' na w a polel seu prije, prije. Je uch očekuitre něco cestli'.

ad 5) DTS - idea di keru

- Cz. wikt DTS M', sleng' napisane mówiącza na
ostępuje zj. lorenzini' kord fts M.
- Následne M' postkupne - rzeką na em' pasce
śmuklae pro m'd a wiec slow generowanych
lexikograficzn.
- M' výdy na tańca problemy' śmuklae' pionerde
A kog. Polud mélkota' tańca & píjili'
- píjile -
 - jingle mówiącza konie obsałend cągi'
pański góra tēn' konfiguracji śmuklae
pro dalszą relację.
- Śmuklae wiodą wiodą głoszą oddilens!
a píjili wiodą hadza pionera výdy relacje
následujc' śmuklae dopy nowe! □

Judewicz - pro $\Sigma = \{a\}$

1) $\sin \varepsilon$ 2. WOE | # | $\sin a$ 1. WOE | # -

| # | $\sin \varepsilon$ 3. WOE | # | $\sin a$ 2. WOE | # | $\sin \varepsilon$ also ad 1. WOE | # | ...

a
b
c

6. 2 konstrukutive a postulate pomed. diagrammen TS /

Alen' prisjunk jærgle $L = \{a^{2^n} \mid n \geq 0\}$ / prisjunk:

Δ aaaaaa & Δ ^^c

prisjunk dølen' 2:

$\Delta a \# a \# a \# a \# \Delta$
- vijfdeleven
 $\Delta a \# \# \# a \# \# \# \Delta$

$\Delta a \# \# \# \# \# \# \# \Delta$

princip: λ aade stred, hvor rollere
druhy retree (suffix) retree & 1 prisjunk

a post konstruktiv po manich skrada.

$\Delta a \# \# \# \# \# \# \# \# \# \# \Delta$