

ASKE GÖS

A 35.) Beobachtungen: - bei leerem Wort geht M in Endlosschleife

$$\rightarrow f(w) = \begin{cases} 1, & \text{falls } w \text{ (endl.) eine } 1 \text{ enthält} \\ 1, & \text{sonst} \end{cases}$$

~~Wort 0000000000~~

Konsequenzen folgen:

Wort 00:

$$\rightarrow q_0 00 + 0 q_0 0 + 0 0 q_0 \sqcup + 0 0 q_0 \sqcup + \dots$$

Wort 010:

$$\rightarrow q_0 010 + 0 q_0 10 + 01 q_1 0 + 01 0 q_1 \sqcup + 01 0 q_1 \sqcup \xrightarrow{\text{Auszgabe}} 010 q_5(1)$$

A 36.)

- Idee:
 - stoppe bei leerer Eingabe
 - sonst gehe in Zustand q_1 bis ans Ende von Wort
- ⚠ $|w|=1 \rightarrow$
 - ersetze den Zustand q_2, q_3 jeweils durch Zeichen durch \sqcup
 - gehe in Zustand q_4 bis an den Anfang von Wort zurück
 - Stoppe am Anfang von Wort

$$\text{TM } M = (\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5\}, \Sigma, T, q_0, q_5, \delta)$$

mit $\Sigma = \{0, 1\}$, $T = \{0, 1, \sqcup\}$

$\delta: (x \in \{0, 1\})$

$q_0 \sqcup \sqcup R q_5$

$q_0 x x R q_1$

$q_1 x x R q_1$

$q_1 \sqcup \sqcup L q_2$

$q_2 \cancel{\sqcup} \sqcup L q_3 \Delta |w|=1$

Laut Skript \rightarrow nicht mögl.

$q_3 \sqcup \sqcup N q_5$

$q_3 x \sqcup L q_4$

$q_4 x x L q_4$

$q_4 \sqcup \sqcup R q_5$

Bereits konfigurationen:

Wort 0: $q_0 0 + 0 q_1 \sqcup + q_2 0 + q_3 \sqcup \sqcup + q_5 \sqcup$

Wort 0011: $q_0 0011 + 0 q_1 011 + 00 q_2 11 + 001 q_3 1 + 001 q_4 0$
 $+ 0011 q_5 \sqcup + 001 q_2 1 + 00 q_3 1 \sqcup + 0 q_4 0 \sqcup$
 $+ 0 q_4 0 \sqcup \sqcup + q_4 00 + q_4 \sqcup 00 + \sqcup q_5 00$

A37.)

Idee: ersetze "N" durch einmal "R" und
etwa "L"

$TM M = (Q, \Sigma, T, q_0, q_s, \delta)$

definiere $TM M' = (Q', \Sigma, T, q_0, q_s, \delta')$

mit $Q' = Q \cup \{\tilde{q} \mid q \in Q\}$

mit δ' : ersetze jede Zeile p, q, b, N, q in
der Tafel durch die Zeilen

p, q, b, R, \tilde{q} und \tilde{q}, x, x, L, q

mit $x \in T$

ASK Güg

A38.)

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad f(n) = 2^n \quad \forall n \geq 0$$

Strichdarstellung

- Idee:
- rechts von Eingabeblock (EB) schreiben wir Ausgabeblock (AB) und trennen die Blöcke durch Sonderzeichen #
 - zu Anfang # hinter EB abtrennen AB verdoppeln (durch Kopieren)

Details:

- 1.) gehe zu ersten \sqcup nach EB rechts, drücke dort #
- 2.) eins weiter nach rechts, drücke 1
- 3.) gehe nach links (über # hinaus) bis zum ersten Auftreten von \sqcup oder x, dann einen Schritt mit nach rechts
- 4.) falls # auf Arbeitsfeld (AF): fertig, gehe also Schritt nach rechts (erstes Feld AF) und stoppe
~~#~~ sonst (d.h. 1 auf AF) ersetze 1 durch + und gehe zum ersten Feld rechts neben # (erstes Feld AF)
- 5.) verdoppeln aktueller AB (mit unterprozedur *); weiter bei Punkt 3.

Klasse

Under procedure X:

- a.) falls 1 auf AF, drücke +
 - b.) gehe nach rechts zum ersten \sqcup und drücke 0
 - c.) gehe nach links bis zum ersten Auftreten von + und dann 1 Schritt nach rechts
 - d.) falls 1 auf AF, drücke + und weiter bei b.)
 - e.) sonst (d.h. 0 auf AF) = Verknüpfungsprozedur fortg; gehe zunächst nach rechts bis zum ersten \sqcup . Gehe dann zurück nach links bis # und verwandle währenddessen 0 und + zu 1. Gehe 1 Schritt weiter nach rechts (also erstes Feld von AB) und zurück zum Hauptprogramm.

Besspielt kann Figurenkon

(p = Lesekopf, mehrere versch. Zustände)

$\text{pill} \vdash \text{|||p} \sqcup \vdash \text{|||}\#p \sqcup \vdash \text{|||}\#\text{||}p \sqcup$ Schritt 1-2

$\vdash_{\text{PL}} \perp \# 1 \quad \vdash_{\text{PL}} \perp \# 1 \quad \vdash_{\text{PL}} \perp \# 1 \quad \vdash_{\text{PL}} \perp \# 1$

$T^* \vdash \#p\downarrow$ $T^* \vdash \#t\downarrow p\downarrow$ $T^* \vdash \#t\downarrow p\downarrow$ 56

$\vdash \text{H} \# p + 0 \vdash \vdash \text{H} \# p 0 \quad 5c$

$\vdash^* \# \top \rho \sqcup \vdash^* \# p \# \parallel \vdash^* \# p \parallel \vdash^* p \# \parallel \# \parallel$

$\vdash^* \vdash p || \# || \vdash^* \dots$