

AuB: 11. Übung (30.01.24)

Dienstag, 30. Januar 2024 10:18

zu HA 12) s1.)

- A ist T-entscheidbar $A \subseteq \Sigma^*$
 - χ_A ist T-berechenbar $\chi_A: \Sigma^* \mapsto \{0,1\}$
 - f ist T-berechenbar $f: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$
- } Voraussetzung

Dann: • $f^{-1}(A) = \{w \in \Sigma^* \mid \bigvee_{u \in A} (f(w) = u)\}$ Funktion $f: X \rightarrow Y$

\rightarrow ist T-entscheidbar

$\chi_{f^{-1}(A)}$ ist T-berechenbar

$B \subseteq X: f(B) =_{df} \{y \in Y \mid \bigvee_{x \in B} (f(x) = y)\}$

Bild in B

$A \subseteq Y: f^{-1}(A) =_{df} \{x \in X \mid \bigvee_{y \in A} (f(x) = y)\}$

Urbild von A

zu HA 12) s2):

REC ist abgeschlossen bzgl. Vereinigung, d.h. wenn $L_1, L_2 \in \text{REC}$, dann $L_1 \cup L_2 \in \text{REC}$

Es sei $L_1, L_2 \in \text{REC}$. Dann gibt es ein passendes Alphabet Σ

mit • $L_1 \subseteq \Sigma^* \wedge L_1$ ist T-entscheidbar, d.h. χ_{L_1} ist T-berechenbar

• $L_2 \subseteq \Sigma^* \wedge L_2$ ist T-entscheidbar, d.h. χ_{L_2} ist T-berechenbar

Behaupt.: $\chi_{L_1 \cup L_2}$ ist T-berechenbar, d.h. es gibt eine TM M , die $\chi_{L_1 \cup L_2}$ berechnet

Endliche Automaten HA 9 - Produktautomaten

m1.) (Diese Aufgabe ist eine mündliche Hausaufgabe, die nicht bewertet wird.)

Wir betrachten die folgenden Sprachen

$L_1 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w| \geq 3 \text{ und das drittletzte Zeichen von } w \text{ ist } 1\}$ und

$L_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w|_1 \equiv_3 2\}$

Konstruieren Sie deterministische endliche Automaten A_1, A_2 und A_3 , so dass

a) $L(A_1) = L_1$

b) $L(A_2) = L_2$

c) $L(A_3) = L_1 \setminus L_2$

Gegeben sind $A_i = (Q_i, \Sigma, \delta_i, q_{0i}, F_i)$ für $i \in \{1,2\}$

Produktautomat $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ ist definiert durch: $Q =_{df} Q_1 \times Q_2$

$q_0 =_{df} (q_{01}, q_{02})$

$\delta((q_1, q_2), x) =_{df} (\delta_1(q_1, x), \delta_2(q_2, x))$

$F =_{df} \{(q_1, q_2) \mid q_1 \in F_1 \wedge q_2 \in Q_2 \setminus F_2\}$

// $L_1 \setminus L_2 = L_1 \cap \bar{L}_2 = F_1 \times (Q_2 \setminus F_2)$

9) a) $L'_1 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w| \geq 2 \wedge \text{vorletzte Zeichen ist } 1\}$

Mögliche Ketten:

$\begin{matrix} 00 \\ 01 \end{matrix} \notin L'_1$

$\begin{matrix} 10 \\ 11 \end{matrix} \in L'_1$

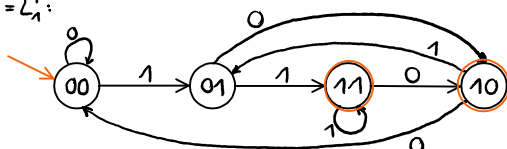
$[00] = \{\lambda, 0, 00, 000, 100, \dots\}$

$[01] = \{1, 01, 001, 101, \dots\}$

$[10] = \{10, 010, 110, \dots\}$

$[11] = \{11, 011, 111, \dots\}$

$L(A_1) = L'_1$:



9b) $L_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w|_1 \equiv_3 2\}$

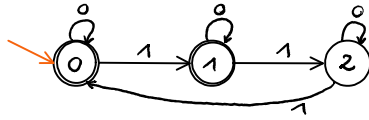
$\bar{L}_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w|_1 \equiv_3 0 \vee |w|_1 \equiv_3 1\}$

$\langle 0 \rangle = \{ \lambda, 0, 00, 000, \dots, 111, 0111, \dots \}$

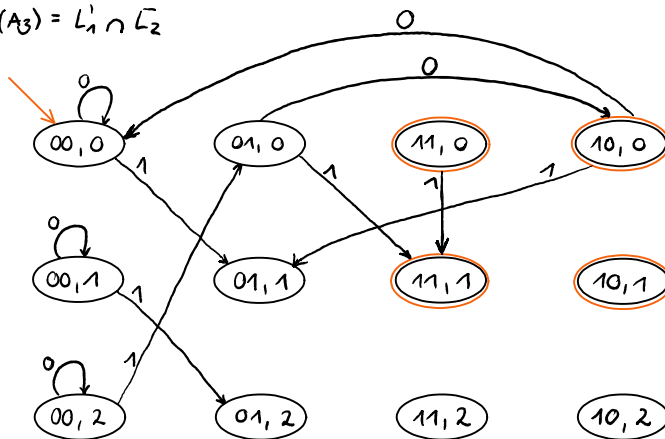
$\langle 1 \rangle = \{ 1, 01, 10, \dots, 1111 \dots \}$

$\langle 2 \rangle = \{ 11, \dots \}$

$L(A_2) = \bar{L}_2 :$



9c) $L(A_3) = L_1' \cap \bar{L}_2$



→ Pfeile analog in anderen Ebenen