

Kellerautomaten

Definition Nichtdeterministischer Kellerautomat

Ein nichtdeterministischer Kellerautomat $KA = (X, K, k_0, S, s_0, \delta, F)$ besteht aus:

X : Eingabealphabet

K : Kelleralphabet

k_0 : Kellerstartsymbol $\in K$

S : Zustandsmenge

s_0 : Startzustand $\in S$

δ : Zustandsübergangsfunktion : $\delta : S \times (X \cup \{\epsilon\}) \times K \rightarrow P_{endl}(S \times K^*)$

F : Menge der Endzustände $\subseteq S$

Definition Konfiguration eines Kellerautomaten

Die Konfiguration eines Kellerautomaten KA ist ein Triple (s, w, l) :

$s \in S$: Aktueller Zustand

$w \in X^*$: Resteingabe

$l \in K^*$: Wort auf dem Keller

Aufgabe 1

Konstruieren sie einen Kellerautomat der die Sprache L akzeptiert. Für $L =$

a)

$$\{a^n b^n c^m d^m \mid n, m \in \mathbb{N}\}$$

b)

$$\{a^n b^m c^m d^n \mid n, m \in \mathbb{N}\}$$

c)

$$\{a^n b^m a^n \mid n, m \in \mathbb{N}\}$$

d)

$$\{a^{2n} b^n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

e)

$$\{a^m b^n \mid m \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}_0, m > n\}$$

f)

$$\{a^m b^n c^i \mid m \in \mathbb{N}_0, n, i \in \mathbb{N}, m + n = i\}$$

g)

$$\{a^m c^i b^n \mid m \in \mathbb{N}_0, n, i \in \mathbb{N}, m + n = i\}$$

h)

$$\{a^m b^n c^i d^{m+n+k+i+j} e^k \mid m, n, i, j, k \in \mathbb{N}\}$$

Aufgabe 2

Sei $L = \{a^m b^n c^l b^{n+2} a^{m+k} \mid m, n, l \in \mathbb{N}, k \in \mathbb{N}_0\}$.

Geben sie einen deterministischen Kellerautomaten KA an, mit $L(KA) = L$. (Wi-Se19/20)

Aufgabe 3

Konstruieren sie einen deterministischen Kellerautomaten, der die Sprache $L = \{b^n a \mid n \in \mathbb{N}\}$ akzeptiert. (SoSe 17 Probe).

Aufgabe 4

Konstruieren sie einen deterministischen Kellerautomaten, der die Sprache $L = \{a^n b^{2n} c^m \mid n \in \mathbb{N}, m \in \mathbb{N}_0\}$ im Endzustand akzeptiert. (SoSe 20).

Aufgabe 5

Konstruieren sie einen deterministischen Kellerautomaten, der die Sprache $L = \{a^{2m} b^n d^n e^m f^l \mid m, n \in \mathbb{N}, l \in \mathbb{N}_0\}$ akzeptiert. (SoSeProbe 20).

Aufgabe 6

Konstruieren sie einen deterministischen Kellerautomaten, der die Sprache $L = \{a^n b a^m \mid m, n \in \mathbb{N}; m \geq n\}$ akzeptiert. (SoSe 17).