

Aufgabenübersicht

1) Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen	2
2) Kellerautomat	3
3) Binary Decision Diagram (BDD)	4

Aufgabe 1**2013-B-01****Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen**

Zeigen Sie mithilfe des Pumping-Lemmas, dass die Sprache

$$L = \{a^k b^l c^m \mid k < l < m\}$$

nicht kontextfrei ist.

Aufgabe 2**2013-B-02****Kellerautomat**

Gegeben sei folgende Sprache L

$$L = \{u\#v \mid u, v \in \{a, b\}^*, u = a^i b^n a^k, v = a^l b^n a^m; i < m; k < l; i, k, l, m, n \geq 1\}.$$

Es gilt beispielsweise

$$\begin{aligned} ab^3 a \# a^4 b^3 a^6, a^2 b a^2 \# a^7 b a^5 &\in L; \\ ab \# ab, a^8 b a^7 \# a b a, ab^5 a \# a^6 b^2 a^7 &\notin L. \end{aligned}$$

L ist also die Sprache aller Wörter w , die, getrennt durch $\#$, aus zwei Teilen der Form $a^* b^* a^*$ bestehen, also $w = u\#v$. Dabei ist die Anzahl der b 's in beiden Teilen gleich und die Anzahl der a 's **vor** dem b in u kleiner als die Anzahl der a 's **nach** dem b in v und die Anzahl der a 's **nach** dem b in u kleiner als die Anzahl der a 's **vor** dem b in v .

Geben Sie einen deterministischen Kellerautomaten $KA = (E, S, K, \delta, s_0, k_0, F)$ mit $L(KA) = L$ an. Geben Sie KA vollständig an.

$$KA = (\{ \quad \}, \{ \quad \}, \{ \quad \}, \delta, s_0, k_0, \{ \quad \})$$

$\delta :$

Aufgabe 3**2013-B-03****Binary Decision Diagram (BDD)**

Gegeben sei die Boolesche Funktion

$$f : \mathbb{B}^3 \rightarrow \mathbb{B} : f(x, y, z) = \overline{(x \oplus z)} \vee \bar{y}$$

Erstellen Sie für die Funktion f ein Binary Decision Diagram mit der Variablenreihenfolge $x \rightarrow y \rightarrow z$. Lesen Sie aus dem berechneten BDD einen Booleschen Ausdruck in disjunktiver Normalform (DNF) ab.

Bemerkung: Die abgebildete Tabelle können Sie für Ihren Lösungsweg nutzen, sie wird aber nicht bewertet.

x	y	z	$\overline{x \oplus z}$	$\overline{(x \oplus z)} \vee \bar{y}$
0	0	0		
0	0	1		
0	1	0		
0	1	1		
1	0	0		
1	0	1		
1	1	0		
1	1	1		

Disjunktive Normalform (DNF): $f(x, y, z) =$