

1. Problem

Welche der folgenden Aussagen sind richtig?

- (a) Die Formel $(s \wedge \neg w) \rightarrow \text{True}$ ist eine Tautologie.
- (b) Die Formel $(s \rightarrow w) \rightarrow (g \vee \neg s \vee w)$ ist unerfüllbar.
- (c) Die Formel $\text{False} \rightarrow (s \wedge \neg w)$ ist eine Tautologie.
- (d) Die Formel $((s \rightarrow g) \wedge (s \rightarrow w)) \rightarrow (s \rightarrow (w \wedge g))$ ist eine Tautologie.
- (e) Die Formel $w \wedge (\text{False} \wedge (\text{True} \vee s)) \wedge g \wedge s$ ist erfüllbar aber keine Tautologie.
- (f) Die Formel $(w \wedge s) \vee (\neg w \wedge \neg s) \vee (s \wedge \neg w) \vee (\neg s \wedge w)$ ist eine Tautologie.
- (g) Die Formel $(\neg b \wedge (n \rightarrow b)) \rightarrow \neg n$ ist eine Tautologie.
- (h) Die Formel $(w \vee \neg(n \rightarrow b)) \wedge (s \rightarrow w)$ ist unerfüllbar.
- (i) Die Formel $(w \vee s) \wedge (w \vee \neg s) \wedge (\neg w \vee \neg s) \wedge (\neg w \vee s)$ ist unerfüllbar.
- (j) Die Formel $((s \rightarrow (w \wedge g)) \wedge (w \rightarrow n)) \rightarrow ((g \rightarrow \neg b) \rightarrow (s \rightarrow b))$ ist erfüllbar aber keine Tautologie.

Solution

- (a) Wahr.
- (b) Falsch. Die Formel ist *eine Tautologie*.
- (c) Wahr.
- (d) Wahr.
- (e) Falsch. Die Formel ist *unerfüllbar*.
- (f) Wahr.
- (g) Wahr.
- (h) Falsch. Die Formel ist *erfüllbar aber keine Tautologie*.
- (i) Wahr.
- (j) Wahr.

2. Problem

Sei $\mathcal{B} = \langle B; +, \cdot, \sim, 0, 1 \rangle$ eine Boolesche Algebra und sei $F = x_1 + (\sim(x_2) \cdot x_1)$ ein Boolescher Ausdruck. Welche der folgenden Aussagen ist richtig?

- (a) F ist äquivalent zur Booleschen Funktion $f : B^2 \rightarrow B$ definiert als:

s_1	s_2	$f(s_1, s_2)$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	0

- (b) F ist äquivalent zur Booleschen Funktion $f : B^2 \rightarrow B$ definiert als:

s_1	s_2	$f(s_1, s_2)$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

- (c) F ist äquivalent zur Booleschen Funktion $f : B^2 \rightarrow B$ definiert als:

s_1	s_2	$f(s_1, s_2)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

- (d) F ist äquivalent zur Booleschen Funktion $f : B^2 \rightarrow B$ definiert als:

s_1	s_2	$f(s_1, s_2)$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1

- (e) Keine der Aussagen ist stimmig.

Solution

- (a) Falsch
- (b) Falsch
- (c) Falsch
- (d) Wahr
- (e) Falsch

3. Problem

Welche der folgenden Aussagen ist immer richtig, wenn $\mathcal{B} = \langle B; +, \cdot, \sim, 0, 1 \rangle$ eine Boolesche Algebra ist?

- (a) Für alle $a, b \in B$ gilt $a + b = a + \sim(b)a$.
- (b) Für alle $a, b \in B$ gilt $a + b = a + \sim(a)b$.
- (c) Für alle $a \in B$ gilt $a + \sim(a) = 1$.
- (d) $\langle B; \cdot, 1 \rangle$ ist ein Ring.
- (e) Für alle $a \in B$ gilt $a \cdot \sim(a) = 1$.

Solution

- (a) Falsch.
- (b) Wahr. Die Gleichung bezeichnet eines der Absorptionsgesetze.
- (c) Wahr. Dies ist eines der Grundgesetze der Booleschen Algebra.
- (d) Falsch.
- (e) Falsch.

4. Problem

Betrachten Sie die formalen Sprachen $L = \{\epsilon, 0, 10, 100, 110\}$, $M = \{1, 11, 101, 111\}$ und $N = \{0, 1\}^*$. Welche der folgenden Aussagen sind richtig?

- (a) $(L \cap M) \cup N = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$
- (b) $L \cup M = \{0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$
- (c) $(L \cup M) \cap N = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$
- (d) Keine der Antworten

- (e) $(L \cup M) \cap N = \{\epsilon, 1, 11, 101, 111\}$
- (f) $(L \cup M) \cap N = \{0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$
- (g) $(L \cup M) \cap N = \{\epsilon, 0, 10, 100, 110\}$
- (h) $L \cap N = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 100\}$
- (i) $(L \cup M) \cap N = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$
- (j) $L \cup M = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111\}$

Solution

- (a) Falsch.
- (b) Falsch.
- (c) Falsch.
- (d) Falsch.
- (e) Falsch.
- (f) Falsch.
- (g) Falsch.
- (h) Falsch.
- (i) Wahr.
- (j) Wahr.

5. Problem

Betrachten Sie die folgende Grammatik $G = (\{C, V\}, \{v, o\}, R, C)$.

Regeln R der Grammatik G :

$$\begin{aligned} C &\rightarrow \epsilon \mid Vv \\ V &\rightarrow vV \mid C \end{aligned}$$

Welche der folgenden Aussagen sind im Bezug auf diese Grammatik korrekt?

- (a) Die Grammatik erzeugt eine kontextfreie Sprache
- (b) Die Grammatik ist beschränkt
- (c) Keine der Aussagen ist korrekt
- (d) Die Grammatik erzeugt eine rekursiv aufzählbare Sprache
- (e) Die Grammatik erzeugt eine reguläre Sprache
- (f) Die Grammatik ist kontextsensitiv
- (g) Die Grammatik ist rechtslinear
- (h) Die Grammatik ist kontextfrei
- (i) Die Grammatik erzeugt eine beschränkte Sprache
- (j) Die Grammatik erzeugt eine kontextsensitive Sprache

Solution

- (a) Wahr
- (b) Falsch
- (c) Falsch

- (d) Wahr
- (e) Wahr
- (f) Falsch
- (g) Falsch
- (h) Wahr
- (i) Wahr
- (j) Wahr

6. Problem

Welche der folgenden Ableitungen sind im Bezug auf die Grammatik $G = (\{S, T, U\}, \{a, b, c\}, R, S)$ korrekt? (Die Ableitung kann auch partiell sein.)

Regeln R der Grammatik G :

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aTb \mid aU \mid \epsilon \\ aTb &\rightarrow aaaTbb \mid aaTbbb \mid bTa \mid Sbb \\ U &\rightarrow aaU \mid Sc \end{aligned}$$

- (a) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow aaTbbb \Rightarrow aaaaTbbbb \Rightarrow aaaaaTbbbbb \Rightarrow aaaabTabbbbb$
- (b) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow STbb \Rightarrow aUbb \Rightarrow aScbb \Rightarrow aaUcbb$
- (c) $T \Rightarrow aTb \Rightarrow aaaTbb \Rightarrow aaaaTbbbb \Rightarrow aaaaaTbbbbb$
- (d) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow aaaaTbbbb \Rightarrow aaaaaTbbbbb \Rightarrow aaaabTabbbbb$
- (e) $S \Rightarrow aaaaaaTbbbbb \Rightarrow aaaTbb \Rightarrow aaaaTbbbb \Rightarrow aTb \Rightarrow aaaaaaTbbbbb$
- (f) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow aaTbbb \Rightarrow aSbbbb \Rightarrow aaUbbbb$
- (g) $aaaaTbbbbb \Rightarrow aTb \Rightarrow aaTbbb \Rightarrow aaaTbbbb \Rightarrow S \Rightarrow aaaaaTbbbbb$
- (h) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow aaTbbb \Rightarrow aaaTbbbb \Rightarrow aaaaaTbbbbb \Rightarrow aaaaaaTbbbbb$
- (i) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow Sbb$
- (j) $S \Rightarrow aTb \Rightarrow aaaTbb \Rightarrow aaaaaTbbbbb \Rightarrow aaaaaSbbbbb$

Solution

- (a) Wahr
- (b) Falsch
- (c) Falsch
- (d) Falsch
- (e) Falsch
- (f) Wahr
- (g) Falsch
- (h) Wahr
- (i) Wahr
- (j) Falsch

7. Problem

Welche der folgenden Aussagen bezüglich der Chomsky-Hierarchie sind wahr?
Beachten Sie:

- \mathcal{L}_3 ist die Menge der regulären Sprachen.
- \mathcal{L}_2 ist die Menge der kontextfreien Sprachen.
- \mathcal{L}_1 ist die Menge der kontextsensitiven Sprachen.
- \mathcal{L}_0 ist die Menge der rekursiv aufzählbaren Sprachen.
- \mathcal{L} ist die Menge der formalen Sprachen.

(Mit \subset bezeichnen wir die echte Mengeninklusion.)

- (a) $\mathcal{L}_1 \subset \mathcal{L} \subset \mathcal{L}_2 \subset \mathcal{L}_0$
- (b) $\mathcal{L}_0 \subset \mathcal{L}$
- (c) $\mathcal{L}_0 \subseteq \mathcal{L}$
- (d) Alle regulären Sprachen sind auch rekursiv aufzählbar
- (e) $\mathcal{L}_0 \subset \mathcal{L}_1 \subset \mathcal{L} \subset \mathcal{L}_3 \subset \mathcal{L}_2$
- (f) Die Chomsky-Hierarchie ist eine Hierarchie über Grammatiken
- (g) Die Chomsky-Hierarchie ist eine Hierarchie über formale Sprachen und Grammatiken
- (h) Eine rekursiv aufzählbare Sprache ist auch beschränkt
- (i) Eine rekursiv aufzählbare Sprache ist auch kontextsensitiv
- (j) Alle regulären Sprachen sind auch kontextsensitiv

Solution

- (a) Falsch
- (b) Wahr
- (c) Falsch
- (d) Wahr
- (e) Falsch
- (f) Falsch
- (g) Falsch
- (h) Falsch
- (i) Falsch
- (j) Wahr

8. Problem

Betrachten Sie die Turingmaschine $M = (\{s, t, r, q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a, b, c\}, \{\vdash, a, b, c, \sqcup\}, \vdash, \sqcup, \delta, s, t, r)$ mit δ

	\vdash	a	b	c	\sqcup
s	(s, \vdash, R)	(q_0, \vdash, R)	(r, \sqcup, R)	1	2
q_0	\cdot	(q_0, a, R)	(q_0, b, R)	(q_0, c, R)	(q_1, \sqcup, L)
q_1	(r, \vdash, R)	(r, \sqcup, R)	3	(r, \sqcup, R)	\cdot
q_2	4	(q_2, a, L)	(q_2, b, L)	(q_2, c, L)	\cdot
q_3	\cdot	(r, \sqcup, R)	(r, \sqcup, R)	(r, \sqcup, R)	5

Beantworten Sie die folgenden Fragen bezüglich den Lücken in der Zustandstabelle, sodass $L(M) = \{a^n cb^n \mid n \geq 0\}$. Beachten Sie, dass \cdot einen beliebigen Übergang anzeigt (diese Situationen werden nicht erreicht). Die Übergänge für die Zustände t und r sind ebenfalls irrelevant, da diese Zustände nie mehr verlassen werden können.

- (a) (t, \sqcup, R) gehört in Lücke 1
- (b) (r, \sqcup, R) gehört in Lücke 1
- (c) (q_3, \sqcup, R) gehört in Lücke 2
- (d) (s, \vdash, L) gehört in Lücke 4
- (e) (q_0, \vdash, R) gehört in Lücke 4
- (f) (q_2, \sqcup, L) gehört in Lücke 3
- (g) (r, \sqcup, R) gehört in Lücke 5
- (h) (q_2, \sqcup, L) gehört in Lücke 5
- (i) (q_3, \sqcup, L) gehört in Lücke 2
- (j) (q_2, \sqcup, R) gehört in Lücke 3

Solution

	\vdash	a	b	c	\sqcup
s	(s, \vdash, R)	(q_0, \vdash, R)	(r, \sqcup, R)	(q_3, \sqcup, R)	(r, \sqcup, R)
q_0	\cdot	(q_0, \mathbf{a}, R)	(q_0, \mathbf{b}, R)	(q_0, \mathbf{c}, R)	(q_1, \sqcup, L)
q_1	(r, \vdash, R)	(r, \sqcup, R)	(q_2, \sqcup, L)	(r, \sqcup, R)	\cdot
q_2	(s, \vdash, R)	(q_2, \mathbf{a}, L)	(q_2, \mathbf{b}, L)	(q_2, \mathbf{c}, L)	\cdot
q_3	\cdot	(r, \sqcup, R)	(r, \sqcup, R)	(r, \sqcup, R)	(t, \sqcup, R)

- (a) Falsch
- (b) Falsch
- (c) Falsch
- (d) Falsch
- (e) Falsch
- (f) Wahr
- (g) Falsch
- (h) Falsch
- (i) Falsch
- (j) Falsch