

Grundbegriffe der Informatik

Aufgabenblatt 2

Matr.nr.:

--	--	--	--	--	--	--

Nachname:

--

Vorname:

--

Tutorium:

Nr.

--

Name des Tutors:

--

Ausgabe: 29. Oktober 2014

Abgabe: 7. November 2014, 12:30 Uhr
im GBI-Briefkasten im Untergeschoss
von Gebäude 50.34

Lösungen werden nur korrigiert, wenn sie

- rechtzeitig,
- in Ihrer eigenen Handschrift,
- mit dieser Seite als Deckblatt und
- in der oberen **linken** Ecke zusammengeheftet abgegeben werden.

Vom Tutor auszufüllen:

erreichte Punkte

Blatt 2:

/ 17 + 2

Blätter 1 – 2:

/ 32 + 5

Aufgabe 2.1 (4 Punkte)

Die Sprache L enthalte genau jene Worte aus $\{a, b, c\}^*$, bei denen auf ein b kein a folgt und auf ein c weder ein a noch ein b .

- Geben Sie die Sprache L in der Form $\{w \in \{a, b, c\}^* \mid \dots\}$ an.
- Geben Sie drei Sprachen L_1, L_2 und L_3 so an, dass jede der drei Sprachen unendlich viele Worte enthält und $L = L_1 \cdot L_2 \cdot L_3$ gilt.
- Geben Sie zwei Sprachen L_1 und L_2 so an, dass $L = L_1 \cdot L_2$ sowie $L = L_2 \cdot L_1$ gelten.

Aufgabe 2.2 (4 Punkte)

Eine Folge $(x_n)_{n \in \mathbb{N}_0}$ ganzer Zahlen sei definiert durch die Festlegungen

$$x_0 = 1,$$

$$\forall n \in \mathbb{N}_0: x_{n+1} = (-1)^{n+1} 2^n - x_n.$$

Beweisen Sie durch vollständige Induktion:

$$\forall n \in \mathbb{N}_0: x_n = (-2)^n.$$

Aufgabe 2.3 (1+4+1=6 Punkte)

Es sei $A = \{a, b\}$. Eine Abbildung $f: A^* \rightarrow A^*$ sei induktiv wie folgt definiert:

$$f(\varepsilon) = \varepsilon,$$

$$\forall v \in A^* \forall x \in A: f(xv) = f(v)xf(v).$$

- Geben Sie $f(ab)$ und $f(aba)$ an.
- Beweisen Sie durch vollständige Induktion:

$$\forall n \in \mathbb{N}_0 \forall w \in A^n: |f(w)| = 2^{|w|} - 1.$$

- Wie viele Kilometer Platz bräuchte man ungefähr, um das Wort $f(f(f(f(ab))))$ hinzuschreiben, wenn man für jedes Zeichen 1 mm benötigt? Die Angabe von 3 signifikanten Stellen genügt.

Aufgabe 2.4 (3 Punkte)

Es sei A ein Alphabet. Für jedes Wort $w \in A^*$ ist sein *Spiegelbild* das Wort $\tilde{w} \in A^*$, für welches gilt:

- $|\tilde{w}| = |w|$;
- $\forall i \in \{0, 1, \dots, |w| - 1\}: \tilde{w}_i = w_{|w|-i-1}$.

Definieren Sie induktiv eine Abbildung $f: A^* \rightarrow A^*$ so, dass

$$\forall w \in A^*: f(w) = \tilde{w}.$$

Lassen Sie sich dabei von der induktiven Definition der vorangegangenen Aufgabe inspirieren.

Hinweis: Wie auf den Vorlesungsfolien erwähnt schreiben wir bei einem Wort w für einzelne Symbole statt $w(i)$ gelegentlich kürzer w_i .

***Aufgabe 2.5 (2 Extrapunkte)**

Hinweis zum Lesen: Bei dem nachfolgend auftretenden Symbol ω handelt es sich um ein kleines griechisches „omega“ (und nicht um ein lateinisches „w“).

Es sei A ein Alphabet. Eine Abbildung $\mu: \mathbb{N}_0 \rightarrow A$ heißt ω -Wort über A . Mit A^ω bezeichnen wir die Menge aller ω -Wörter. Eine Teilmenge L von A^ω heißt ω -Sprache. Für jedes ω -Wort μ über A , jeden Index $i \in \mathbb{N}_0$ und jeden Index $j \in \mathbb{N}_0$ mit $j \geq i$, sei $\mu_{i,j}$ das Wort $v \in A^*$ der Länge $j - i + 1$, für welches gilt:

$$\forall k \in \{0, 1, \dots, |v| - 1\}: v_k = \mu(i + k).$$

Für jedes Wort $v \in A^*$ sei v^ω jenes ω -Wort μ über A , für das gilt:

$$\forall i \in \mathbb{N}_0: \mu_{i, |v|, (i+1) \cdot |v| - 1} = v.$$

Ein ω -Wort μ über A heißt *periodisch*, wenn es ein Wort $v \in A^*$ gibt derart, dass $\mu = v^\omega$.

- Geben Sie die ω -Sprache aller periodischen ω -Wörter in der Form $\{v \in A^\omega \mid \dots\}$ an.
- Geben Sie ein ω -Wort über $\{a, b\}$ an, das nicht periodisch ist.

Ein ω -Wort μ über A heißt *schließlich periodisch*, wenn es ein Wort $v \in A^*$ und einen Versatz $n \in \mathbb{N}_0$ gibt derart, dass gilt:

$$\forall i \in \mathbb{N}_0: \mu_{n+i, |v|, n+(i+1) \cdot |v| - 1} = v.$$

- Geben Sie ein ω -Wort über $\{a, b\}$ an, das schließlich periodisch ist.
- Geben Sie ein ω -Wort über $\{a, b\}$ an, das nicht schließlich periodisch ist.

Nur noch
Fragezeichen
im Kopf?
Es wird Zeit,
mal was
ohne Mathe
zu machen?



Plane mit
uns das
Eulenfest!

Dienstag
04.11.2014
19:15
SR -120, Gebäude
50.34