

Grundbegriffe der Informatik Musterlösung zu Aufgabenblatt 13

Aufgabe 13.1 (3 Punkte)

Gegeben sei die Relation $R = \{(a, b), (c, d) \in \mathbb{N}_0^2 \times \mathbb{N}_0^2 \mid a + d = b + c\}$.

Ist R

- reflexiv?
- symmetrisch?
- transitiv?

Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

Lösung 13.1

- Die Relation ist reflexiv: $(a, b)R(a, b) \iff a + b = b + a$, was nach Kommutativität der Addition gegeben ist.
- Die Relation ist symmetrisch: $(a, b)R(c, d) \iff a + d = b + c \iff c + b = d + a \iff (c, d)R(a, b)$.
- Die Relation ist transitiv:

$$\begin{aligned} (a, b)R(c, d) \wedge (c, d)R(e, f) &\iff \\ a + d = b + c \wedge c + f = d + e &\iff \\ a + d + f = b + c + f \wedge b + c + f = b + d + e &\iff \\ a + d + f = b + d + e &\iff \\ a + f = b + e &\iff (a, b)R(e, f) \end{aligned}$$

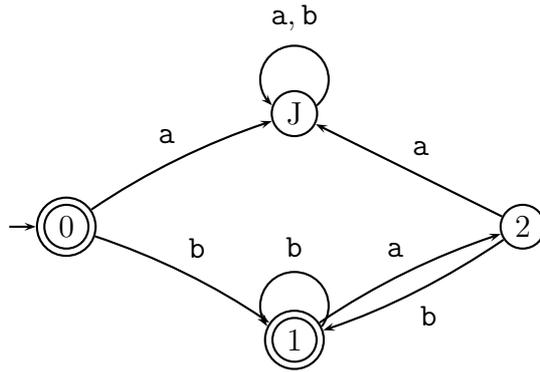
Aufgabe 13.2 (3+4 Punkte)

Sei $L \in \{a, b\}^*$ folgendermaßen definiert: Wenn in $w \in L$ ein a vorkommt, befindet sich unmittelbar vor und nach diesem a ein b .

Hinweis: Ein Wort, das kein a enthält, erfüllt diese Bedingung und ist daher in L .

- a) Geben Sie einen endlichen Akzeptor A an, für den gilt $L(A) = L$.
- b) Bestimmen Sie alle Nerode-Äquivalenzklassen zu L und geben Sie zu jeder Klasse einen regulären Ausdruck an.

Lösung 13.2



a)

b) Es gibt 4 Nerode Äquivalenzklassen.

$$[\varepsilon] : \langle \emptyset^* \rangle$$

$$[b] : \langle b(b|ab)^* \rangle$$

$$[ba] : \langle b(b|ab)^* a \rangle$$

$$[a] : \langle (a|b(b|ab)^* aa)(a|b)^* \rangle$$

Aufgabe 13.3 (2+3+3 Punkte)

Gegeben sei ein Alphabet A . Für alle $x, y \in A$ und alle $w \in A^*$ seien die Funktionen $f_x : A^* \rightarrow A^*$ und $f : A^* \rightarrow A^*$ definiert:

$$f_x(\varepsilon) = x,$$

$$f_x(xw) = f_x(w),$$

$$f_x(yw) = xf_y(w), \text{ für } x \neq y \text{ und } y \in A$$

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

$$f(xw) = f_x(w)$$

a) Es sei $A = \{0, 1\}$. Bestimmen Sie $f(0001011)$ und geben Sie die einzelnen Schritte an.

b) Zeigen Sie: $\forall x \in A, \forall w \in A^* : |f_x(w)| \leq |w| + 1$.

c) Zeigen Sie, dass für alle $w \in A^*$ gilt: $f_x(w)$ enthält kein Teilwort der Form zz , mit beliebigem $z \in A$.

Lösung 13.3

$$\begin{aligned} \text{a) } f(0001011) &= f_0(001011) = f_0(01011) = f_0(1011) = 0f_1(011) = 01f_0(11) = \\ &010f_1(1) = 010f_1(\varepsilon) = 0101 \end{aligned}$$

b) Wir beweisen die Behauptung durch Induktion nach $|w|$.

Induktionsanfang: $w = \varepsilon : f_x(\varepsilon) = x \Rightarrow |f_x(\varepsilon)| = |x| = 1 \leq |\varepsilon| + 1 \checkmark$

Induktionsvoraussetzung:

Für ein beliebiges, aber festes w , mit $|w| = n$, $n \in \mathbb{N}_0$ gilt: $\forall x \in A : |f_x(w)| \leq |w| + 1$.

Induktionsschluss: Wir zeigen, dass die Eigenschaft auch für $w' = y \cdot w$, mit $|w'| = n + 1$, $y \in A$ gilt und unterscheiden dabei:

$$y \neq x: |f_x(w')| = |f_x(yw)| = |x \cdot f_y(w)| = |f_y(w)| + 1 \stackrel{\text{nach IV}}{\leq} |w| + 1 + 1 = |w'| + 1.$$

$$y = x: |f_x(w')| = |f_x(xw)| = |f_x(w)| \stackrel{\text{nach IV}}{\leq} |w| + 1 \leq |w'| + 1.$$

c) Wir beweisen die Behauptung durch Induktion nach $|w|$.

Induktionsanfang: $w = \varepsilon : f_x(\varepsilon) = x \Rightarrow$ kein Teilwort der Form zz , mit $z \in A$. \checkmark

Induktionsvoraussetzung:

Für ein beliebiges, aber festes w , mit $|w| = n$, $n \in \mathbb{N}_0$ gilt: $\forall x \in A : f_x(w)$ enthält kein Teilwort der Form zz , mit beliebigem $z \in A$.

Induktionsschluss: Wir zeigen wieder, dass die Eigenschaft auch für $w' = y \cdot w$, mit $|w'| = n + 1$, $y \in A$ gilt und unterscheiden dabei:

$y \neq x: f_x(w') = f_x(yw) = x \cdot f_y(w) \stackrel{\text{nach IV}}{\Rightarrow} f_y(w)$ enthält kein Teilwort der Form zz . Aus der Definition der Funktion f_x folgt, dass f_x mit x beginnt bzw f_y mit y beginnt. Aus $x \neq y$ folgt: $f_x(w')$ enthält kein Teilwort der Form zz

$y = x: f_x(w') = f_x(xw) = f_x(w) \stackrel{\text{nach IV}}{\Rightarrow} f_x(w)$ enthält kein Teilwort der Form zz .