

Grundbegriffe der Informatik

Musterlösung zu Aufgabenblatt 2

Aufgabe 2.1 (2+2 Punkte)

Gegeben seien die Mengen A , B und eine Relation R von A in B .

Geben Sie jeweils eine prädikatenlogische Formel für folgende Aussagen an:

a) R ist eine rechtstotale Relation.

$$\forall b \in B : \exists a \in A : (a, b) \in R$$

b) R ist eine linkseindeutige Relation.

$$\begin{aligned} &\forall a_1 \in A : \forall a_2 \in A : \forall b_1 \in B : \forall b_2 \in B : \\ &((a_1, b_1) \in R \wedge (a_2, b_2) \in R \wedge a_1 \neq a_2) \Rightarrow b_1 \neq b_2 \end{aligned}$$

oder

$$\forall a_1 \in A : \forall a_2 \in A : \forall b \in B : ((a_1, b) \in R \wedge (a_2, b) \in R) \Rightarrow a_1 = a_2$$

Aufgabe 2.2 (3 Punkte)

Sei A ein Alphabet.

Beweisen Sie für alle Wörter $w_1 \in A^*$, $w_2 \in A^*$, $w_3 \in A^*$: $(w_1 \cdot w_2) \cdot w_3 = w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3)$

Sei $|w_1| = n$, $|w_2| = m$, $|w_3| = k$.

Wir zeigen, dass $|(w_1 \cdot w_2) \cdot w_3| = |w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3)| = n + m + k$ gilt:

$$|(w_1 \cdot w_2) \cdot w_3| = (n + m) + k = n + m + k$$

$$|w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3)| = n + (m + k) = n + m + k$$

Weiterhin gilt $|w_1 \cdot w_2| = n + m$ und $|w_2 \cdot w_3| = m + k$

Wir zeigen nun, dass $\forall i \in \mathbb{G}_{n+m+k} : ((w_1 \cdot w_2) \cdot w_3)(i) = (w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3))(i)$:

$$\begin{aligned} \text{Es gilt } ((w_1 \cdot w_2) \cdot w_3)(i) &= \begin{cases} (w_1 \cdot w_2)(i) & \text{falls } 0 \leq i < n + m \\ w_3(i - (n + m)) & \text{falls } n + m \leq i < n + m + k \end{cases} \\ &= \begin{cases} w_1(i) & \text{falls } 0 \leq i < n \\ w_2(i - n) & \text{falls } n \leq i < n + m \\ w_3(i - (n + m)) & \text{falls } n + m \leq i < n + m + k \end{cases} \\ &= \begin{cases} w_1(i) & \text{falls } 0 \leq i < n \\ w_2(i - n) & \text{falls } n \leq i < n + m \\ w_3((i - n) - m) & \text{falls } n + m \leq i < n + m + k \end{cases} \\ &= \begin{cases} w_1(i) & \text{falls } 0 \leq i < n \\ (w_2 \cdot w_3)(i - n) & \text{falls } n \leq i < n + m + k \end{cases} \\ &= w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3)(i). \end{aligned}$$

Da beide Wörter surjektive Abbildungen sind und für alle Werte aus dem Definitionsbereich den gleichen Wert liefern, sind die Wörter $(w_1 \cdot w_2) \cdot w_3$ und $w_1 \cdot (w_2 \cdot w_3)$ identisch.

Aufgabe 2.3 (2+2+3 Punkte)

Gegeben sei folgende induktiv definierte Folge von Zahlen:

$$x_0 = 0$$

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

a) Berechnen Sie x_1, x_2, x_3, x_4 .

$$x_1 = x_{0+1} = x_0 + 2 \cdot 0 + 1 = 0 + 0 + 1 = 1$$

$$x_2 = x_{1+1} = x_1 + 2 \cdot 1 + 1 = 1 + 2 + 1 = 4$$

$$x_3 = x_{2+1} = x_2 + 2 \cdot 2 + 1 = 4 + 4 + 1 = 9$$

$$x_4 = x_{3+1} = x_3 + 2 \cdot 3 + 1 = 9 + 6 + 1 = 16$$

b) Geben Sie für x_n eine geschlossene Formel (ein arithmetischer Ausdruck, der nur von n abhängt) an.

$$x_n = n^2$$

c) Beweisen Sie Ihre Aussage aus Teilaufgabe b) durch vollständige Induktion.

Induktionsanfang: $n = 0$: Nach Definition gilt $x_0 = 0 = 0^2$. \checkmark

Induktionsvoraussetzung: Für ein festes, aber beliebiges $n \in \mathbb{N}_0$ gelte $x_n = n^2$.

Induktionsschluss: Wir zeigen, dass dann auch $x_{n+1} = (n+1)^2$ gelten muss.

Nach Definition gilt $x_{n+1} = x_n + 2n + 1$.

Nach Induktionsvoraussetzung gilt $x_n = n^2$, und wir erhalten

$$x_{n+1} = n^2 + 2n + 1 = (n+1)^2 \text{ nach der ersten binomischen Formel.}$$

$$(\text{Kürzer: } x_{n+1} \stackrel{\text{Definition}}{=} x_n + 2n + 1 \stackrel{\text{Induktionsvoraussetzung}}{=} n^2 + 2n + 1 = (n+1)^2)$$

Damit ist der Induktionsschluss gezeigt.

Aufgabe 2.4 (4 Punkte)

Gegeben sei eine Menge M und eine Abbildung $f : M \rightarrow M$.

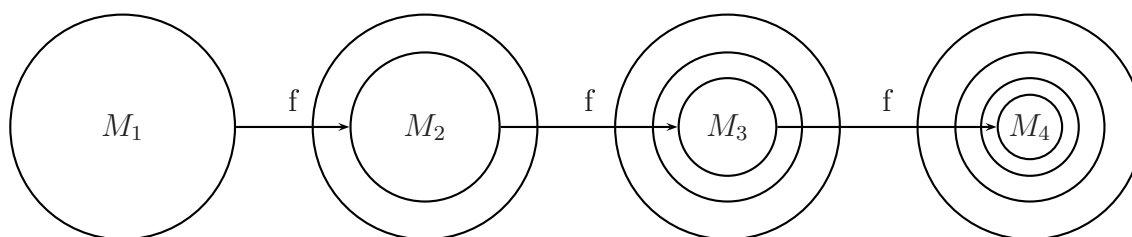
Wir definieren eine Folge von Mengen induktiv wie folgt:

$$M_0 = M$$

$$\forall n \in \mathbb{N}_0 : M_{n+1} = \{f(x) \mid x \in M_n\}.$$

Beweisen Sie: $\forall n \in \mathbb{N}_0 : M_{n+1} \subseteq M_n$.

Vorbemerkung: Bildlich kann man sich die Aussage folgendermaßen vorstellen:



Induktionsanfang: $n = 0$: $M_{0+1} = \{f(x) \mid x \in M_0\} \subseteq M$, da der Wertebereich von f die Menge M ist.

Da $M_0 = M$ gilt, folgt $M_{0+1} \subseteq M_0$. \checkmark

Induktionsvoraussetzung: Für ein beliebiges, aber festes $n \in \mathbb{N}_0$ gilt $M_{n+1} \subseteq M_n$.

Induktionsschluss: Wir zeigen, dass dann auch $M_{n+2} \subseteq M_{n+1}$ gilt.

Wir wählen ein beliebiges, aber festes Element $x \in M_{n+2}$.

Nach Definition von M_{n+2} gibt es ein Element $y \in M_{n+1}$, so dass $x = f(y)$ gilt.

Nach Induktionsvoraussetzung gilt $M_{n+1} \subseteq M_n$, und es folgt, dass $y \in M_n$ gelten muss.

Damit folgt $x = f(y) \in M_{n+1}$.

Da wir für ein beliebiges $x \in M_{n+2}$ gezeigt haben, dass $x \in M_{n+1}$ gilt, haben wir $M_{n+2} \subseteq M_{n+1}$ gezeigt.