

Analysis 1 für Informatiker und Statistiker

Beispiellösungen, Woche 3

3.1 Sei ν die Nachfolgerabbildung $\nu : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ aus Axiom 2.1.

- (i) Für $k \in \mathbb{N}$ setzen wir $\nu^{\circ(k+1)} := \nu \circ \nu^{\circ k}$ mit $\nu^{\circ 1} := \nu$. Um die Behauptung zu beweisen, benutzen wir die vollständige Induktion nach k und beginnen mit $k = 1$. Dann ist die rechte Seite $\nu^{\circ 1}(1) = \nu(1)$ offensichtlich gleich der linken Seite $\nu(1)$. Nun nehmen wir an, dass für beliebiges $k \in \mathbb{N}$ gilt $\nu(k) = \nu^{\circ k}(1)$ und wollen zeigen, dass man daraus die analoge Beziehung $\nu(k+1) = \nu^{\circ(k+1)}(1)$ folgern kann. Es ist $\nu^{\circ(k+1)}(1) = \nu(\nu^{\circ k}(1)) = \nu(\nu(k))$, wobei die letzte Gleichheit aus der Induktionsannahme folgt, und weiterhin ist $\nu(\nu(k)) = \nu(k) + 1 = 1 + \nu(k)$, wobei wir die Definition (2.1) auf $n := \nu(k)$ angewendet und dann die Kommutativität aus Lemma 2.6 benutzt haben. Zum Schluss verwenden wir noch (2.2) für $n := 1$, so dass $1 + \nu(k) = \nu(1+k)$ folgt, welches gleich der linken Seite unserer Behauptung ist.
- (ii) Sei $A := \{n_1, n_2, n_3 \in \mathbb{N} \mid (n_1+n_2)+n_3 = n_1+(n_2+n_3)\}$, also die Menge aller n_1, n_2, n_3 , für welche das Assoziativgesetz erfüllt ist. Mithilfe der vollständigen Induktion nach n_3 wollen wir zeigen, dass $A = \mathbb{N}$ ist. Dazu müssen wir zuerst überprüfen, ob $1 \in A$ ist, also ob $(n_1+n_2)+1 = n_1+(n_2+1)$ für beliebige $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ gilt: Nach (2.1) haben wir für die linke Seite $(n_1+n_2)+1 = \nu(n_1+n_2)$, während die rechte Seite zu $n_1+(n_2+1) = n_1+\nu(n_2) = \nu(n_1+n_2)$ wird, wobei wir (2.2) für die zweite Gleichheit angewendet haben.

Jetzt nehmen wir an, dass für beliebige $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ die Gleichheit $(n_1+n_2)+n_3 = n_1+(n_2+n_3)$ für alle $n_3 \in \mathbb{N}$ erfüllt ist und wollen daraus folgern, dass auch gilt $(n_1+n_2)+(n_3+1) = n_1+(n_2+(n_3+1))$. Unter Benutzung von (2.1) wird die linke Seite zu $(n_1+n_2)+(n_3+1) = (n_1+n_2)+\nu(n_3) = \nu((n_1+n_2)+n_3)$, wobei die zweite Gleichheit aus (2.2) für $n := n_1+n_2$ und $k = n_3$ folgt. Aufgrund der Induktionsannahme ist

weiterhin $\nu((n_1 + n_2) + n_3) = \nu(n_1 + (n_2 + n_3))$, und wegen (2.2) (mit $n := n_1$ und $k := n_2 + n_3$) gilt $\nu(n_1 + (n_2 + n_3)) = n_1 + \nu(n_2 + n_3) = n_1 + ((n_2 + n_3) + 1)$, wobei die letzte Gleichheit aus (2.1) folgt. Jetzt benutzen wir, dass wir oben bereits gezeigt haben, dass $(n_2 + n_3) + 1 = n_2 + (n_3 + 1)$ gilt (dieses war für n_1, n_2 gezeigt worden, kann aber hier verwendet werden, da n_1, n_2 beliebig sind), und erhalten schliesslich $n_1 + ((n_2 + n_3) + 1) = n_1 + (n_2 + (n_3 + 1))$. Somit haben wir $(n_1 + n_2) + (n_3 + 1) = n_1 + (n_2 + (n_3 + 1))$ bewiesen, und aus (4) des Axioms 2.1 folgt, dass $A = \mathbb{N}$ ist.

3.2 Sei $W := \{w, f\}$.

- (i) Vor Auswertung von g ist es nützlich, den logischen Ausdruck zur Vereinfachung umzuformen: $((x \wedge y) \vee (x \wedge \neg y)) \Leftrightarrow (x \wedge (y \vee \neg y)) \Leftrightarrow (x \wedge w) \Leftrightarrow x$, wobei eine Distributivrelation und $(y \vee \neg y) \Leftrightarrow w$ sowie $x \wedge w \Leftrightarrow x$ benutzt wurden. Somit ist $g((x, y)) = x$, woraus unmittelbar ersichtlich ist, dass g nicht injektiv sein kann (beide möglichen Werte für y werden auf das gleiche Bild abgebildet). Da $g((x, y)) = x$ aber für alle möglichen Werte von x, y definiert ist und einen eindeutigen Wert ergibt, ist g eine Abbildung von $W \times W$ nach W , welche auch surjektiv ist, da $g(w, y) \Leftrightarrow w$ und $g(f, y) \Leftrightarrow f$, so dass $g(W \times W) = W$ gilt. Da das Bild $g(w, y)$ für beide mögliche Werte von y gleich w ist, wird die gesuchte Urbildmenge zu $g^{-1}(\{w\}) = \{(w, w), (w, f)\} = \{w\} \times W$.
- (ii) Die untenstehende Wahrheitstafel zeigt, dass der logische Ausdruck für h für alle möglichen Werte von x, y definiert ist und zu einem eindeutigen Bild von (x, y) führt, so dass durch h eine Abbildung definiert ist. Da beispielsweise (w, w) und (f, f) auf das gleiche Bild (nämlich f) führen, ist h nicht injektiv. Andererseits ist h surjektiv, da $h(W \times W) = W$ gilt (die rechte Spalte der Wahrheitstafel enthält w als auch f). Da, wie bereits erwähnt, (w, w) und (f, f) auf das Bild f

x	y	$x \wedge y$	$\neg(x \wedge y)$	$\neg y \Rightarrow x$	$(\neg(x \wedge y)) \Leftrightarrow (\neg y \Rightarrow x)$
w	w	w	f	w	f
w	f	f	w	w	w
f	w	f	w	w	w
f	f	f	w	f	f

führen (während das Bild von (w, f) und (f, w) durch w gegeben ist) erhalten wir für das gesuchte Urbild $h^{-1}(\{f\}) = \{(w, w), (f, f)\}$.

- (iii) Wie nachfolgende Tabelle zeigt, ist H für alle möglichen Werte von x, y definiert und liefert in diesem Falle immer f als Bild. Somit ist H eine

x	y	$(h((x, y)), h((x, y)))$	$h(h((x, y)), h((x, y)))$
w	w	(f, f)	f
w	f	(w, w)	f
f	w	(w, w)	f
f	f	(f, f)	f

Abbildung, kann aber weder injektiv noch surjektiv sein. Da w nicht im Bildbereich von H liegt, gilt für das Urbild $H^{-1}(\{w\}) = \emptyset$.

3.3 Seien M, M', N, N' nichtleere Mengen.

- (i) Da gemäß Annahme f_1, f_2 Abbildungen sind, wird auch durch F jedem $(m, n) \in M \times N$ ein eindeutiges Element $(f_1((m, n)), f_2((m, n))) \in M' \times N'$ zugeordnet, also wird durch F eine Abbildung definiert.
- (ii) Die Fragestellung kann man sich mithilfe des folgenden Diagramms veranschaulichen,

$$\begin{array}{ccc}
 M \times N & \xrightarrow{F} & M' \times N' \\
 p_1 \downarrow & & \downarrow p'_2 \\
 M & \xrightarrow{g} & N'
 \end{array}$$

wobei das gesuchte g dieses Diagramm "kommutativ" machen soll. Dieses ist jedoch mit den gegebenen p_1 und p'_2 für beliebige f_1, f_2 nicht möglich; es ist

$$(m, n) \xrightarrow{F} (f_1((m, n)), f_2((m, n))) \mapsto p'_2((f_1((m, n)), f_2((m, n)))) = f_2((m, n)) = g(p_1((m, n))) = g(m),$$

oder, anders ausgedrückt, für alle $(m, n) \in M \times N$ muss gelten

$$g(p_1((m, n))) = p'_2(F((n, m)))$$

und wegen $p'_2((f_1((m, n)), f_2((m, n)))) = f_2((m, n))$ folgt die Gleichung

$$f_2((m, n)) = g(m).$$

In dieser Gleichung hängt die linke Seite im allgemeinen von n ab, die rechte Seite jedoch nicht. Als Beispiel könnte man $M := M' := \{m\}$, $N := N' := \{n\}$ mit $n \neq m$ nehmen, wobei $f_1((m, n)) := p_1(m) = m$ und $f_2((m, n)) := p'_2(n) = n$ sein sollen. Dann erhält man den Widerspruch $f_2((m, n)) = n = g(m) = m$.

3.4 Sei $M := \{a, b, c, d\}$ die Teilmenge des Alphabets mit den ersten vier Buchstaben, und N die Menge $N := \{\text{Apfel, Maus, Ananas, Cello}\}$. Wir setzen $f(a) := \text{Maus}$, $f(b) := \text{Ananas}$, $f(c) := \text{Apfel}$, $f(d) := \text{Cello}$, und

$m_1 \preceq m_2 \Leftrightarrow m_1$ kommt nicht später im Alphabet als m_2 .

- (i) Durch f wird jedem Element aus M eindeutig ein Element aus N zugeordnet, wobei durch diese Zuordnung auch alle Elemente von N erfasst werden. Somit ist f eine injektive und surjektive Abbildung, also auch bijektiv.
- (ii) Wegen der Bijektivität besteht für jedes $n \in N$ die Menge $f^{-1}(\{n\})$ nur aus einem Element, so dass wir die Definition von \trianglelefteq umformen können zu

$$n_1 \trianglelefteq n_2 \Leftrightarrow (m_1 \preceq m_2, \text{ wobei } m_1 := f^{-1}(n_1) \text{ und } m_2 := f^{-1}(n_2)).$$

Damit wird unmittelbar klar, dass \trianglelefteq eine Ordnungsrelation ist, da, wie bereits in Aufgabe 2.4 gezeigt, \preceq eine Ordnungsrelation ist. Da des weiteren in Aufgabe 2.4 gezeigt wurde, dass für alle $m_1, m_2 \in M$ gilt $(m_1 \preceq m_2) \vee (m_2 \preceq m_1)$, folgt die analoge Behauptung für alle $n_1, n_2 \in N$ und \trianglelefteq , so dass (N, \trianglelefteq) vollständig geordnet ist. In M ist a das kleinste Element bezüglich der Ordnung \preceq , da $a \preceq m$ für alle $m \in M$ gilt. Das größte Element von M bezüglich der Ordnung \preceq ist durch d gegeben, da $m \preceq d$ für alle $m \in M$ erfüllt ist. Um das kleinste beziehungsweise größte Element von N bezüglich der Ordnung \trianglelefteq zu finden, müssen wir (aufgrund der Definition von \trianglelefteq) das Bild von

a unter f beziehungsweise das Bild von d unter f nehmen; somit ist $f(a) = \text{Maus}$ das kleinste und $f(d) = \text{Cello}$ das größte Element in N bezüglich der Ordnung \trianglelefteq .

(iii) Es gilt zwar, dass Apfel \sim Apfel und Ananas \sim Ananas ist, aber weder Maus \sim Maus noch Cello \sim Cello ist gültig, so dass die Reflexivität für \sim nicht erfüllt ist. Daher kann \sim keine Äquivalenzrelation sein.

(iv) Aufgrund der Definition

$$m_1 \dot{\sim} m_2 :\Leftrightarrow f(m_1) \sim f(m_2)$$

gilt die Reflexivität, Symmetrie, und Transitivität von $\dot{\sim}$ auf M genau dann wenn diese Eigenschaften für \sim auf N erfüllt sind. Da wir bereits bemerkt haben, dass für \sim die Reflexivität nicht gültig ist, kann auch $\dot{\sim}$ keine Äquivalenzrelation sein.