

## Analysis 1 für Informatiker und Statistiker

### Beispiellösungen, Woche 3

**3.1** Sei  $\nu$  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

$x$	$y$	$\left(h((x, y)), h((x, y))\right)$	$h\left(h((x, y)), h((x, y))\right)$
$w$	$w$	$(f, f)$	$f$
$w$	$f$	$(w, w)$	$f$
$f$	$w$	$(w, w)$	$f$
$f$	$f$	$(f, f)$	$f$

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  $\left(f_1((m, n)), f_2((m, n))\right) \in M' \times N'$  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

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

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.