

Lösung 7

Aufgabe 27

- (1) Die Aussage ist richtig. Seien $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$ mit fg monomorph. Seien $T \xrightleftharpoons[t']{t} X$ mit $tf = t'f$ gegeben. Es folgt $tf g = t'fg$ und also $t = t'$ wegen fg monomorph. Folglich ist f monomorph.
- (2) Die Aussage ist richtig. Sei $X \xrightarrow{f} Y$ eine Retraktion, sei $X \xleftarrow{g} Y$ mit $gf = \text{id}$. Seien $Y \xrightleftharpoons[t']{t} T$ mit $ft = ft'$ gegeben. Es folgt $t = gft = gft' = t'$. Also ist f epimorph.
- (3) Die Aussage ist falsch. Sei $\mathcal{C} = \mathbf{Z}\text{-lat}$ die volle Unterkategorie von $\mathbf{Z}\text{-Mod}$, die durch $\text{Ob } \mathbf{Z}\text{-lat} := \{\mathbf{Z}^{\oplus m} : m \geq 0\}$ definiert ist (“ \mathbf{Z} -lattices”). In $\mathbf{Z}\text{-lat}$ ist der Morphismus $\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}$ kein Isomorphismus, da er in $\mathbf{Z}\text{-Mod}$ keiner ist, mangels Surjektivität. In $\mathbf{Z}\text{-lat}$ ist $\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}$ ein Monomorphismus, da er dies als injektive \mathbf{Z} -lineare Abbildung sogar in $\mathbf{Z}\text{-Mod}$ ist.
- Bleibt zu zeigen, daß $\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}$ in $\mathbf{Z}\text{-lat}$ ein Epimorphismus ist. Seien $\mathbf{Z} \xrightleftharpoons[(t'_i)_i]{(t_i)_i} \mathbf{Z}^{\oplus m}$ zwei \mathbf{Z} -lineare Abbildungen mit $2(t_i)_i = 2(t'_i)_i$. Es folgt $2t_i = 2t'_i$ für alle $i \in [1, m]$, somit auch $t_i = t'_i$ für alle $i \in [1, m]$, und also $(t_i)_i = (t'_i)_i$. Somit ist $\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}$ in $\mathbf{Z}\text{-lat}$ ein Epimorphismus.
- (4) Die Aussage ist richtig. Sei $X \xrightarrow{f} Y$ epimorph, und sei $X \xleftarrow{g} Y$ mit $fg = \text{id}$. Es folgt $f(gf) = (fg)f = f = f \text{id}$, und also $gf = \text{id}$. Somit ist f ein Isomorphismus.

Sei 0 ein Nullobjekt. Ist $0 \rightarrow X$ ein Epimorphismus, so ist $0 \xrightarrow{\sim} X$. Denn ohnehin ist $0 \rightarrow X$ eine Coretraktion.

- (5) Die Aussage ist falsch. Sei $\mathcal{C} = \mathbf{Z}\text{-Mod}$. Es ist $\mathbf{Z}/4 \xrightarrow{1} \mathbf{Z}/2$ ein Epimorphismus, da surjektiv. In die entgegengesetzte Richtung gibt es die Morphismen $\mathbf{Z}/4 \xleftarrow{a} \mathbf{Z}/2$ mit $a \in \{0, 2\}$. Das Kompositum wird zu $(\mathbf{Z}/2 \xrightarrow{a} \mathbf{Z}/4 \xrightarrow{1} \mathbf{Z}/2) = (\mathbf{Z}/2 \xrightarrow{0} \mathbf{Z}/2)$, und das ist ungleich der Identität auf $\mathbf{Z}/2$. Also ist $\mathbf{Z}/4 \xrightarrow{1} \mathbf{Z}/2$ keine Retraktion.
- (6) Die Aussage ist falsch. Sei $\mathcal{C} = \mathbf{Q}\text{-Mod}$. Sei $X := \coprod_{i \in \mathbf{Z}_{\geq 1}} \mathbf{Q}$. Sei $X \xrightarrow{f} X$, $(a_i)_{i \geq 1} \mapsto (a_{i+1})_{i \geq 1}$. Dies ist eine \mathbf{Q} -lineare Abbildung, folglich ein Endomorphismus von X . Sei $X \xrightarrow{g} X$, $(b_i)_{i \geq 1} \mapsto (b_{i-1})_{i \geq 1}$, wobei $b_0 := 0$ gesetzt werde. Dies ist eine \mathbf{Q} -lineare Abbildung. Es ist $(b_i)_{i \geq 1} g f = (b_{i-1})_{i \geq 1} f = (b_i)_{i \geq 1}$ für $(b_i)_i \in X$. Somit ist f eine Retraktion. Aber es ist f nicht injektiv, da $(1, 0, 0, \dots) f = 0$. Also ist f kein Automorphismus.
- (7) Die Aussage ist falsch. Sei $\mathcal{C} = \mathcal{D} = \mathbf{Z}\text{-Mod}$. Sei $F = \mathbf{Z}/2 \otimes_{\mathbf{Z}} -$. Dann ist $F(\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}) = (\mathbf{Z}/2 \otimes_{\mathbf{Z}} \mathbf{Z} \xrightarrow{\mathbf{Z}/2 \otimes 2} \mathbf{Z}/2 \otimes_{\mathbf{Z}} \mathbf{Z})$ der Nullmorphismus, aber $\mathbf{Z}/2 \otimes_{\mathbf{Z}} \mathbf{Z} \simeq \mathbf{Z}/2 \neq 0$. Also ist $F(\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z})$ kein Monomorphismus, obzwar $\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}$ einer ist. Vgl. Beispiel 61.
- (8) Die Aussage ist richtig. Sei f eine Coretraktion. Sei dementsprechend ein $X \xleftarrow{h} Y$ mit $fh = \text{id}_X$ gegeben. Dann ist $(Ff)(Fh) = F(fh) = F(\text{id}_X) = \text{id}_{FX}$. Also ist Fh eine Coretraktion.

Aufgabe 28

Die dualen Aussagen lauten wie folgt. Der Wahrheitsgehalt einer kategoriellen Aussage ändert sich beim Dualisieren nicht, der Deutlichkeit halber werde er angemerkt.

- (1) Ist fg ein Epimorphismus, so auch g . (Richtig.)
- (2) Ist f eine Coretraktion, so ist f monomorph. (Richtig.)
- (3) Ist f monomorph und epimorph, so ist f ein Isomorphismus. (Selbstdual; falsch.)
- (4) Ist f eine Retraktion und monomorph, so ist f ein Isomorphismus. (Richtig.)
- (5) Ist f monomorph, so ist f eine Coretraktion. (Falsch.)
- (6) Ist f ein Endomorphismus und eine Coretraktion, so ist f ein Automorphismus. (Falsch.)
- (7) Ist f ein Epimorphismus, so auch Ff . (Falsch.)
- (8) Ist f eine Retraktion, so auch Ff . (Richtig.)

Beachte für (7, 8), daß auch $\mathcal{C}^\circ \rightarrow \mathcal{D}^\circ$, $f \mapsto Ff$ ein Funktor ist.

Aufgabe 29

- (1) Wir wollen zeigen, daß

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C}(c(-, X), F) & \xrightarrow{\sim} & FX \\ a = (aY)_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}} & \xrightarrow{\varphi} & (1_X)aX \\ (f \mapsto \xi(Ff))_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}} & \xleftarrow{\psi} & \xi. \end{array}$$

Zeigen wir, daß ψ wohldefiniert ist, i.e. zeigen wir die Natürlichkeit von $((\xi\psi)Y)_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}} = (f \mapsto \xi(Ff))_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}}$. Sei $Y \xleftarrow{g} Y'$ in \mathcal{C} gegeben. Wir erhalten folgendes Viereck.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C}(Y, X) & \xrightarrow{(\xi\psi)Y} & FY \\ \mathcal{C}(g, X) \downarrow & & \downarrow Fg \\ \mathcal{C}(Y', X) & \xrightarrow{(\xi\psi)Y'} & FY' \end{array}$$

Ist $f \in \mathcal{C}(Y, X)$, so kommt es zum einen auf $f \mathcal{C}(g, X)((\xi\psi)Y') = (gf)((\xi\psi)Y') = \xi F(gf) = \xi(Ff)(Fg)$. Zum anderen kommt es auf $f((\xi\psi)Y)(Fg) = \xi(Ff)(Fg)$. Also kommutiert dieses Viereck.

Zeigen wir, daß $\psi\varphi = \text{id}$. Für $\xi \in FX$ ist $\xi\psi\varphi = (f \mapsto \xi(Ff))_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}} \varphi = (1_X)(f \mapsto \xi(Ff)) = \xi(F1_X) = \xi 1_{FX} = \xi$.

Zeigen wir, daß $\varphi\psi = \text{id}$. Für $a = (aY)_{Y \in \text{Ob } \mathcal{C}} \in \mathcal{C}(c(-, X), F)$, $Y \in \text{Ob } \mathcal{C}$ und $f \in \mathcal{C}(Y, X)$ ist

$$\begin{aligned} f(a\varphi\psi Y) &= f((1_X)(aX)\psi Y) \\ &= f(f \mapsto (1_X)(aX)(Ff)) \\ &= (1_X)(aX)(Ff) \\ &= (1_X) \mathcal{C}(f, X)(aY) \\ &= f(aY). \end{aligned}$$

Also ist $a\varphi\psi Y = aY$. Also ist $a\varphi\psi = a$. Also ist $\varphi\psi = \text{id}$.

Die Aussage von (1) ist als Yonedalemma bekannt.

- (2) Setze

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C} & \longrightarrow & \hat{\mathcal{C}} \\ (X \xrightarrow{f} X') & \longmapsto & (\mathcal{C}(-, X) \xrightarrow{\mathcal{C}(-, f)} \mathcal{C}(-, X')) \end{array}$$

wobei $c(-, f)Y := c(Y, f)$ für $Y \in \text{Ob } \mathcal{C}$. Dies ist eine Transformation, da das Viereck

$$\begin{array}{ccc} c(Y, X) & \xrightarrow{c(Y, f)} & c(Y, X') \\ c(g, X) \downarrow & & \downarrow c(g, X') \\ c(Y', X) & \xrightarrow{c(Y', f)} & c(Y', X') \end{array}$$

für $Y \xleftarrow{g} Y'$ in \mathcal{C} kommutiert. In der Tat ist $c(Y, f) c(g, X') = c(g, f) = c(g, X) c(Y', f)$, i.e. es kommt ein $h \in c(Y, X)$ zum einen auf $h c(Y, f) c(g, X') = g(hf) = ghf$, und zum anderen auf $h c(g, X) c(Y', f) = (gh)f = ghf$.

Überprüfen wir, daß ein Funktor vorliegt. Sei $X \in \text{Ob } \mathcal{C}$ gegeben. Es kommt 1_X auf die Transformation $c(-, 1_X)$, welche an der Stelle $Y \in \text{Ob } \mathcal{C}$ den Eintrag $c(Y, 1_X) = \text{id}_{c(Y, X)}$ hat, welche also die Identität auf $c(-, X)$ ist. Sei $X \xrightarrow{f} X' \xrightarrow{f'} X''$ in \mathcal{C} gegeben. Bei $Y \in \text{Ob } \mathcal{C}$ ist $c(Y, f) c(Y, f') = c(Y, ff')$. Folglich ist $c(-, f) c(-, f') = c(-, ff')$.

Es bleibt zu zeigen, daß unser Funktor voll und treu ist. Seien $X, X' \in \text{Ob } \mathcal{C}$ gegeben. Der Funktor liefert die Abbildung

$$\begin{array}{ccc} c(X, X') & \longrightarrow & \hat{c}(c(-, X), c(-, X')) \\ f & \longmapsto & c(-, f) \end{array}$$

Wir haben zu zeigen, daß diese bijektiv ist. Zusammengesetzt mit der Bijektion aus (1) ergibt sich

$$\begin{array}{ccc} c(X, X') & \longrightarrow & \hat{c}(c(-, X), c(-, X')) & \xrightarrow{\varphi} & c(X, X') \\ f & \longmapsto & c(-, f) & \longmapsto & (1_X) c(X, f) = f, \end{array}$$

und die Bijektivität unserer Abbildung folgt.

Aufgabe 30

- (1) Sei $\text{Ob } M^k := M$. Sei $\text{Mor } M^k := \{(m, m') \in M \times M : m \leq m'\}$. Schreibe $s_{m, m'} := (m, m')$. Für einen Morphismus sei $m \xrightarrow{s_{m, m'}} m'$. Das Kompositum sei $s_{m, m'} s_{m', m''} := s_{m, m''}$; diese Komposition ist assoziativ, da zwischen zwei Objekten nicht mehr als zwei Morphismen existieren. Beachte, daß letzterer Morphismus wegen der Transitivität von (\leq) auch existiert. Die Identität auf $m \in M$ ist durch $s_{m, m}$ gegeben. Beachte, daß dieser Morphismus wegen der Reflexivität von (\leq) auch existiert.

Wir halten noch fest, daß $|_{M^k}(m, m')| \in \{0, 1\}$ nach Konstruktion. Sind ferner m und m' in derselben Isoklasse, so existieren die Morphismen $s_{m, m'}$ und $s_{m', m}$, wegen der Identivität (aka Antisymmetrie) von (\leq) ist also $m = m'$. Es folgt, daß alle Isoklassen in M^k einelementig sind.

- (2) Sei $\mathcal{M}^t := \text{Ob } \mathcal{M}$. Für $m, m' \in \text{Ob } \mathcal{M}$ sei $m \leq m'$, falls $\mathcal{M}(m, m') \neq \emptyset$.

Zur Reflexivität. Sei $m \in \text{Ob } \mathcal{M}$. Es ist $\text{id}_m \in \mathcal{M}(m, m)$. Also ist $m \leq m$.

Zur Identivität. Seien $m, m' \in \text{Ob } \mathcal{M}$ mit $m \leq m'$ und $m' \leq m$. Sei $m \xrightarrow{\alpha} m'$ und $m' \xrightarrow{\beta} m$. Es ist $\alpha\beta = \text{id}_m$, da $\text{id}_m \in \mathcal{M}(m, m)$ und $|_{\mathcal{M}(m, m)}| \in \{0, 1\}$, da also $\mathcal{M}(m, m) = \{\text{id}_m\}$. Genauso folgt $\beta\alpha = \text{id}_{m'}$. Also ist $m \simeq m'$. Da nach Voraussetzung alle Isoklassen einelementig sind, folgt $m = m'$.

Zur Transitivität. Seien $m, m', m'' \in \text{Ob } \mathcal{M}$ mit $m \leq m'$ und $m' \leq m''$. Sei $m \xrightarrow{\alpha} m'$ und $m' \xrightarrow{\beta} m''$. Da $\alpha\beta \in \mathcal{M}(m, m'')$, ist $m \leq m''$.

Wir haben also eine teilgeordnete Menge $\mathcal{M}^t = (\mathcal{M}^t, \leq)$ definiert.

Setze $\mathcal{M}^{\text{tk}} \longrightarrow \mathcal{M}$, $m \longmapsto m$, $s_{m, m'} \longmapsto \alpha$, wobei $\alpha \in \mathcal{M}(m, m')$. Dies ist eine wohldefinierte Abbildung auf den Morphismen, da aus $s_{m, m'} \in \text{Mor } \mathcal{M}^{\text{tk}}$ folgt, daß $m \leq m'$, d.h. daß $|_{\mathcal{M}(m, m')}| = 1$. Es liegt ein Funktor vor, da $s_{m, m} \longmapsto \text{id}_m$, weil letzterer der einzige Morphismus in \mathcal{M} von m nach m ist, und da wenn $s_{m, m'} \longmapsto \alpha$ und $s_{m', m''} \longmapsto \beta$, auch $s_{m, m''} \longmapsto \alpha\beta$, weil letzterer der einzige Morphismus in \mathcal{M} von m nach m'' ist.

Dieser Funktor ist strikt dicht – die Abbildung auf den Objekten ist ja sogar die Identität.

Zeigen wir, daß dieser Funktor voll und treu ist. Seien $m, m' \in \text{Ob } \mathcal{M}$ gegeben. Falls $m \not\leq m'$ in \mathcal{M}^t , dann sind sowohl $\mathcal{M}^{\text{tk}}(m, m')$ als auch $\mathcal{M}(m, m')$ leer, und die von unserem Funktor induzierte Abbildung von ersterer in zweite Menge bijektiv. Falls $m \leq m'$ in \mathcal{M}^t , dann sind sowohl $\mathcal{M}^{\text{tk}}(m, m')$ als auch $\mathcal{M}(m, m')$ einelementig, und die von unserem Funktor induzierte Abbildung von ersterer in zweite Menge bijektiv.

Mit Lemma 95 folgt, daß unser Funktor eine Äquivalenz ist. Folglich ist $\mathcal{M}^{\text{tk}} \simeq \mathcal{M}$.

Sei umgekehrt $M = (M, \leq)$ eine teilgeordnete Menge. Die unterliegende Menge von M^{kt} ist gleich $\text{Ob } M^{\text{k}} = M$. Für $m, m' \in M$ ist nun $m \leq m'$ in M genau dann, wenn $M^{\text{k}}(m, m') \neq \emptyset$, was wiederum genau dann gilt, wenn $m \leq m'$ in M^{kt} . Also sind M und M^{kt} als teilgeordnete Mengen gleich.

- (3) Seien M und N teilgeordnete Mengen. Sei $(\text{Poset})(M, N)$ die Menge der monotonen Abbildungen von M nach N . Setze

$$\begin{aligned} (\text{Poset})(M, N) &\longrightarrow \text{Ob } \llbracket M^{\text{k}}, N^{\text{k}} \rrbracket \\ f &\longmapsto f^{\text{k}}, \end{aligned}$$

wobei

$$\begin{array}{ccc} M^{\text{k}} & \xrightarrow{f^{\text{k}}} & N^{\text{k}} \\ (m \xrightarrow{s_{m,m'}} m') & \longmapsto & (mf \xrightarrow{s_{mf,m'f}} m'f). \end{array}$$

Es ist f^{k} ein Funktor, da zum einen aus $s_{m,m'}$ Morphismus in M^{k} , i.e. aus $m \leq m'$, in der Tat folgt, daß $mf \leq m'f$, i.e. $s_{mf,m'f}$ Morphismus in N^{k} . Zum zweiten wird die Identität $(m \xrightarrow{s_{m,m}} m)$ auf $m \in \text{Ob } M^{\text{k}}$ auf die Identität $(mf \xrightarrow{s_{mf,mf}} mf)$ abgebildet. Sind, zum dritten, Morphismen $m \xrightarrow{s_{m,m'}} m'$ in M^{k} gegeben, so kommt ihr Kompositum $m \xrightarrow{s_{m,m''}} m''$ auf das Kompositum $mf \xrightarrow{s_{mf,m''f}} m''f$ ihrer Bilder $mf \xrightarrow{s_{mf,m'f}} m'f \xrightarrow{s_{m'f,m''f}} m''f$ in N^{k} .

Zeigen wir, daß $f \longmapsto f^{\text{k}}$ bijektiv ist.

Die Umkehrabbildung bilde einen Funktor F von M^{k} nach N^{k} nach $\text{Ob } F$ ab. Es ist $\text{Ob } F$ eine monotone Abbildung von M nach N , da aus $m \leq m'$ folgt, daß der Morphismus $s_{m,m'}$ in M^{k} existiert, welcher auf einen Morphismus $Fs_{m,m'}$ von Fm nach Fm' abgebildet wird (d.h. auf $s_{Fm, Fm'}$), was $Fm \leq Fm'$ zur Folge hat.

Nach Konstruktion ist $\text{Ob}(f^{\text{k}}) = f$.

Sei umgekehrt F ein Funktor von M^{k} nach N^{k} . Wir wollen zeigen, daß $(\text{Ob } F)^{\text{k}} = F$. Sei $s_{m,m'}$ ein Morphismus in M^{k} . Dieser wird unter $(\text{Ob } F)^{\text{k}}$ auf den einzigen Morphismus von Fm nach Fm' abgebildet, welcher folglich gleich $Fs_{m,m'}$ ist (und auch gleich $s_{Fm, Fm'}$), i.e. $(\text{Ob } F)^{\text{k}} s_{m,m'} = Fs_{m,m'}$. Also ist $(\text{Ob } F)^{\text{k}} = F$.