

## Lösung 1

### Aufgabe 1.

- Wir wollen zeigen, daß es sich bei  $\mathcal{C}^\circ$  wieder um eine Kategorie handelt.

Es ist  $s_{\mathcal{C}^\circ} \circ i_{\mathcal{C}^\circ} = t_{\mathcal{C}} \circ i_{\mathcal{C}} = 1_{\mathcal{C}_0}$ , und genauso  $t_{\mathcal{C}^\circ} \circ i_{\mathcal{C}^\circ} = s_{\mathcal{C}} \circ i_{\mathcal{C}} = 1_{\mathcal{C}_0}$ .

Beachte, daß  $c^\circ(X, Y) = c(Y, X)$ . Kurz gesagt, die entgegengesetzte Kategorie wird durch "Umkehren aller Morphismenrichtungen" erhalten.

Ferner ist für Objekte  $X, Y, Z$  von  $\mathcal{C}^\circ$  die Abbildung

$$\begin{aligned} c^\circ(X, Y) \times c^\circ(Y, Z) &\longrightarrow c^\circ(X, Z) \\ (f \quad , \quad g) &\longmapsto f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} g \end{aligned}$$

gegeben durch

$$\begin{aligned} c(Y, X) \times c(Z, Y) &\longrightarrow c(Z, X) \\ (f \quad , \quad g) &\longmapsto g \cdot_{\mathcal{C}} f . \end{aligned}$$

Es folgt für  $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z \xrightarrow{h} W$  in  $\mathcal{C}^\circ$ , i.e. für  $X \xleftarrow{f} Y \xleftarrow{g} Z \xleftarrow{h} W$  in  $\mathcal{C}$ , die Assoziativität aus

$$\begin{aligned} (f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} g) \cdot_{\mathcal{C}^\circ} h &= h \cdot_{\mathcal{C}} (g \cdot_{\mathcal{C}} f) \\ &= (h \cdot_{\mathcal{C}} g) \cdot_{\mathcal{C}} f \\ &= f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} (g \cdot_{\mathcal{C}^\circ} h) . \end{aligned}$$

Beachte, daß wegen  $i_{\mathcal{C}^\circ} = i_{\mathcal{C}}$  der Morphismus  $Y \xrightarrow{1_Y} Y$  sowohl in  $\mathcal{C}$  als auch in  $\mathcal{C}^\circ$  die Identität auf  $Y$  darstellt. Daher folgt für  $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$  in  $\mathcal{C}^\circ$ , i.e. für  $X \xleftarrow{f} Y \xleftarrow{g} Z$  in  $\mathcal{C}$ ,

$$\begin{aligned} f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} 1_Y &= 1_Y \cdot_{\mathcal{C}} f \\ &= f , \\ 1_Y \cdot_{\mathcal{C}^\circ} g &= g \cdot_{\mathcal{C}} 1_Y \\ &= g . \end{aligned}$$

Somit ist  $\mathcal{C}^\circ$  eine Kategorie.

- Da  $\mathcal{C}^\circ$  aus  $\mathcal{C}$  durch Vertauschen der Rolle von Start- und Zielobjekt und durch entsprechendes Vertauschen der Kompositionsreihenfolge hervorgeht, stellt zweimaliges jeweiliges Vertauschen die ursprüngliche Kategorie wieder her. Es ist also  $(\mathcal{C}^\circ)^\circ = \mathcal{C}$ .
- Wir behaupten, daß der Begriff des Epimorphismus dual zum Begriff des Monomorphismus ist.

Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}^\circ$  gegeben. Wir behaupten, daß  $X \xrightarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}^\circ$  genau dann ein Epimorphismus ist, wenn  $X \xleftarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}$  ein Monomorphismus ist.

Sei  $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow[t']{t} T$  in  $\mathcal{C}^\circ$  gegeben, i.e.  $X \xleftarrow{f} Y \xleftarrow[t']{t} T$  in  $\mathcal{C}$ .

Aus  $f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} t = f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} t'$  folgern zu können, daß  $t = t'$  ist nach Definition von  $(\cdot_{\mathcal{C}'})$  aber äquivalent dazu, aus  $t \cdot_{\mathcal{C}} f = t' \cdot_{\mathcal{C}} f$  folgern zu können, daß  $t = t'$ . Damit ist  $f$  in  $\mathcal{C}^\circ$  ein Epimorphismus genau dann, wenn  $f$  in  $\mathcal{C}$  ein Monomorphismus ist, wie behauptet.

- Wir behaupten, daß der Begriff des Isomorphismus ein selbstdualer Begriff ist.

Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}^\circ$  gegeben, d.h.  $X \xleftarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}$ . Es gibt genau dann ein  $Y \xrightarrow{g} X$  in  $\mathcal{C}^\circ$  mit  $f \cdot_{\mathcal{C}^\circ} g = 1_X$  und  $g \cdot_{\mathcal{C}^\circ} f = 1_Y$ , wenn es zu  $X \xleftarrow{f} Y$  in  $\mathcal{C}$  ein  $Y \xleftarrow{g} X$  in  $\mathcal{C}$  mit  $g \cdot_{\mathcal{C}} f = 1_X$  und  $f \cdot_{\mathcal{C}} g = 1_Y$  gibt – nämlich dasselbe  $g$ .

- Wir behaupten, daß der Begriff des initialen Objekts dual zu dem des terminalen Objekts ist.

Sei  $X \in \mathcal{C}_0$ . Es ist  $X$  genau dann initial in  $\mathcal{C}^\circ$ , wenn  $\#_{\mathcal{C}^\circ}(X, Y) = 1$  für alle  $Y \in (\mathcal{C}^\circ)_0$  ist. Wegen  $(\mathcal{C}^\circ)_0 = \mathcal{C}_0$  und wegen  $_{\mathcal{C}^\circ}(X, Y) = _{\mathcal{C}}(Y, X)$  ist dies äquivalent dazu, daß  $\#_{\mathcal{C}}(Y, X) = 1$  für alle  $Y \in \mathcal{C}_0$  ist, i.e. dazu, daß  $X$  ein terminales Objekt in  $\mathcal{C}$  ist.

- Wir behaupten, daß der Begriff des Nullobjekts selbstdual ist.

Sei  $X \in \mathcal{C}_0$ . Es ist nach vorstehender Überlegung  $X$  genau dann initial und terminal in  $\mathcal{C}^\circ$ , wenn es terminal und initial in  $\mathcal{C}$  ist.

## Aufgabe 2.

- (1) Die Aussage ist richtig. Denn sei  $fg = 1_X$ , und seien  $T \xrightleftharpoons[t']{t} X$  mit  $tf = t'f$  gegeben. Dann folgt  $t = tfg = t'fg = t'$ .
- (2) Die Aussage ist falsch. Sei z.B.  $\mathcal{C} = \mathbf{Z}\text{-Mod}$ , und sei  $(X \xrightarrow{f} Y) = (\mathbf{Z}/2\mathbf{Z} \xrightarrow{2} \mathbf{Z}/4\mathbf{Z})$ . Die  $f$  zugrundeliegende Abbildung ist injektiv. Also folgt aus  $T \xrightleftharpoons[t']{t} X$  mit  $tf = t'f$ , d.h. aus  $(m)tf = (m)t'f$  für alle  $m \in T$ , daß  $(m)t = (m)t'$ , und also, daß  $t = t'$ . Somit ist  $f$  monomorph. Dahingegen ist  $_{\mathbf{Z}\text{-Mod}}(\mathbf{Z}/4\mathbf{Z}, \mathbf{Z}/2\mathbf{Z}) = \{0, 1\} \simeq \mathbf{Z}/2\mathbf{Z}$ , und keiner der beiden Morphismen in die Gegenrichtung ist eine Retraktion zu  $f$ . Somit ist  $f$  keine Coretraktion.
- (3) Die Aussage ist richtig. Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  monomorph, und gebe es ein  $X \xleftarrow{g} Y$  mit  $gf = 1_Y$ . Dann ist  $fgf = f$ , und wegen  $f$  monomorph auch  $fg = 1_X$ .
- (4) Die Aussage ist falsch. Sei z.B.  $\mathcal{C} = (\text{Ringe})$ , und sei  $(X \xrightarrow{f} Y) = (\mathbf{Z} \longrightarrow \mathbf{Q})$  die Inklusionsabbildung, die  $z$  nach  $\frac{z}{1}$  schickt. Da die zugrundeliegende Abbildung injektiv ist, liegt ein Monomorphismus vor (vgl. das Argument zu (2)). Wir behaupten, daß ein Epimorphismus vorliegt. Seien  $\mathbf{Q} \xrightleftharpoons[t']{t} T$  zwei Ringmorphismen, und sei  $ft = ft'$ , in anderen Worten, sei  $t|_{\mathbf{Z}} = t'|_{\mathbf{Z}}$ . Sei  $\frac{a}{b} \in \mathbf{Q}$ . Wir haben zu zeigen, daß  $(\frac{a}{b})t = (\frac{a}{b})t'$ . Zunächst ist nach Voraussetzung  $(\frac{a}{1})t = (\frac{a}{1})t'$ , so daß es zu zeigen genügt, daß  $(\frac{1}{b})t = (\frac{1}{b})t'$ . Nun ist aber

$$\left(\frac{1}{b}\right)t = \left(\frac{1}{b}\right)t\left(\frac{b}{1}\right)t'\left(\frac{1}{b}\right)t' = \left(\frac{1}{b}\right)t\left(\frac{b}{1}\right)t\left(\frac{1}{b}\right)t' = \left(\frac{1}{b}\right)t'$$

- (5) Die Aussage ist richtig. Denn sei  $T \xrightleftharpoons[t']{t} X$  mit  $tf = t'f$  gegeben. Es folgt  $tf = t'f$ , und wegen  $fg$  monomorph in der Tat, daß  $t = t'$ .

## Aufgabe 3.

- (1) Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  eine Abbildung von Mengen. Wir wollen für  $f$  folgende Implikationen zeigen.

$$\text{monomorph} \implies \text{injektiv} \implies \text{Coretraktion} \implies \text{monomorph}$$

Coretraktion  $\implies$  monomorph. Siehe 2 (1).

Monomorph  $\implies$  injektiv. Seien  $x, x' \in X$  mit  $(x)f = (x')f$  gegeben. Sei  $T = \{m\}$  eine einelementige Menge, und sei  $(m)t := x$  und  $(m)t' := x'$ . Da  $(m)tf = (x)f = (x')f = (m)t'f$ , ist  $tf = t'f$ , und daher  $t = t'$  wegen  $f$  monomorph. Dies bedeutet aber gerade, daß  $x = m(t) = (m)t' = x'$ .

Injektiv  $\implies$  Coretraktion. Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  injektiv. Wir wollen eine Abbildung  $Y \xrightarrow{g} X$  konstruieren mit  $fg = 1_X$ . Sei  $x_0 \in X$  beliebig gewählt. Sei

$$Y \xrightarrow{g} X$$

$$y \longmapsto \begin{cases} x & \text{falls } (x)f = y \\ x_0 & \text{falls } y \notin (X)f. \end{cases}$$

(2) Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  eine Abbildung von Mengen. Wir wollen für  $f$  folgende Implikationen zeigen.

$$\text{epimorph} \implies \text{surjektiv} \implies \text{Retraktion} \implies \text{epimorph}$$

Retraktion  $\implies$  epimorph. Dual zu 2 (1).

Epimorph  $\implies$  surjektiv. Sei  $Y \xrightarrow{t} \{0, 1\}$  dadurch erklärt, daß  $(y)t = 0$  stets. Sei  $Y \xrightarrow{t'} \{0, 1\}$  dadurch erklärt, daß  $(y)t' = 0$ , falls  $y \in (X)f$ , und  $(y)t' = 1$  sonst. Nun ist  $ft = ft'$ , also, wegen  $f$  epimorph, auch  $t = t'$ , was aber gerade besagt, daß  $Y \setminus (X)f = \emptyset$ .

Surjektiv  $\implies$  Retraktion. Sei  $X \xrightarrow{f} Y$  surjektiv. Wir wollen eine Abbildung  $Y \xrightarrow{g} X$  konstruieren mit  $gf = 1_Y$ . Dazu wählen wir für jedes  $y \in Y$  aus der nichtleeren Menge  $f^{-1}(\{y\})$  ein Element  $g(y)$  aus, unter Verwendung des Auswahlaxioms.

(3) Ist die zugrundeliegende Abbildung injektiv, so ist der Morphismus monomorph, wie man durch Einsetzen von Elementen sieht. Zu zeigen bleibt die umgekehrte Richtung. Sei also  $X \xrightarrow{f} Y$  ein Monomorphismus von  $R$ -Moduln. Wir wollen zeigen, daß  $f$  injektiv ist. Sei  $K$  der Kern von  $f$ , sei  $K \xrightarrow{i} X$  seine Inklusion nach  $X$ , und sei  $K \xrightarrow{0} X$  die Nullabbildung. Dann ist  $if = 0 = 0f$ , und also, wegen  $f$  monomorph,  $i = 0$ , d.h.  $K = 0$ .

(4) Ist die zugrundeliegende Abbildung surjektiv, so ist der Morphismus epimorph, wie man durch Einsetzen von Elementen sieht. Zu zeigen bleibt die umgekehrte Richtung. Sei also  $X \xrightarrow{f} Y$  ein Epimorphismus von  $R$ -Moduln. Wir wollen zeigen, daß  $f$  surjektiv ist. Sei  $C := Y/(X)f$  der Cokern von  $f$ , sei  $Y \xrightarrow{n} C$  die Restklassenabbildung, und sei  $Y \xrightarrow{0} C$  die Nullabbildung. Es ist  $fn = 0 = f0$ , und also, wegen  $f$  epimorph,  $n = 0$ , d.h.  $C = 0$ .

(5) Ist die zugrundeliegende Abbildung surjektiv, so ist der Morphismus epimorph, wie man durch Einsetzen von Elementen sieht. Zu zeigen bleibt die umgekehrte Richtung. Wir folgen der Anleitung in [?, p. 21, Ex. 5]. Sei  $G \xrightarrow{f} H$  ein epimorpher Gruppenmorphismus. Schreibe  $M := (G)f$  für sein Bild. Ist  $[H : M] = 1$ , so ist  $f$  surjektiv und wir sind fertig.

Ist  $[H : M] = 2$ , so ist  $M \trianglelefteq H$ . Komposition von  $f$  mit der trivialen Abbildung nach  $H/M$  und mit der Restklassenabbildung nach  $H/M$  zeigt, daß  $f$  nicht epimorph sein kann, und die Fallvoraussetzung hat einen Widerspruch zur Folge.

Bleibt der Fall, in welchem  $[H : M] \geq 3$  ist, zu betrachten. Bezeichne  $\mathcal{S}_H$  die Gruppe der Bijektionen von  $H$  auf sich, mit der Komposition  $\sigma\rho$  als Multiplikation von  $\sigma, \rho \in \mathcal{S}_H$ .

Sei  $H \xrightarrow{c} \mathcal{S}_H$  der Gruppenmorphismus, der  $h$  auf die Bijektion  $H \rightarrow H, x \mapsto xh$  schickt (Cayley-Injektion).

Definieren wir nun ein  $\sigma \in \mathcal{S}_H$  wie folgt. Seien  $a, b \in H$  mit  $\#\{M, aM, bM\} = 3$ . Setze

$$H \xrightarrow{\sigma} H$$

$$h \mapsto \begin{cases} ba^{-1}h & \text{für } h \in aM \\ ab^{-1}h & \text{für } h \in bM \\ h & \text{für } h \in M \setminus (Ma \cup Mb) . \end{cases}$$

Es hat  $\sigma$  die Ordnung 2. Sei nun  $H \xrightarrow{c^\sigma} \mathcal{S}_H$  der Gruppenmorphismus, der  $h$  auf die Bijektion  $\sigma(x \mapsto xh)\sigma$  schickt.

Wir behaupten, daß  $fc^\sigma = fc$ , und wegen  $f$  epimorph dann also  $c^\sigma = c$ . Sei  $m \in M$ . Wir haben zu zeigen, daß  $mc^\sigma = mc$ . Sei  $x \in H$ . Wir haben zu zeigen, daß  $x(mc^\sigma) = x(mc)$ . Nun aber ist

$$x(mc^\sigma) = x\sigma(x \mapsto xm)\sigma = (x\sigma)m\sigma ,$$

wohingegen

$$x(mc) = xm .$$

Zu zeigen ist also, daß  $(x\sigma)m = (xm)\sigma$ . Da aber  $x$  und  $xm$  in derselben Linksnebenklasse modulo  $M$  liegen, multipliziert  $\sigma$  dasselbe Element zu  $x$  wie zu  $xm$  von links dazu, und die beiden Elemente stimmen in der Tat überein.

Nun bildet  $c$  aber  $a \in H$  auf  $(x \mapsto xa)$  ab, wohingegen  $c^\sigma$  das Element  $a \in H$  auf  $\sigma(x \mapsto xa)\sigma$  schickt. Die Bijektion  $(a)c \in \mathcal{S}_H$  schickt demgemäß  $1_H$  auf  $a$ , während die Bijektion  $(a)c^\sigma \in \mathcal{S}_H$  das Element  $1_H$  auf  $((1_H)\sigma \cdot a)\sigma = (a)\sigma = b$  schickt. Da  $a \neq b$  ist also  $(a)c \neq (a)c^\sigma$ , daher  $c \neq c^\sigma$ , und die Fallvoraussetzung endet in einem Widerspruch.

#### Aufgabe 4.

- (1) "Das" terminale Objekt in (Mengen) ist durch "die" einelementige Menge  $\{*\}$  gegeben (es ist nur bis auf eindeutigen Isomorphismus bestimmt), das initiale Objekt durch die leere Menge  $\emptyset$ . Da initiales und terminales Objekt nicht isomorph sind, gibt es kein Nullobjekt.
- (2) Das initiale Objekt ist der Ring  $\mathbf{Z}$ , da die Abbildungsvorschrift  $1_{\mathbf{Z}} \mapsto 1_R$  stets einen Ringmorphismus von  $\mathbf{Z}$  in einen beliebigen Ring  $R$  definiert, und  $1_R$  auch das einzige mögliche Bild von  $1_{\mathbf{Z}}$  ist. Das terminale Objekt ist der Nullring  $0 = \{0\} = \{1\}$ . Da initiales und terminales Objekt nicht isomorph sind, gibt es kein Nullobjekt.
- (3) Das Nullobjekt in  $R$ -Mod ist durch den Nullmodul  $0 = \{0\}$  gegeben.