

## Guide zu Übungsblatt 5

Ein **Tipp zu Aufgabe 2** kann bei mir abgeholt werden. Eine Mail nur mit Betreff und ohne Inhalt genügt völlig.

**Tipp zu Aufgabe 4.** Die Rückrichtung ist etwas einfacher als die Hinrichtung und auch schon sehr interessant (schließlich konstruieren wir ein Pseudoinverses; es ist doch spannend, woher das kommt!). Verwende folgendes Theorem:

Sei  $X$  kofasernd. Sei  $p : Z \rightrightarrows Y$  eine azyklische Faserung. Dann ist  $p_\star : \pi^\ell(X, Z) \rightarrow \pi^\ell(X, Y)$ ,  $[f] \mapsto [p \circ f]$  eine Bijektion.

Für geeignete Wahl von  $X, Z, Y$  und  $p$  ist nämlich die Identität ein Element der rechten Seite und besitzt dann ein Urbild. Eine Faktorisierung des gegebenen Morphismus könnte hilfreich sein.

Bei **Aufgabe 5a)** kann man die Abbildung in die umgekehrte Richtung explizit angeben. Denkt dran, dass fasernder und kofasernder Ersatz mit kanonischen Morphismen daher kommen. Es ist auch nützlich, sich die Diagramme aufzumalen, die für einen Morphismus  $f : X \rightarrow Y$  den Morphismus  $RQf$  definieren.

Zur technischen Vereinfachung der Aufgabe kann man ausnutzen, dass ohne Beschränkung der Allgemeinheit  $RQX = RX$  und  $RQY = QY$  gilt; schließlich ist  $X$  schon kofasernd und  $Y$  schon fasernd.

Tipps zu **Aufgabe 5b)** können bei mir per Mail abgeholt werden!



**Endliche Mengen in konstruktiver Mathematik.** Dieser Abschnitt ist (nur) für die Fans konstruktiver Mathematik unter euch gedacht. Eine Menge  $X$  heißt genau dann *Kuratowski-endlich*, wenn es eine Surjektion  $[n] \twoheadrightarrow X$  gibt (mit  $n \geq 0$ ), wobei  $[n] = \{0, 1, \dots, n-1\}$ . Eine Menge  $X$  heißt genau dann *endlich*, wenn es eine Bijektion  $[n] \xrightarrow{\cong} X$  gibt.

Von Teilmengen von (Kuratowski-)endlichen Mengen kann man im Allgemeinen nicht zeigen, dass sie wieder (Kuratowski-)endlich sind. Es sind aber Quotienten von Kuratowski-endlichen Mengen wieder Kuratowski-endlich. Endliche Mengen sind stets diskret, Kuratowski-endliche Mengen im Allgemeinen aber nicht. Konstruktiv gibt es noch weitere Endlichkeitsbegriffe, und man kann alle auch so formulieren, dass sie nicht Bezug nehmen auf die (unendlich große) Menge der natürlichen Zahlen.

**Bonusaufgabe 1.** *Kompakte Objekte in der Kategorie der Mengen konstruktiv*

Zeige: In der Kategorie der Mengen ist eine Menge  $X$  genau dann Kuratowski-endlich, wenn  $\text{Hom}_{\text{Set}}(X, \_)$  mit filtrierten Kolimiten von Monomorphismen vertauscht; und genau dann endlich, wenn  $\text{Hom}_{\text{Set}}(X, \_)$  mit beliebigen filtrierten Kolimiten vertauscht.

*Bemerkung:* Konstruktiv heißt eine Kategorie genau dann filtriert, wenn alle Diagramme mit endlicher (nicht Kuratowski-endlicher) Indexkategorie einen Kokegel zulassen. Das ist äquivalent dazu, dass die Kategorie ein Objekt enthält, zu je zwei Objekten ein Möchtegernkoprodukt enthält und zu je zwei parallelen Morphismen ein Möchtegernkodifikernkern enthält.



**Angst vor bösen Formulierungen.** Mich persönlich hat es immer etwas beunruhigt, dass die meisten AutorInnen die 1-kategorielle Definition der Lokalisierung verwenden,

habe ich doch auf dem nLab gelernt, dass diese in diesem Kontext im technischen Sinn *böse* ist, da sie Funktoren auf Gleichheit testet. Hinzu kommt noch, dass manche AutorInnen in der 1-kategoriellen Definition zusätzlich fordern, dass der Lokalisierungsfunktor  $Q : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$  auf Objekten bijektiv ist; das ist doch eine unnatürliche Bedingung, die in universellen Eigenschaften nichts verloren hat.

Sogar in dem wunderschönen Buch *Categorical Homotopy Theory* von Emily Riehl (frei online verfügbar), in dem der Begriff *Kan-Erweiterung* mehr als 130 Mal vorkommt, ist das so!

Wer diese Unstimmigkeiten auch beunruhigend findet, kann die folgende Bonusaufgabe bearbeiten, um diese aus der Welt zu schaffen. Gern geschehen!

**Bonusaufgabe 2.** *Die 1- und 2-kategorielle Definition der Lokalisierung*

Sei  $\mathcal{C}$  eine Kategorie und  $\mathcal{W}$  eine Klasse von Morphismen in  $\mathcal{C}$ . Dann ist die *1-kategorielle Lokalisierung* eine Kategorie  $\mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$  zusammen mit einem Funktor  $Q : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$ , welcher die Morphismen aus  $\mathcal{W}$  auf Isomorphismen schickt, sodass folgende 1-kategorielle universelle Eigenschaft erfüllt ist:

Ist  $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  irgendein Funktor, der die Morphismen aus  $\mathcal{W}$  auf Isomorphismen schickt, so gibt es genau einen Funktor  $\bar{F} : \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}] \rightarrow \mathcal{D}$  mit  $\bar{F} \circ Q = F$ . Anders formuliert: Für jede Kategorie  $\mathcal{D}$  induziert  $Q^*$  eine Bijektion zwischen den Funktoren  $\mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}] \rightarrow \mathcal{D}$  und denjenigen Funktoren  $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ , welche die Morphismen aus  $\mathcal{W}$  auf Isomorphismen schicken.

Wie in der Vorlesung diskutiert sollte man diese Eigenschaft allerdings eigentlich nie fordern. Moralisch besser ist folgende 2-kategorielle universelle Eigenschaft:

Für jede Kategorie  $\mathcal{D}$  induziert  $Q^*$  eine Äquivalenz zwischen der Kategorie der Funktoren  $\mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}] \rightarrow \mathcal{D}$  und der Kategorie derjenigen Funktoren  $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ , welche die Morphismen aus  $\mathcal{W}$  auf Isomorphismen schicken.

- Zeige, dass eine Lösung des 1-kategoriellen Optimierungsproblems eindeutig ist bis auf eindeutige Isomorphie.
- Zeige, dass eine Lösung des 2-kategoriellen Optimierungsproblems eindeutig ist bis auf Äquivalenz, wobei je zwei Äquivalenzen eindeutig isomorph zueinander sind.
- Zeige: Sei  $Q : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$  Lösung des 1-kategoriellen Problems. Zeige, dass  $Q$  auf Objekten bijektiv ist, dass also die von  $Q$  induzierte Abbildung  $\text{Ob } \mathcal{C} \rightarrow \text{Ob } \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$  bijektiv ist.

*Tipp:* Für Injektivität verwende in der universellen Eigenschaft für  $\mathcal{D}$  die Kategorie mit denselben Objekten wie  $\mathcal{C}$  und genau einem Morphismus zwischen je zwei Objekten.

- Zeige: Ist  $Q : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}[\mathcal{W}^{-1}]$  eine Lösung des 1-kategoriellen Problems, so auch des 2-kategoriellen.

*Tipp:* Verwende das Ergebnis aus Teilaufgabe c).