



## Algebraische Automatentheorie

Blatt 3, 2018-11-08

### Aufgabe 1 [12 PUNKTE]

Für die

- die Listenmonade,
- die Exception-Monade und
- die Potenzmengen Monade

identifizieren Sie jeweils

- (a) die Co-Monade auf der Kategorie  $\mathbf{set}^{\mathbb{T}}$  der EM-Algebren;
- (b) die Kleisli-Kategorie  $\mathbf{set}_{\mathbb{T}}$ ;
- (c) die Co-Monade auf der Kleisli-Kategorie.

### Aufgabe 2 [12 PUNKTE]

Ein Morphismus  $B \xrightarrow{g} C$  in einer Kategorie  $\mathcal{C}$  heißt

- *Monomorphismus* bzw. *monomorph* (abkürzend *Mono* bzw. *mono*), falls die Funktion

$$[A, B] \xrightarrow{[A, g]} [A, C]$$

die durch nach-Komposition mit  $g$  definiert ist, für jedes  $\mathcal{C}$ -Objekt  $A$  bijektiv ist. Anders ausgedrückt,  $g$  ist *nach-kürzbar*, d.h.,  $r ; g = s ; g$  impliziert  $r = s$  für alle  $\mathcal{C}$ -Morphismen  $A \xrightarrow[r]{s} B$ ;

- *Schnitt* oder *Sektion*, oder auch *aufspaltender Mono*, sofern  $g$  einen *nach-Inversen*  $C \xrightarrow{h} B$  mit  $g ; h = \text{id}_B$  besitzt.

Falls  $g$  beidseitig invertierbar ist, spricht man von einem *Isomorphismus*.

Duale Begriffe: *Epimorphismus*, *vor-kürzbar*, *Retraktion* or *aufspaltender Epi*.

Bestimmen Sie die (aufspaltenden) Monos sowie Epis in  $\mathbf{set}$  und in  $\mathbf{rel}$ .

### Aufgabe 3 [12 PUNKTE]

Zeigen Sie: Rechtsadjungierte sind nur bis auf natürliche Isomorphie bestimmt: Hat ein Funktor  $\mathcal{C} \xrightarrow{F} \mathcal{D}$  zwei rechtsadjungierte  $\mathcal{D} \xrightarrow{G, H} \mathcal{C}$ , so existiert eine natürliche Transformation  $G \xrightarrow{\varphi} H$ , die komponentenweise aus Isomorphismen besteht. Gilt umgekehrt  $F \dashv G$  und ist  $G \xrightarrow{\varphi} H$  ein natürlicher Isomorphismus, so folgt auch  $F \dashv H$ .