## Zusammenfassung Modellkategorien

© M Tim Baumann, http://timbaumann.info/uni-spicker

Bem. Die Topologie-Zusammenfassung bietet eine Übersicht über Grundbegriffe der Kategorientheorie. Weiterführende Begriffe werden in der Homologische-Algebra-Zusammenfassung behandelt.

## Die Ordinalzahlen

**Def.** Eine Wohlordnung auf einer Menge S ist eine Totalordnung auf S bezüglich der jede nichtleere Teilmenge  $A \subseteq S$  ein kleinstes Element besitzt. Eine wohlgeordnete Menge ist ein Tupel  $(S, \leq)$  bestehend aus einer Menge S und einer Wohlordnung  $\leq$  auf S.

Bem. Eine äquivalente Bedingung lautet: Es gibt in S keine nach rechts unendlichen absteigenden Folgen ...  $> a_i > a_{i+1} > a_{i+2} > ...$ 

Bem. Äquivalent zum Auswahlaxiom ist:

Axiom (Wohlordnungssatz). Auf jeder Menge ex. eine Wohlord.

**Def.** Zwei wohlgeordnete Mengen heißen isomorph, wenn es eine monotone Bijektion zwischen ihnen gibt.

**Def.** Eine Ordinalzahl ist eine Isomorphieklasse von wohlgeordneten Mengen.

Bem. Die Klasse aller Ordinalzahlen wird mit  $\mathcal{O}_n$  bezeichnet und ist eine echte Klasse, keine Menge. Sie ist selbst wohlgeordnet mittels

$$[(S, \leq_S)] \leq [(T, \leq_T)] : \iff \exists \text{ inj. monotone Abb. } (S, \leq_S) \to (T, \leq_T).$$

**Notation.** •  $0 := [\emptyset]$ , •  $n := [\{1, ..., n\}]$  für  $n \in \mathbb{N}$ , •  $\omega := [\mathbb{N}]$  mit der jeweils kanonischen Ordnungsrelation.

Bem. Die ersten Ordinalzahlen sind

$$0, 1, 2, \ldots, \omega, \omega + 1, \omega + 2, \ldots, \omega \cdot 2, \omega \cdot 2 + 1, \ldots, \omega \cdot 3, \ldots, \omega^{\omega}, \ldots$$

## Prinzip (Transfinite Induktion).

Sei  $P: \mathcal{O}_n \to \mathbf{Prop}$  eine Aussage über Ordinalzahlen. Dann gilt:

$$(\forall \beta \in \mathcal{O}_n : (\forall \gamma < \beta : P(\gamma)) \implies P(\beta)) \implies \forall \alpha \in \mathcal{O}_n : P(\alpha)$$

**Def.** Arithmetik von Ordinalzahlen ist folgendermaßen definiert: Für  $\alpha = [(S, \leq_S)]$  und  $\beta = [(T, \leq_T)] \in \mathcal{O}_n$  ist

•  $\alpha + \beta := [(S \coprod T, \leq_{S \coprod T})]$ , wobei gilt:

$$\leq_{S \coprod T} |_{S \times S} \coloneqq \leq_{S}, \quad \leq_{S \coprod T} |_{T \times T} \coloneqq \leq_{T}, \quad S <_{S \coprod T} T.$$

•  $\alpha \cdot \beta \coloneqq [(S \times T, \leq_{S \rtimes T})]$  mit der lexikogr. Ordnung  $(s_1, t_1) \leq_{S \rtimes T} (s_2, t_2) \coloneqq t_1 < t_2 \ \lor \ (t_1 = t_2 \land s_1 \leq_S s_2)$ 

• 
$$\alpha^{\beta} := [(\{Abb. \ f : S \to T \text{ mit } f(s) = 0 \text{ für fast alle } s \in S\}, \leq)] \text{ mit } f < g : \iff \exists t \in T : f(t) < g(t) \land (\forall t_2 >_T t : f(t_2) = g(t_2))$$

Bem. Es gibt drei Typen von Ordinalzahlen:

a) Die Null  $0 := [(\emptyset, \leq)] \in \mathcal{O}_n$ .

- b) Die Nachfolgerzahl  $\alpha + 1$  einer Zahl  $\alpha \in \mathcal{O}_n$ .
- c) Die Limeszahl  $\lim A := \sup A$  einer Teil*menge*  $A \subset \mathcal{O}_n$ .

 $\begin{array}{lll} \textit{Bem.} & \text{Die Rechenop. k\"onnen auch rekursiv definiert werden durch} \\ \text{a)} & \text{b)} & \text{c)} \\ & \alpha+0 \coloneqq \alpha & \alpha+(\beta+1) \coloneqq (\alpha+\beta)+1 & \alpha+\lim A \coloneqq \lim \left\{\alpha+\gamma \mid \gamma \in A\right\} \\ & \alpha\cdot 0 \coloneqq 0 & \alpha\cdot (\beta+1) \coloneqq (\alpha\cdot \beta)+\alpha & \alpha\cdot \lim A \coloneqq \lim \left\{\alpha\cdot \gamma \mid \gamma \in A\right\} \\ & \alpha^0 \coloneqq 1 & \alpha^{\beta+1} \coloneqq \alpha^{\beta} \cdot \alpha & \alpha^{\lim A} \coloneqq \lim \left\{\alpha^{\gamma} \mid \gamma \in A\right\} \end{array}$ 

**Def.** Ein **Fast-Halbring** ist ein Tupel  $(S, +, \cdot, 0)$ , sodass (S, +, 0) ein Monoid und  $(S, \cdot)$  eine Halbgruppe ist mit

•  $a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c$ , •  $a \cdot 0 = 0$ .

**Lem** (Rechenregeln in  $\mathcal{O}_n$ ).  $\bullet$   $\alpha \cdot 0 = 0 = 0 \cdot \alpha$   $\bullet$   $\alpha \cdot 1 = \alpha = 1 \cdot \alpha$ 

• 
$$\alpha^0 = 1$$
 •  $0^\alpha = 0$  für  $\alpha > 0$  •  $1^\alpha = 1$  •  $\alpha^1 = \alpha$ 

•  $\alpha^{\beta} \cdot \alpha^{\gamma} = \alpha^{\beta+\gamma}$  •  $(\alpha^{\beta})^{\gamma} = \alpha^{\beta \cdot \gamma}$ 

- $\mathcal{O}_n$  ist ein Fast-Halbring (mit einer Klasse statt Menge)
- Das andere Distributivgesetz stimmt nicht!
- Weder Addition noch Multiplikation sind kommutativ.
- Addition und Mult. erlauben das Kürzen von Elementen nur links.
- Addition, Multiplikation und Potenzieren sind in beiden Argumenten monoton, allerdings nur im zweiten strikt monoton:

$$\forall \beta < \gamma : \alpha + \beta < \alpha + \gamma, \quad \alpha \cdot \beta < \alpha \cdot \gamma \ (\alpha > 0), \quad \alpha^{\beta} < \alpha^{\gamma} \ (\alpha > 1).$$

**Lem.** Jedes  $\alpha \in \mathcal{O}_n$  kann geschrieben werden in Cantor-NF:

$$\alpha = \omega^{\beta_1} c_1 + \omega^{\beta_2} c_2 + \ldots + \omega^{\beta_k} c_k$$

mit  $k \in \mathbb{N}$ ,  $c_1, \ldots, c_k \in \mathbb{N}_{>0}$  und  $\beta_1 > \ldots > \beta_k \in \mathcal{O}_n$ .