

Bem. $(e^{\text{op}})^{\text{op}} = e$, Es ist etwas Besonderes, wenn $e \approx e^{\text{op}}$, z.B. ist die NumerierInnen-Kategorie selbstdual

Bsp. $\text{Set}^{\text{op}} \approx \text{CAHA}$ (complete atomic Heyting algebras)

$$\begin{array}{ccc} P(x) & \longrightarrow & P(y) \\ U & \longmapsto & f[U] = \{f(u) \mid u \in U\} \end{array}$$

Bsp. Der „kovariante Potenzmengen-Funktor“: $P: \text{Set} \rightarrow \text{Set}$
 $X \mapsto P(X)$

• $F: \text{NumerierInnen-kat} \rightarrow \text{Vect}(\mathbb{R})$ volltreuer F („Einbettung“)
 $n \mapsto \mathbb{R}^n$
 $A \mapsto (\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m)$
 $X \mapsto AX$

$$\begin{array}{ccc} f \downarrow & \longmapsto & \downarrow f[-] \\ Y & \longrightarrow & P(Y) \end{array}$$

• $L: \text{Set} \rightarrow \text{Set}$

$X \mapsto$ Menge der endlichen Listen von Elementen aus $X = \{[a_1, \dots, a_n] \mid n \geq 0, a_1, \dots, a_n \in X\}$

$$\begin{array}{ccc} f \downarrow & & \downarrow L(f) \\ Y & \longrightarrow & L(Y) \end{array} \quad \begin{array}{ccc} L(f): L(X) \rightarrow L(Y) \\ [a_1, \dots, a_n] \mapsto [f(a_1), \dots, f(a_n)] \end{array}$$

NATÜRLICHE TRANSFORMATIONEN

$$e \begin{array}{c} \Downarrow \eta \\ y \end{array}$$

Motivation: Sei $X = \mathbb{Z}$. Dann können wir viele Abb. $X \rightarrow P(X)$ hinschreiben:

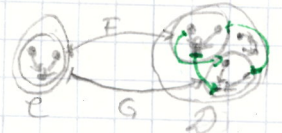
- ① $x \mapsto \{x\}$ ② $x \mapsto \emptyset$ ③ $x \mapsto X$ ④ $x \mapsto \{7x-3, 0, x^2\}$

hier gehen willkürliche Wahlen ein

Die Beispiele ①, ②, ③ kann man auch dann hinschreiben, wenn X eine beliebige Menge ist. (nicht unbedingt \mathbb{Z})

Def. Seien $F, G: e \rightarrow d$ Funktoren. Eine natürliche Trafo $\eta: F \Rightarrow G$ besteht

aus: • je einem Morphismus $\eta_x: F(x) \rightarrow G(x)$ in d für jedes Objekt $x \in \text{Ob}(e)$, sodass folgende „Natürlichkeits-quadrate“ kommutieren:



$$\begin{array}{ccc} F(x) & \xrightarrow{F(f)} & F(y) \\ \eta_x \downarrow & \parallel & \downarrow \eta_y \\ G(x) & \xrightarrow{G(f)} & G(y) \end{array} \quad \text{für alle } f: X \rightarrow Y \text{ in } e, X, Y \in \text{Ob}(e)$$

Bsp. • (① als natürliche Trafo) $\text{Id}: \text{Set} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto X, f \mapsto f$

$$\begin{array}{ccc} f \downarrow & & \downarrow P(f) \\ \{f(x)\} & & P(Y) \end{array} \quad \begin{array}{ccc} \text{Id}(x) \xrightarrow{\text{Id}(f)} \text{Id}(y) & \xrightarrow{\eta_x} & P(x) \\ \eta_x \downarrow \cong \downarrow \eta_y & & \downarrow \eta_y \\ P(x) \xrightarrow{P(f)} P(y) & & P(y) \end{array}$$

• $L: \text{Set} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto L(X) =$ Menge der endl. Listen von Elementen aus X

$K: \text{Set} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto \mathbb{N}, f \mapsto \text{id}_{\mathbb{N}}$

$\eta: L \Rightarrow K$ mit $\eta_x: L(X) \rightarrow K(X) = \mathbb{N}$
 $[a_1, \dots, a_n] \mapsto n$

$$\begin{array}{ccc} X & L(X) \xrightarrow{L(f)} L(Y) & [a_1, \dots, a_n] \mapsto [f(a_1), \dots, f(a_n)] \\ f \downarrow & \eta_x \downarrow \cong \downarrow \eta_y & \downarrow \eta_y \\ Y & \mathbb{N} \xrightarrow{K(f)} \mathbb{N} & n \mapsto n \end{array}$$

Nichtbsp: L, K wie im Beispiel zuvor, $\eta: L \Rightarrow K$ mit $\eta_x: L(x) \rightarrow K(x) = \mathbb{N}$
 $\mathbb{Z} = X \xrightarrow{L(x)} L(Y) \quad [42, 19, 13] \mapsto [420, 190, 130]$
 $\mathbb{R} = Y \xrightarrow{K(x)} K(Y) = \mathbb{N}$
 $[a_1, \dots, a_n] \mapsto \begin{cases} 17 & \text{falls } X = \mathbb{Z} \\ n & \text{sonst} \end{cases}$
 $17 \mapsto 17 \neq 3$

Motto: Bei natürlichen Trafos η sind alle Komponenten η_x gleichmäßig (in $X \in \text{Ob}(C)$) definiert.

Bsp: Kategorie der Cobordismen. Objekte: $\emptyset, \text{Kreis}, \text{Kreis mit Loch}$, Morph: $\emptyset \rightarrow \text{Kreis}$

• Sei Met_{comp} die Kategorie der vollständigen metrischen Räume (Obj.: $\mathbb{R}, \mathbb{R}^2, \dots$)

$V: \text{Met}_{\text{comp}} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto X$

$CF: \text{Met}_{\text{comp}} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto CF(X) = \text{Menge der Cauchyfolgen in } X, (f: X \rightarrow Y) \mapsto (CF(f): CF(X) \rightarrow CF(Y))$
 $(a_n, a_{n+1}, \dots) \mapsto (f(a_n), f(a_{n+1}), \dots)$

$\eta: CF \Rightarrow V$ mit $\eta_x: CF(X) \rightarrow V(X) = X$
 $(a_n, a_{n+1}, \dots) \mapsto \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$
 $X \xrightarrow{CF(x)} CF(Y) \quad \eta_x \downarrow \quad \eta_y \downarrow$
 $Y \xrightarrow{V(x)=f} V(Y) = Y$
 $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = f(\lim_{n \rightarrow \infty} a_n)$

• $\text{Id}: \text{Vect}(\mathbb{R}) \rightarrow \text{Vect}(\mathbb{R}), V \mapsto V, f \mapsto f$

$\text{DD}: \text{Vect}(\mathbb{R}) \rightarrow \text{Vect}(\mathbb{R}), V \mapsto V^{**} = \{ \alpha: V \rightarrow \mathbb{R} \mid \alpha \text{ } \mathbb{R}\text{-linear} \}, f \mapsto f^{**}$

$\eta: \text{Id} \Rightarrow \text{DD}$ mit $\eta_v: V \rightarrow V^{**}$
 $x \mapsto -x$

Kategorie der ^{gnd}Mengen und Bijektionen

Nichtbsp: $F: \text{FinSet}_0 \rightarrow \text{FinSet}_0$

$X \mapsto F(X) = \text{Menge aller Permutationen von Elementen aus } X$

(z.B. $F(\{1, 2\}) = \{ \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \}$)

$G: \text{FinSet}_0 \rightarrow \text{FinSet}_0$

$X \mapsto G(X) = \text{Menge der Möglichkeiten, die Elemente von } X \text{ in einer Liste anzuordnen (z.B. } G(\{1, 2\}) = \{ [1, 2], [2, 1] \})$

Für jedes $X \in \text{Ob}(\text{FinSet}_0)$ gibt es eine Bijektion $\eta_x: F(X) \rightarrow G(X)$.

Aber: Diese Morphismen sind nicht Teil eines natürlichen Trafo $F \Rightarrow G$

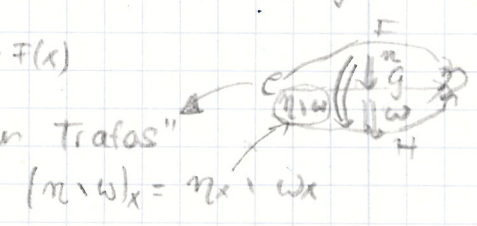
Def: Seien C und D Kategorien. Dann gibt es die Funktorkategorie $[C, D]$,

$\text{Func}(C, D) = \text{Hom}_{\text{cat}}(C, D)$. Objekte: alle Functoren: $C \rightarrow D$

Morphismen: $\text{Hom}_{[C, D]}(F, G) := \text{Menge der natürlichen Trafos } F \Rightarrow G$

Identitäten: $\text{id}_F: F \Rightarrow F$ mit $(\text{id}_F)_x = \text{id}_{F(x)}: F(x) \rightarrow F(x)$

Komposition „vertikale Komposition von natürlichen Trafos“



$(\eta \circ \omega)_x = \eta_x \circ \omega_x$

Bem: Wir erhalten das Konzept der Isomorphie von Functoren geschenkt:

Seien $F, G: C \rightarrow D$. Dann: $F \cong G \Leftrightarrow \exists \eta: F \Rightarrow G, \omega: G \Rightarrow F \Leftrightarrow \exists \eta: F \Rightarrow G$, sodass mit $\eta \circ \omega = \text{id}_F, \omega \circ \eta = \text{id}_G$ alle $\eta_x: F(x) \rightarrow G(x)$ Isos in D sind

Def: Kategorien \mathcal{C} und \mathcal{D} heißen genau dann zueinander äquivalent, falls es Funktoren $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$, $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ gibt, sodass $F \circ G \cong \text{Id}_{\mathcal{D}}$ und $G \circ F \cong \text{Id}_{\mathcal{C}}$
 Notation: $\mathcal{C} \cong \mathcal{D}$



• $\text{Set} \cong \text{Kat}$ der Mengen mit einer weiteren leeren Menge \emptyset und einem Iso $\emptyset \rightarrow \emptyset$ und genau einen neuen Morph $\emptyset \rightarrow X$ für jede Menge X

• Numerischer Innen-Kat. \cong Kat. der endl. dim. \mathbb{R} -VR ($\cong \text{Vect}(\mathbb{R})_{\text{fd}}$)

$F: \text{NumerischerInnen-Kat.} \rightarrow \text{Vect}(\mathbb{R})_{\text{fd}}$
 $n \mapsto \mathbb{R}^n$
 $A \mapsto (\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m)$
 $x \mapsto Ax$

$F \circ G = \text{Id}_{\text{num}}$

$G \circ F \neq \text{Id}_{\text{Vect}(\mathbb{R})_{\text{fd}}}$

aber $G \circ F \cong \text{Id}_{\text{Vect}(\mathbb{R})_{\text{fd}}}$

$G: \text{Vect}(\mathbb{R})_{\text{fd}} \rightarrow \text{NumerischerInnen-Kat.}$
 $V \mapsto \dim(V)$

$v \xrightarrow{f} w \mapsto$ die Darstellungsmatrix von f bzgl. irgendwelcher fest gewählter Basen in V und W

Satz: Wenn $\mathcal{C} \cong \mathcal{D}$, dann haben \mathcal{C} und \mathcal{D} genau dieselben Kat. Eigensch.:

- „Die Kategorie besitzt ein initiales Objekt“
 - „Für je zwei Objekte enthält die Kategorie ein Produkt“
 - „Je zwei parallele Morphismen sind gleich“
 - „Die Kategorie enthält genau 7 Objekte.“
 - „Die Kategorie enthält genau 2 terminale Objekte.“
- } Hier wird über Gleichheit von Objekten gesprochen