

Reflektionen & Coreflektionen

Topologie Seminar

Fabian Gabel

Sommersemester 2017

Das (sportliche) Programm – Etappen(ziele)

Kategorientheorie Grundlagen (Teil II)

Funktoren allgemein

Adjungierte Funktoren

Reflektive und coreflektive Unterkategorien

Allgemein

In topologischen Konstrukten

Konvergenzstrukturen und uniforme Konvergenzstrukturen

Kategorientheorie Grundlagen (Teil II)

Funktoren allgemein

Adjungierte Funktoren

Reflektive und coreflektive Unterkategorien

Allgemein

In topologischen Konstrukten

Konvergenzstrukturen und uniforme Konvergenzstrukturen

Objekte verhalten sich zu Morphismen wie Kategorien zu ???

Objekte verhalten sich zu Morphismen wie Kategorien zu ???

Definition

Seien \mathcal{C} und \mathcal{D} Kategorien und $\mathcal{F}_1: |\mathcal{C}| \rightarrow |\mathcal{D}|$ and $\mathcal{F}_2: \text{Mor}_{\mathcal{C}} \rightarrow \text{Mor}_{\mathcal{D}}$. Dann nennen $\mathcal{F} = (\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{F}_1, \mathcal{F}_2)$ einen (*covarianten*) *Funktor* von \mathcal{C} nach \mathcal{D} , falls folgende Bedingungen erfüllt sind:

- F1) $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ impliziert $\mathcal{F}(f) \in [\mathcal{F}(A), \mathcal{F}(B)]_{\mathcal{D}}$.
- F2) $\mathcal{F}(f \circ g) = \mathcal{F}(f) \circ \mathcal{F}(g)$, falls $f \circ g$ definiert ist.
- F3) $\mathcal{F}(1_A) = 1_{\mathcal{F}(A)}$ für alle $A \in |\mathcal{C}|$.

Abkürzend: $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. (*Homomorphismus von Funktoren*)

Objekte verhalten sich zu Morphismen wie Kategorien zu ???

Definition

Seien \mathcal{C} und \mathcal{D} Kategorien und $\mathcal{F}_1: |\mathcal{C}| \rightarrow |\mathcal{D}|$ and $\mathcal{F}_2: \text{Mor}_{\mathcal{C}} \rightarrow \text{Mor}_{\mathcal{D}}$. Dann nennen $\mathcal{F} = (\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{F}_1, \mathcal{F}_2)$ einen (*covarianten*) *Funktor* von \mathcal{C} nach \mathcal{D} , falls folgende Bedingungen erfüllt sind:

F1) $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ impliziert $\mathcal{F}(f) \in [\mathcal{F}(A), \mathcal{F}(B)]_{\mathcal{D}}$.

F2) $\mathcal{F}(f \circ g) = \mathcal{F}(f) \circ \mathcal{F}(g)$, falls $f \circ g$ definiert ist.

F3) $\mathcal{F}(1_A) = 1_{\mathcal{F}(A)}$ für alle $A \in |\mathcal{C}|$.

Abkürzend: $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. (*Homomorphismus von Funktoren*)

Kontravarianter Funktor, falls modifiziert:

F2') $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ impliziert $\mathcal{F}(f) \in [\mathcal{F}(B), \mathcal{F}(A)]_{\mathcal{D}}$.

F3') $\mathcal{F}(f \circ g) = \mathcal{F}(g) \circ \mathcal{F}(f)$, falls $f \circ g$ existiert.

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).
- b) Vergissfunktor: \mathcal{C} ein (topologisches) Konstrukt:
 $\mathcal{F} \rightarrow \text{Set}$ definiert durch $\mathcal{F}((X, \xi)) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).
- b) Vergissfunktor: \mathcal{C} ein (topologisches) Konstrukt:
 $\mathcal{F} \rightarrow \text{Set}$ definiert durch $\mathcal{F}((X, \xi)) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.
- c) Dualisierender Funktor:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^*$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f^*$ (contravariant).

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).
- b) Vergissfunktor: \mathcal{C} ein (topologisches) Konstrukt:
 $\mathcal{F} \rightarrow \text{Set}$ definiert durch $\mathcal{F}((X, \xi)) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.
- c) Dualisierender Funktor:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^*$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f^*$ (contravariant).
- d) Dualer Funktor: $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ ein Funktor:
 $\mathcal{F}^* := \Delta_{\mathcal{D}} \circ \mathcal{F} \circ \Delta_{\mathcal{C}}^*$

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).
- b) Vergissfunktor: \mathcal{C} ein (topologisches) Konstrukt:
 $\mathcal{F} \rightarrow \text{Set}$ definiert durch $\mathcal{F}((X, \xi)) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.
- c) Dualisierender Funktor:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^*$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f^*$ (contravariant).
- d) Dualer Funktor: $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ ein Funktor:
 $\mathcal{F}^* := \Delta_{\mathcal{D}} \circ \mathcal{F} \circ \Delta_{\mathcal{C}^*}$
- e) Identitätsfunktor $\mathcal{I}_{\mathcal{C}}$:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.

Beispiele

- a) Konstanter Funktor: \mathcal{C}, \mathcal{D} Kategorien, $X \in |\mathcal{D}|$.
 $\forall A \in |\mathcal{C}|$ und $\forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{C}}$ durch $\mathcal{F}(A) := X$ und $\mathcal{F}(f) := 1_X$
(kovariant und contravariant).
- b) Vergissfunktor: \mathcal{C} ein (topologisches) Konstrukt:
 $\mathcal{F} \rightarrow \text{Set}$ definiert durch $\mathcal{F}((X, \xi)) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.
- c) Dualisierender Funktor:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^*$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f^*$ (contravariant).
- d) Dualer Funktor: $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ ein Funktor:
 $\mathcal{F}^* := \Delta_{\mathcal{D}} \circ \mathcal{F} \circ \Delta_{\mathcal{C}^*}$
- e) Identitätsfunktor $\mathcal{I}_{\mathcal{C}}$:
 $\mathcal{F}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ definiert durch $\mathcal{F}(X) = X$ und $\mathcal{F}(f) = f$.
- f) Inklusionsfunktor:
Sei \mathcal{C} eine Kategorie und \mathcal{A} eine *Unterkategorie*, dh
 1. $|\mathcal{A}| \subset |\mathcal{C}|$,
 2. $[A, B]_{\mathcal{A}} \subset [A, B]_{\mathcal{C}}$ für alle $(A, B) \in |\mathcal{A}| \times |\mathcal{A}|$,
 3. Komposition von Mor. in \mathcal{A} wie in \mathcal{C} ; Identitätsmorphismus derselbe.Gilt sogar $[A, B]_{\mathcal{A}} = [A, B]_{\mathcal{C}}$: *volle* Unterkategorie.
 $\mathcal{F}_e := \mathcal{I}_{\mathcal{C}}|_{\mathcal{A}}$

Definition – Universelle Abbildung

\mathcal{A} und \mathcal{B} Kategorien, $\mathcal{F}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ Funktor und $B \in |\mathcal{B}|$.

Paar (u, A) mit $A \in |\mathcal{A}|$ und $u: B \rightarrow \mathcal{F}(A)$ heißt *universelle Abbildung für B bezüglich \mathcal{F}* , falls $\forall A' \in |\mathcal{A}|$ und $\forall f: B \rightarrow \mathcal{F}(A')$ genau ein \mathcal{A} -Morphismus $\bar{f}: A \rightarrow A'$ existiert so dass das Diagramm

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{f} & \mathcal{F}(A') \\ & \searrow u \quad \nearrow \mathcal{F}(\bar{f}) & \\ & \mathcal{F}(A) & \end{array}$$

kommutiert.

Definition – Universelle Abbildung

\mathcal{A} und \mathcal{B} Kategorien, $\mathcal{F}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ Funktor und $B \in |\mathcal{B}|$.

Paar (u, A) mit $A \in |\mathcal{A}|$ und $u: B \rightarrow \mathcal{F}(A)$ heißt *universelle Abbildung für B bezüglich \mathcal{F}* , falls $\forall A' \in |\mathcal{A}|$ und $\forall f: B \rightarrow \mathcal{F}(A')$ genau ein \mathcal{A} -Morphismus $\bar{f}: A \rightarrow A'$ existiert so dass das Diagramm

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{f} & \mathcal{F}(A') \\ & \searrow u \quad \nearrow \mathcal{F}(\bar{f}) & \\ & \mathcal{F}(A) & \end{array}$$

kommutiert.

Entsprechend: Paar (A, u) mit $A \in |\mathcal{A}|$ und $u: \mathcal{F}(A) \rightarrow B$: *co-universelle Abbildung für B bezüglich \mathcal{F}* , falls (u^*, A) eine universelle Abbildung für B bezüglich des Funktors $\mathcal{F}^*: \mathcal{A}^* \rightarrow \mathcal{B}^*$ ist:

$$\begin{array}{ccc} B & \xleftarrow{f} & \mathcal{F}(A') \\ & \nwarrow u \quad \swarrow \mathcal{F}(\bar{f}) & \\ & \mathcal{F}(A) & \end{array}$$

kommutiert.

Das Prinzip bei der Arbeit

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{f} & \mathcal{F}(A') \\ & \searrow u \quad \nearrow \mathcal{F}(\bar{f}) & \\ & \mathcal{F}(A) & \end{array}$$

Schonmal gesehen bei der Stone-Čech-Kompaktifizierung?

$\mathcal{F} = \mathcal{F}_e: \mathbf{CompHaus} \rightarrow \mathbf{Tych}$.

Für alle $X \in \mathbf{Tych}$ ist $(e_x, \beta(X))$ eine universelle Abbildung:

$Y \in \mathbf{CompHaus}$ und $f \in [X, \mathcal{F}_e(Y)]_{\mathbf{Tych}}$, liefert Satz von Stone-Čech gerade:

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{f} & \mathcal{F}_e(Y) = Y \\ & \searrow e_x \quad \nearrow \mathcal{F}_e(\bar{f}) & \\ & \mathcal{F}_e(\beta(X)) = \beta(X) & \end{array}$$

Weitere Beispiele

- ▶ T0-ifizierung
- ▶ Vergissfunktork

Inhalt

Kategorientheorie Grundlagen (Teil II)

Funktoren allgemein

Adjungierte Funktoren

Reflektive und coreflektive Unterkategorien

Allgemein

In topologischen Konstrukten

Konvergenzstrukturen und uniforme Konvergenzstrukturen

Inhalt

Kategorientheorie Grundlagen (Teil II)

Funktoren allgemein

Adjungierte Funktoren

Reflektive und coreflektive Unterkategorien

Allgemein

In topologischen Konstrukten

Konvergenzstrukturen und uniforme Konvergenzstrukturen