

K4: Universelle Eigenschaften

\mathcal{C} lokal kleine Kategorie, $A \in \text{ob } \mathcal{C}$

$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, -) : \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$

$F : \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$ weiterer Funktor

1. Lemma: Jedes $a \in FA$ definiert eine natürliche Trafo

$$\alpha^a : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, -) \rightsquigarrow F$$

$$\text{mittels } \alpha_B^a : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) \longrightarrow FB$$

$$f \mapsto (Ff)(a)$$

Beweis:

$$\begin{array}{ccc}
 & \text{B} & \\
 \text{Für } g \downarrow & \text{erhalten wir} & \\
 & C & \\
 & \downarrow f \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) & \xrightarrow{\alpha_B^a} FB \\
 \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) & \xrightarrow{\alpha_B^a} FB & (Ff)(a) \\
 \downarrow g \circ f & \downarrow g \circ f & \downarrow Fg \\
 \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C) & \xrightarrow{\alpha_C^a} FC & (Fg)(Ff)(a) \\
 & \xrightarrow{\text{gof}} & (F(g \circ f))(a) \quad \square
 \end{array}$$

2. Notiz: Die Konstruktion lässt sich auch anwenden auf ein $F : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Sets}$ und liefert dann Trafo

$$\begin{aligned}
 \alpha^a : \text{Hom}_{\mathcal{C}^{\text{op}}}(-, A) &\rightsquigarrow F \\
 \text{Hom}_{\mathcal{C}^{\text{op}}}(A, -) &
 \end{aligned}$$

3. Satz: Yoneda-Lemma

Für \mathcal{C}, A, F wie oben wie oben definiert

$$\begin{array}{ccc}
 FA & \longrightarrow & \left\{ \begin{array}{l} \text{naturliche Trafos} \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, -) \rightsquigarrow F \end{array} \right\} \\
 a & \mapsto & \alpha^a
 \end{array}$$

eine Bijektion.

Beweis:

Definiere

$$\begin{array}{ccc}
 FA & \longleftarrow & \left\{ \begin{array}{l} \text{naturliche Trafos} \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, -) \rightsquigarrow F \end{array} \right\} \\
 \alpha_A(\text{id}_A) & \leftarrow & \alpha
 \end{array}$$

$$(\circlearrowleft = \text{id}): \alpha_A^\alpha(\underbrace{\text{id}_A}_f) = (F(\text{id}_A))(a) = \text{id}_{FA}(a) = a$$

$$(\circlearrowright = \text{id}): \text{Sei } a := \alpha_A(\text{id}_A).$$

$$\text{Zu zeigen: } \alpha^\alpha = \alpha$$

Wählte dazu beliebiges $f: A \rightarrow B$ in \mathcal{C} und
rechne nach: $\alpha_B^\alpha(f) = (Ff)(a)$

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}(A, A) & \xrightarrow{\alpha_A} & FA \\ \text{id}_A \downarrow & & \downarrow FF \\ \text{Hom}(A, B) & \xrightarrow{\alpha_B} & FB \end{array}$$

$$\begin{aligned} &= (Ff)(\alpha_A(\text{id}_A)) \\ &= \alpha_B(f \circ (\text{id}_A)) \\ &= \alpha_B(f) \end{aligned}$$

□

4. Korollar: Yoneda-Einbettung „Prägarben auf \mathcal{C} “

Für jede lokal kleine Kategorie \mathcal{C} haben wir volltreue
Funktionen (a) $y: \mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{C}^{\text{op}}, \text{Sets})$

$$X \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X)$$

$$(b) y^*: \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{C}, \text{Sets})$$

$$X \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, -): \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$$

$$\begin{array}{ccc} z_1 & & \text{Hom}(X, z_1) \\ h \downarrow & & \text{Hom}(X, z_2) \\ z_2 & & \text{Hom}(X, z_2) \end{array}$$

Beweis:

(a) & (b) äquivalent

Zu b: Für jedes $Y \xleftarrow{f} X$ in \mathcal{C} definiert f^*

natürliche Trafo $y^*(Y) \xrightarrow{f^*} y^*(X)$:

$$\text{Explizit: } \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, z) \xrightarrow{(f^*)_z} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, z)$$

Das ist natürlich:

$$\begin{array}{c} z_1 \\ h \downarrow \\ z_2 \end{array}$$

für erhalten wir

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}(Y, z_1) & \xrightarrow{(f^*)_z_1} & \text{Hom}(X, z_1) \\ \text{Hom}(Y, z_2) & \xrightarrow{(f^*)_z_2} & \text{Hom}(X, z_2) \end{array}$$

$$\text{hog}$$

$$\mapsto$$

$$\text{hogof}$$

Das definiert y^* auf Morphismen.

Satz 3 liefert eine Bijektion

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_{\mathcal{C}^{\text{op}}}(Y, X) & & \text{Hom}_{\text{Fun}(\mathcal{C}^{\text{op}}, \text{Sets})}(y^*(Y), y^*(X)) \\ \parallel & & \parallel \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) & \xrightarrow{\cong} & \left\{ \begin{array}{l} \text{naturliche Träfos} \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, -) \rightsquigarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, -) \end{array} \right\} \\ f & \mapsto & \alpha^f \end{array}$$

Hier war α^f definiert als: $\alpha^f_z : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, z) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, z)$

$$\begin{aligned} g &\mapsto g_x(f) \\ &\quad \parallel \\ &\quad g \circ f \\ &\quad \parallel \\ &\quad f^*(g) \\ &\quad \parallel \\ &\quad y^*(f)(g) \quad \square \end{aligned}$$

5. Anmerkung

Korollar 4 bedeutet insbesondere

(a) Ist $yX_1 \cong yX_2$, so ist bereits $X_1 \cong X_2$.

Wir können also ein Objekt X in \mathcal{C} bis auf Isomorphie dadurch festlegen, dass wir $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X)$ (als Funktor) angeben, also auf natürliche Weise für alle Teob \mathcal{C} alle Morphismen $T \rightarrow X$ festlegen.

(b) Ist $y^*X_1 \cong y^*X_2$, so ist bereits $X_1 \cong X_2$.

Wir können also ein Objekt X in \mathcal{C} bis auf Isomorphie dadurch festlegen, dass wir $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, -)$ (als Funktor) angeben, also auf natürliche Weise für alle Teob \mathcal{C} alle Morphismen $X \rightarrow T$ festlegen.

6. Def.: Ein Funktor

$$F: \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Sets} \quad \text{bzw.} \quad F: \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$$

ist darstellbar, wenn er natürlich isomorph ist zu

$$\text{Hom}_{\mathcal{B}}(-, A) \quad \text{bzw.} \quad \text{Hom}_{\mathcal{B}}(A, -)$$

für ein $A \in \mathcal{B}$. Eine Darstellung von F ist ein Paar (A, a) mit $A \in \mathcal{B}$ und $a \in FA$ derart, dass die natürliche Trafo

$$\text{Hom}_{\mathcal{B}}(-, A) \xrightarrow{\alpha^a} F \quad \text{bzw.} \quad \text{Hom}_{\mathcal{B}}(A, -) \xrightarrow{\alpha^a} F$$

ein Isomorphismus ist. Das Element a heißt dann universelles Element von F , und (A, a) hat die durch F definierte Universelle Eigenschaft (\mathfrak{U}).

Zwei Sichtweisen:

- Wir verstehen Funktoren $F: \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$ besser, wenn wir eine Darstellung für sie finden.
- Wir verstehen Objekte/Konstruktionen in \mathcal{C} besser, wenn wir sie durch eine \mathfrak{U} beschreiben können (vgl. Anmerkung 5).

7. Notiz - vgl. Anmerkung 5

Stellen (A, a) und (B, b) denselben Funktor $F: \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$ dar / haben (A, a) und (B, b) dieselbe \mathfrak{U} , so existiert (genau) ein Isomorphismus $f: A \xrightarrow{\cong} B$ mit $(Ff)(a) = b$.

Beweis: Betrachte $\alpha_B^a: \text{Hom}_{\mathcal{B}}(A, B) \xrightarrow{\cong} FB \ni b$
 $\alpha_A^b: \text{Hom}_{\mathcal{B}}(B, A) \xrightarrow{\cong} FA \ni a$
 $\alpha_A^a: \text{Hom}_{\mathcal{B}}(A, A) \xrightarrow{\cong} FA$

Da α_B° Bijektion ist, $\exists! f$ mit $\alpha_B^q(f) = b$, also $(Ff)(a) = b$.

Da α_A^\leftarrow Bijektion ist, $\exists! g$ mit $(Fg)(b) = a$.

Es ist

$$\alpha_A^q(g \circ f) = F(g \circ f)(a) = Fg(Ff(a)) = a$$

aber auch

$$\alpha_A^q(\text{id}_A) = a.$$

Also ist $g \circ f = \text{id}_A$.

Analog $f \circ g = \text{id}_B$. □

8. Beispiele

(a) Der vergessliche Funktor $U: \text{Groups} \rightarrow \text{Sets}$ wird dargestellt durch $(\mathbb{Z}, 1)$, denn ein Gruppenhomomorphismus $f: \mathbb{Z} \rightarrow G$ ist eindeutig festgelegt durch $f(1) \in G$.

$$\alpha_G^1: \text{Hom}_{\text{Groups}}(\mathbb{Z}, G) \xrightarrow{\cong} UG \\ f \mapsto f(1)$$

Umgekehrt hat $(\mathbb{Z}, 1)$ die durch U definierte \mathcal{U} .

Ahnlich werden die folgenden vergesslichen Funktionen dargestellt:

$$AG \rightarrow \text{Sets} \quad \text{durch} \quad (\mathbb{Z}, 1)$$

$$\text{Mod}_R \rightarrow \text{Sets} \quad \text{durch} \quad (R, 1)$$

$$\text{Rings} \rightarrow \text{Sets} \quad \text{durch} \quad (\mathbb{Z}[x], \times)$$

$$\text{Top} \rightarrow \text{Sets} \quad \text{durch} \quad (*, *)$$

(b) Der Kontravariante Potenzmengenfunktor

$$\mathcal{P}^*: \text{Sets}^{\text{op}} \rightarrow \text{Sets}$$

$$\begin{array}{ccc} f & \downarrow & \mapsto \mathcal{P}(S) & \xrightarrow{\quad \cong \quad} & f^* A \\ S & \mapsto & \uparrow & & \mathbb{I} \\ f & \downarrow & S' & \mapsto & A \\ S' & \mapsto & \mathcal{P}(S') & \xrightarrow{\quad \cong \quad} & \mathcal{P}(\{0,1\}) \end{array}$$

wird dargestellt durch $(\{0,1\}, \{1\})$

$$\text{Hom}_{\text{Sets}}(S, \{0,1\}) \cong \mathcal{P}(S)$$

$$f \mapsto f^*\{1\} = \mathcal{P}(f)(\{1\})$$

Umgekehrt hat $(\{0,1\}, \{1\})$ die durch \mathcal{P}^* def. ZE.

9. Beispiel: Aufangs- und Endobjekte

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, 1) \cong F: \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Sets}$$

\swarrow Endobjekt in \mathcal{C}

$$\begin{array}{ccc} \times & \mapsto & \times \end{array}$$

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(\emptyset, -) \cong F: \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$$

\nearrow Aufangsobjekt

$$\begin{array}{ccc} \times & \mapsto & \times \end{array}$$

10a. Beispiel

Der (kategorische) Kern eines Morphismus $M \xrightarrow{f} N$ in Mod_R ist ein Objekt $\ker(f)$ in Mod_R zusammen mit einem Morphismus $\ker(f) \xrightarrow{i} M$ derart, dass $f \circ i = 0$ und die folgende Σ erfüllt ist:

$$\begin{array}{ccccc} & T & & & \\ & \swarrow \exists! \hat{g} & \searrow \forall g & & \curvearrowright 0 \\ \underline{\ker(f)} & \xrightarrow{i} & M & \xrightarrow{f} & N \end{array}$$

Formal: Wähle $F: \text{Mod}_R^{\text{op}} \longrightarrow \text{Sets}$

$$\begin{array}{ccc} T & \mapsto & \{g \in \text{Hom}_R(T, M) \mid f \circ g = 0\} \\ \downarrow \epsilon & & \uparrow \epsilon^* \\ T' & \mapsto & \{g \in \text{Hom}_R(T', M) \mid f \circ g = 0\} \end{array}$$

Die Σ besagt:

$$\begin{aligned} \text{Hom}_R(-, \ker(f)) &\cong F \\ \text{via } \text{Hom}_R(T, \ker(f)) &\xrightarrow{\cong} FT \\ \hat{g} &\mapsto F(\hat{g})(i) = \hat{g} \circ i \end{aligned}$$

Natürlich hat $\ker f = \{m \in M \mid f(m) = 0\}$ zusammen mit der kanonischen Einbettung $i: \ker f \xrightarrow{\cong} M$ diese Σ .

(Aber auch $i': \ker f \xrightarrow{\cong} M$ hat diese Σ .)

10b. Beispiel

Der (kategorische) Kohern eines Morphismus $M \xrightarrow{f} N$ in Mod_R ist ein Objekt coker f in Mod_R zusammen mit einem Morphismus $N \xrightarrow{p} \underline{\text{coker } f}$ derart, dass $p \circ f = 0$ und die folgende \cong erfüllt ist:

$$\begin{array}{ccccc}
 M & \xrightarrow{f} & N & \xrightarrow{p} & \underline{\text{coker } f} \\
 & \searrow g & \downarrow \text{Ag} & \swarrow \exists! \hat{g} & \\
 & 0 & T & &
 \end{array}$$

$\cancel{g \circ f = 0}$ \cancel{g} $\hat{g} \circ p = g$

Formal: Wähle $F: \text{Mod}_R \longrightarrow \text{Sets}$

$$\begin{aligned}
 T &\mapsto \{g \in \text{Hom}_R(N, T) \mid g \circ f = 0\} \\
 t &\mapsto t_+
 \end{aligned}$$

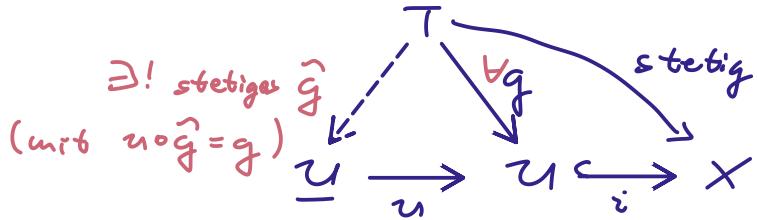
Natürlich hat $\text{coker } f := \frac{N}{F(M)}$ zusammen mit den kanonischen Projektion $N \xrightarrow{\pi} \frac{N}{F(M)}$ diese \cong .

Ist f die Inklusion eines Untermoduls $N' \hookrightarrow N$ ergibt sich genau die \cong des Quotienten $\frac{N}{N'}$ aus M1, Satz 11.

$$\begin{array}{ccccc}
 N' & \hookrightarrow & N & \longrightarrow & \frac{N}{N'} \\
 & \searrow g & \downarrow \text{Ag} & \swarrow \exists! \hat{g} & \\
 & 0 & T & &
 \end{array}$$

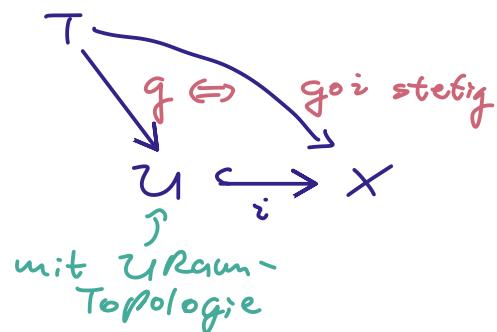
11a. Beispiel X top. Raum, $\mathcal{U} \xrightarrow{i} X$ Teilmenge

Der durch \mathcal{U} definierte Unterraum ist ein top. Raum $\underline{\mathcal{U}}$ zusammen mit einer Abb. $u: \underline{\mathcal{U}} \rightarrow \mathcal{U}$ derart, dass u stetig und folgende Σ erfüllt ist:



Wählen wir $T = *$, sehen wir: π ist Bijektion.

Um Existenz zu zeigen wählen wir $\underline{y} = \underline{u}$ mit Unterraumtopologie. Dann gesagt \mathcal{E} :



Formal: Wähle $F: \text{Top}^{\text{op}} \longrightarrow \text{Sets}$

$$\begin{array}{ccc} T & \mapsto & \left\{ g \in \text{Hom}_{\text{Sets}}(T, U) \mid \text{zug stetig} \right\} \\ t \uparrow & \downarrow s^* & \\ T' & \mapsto & \left\{ g \in \text{Hom}_{\text{Sets}}(T', U) \mid \text{zug stetig} \right\} \end{array}$$

Die IE sagt: $\text{Hom}_{\text{Top}}(-, \underline{Y}) \cong F$

$$\text{via } \mathrm{Hom}_{\mathrm{Top}}(T, \underline{U}) \xrightarrow{\cong} FT$$

$\underline{g} \mapsto (Fg)(u) = u \circ g$

$$T \xrightarrow{\underline{g}} \underline{U} \xrightarrow{u} U$$

116. Beispiel: X top. Raum, $q: X \rightarrow Y$ Surjection (in Sets)

Der durch q definierte Quotientenraum ist ein top. Raum \underline{Y} zusammen mit einer Abb. $y: Y \rightarrow \underline{Y}$ derart, dass die Komposition $y \circ q$ stetig und folgende \Leftarrow erfüllt ist:

$$\begin{array}{ccccc} X & \xrightarrow{q} & Y & \xrightarrow{y} & \underline{Y} \\ & \searrow & \downarrow \text{Hg} & \swarrow & \downarrow \exists! g \\ & & T & & \end{array}$$

stetig

Für Existenz wähle Y mit Quotiententopologie (und $y = \text{id}$). Dann sagt die \Leftarrow :

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{q} & Y \\ & \searrow & \downarrow \Leftarrow \text{g stetig} \\ & & T \end{array}$$

$g \circ q$ stetig

(Formal: Wähle $F: \text{Top} \rightarrow \text{Sets}$

$$\begin{aligned} T &\mapsto \{g \in \text{Hom}_{\text{Sets}}(Y, T) \mid g \circ q \text{ stetig}\} \\ T' &\mapsto \{g \in \text{Hom}_{\text{Sets}}(Y, T') \mid g \circ q \text{ stetig}\} \end{aligned}$$

Die \Leftarrow sagt: $\text{Hom}_{\text{Top}}(\underline{Y}, -) \cong F$

$$\begin{array}{ccc} \text{via } & \text{Hom}_{\text{Top}}(Y, T) & \xrightarrow{\cong} FT \\ & g & \mapsto (Fg)(y) = goy \end{array}$$

)

12a. Bsp: Produkte

\mathcal{C} Kategorie, X_1 und X_2 zwei Objekte. Ein Produkt von X_1 und X_2 ist ein Objekt $\boxed{X_1 \times X_2}$ zusammen mit Morphismen

$$X_1 \xleftarrow{\pi_1} \boxed{X_1 \times X_2} \xrightarrow{\pi_2} X_2,$$

die folgende Ξ erfüllen: Für jedes Objekt T mit Morphismen

$$X_1 \xleftarrow{f_1} T \xrightarrow{f_2} X_2$$

existiert genau ein Morphismus $T \xrightarrow{\boxed{f_1, f_2}} \boxed{X_1 \times X_2}$ mit $\pi_i \circ \boxed{f_1, f_2} = f_i$ für $i=1,2$.

$$\begin{array}{ccc} & T & \\ f_1 \swarrow & \downarrow & \searrow f_2 \\ X_1 & \xleftarrow{\pi_1} & \boxed{X_1 \times X_2} \xrightarrow{\pi_2} X_2, \end{array}$$

Formal: Wähle $F = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X_1) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X_2) : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Sets}$

Die Ξ sagt: $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, \boxed{X_1 \times X_2}) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X_1) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X_2)$
via $f \mapsto (Ff)(\pi_1, \pi_2) = (\pi_1 \circ f, \pi_2 \circ f)$

Unterbsp.:

$\mathcal{C} = \text{Set}$: $\boxed{X_1 \times X_2} = X_1 \times X_2$ zusammen mit

Kanonischen Projektionen hat diese Ξ .

$$\boxed{\begin{pmatrix} f_1 \\ f_2 \end{pmatrix}} := \begin{pmatrix} f_1 \\ f_2 \end{pmatrix} \begin{array}{c} \downarrow T \\ \downarrow \boxed{t} \\ \downarrow \boxed{f_1(t), f_2(t)} \end{array} \quad \text{ist eine und die einzige Möglichkeit, } \boxed{\begin{pmatrix} f_1 \\ f_2 \end{pmatrix}} \text{ zu definieren.}$$

$\mathcal{C} = \text{Ab}$: $\boxed{X_1 \times X_2} = X_1 \oplus X_2 = \langle X_1 \times X_2 \text{ mit Komponentenweise Addition} \rangle$

zusammen mit Kanonischen Projektionen hat diese Ξ .

$\begin{pmatrix} f_1 \\ f_2 \end{pmatrix}$ ist genau dann Gruppenhomomorphismus, wenn f_1 und f_2 es sind.

$\mathcal{C} = \text{Groups oder Rings oder } \text{Mod}_R$ — analog

$\mathcal{C} = \text{Top}$ $\boxed{X_1 \times X_2} = X_1 \times X_2$ mit Produkttopologie hat diese \mathcal{U} :
In Produkttopologie ist (f_1, f_2) genau dann stetig,
wenn f_1 und f_2 stetig sind.

$\mathcal{C} = \text{Potenzmenge einer Menge } S$, partiell geordnet mittels \subseteq
Ein Produkt zweier Teilmengen $X_1, X_2 \subseteq S$ ist eine
Teilmenge $\boxed{X_1 \times X_2} \subseteq S$ zusammen mit Inklusionen
 $X_i \supseteq \boxed{X_1 \times X_2} \subseteq X_i$ die folgende \mathcal{U} erfüllen:
Eine Teilmenge T ist genau dann in $\boxed{X_1 \times X_2}$ ent-
halten, wenn sie in X_1 und in X_2 enthalten ist.

$$\begin{array}{c} T \\ \supseteq \\ \exists i \in I \quad \forall v \\ X_i \supseteq \boxed{X_1 \times X_2} \subseteq X_i \end{array}$$

Also ist $\boxed{X_1 \times X_2} = X_1 \cap X_2$ ein Produkt in \mathcal{C} .

$\mathcal{C} = (C, \leq)$ — eine Menge mit einer Halబordnung

Ein Produkt von $x_1 \in C$ und $x_2 \in C$ ist
ein Element $\boxed{x_1 \times x_2} \in C$, für das gilt:

$\boxed{x_1 \times x_2} \leq x_1$ und $\boxed{x_1 \times x_2} \leq x_2$ und

$(t \leq x_1 \text{ und } t \leq x_2 \Rightarrow t \leq \boxed{x_1 \times x_2})$.

Das ist also ein Infimum von x_1 und x_2 .

Vorheriges Bsp. ist Spezialfall.

I. A. muss so ein Infimum nicht existieren
(z.B. wenn \leq triviale Halబordnung ist, in der
gar keine Elemente vergleichbar sind.)

12b. Bsp: Koprodukte

\mathcal{C} Kategorie, X_1 und X_2 zwei Objekte. Ein Koprodukt von X_1 und X_2 ist ein Objekt $[X_1 \sqcup X_2]$ zusammen mit Morphismen

$$X_1 \xrightarrow{z_1} [X_1 \sqcup X_2] \xleftarrow{z_2} X_2,$$

die folgende \mathcal{U} erfüllen: Für jedes Objekt T mit Morphismen

$$X_1 \xrightarrow{f_1} T \xleftarrow{f_2} X_2,$$

existiert genau ein Morphismus $[X_1 \sqcup X_2] \xrightarrow{[f_1, f_2]} T$ mit $[f_1, f_2] \circ z_i = f_i$

$$\begin{array}{ccccc} X_1 & \xrightarrow{z_1} & [X_1 \sqcup X_2] & \xleftarrow{z_2} & X_2 \\ & \searrow f_1 & \downarrow [f_1, f_2] & \swarrow f_2 & \\ & & T & & \end{array} \quad \text{für } i=1,2.$$

Formal: Wähle $F = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X_1, -) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X_2, -) : \mathcal{C} \rightarrow \text{Sets}$

Die \mathcal{U} sagt: $\text{Hom}_{\mathcal{C}}([X_1 \sqcup X_2], -) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X_1, -) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X_2, -)$
 via $f \mapsto (f \circ z_1, f \circ z_2) = (f \circ z_1, f \circ z_2)$

Unterbsp.:

$\mathcal{C} = \text{Set}$: $[X_1 \sqcup X_2] = \text{abstrakte disjunkte Vereinigung } X_1 \sqcup X_2$
 $(\cong \{(x, 1) \mid x \in X_1\} \cup \{(x, 2) \mid x \in X_2\})$

zusammen mit kanonischen Inklusionen

$$z_i : \begin{array}{c} X_i \longrightarrow [X_1 \sqcup X_2] \\ x \mapsto (x, i) \end{array}$$

hat die geforderte \mathcal{U} :

$$\begin{array}{ccc} X_1 \sqcup X_2 & (x, i) & \\ \downarrow [f_1, f_2] := (f_1, f_2) & \downarrow & \text{ist eine und die einzige} \\ T & f_i(x) & \text{Möglichkeit, } [f_1, f_2] \text{ zu definieren.} \end{array}$$

$\mathcal{C} = \text{Top}$ $[X_1 \sqcup X_2] = X_1 \sqcup X_2$ mit Suumen-topologie hat diese Σ :
 $(U \subseteq X_1 \sqcup X_2 \text{ offen} \Leftrightarrow U \cap X_1 \text{ offen und } U \cap X_2 \text{ offen})$
In dieser Topologie ist (f_1, f_2) genau dann stetig,
wenn f_1 und f_2 stetig sind.

$\mathcal{C} = \text{Ab}$ $[X_1 \sqcup X_2] = X_1 \oplus X_2$ (definiert wie in 5a) zusammen mit
 $X_2 \longrightarrow X_1 \oplus X_2 \leftarrow X_1$,
 $x \mapsto \begin{pmatrix} x, 0 \\ 0, x \end{pmatrix} \leftarrow \begin{pmatrix} x \\ 0 \end{pmatrix} \mapsto x$
hat die geforderte Σ :

$$\begin{array}{ccc} X_1 \oplus X_2 & (x_1, x_2) (= (x_1, 0) + (0, x_2)) \\ \downarrow \boxed{f_1, f_2} & & \downarrow \\ T & f_1(x_1) + f_2(x_2) & \end{array}$$

ist eine und die einzige Möglichkeit, $\boxed{f_1, f_2}$ als
Gruppenhomomorphismus zu definieren.

$\mathcal{C} = \text{Mod}_R$ - analog

$\mathcal{C} = \text{Groups}$ $[X_1 \sqcup X_2] = X_1 * X_2$, das freie Produkt von X_1 und X_2 ,
zusammen mit kanonischen Inklusionen $X_i \rightarrow X_1 * X_2$
ist ein Koproduct.

$\mathcal{C} = \text{Potenzmenge einer Menge } S$, partiell geordnet mittels \leq
 $[X_1 \sqcup X_2] = X_1 \cup X_2$, die Vereinigung der Teilmengen,
ist ein Koproduct

$\mathcal{C} = (C, \leq)$ - eine Menge mit einer Halబordnung
Ein Koproduct von $x_1, x_2 \in C$ ist ein Supremum
von x_1, x_2 (wenn es existiert).