

$R = (R, +, \cdot)$ Ring :

(Ring 1) : $(R, +)$ abelsche Gruppe

(Ring 2) : \cdot ist assoziativ

(Ring 3) : $\exists 1_R \in R$ mit $1_R \cdot x = x = x \cdot 1_R$
für $x \in R$

(Ring 4) : $\cdot, +$ sind distributiv

R heißt kommutativ, falls \cdot kommutativ

$R = \mathbb{Z}/4$: Multiplikationstafel

| \cdot | 0 | 1 | 2 | 3 |
|---------|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 2 | 3 |
| 2 | 0 | 2 | 0 | 2 |
| 3 | 0 | 3 | 2 | 1 |

R : Ring

$\Pi = (\Pi, +, \cdot)$ R -Liegruppe,

wobei $(+): \Pi \times \Pi \rightarrow \Pi : (u, u') \mapsto u + u'$

$(\cdot): R \times \Pi \rightarrow \Pi : (r, u) \mapsto r \cdot u$
 $(=: ru)$

mit

$(\perp \text{R.d 1})$ $(\Pi, +)$ ist abelsche Gruppe

$(\perp \text{R.d 2})$ $r \cdot (s \cdot u) = \underbrace{(r \cdot s)}_{\text{Rult. in } R} \cdot u$ stets

$(\perp \text{R.d 3})$ $1 \cdot u = u$ stets

$(\perp \text{R.d 4})$ $(r + r') \cdot u = r \cdot u + r' \cdot u$

und $r \cdot (u + u') = r \cdot u + r' \cdot u$

stets

In Ü aus letzten Fr: Testweise Abbildungen vorstehlich
 Reles (traditionell) steht rechts

R : Ring

Π, N ; R -Linksmoduln

$f: \Pi \rightarrow N$ heißt R -linear oder
Morphismus von R -Linksmoduln, falls

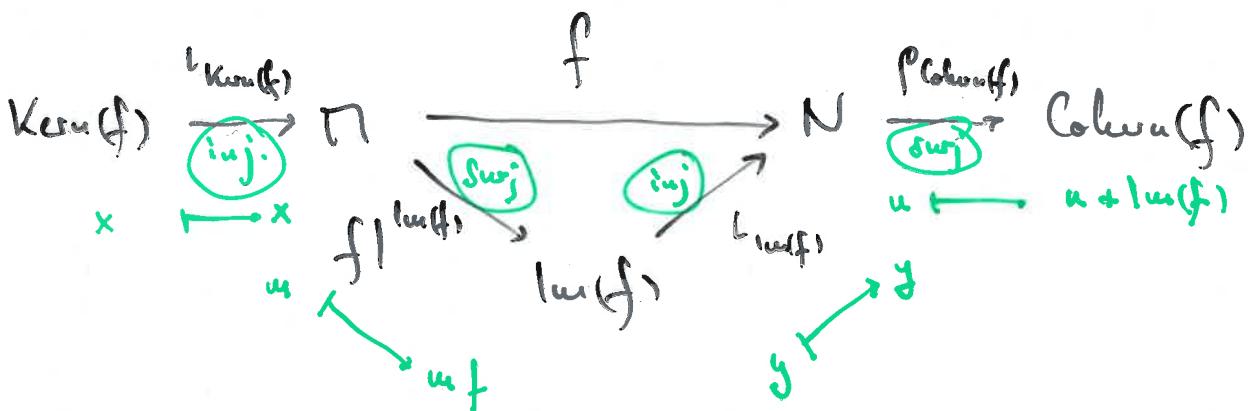
$$(r u + r' u') f = r(u f) + r'(u' f)$$

für $r, r' \in R$, $u, u' \in \Pi$.

$\text{Kern}(f) := \{ u \in \Pi : u f = 0 \} \subseteq \Pi$: Kern

$\text{Im}(f) := \{ u f \in N : u \in \Pi \} \subseteq N$: Bild
(“image”)

$\text{Cokern}(f) := N / \text{Im}(f)$: Cokern



R: Ring

Gegeben: R-Linienräume $\Pi_1, \dots, \Pi_\alpha; N_1, \dots, N_\beta; P_1, \dots, P_\gamma$

Dirkte Summe:

$$\bigoplus_{i \in [1, \alpha]} \Pi_i = \Pi_1 \oplus \dots \oplus \Pi_\alpha$$

$$= \{(u_1, \dots, u_\alpha) : u_i \in \Pi_i \text{ für } i \in [1, \alpha]\}$$

$$(u_1, \dots, u_\alpha) + (u'_1, \dots, u'_\alpha) := (u_1 + u'_1, \dots, u_\alpha + u'_\alpha)$$

$$r \cdot (u_1, \dots, u_\alpha) := (r u_1, \dots, r u_\alpha)$$

Gegeben: $f_{i,j} : \Pi_i \rightarrow N_j$

R-linear,
für $i \in [1, \alpha], j \in [1, \beta]$

Dann:

$$\begin{pmatrix} f_{1,1} & \dots & f_{1,\beta} \\ \vdots & & \vdots \\ f_{\alpha,1} & \dots & f_{\alpha,\beta} \end{pmatrix} = (f_{i,j})_{i,j}$$

$$\bigoplus_{i \in [1, \alpha]} \Pi_i \xrightarrow{\quad} \bigoplus_{j \in [1, \beta]} N_j$$

$$(u_1, \dots, u_\alpha) \mapsto (\sum_{i \in [1, \alpha]} u_i f_{i,1}, \dots, \sum_{i \in [1, \alpha]} u_i f_{i,\beta})$$

Bew 34: Das Kompositum von

$$\bigoplus_{i \in [1, \alpha]} \Pi_i \xrightarrow{(f_{i,j})_{i,j}} \bigoplus_{j \in [1, \beta]} N_j \xrightarrow{(g_{j,k})_{j,k}} \bigoplus_{k \in [1, \gamma]} P_k$$

ist

$$\bigoplus_{i \in [1, \alpha]} \Pi_i \xrightarrow{\left(\sum_{j \in [1, \beta]} f_{i,j} g_{j,k} \right)_{i,k}} \bigoplus_{k \in [1, \gamma]} P_k$$

Bew: noch zu machen.

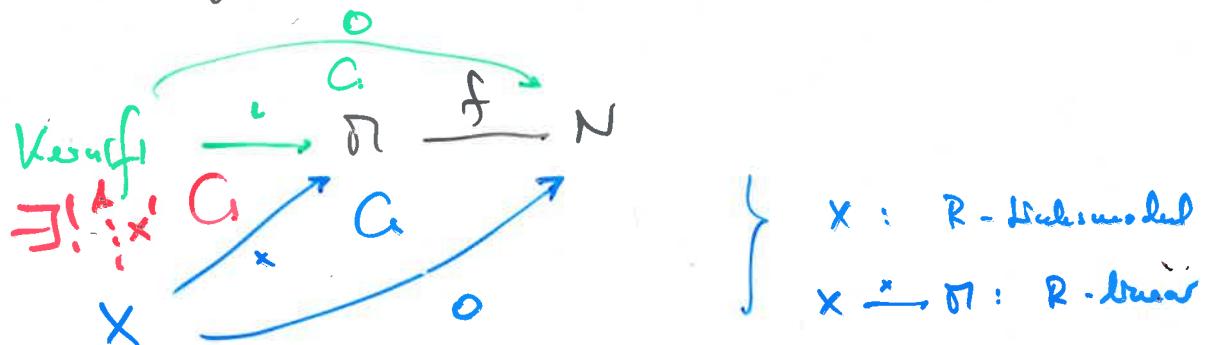
"Komposition ist
Matrixmultiplikation"

R : Ring

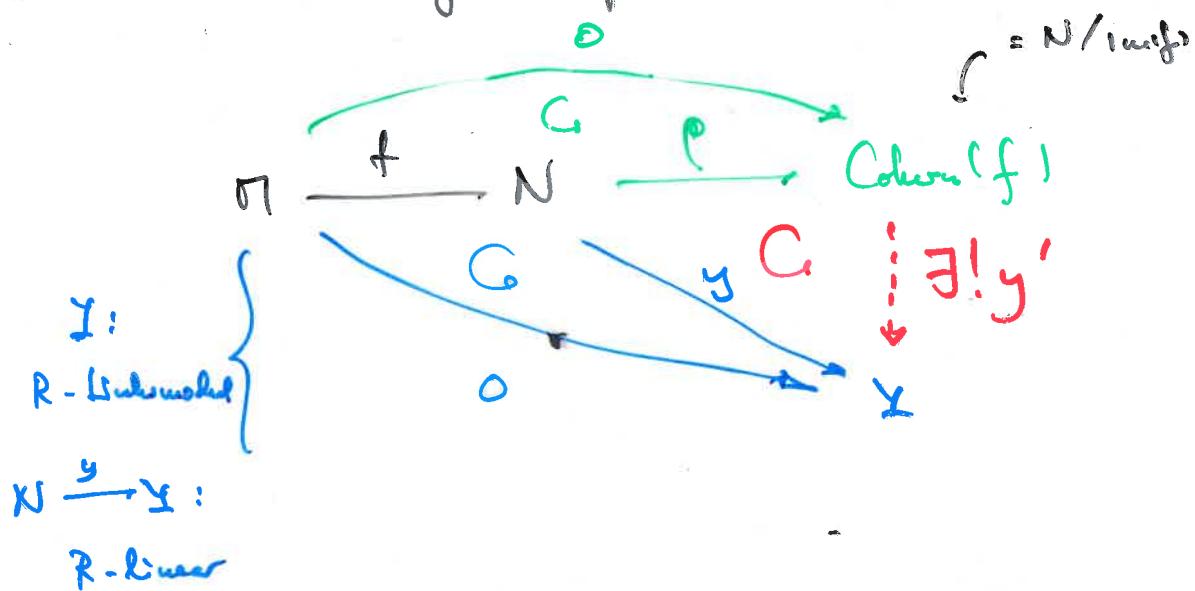
M, N : R -Moduln

$M \xrightarrow{f} N$: R -linear

• Universelle Eigenschaft Ker:



• Universelle Eigenschaft Coker



R, S, T : Ringe

$\Pi = {}_R\Pi_S$, $N = {}_R N_T$: R -Bimoduln

$$\text{Hom}_R(\Pi, N) = \text{Hom}_R({}_R\Pi_S, {}_RN_T)$$

$$= \left\{ \Pi \xrightarrow{f} N : f \text{ ist } R\text{-linear} \right\}$$

ist ein $S-T$ -Bimodul wa

$$m(s \cdot f * t) := (m * s)f * t$$

z.B. ist

$$\text{Hom}_R({}_R\Pi_S, {}_RN_T) \xrightarrow{\sim} {}_RN_T$$

$$f \longmapsto lf$$

ein Isomorphismus von $R-T$ -Bimoduln

R : Ring

Π_R : R -Rechtsmodul

R^N : R -Linksmodul

Wir betrachten den \mathbb{Z} -Modul:

$$\frac{\prod}{(m,n) \in \Pi \times N} \mathbb{Z}$$

$$= \left\{ (z_{m,n})_{(m,n)} : z_{m,n} \in \mathbb{Z} \text{ für } (m,n) \in \Pi \times N, \right. \\ \left. \underbrace{\{(m,n) \in \Pi \times N : z_{m,n} \neq 0\}}_{\text{"Träger"}} \text{ endlich} \right\}$$

"Träger"

Darst.: $e_{m,n} = 1_{L_{mn}}$: $\begin{cases} \text{Eintrag 1 bei } (m,n) \\ \text{Eintrag 0 sonst} \end{cases}$

$$\cdot \mathcal{U} := \bigcup_{\mathbb{Z}} \left\{ e_{m+n} - e_{m,n} - e_{n,m} : m, n \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N} \right\} \\ \cup \left\{ e_{m+n} - e_{m,n} - e_{m,n} : m \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N} \right\} \\ \cup \left\{ e_{m+n} - e_{m,n} : m \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}, r \in R \right\}$$

Daneben sei das **Tensorprodukt**:

$$\Pi_R \otimes N := \left(\prod_{(m,n) \in \Pi \times N} \mathbb{Z} \right) / \mathcal{U}$$

als \mathbb{Z} -Modul

Abbildung

$$\begin{array}{ccc} \Pi \times N & \xrightarrow{T} & \Pi_R \otimes N \\ (m,n) & \longmapsto & e_{m,n} + \mathcal{U} =: m \otimes n \end{array}$$

Elementartensor

$\hookrightarrow \Pi_R \otimes N = \mathbb{Z} \langle m \otimes n : m \in \Pi, n \in N \rangle$

R, S, T : Ringe

$S\pi_R, {}_R N_T$: Bimodule

Beweis 58

$$(1) \quad {}_S \pi_R \otimes_R {}_R N_T = \pi_R \otimes N$$

ist $S-T$ -Bimodul, für welche

$$s \cdot (m \otimes n) * t = (s \cdot m) \otimes (n * t) \quad \text{stets}$$

(2) Wir haben den Isomorphismus

$$R \otimes_R {}_R N_T \xrightarrow{\sim} {}_R N_T$$

$$r \otimes n \longmapsto r \cdot n$$

$$1 \otimes n \longmapsto n$$

von $R-T$ -Bimoduln

(3) Wir haben den Isomorphismus

$$S\pi_R \otimes_R {}_R R \xrightarrow{\sim} S\pi_R$$

$$m \otimes r \longmapsto m * r$$

$$m \otimes 1 \longleftarrow m$$

von $S-R$ -Bimoduln.

R, S : Ringe

$$R^{\textcolor{red}{\mathfrak{n}}}_S \xleftarrow{f} R^{\textcolor{red}{\mathfrak{n}'}}_S \quad R\text{-}\mathfrak{S}\text{-linear}$$

$$R^N \xrightarrow{g} R^{N'} \quad R\text{-linear}$$

$$sX \xleftarrow{h} sX' \quad S\text{-linear}$$

Lemma 62

(1) Wir haben den Isomorphismus von \mathbb{Z} -Modulen

$$\begin{array}{ccc} R(sX \otimes_S sX, R^N) & \xrightarrow[\sim]{\alpha_{sX, R^N}} & s(sX, R^{\textcolor{red}{\mathfrak{n}}}_S, R^N) \\ q & \xrightarrow{\alpha} & (x \mapsto (u \mapsto (u \otimes x)q)) \\ (u \otimes x \mapsto u(xq)) & \xleftarrow{\beta} & q \end{array}$$

$$\text{Mit anderen Worten: } u(x(q\alpha)) = (u \otimes x)q$$

$$(u \otimes x)(q\beta) = u(xq)$$

für $u \in \mathfrak{n}$, $x \in X$.

Bew: Ideas: α wohldef. + \mathbb{Z} -linear

β : $q\beta$ wohldef. + \mathbb{Z} -linear

zu: $q\beta$ R -linear! - damit dann β wohldef.

$$\bullet \quad \alpha \cdot \beta \stackrel{!}{=} \text{id}_{R^{\textcolor{red}{(\mathfrak{n} \otimes X, N)}}$$

$$\bullet \quad \beta \cdot \alpha \stackrel{!}{=} \text{id}_{s(X, R^{\textcolor{red}{(\mathfrak{n}, N)}})}$$

\mathbb{Q} : \mathbb{Z} -Modul, für welchen gilt:

$$\forall q \in \mathbb{Q} \quad \forall k \in \mathbb{Z} \setminus \{0\} \quad \exists \tilde{q} \in \mathbb{Q} : q = k\tilde{q}$$

\mathbb{Q} heißt auch **divisibel**.

Bsp.: \mathbb{Q} , \mathbb{Q}/\mathbb{Z} sind divisibel. \mathbb{Z} ist nicht divisibel.

Lemma 67 Es sei \mathbb{Q} ein injektiver \mathbb{Z} -Modul.

Bew. Sei $\pi' \hookrightarrow \pi$. Betrachte: $\begin{array}{ccc} \pi' & \hookrightarrow & \pi \\ g' \downarrow & & \downarrow j' \\ Q & & G \end{array}$

Testgeordnete Ränge:

$$\left\{ \begin{array}{l} F = \{(N, h) : \pi' \subseteq N \subseteq \pi, N \xrightarrow{h} Q \text{ } \mathbb{Z}\text{-bi.} \\ \text{w.t. } h|_{\pi'} = g' \} \\ (N_1, h_1) \leq (N_2, h_2) : \Leftrightarrow N_1 \subseteq N_2 \wedge h_1 = h_2|_{N_1} \end{array} \right.$$

Zusätzlich auf F anwendbar $\Rightarrow (\pi', g')$

liegt ein maximales Element (N, h) .

Eine Kategorie \mathcal{C} besteht aus

- einer Menge $\text{Ob } \mathcal{C}$ von Objekten
- einer Menge $\text{Mor } \mathcal{C}$ von Morphismen



- einer Abbildung

$$\{(f,g) \in \text{Mor } \mathcal{C} \times \text{Mor } \mathcal{C} : f \text{ Start} = g \text{ Start}\} \xrightarrow{\text{Komposition}} \text{Mor } \mathcal{C}$$

$$\boxed{(f,g)} \mapsto (f,g) \text{ Komposition}$$

Also: $\mathcal{C} = (\text{Ob } \mathcal{C}, \text{Mor } \mathcal{C}, \text{Start}, \text{Identität}, \text{Ziel}, \text{Komposition})$. $f =: f \cdot g$
 $= fg$

Schwerpunkte:

- $X \text{ Identität} =: \text{id}_X = \text{id}$
 $= 1_X = 1 \quad \text{für } X \in \text{Ob } \mathcal{C}$

- $f \text{ Start} = x, f \text{ Ziel} = y$
 $\rightsquigarrow x \xrightarrow{f} y \quad \text{oder} \quad f: x \rightarrow y$
 $\text{für } f \in \text{Mor } \mathcal{C}$

Die Eigenschaften (Kat 1 - 4) sollen gelten:

(Kat 1) Für $x \in \text{Ob } \mathcal{C}$ gilt

$$x \text{ Identität Start} = x \quad \text{und} \quad x \text{ Identität Ziel} = x$$

Kurz: $x \xrightarrow{\text{id}_x} x$

(Kat 2 - 4) folgen ...

\mathcal{C} : Kategorie

\mathcal{C}^o : entgegengesetzte Kategorie

in \mathcal{C} :

$$x \xrightarrow{f} y \xrightarrow{g} z$$

$f \cdot g$

in \mathcal{C}^o :

$$x \xleftarrow{f} y \xleftarrow{g} z$$

$g \circ f := f \cdot g$

$x \xrightarrow{f} y$ in \mathcal{C} :

- f Isomorphismus, falls $x \xleftarrow{g} y$ existiert mit $f \cdot g = \text{id}_x$, $g \cdot f = \text{id}_y$
- f Retraktion, falls $x \xleftarrow{g} y$ existiert mit $g \cdot f = \text{id}_y$
- f Coretraktion, falls $x \xleftarrow{g} y$ existiert mit $f \cdot g = \text{id}_x$
- f Monomorphismus, falls für
 $T \xrightarrow{\sim} x \xrightarrow{f} y$ gilt: $uf = vf \Rightarrow u = v$
- f Epimorphismus, falls für
 $x \xrightarrow{f} y \xrightarrow{\sim} T$ gilt: $fu = fv \Rightarrow u = v$

\Rightarrow Retraktion \Rightarrow Epimorphismus
Isomorphismus \Rightarrow Coretraktion \Rightarrow Monomorphismus

\mathcal{C}, \mathcal{D} : Kategorien

Ein Funktor $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ besteht aus zwei Abbildungen

$$\begin{array}{ccc} \text{Ob } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Ob } F} & \text{Ob } \mathcal{D} \\ \text{Mor } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Mor } F} & \text{Mor } \mathcal{D}, \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{die traditionell} \\ \text{Werte gesetzten werden} \\ (\text{Kompromiss}) \end{array} \right.$$

die die Eigenschaften (Fnn 1, 2) erfüllen:

(Fnn 1) Es kommunizieren folgende Viercke:

$$\begin{array}{ccc} \text{Mor } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Mor } F} & \text{Mor } \mathcal{D} \\ \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{C}} \downarrow & & \downarrow \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{D}} \\ \text{Ob } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Ob } F} & \text{Ob } \mathcal{D} \end{array} \quad \begin{array}{ccc} \text{Mor } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Mor } F} & \text{Mor } \mathcal{D} \\ \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{C}} \downarrow & & \downarrow \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{D}} \\ \text{Ob } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Ob } F} & \text{Ob } \mathcal{D} \end{array} \quad \begin{array}{ccc} \text{Mor } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Mor } F} & \text{Mor } \mathcal{D} \\ \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{C}} \uparrow & & \uparrow \text{id}_{\text{Mor } \mathcal{D}} \\ \text{Ob } \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Ob } F} & \text{Ob } \mathcal{D} \end{array}$$

(Fnn 2) Für $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$ in \mathcal{C} ist

$$(\text{Mor } F)(f) \circ (\text{Mor } F)(g) = (\text{Mor } F)(f \circ g)$$

Arbeitsbeschreibung: $F := \text{Mor } F$

$$F := \text{Ob } F$$

$$\text{Dann: } \cdot F(X \xrightarrow{f} Y) = (FX \xrightarrow{Ff} FY) \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{dank (Fnn 1)} \end{array} \right.$$

$$\cdot F \text{id}_X = \text{id}_{FX}$$

$$\cdot \text{Für } X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z \text{ in } \mathcal{C} \text{ ist} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{dank (Fnn 2)} \end{array} \right.$$

$$Ff \circ Fg = F(f \circ g)$$

$\mathcal{C} \xrightarrow[F]{\Downarrow a} \mathcal{D}$: Funktoren zwischen Kategorien

Eine Transformation $a : F \rightarrow G$ ist ein

Tupel $a = (fx \xrightarrow{ax} gx)_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}}$ von \mathcal{D} -Funktionen
in \mathcal{D} , für welches gilt:

Für $x \xrightarrow{a} x'$ in \mathcal{C} haben wir das
kommutative Viereck:

$$\begin{array}{ccc} FX & \xrightarrow{ax} & GX \\ \downarrow f_x & \circ & \downarrow g_x \\ FX' & \xrightarrow{ax'} & GX' \end{array}$$

das Tupel
 $(ax)_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}}$
ist
natürlich

Silvestzung: $F \xrightarrow{a} G$ oder $\mathcal{C} \xrightarrow[F]{\Downarrow a} \mathcal{D}$

Identität: $\text{id}_F = (\text{id}_F x)_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}} := (\text{id}_{Fx})_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}}$

Komposition: Für $\mathcal{C} \xrightarrow[F]{\Downarrow a} \mathcal{D}$ und $\mathcal{D} \xrightarrow[F]{\Downarrow b} \mathcal{E}$

$$a \cdot b = ((a \cdot b)x)_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}}$$

$$:= (ax \cdot bx)_{x \in \text{Ob } \mathcal{C}}$$

$$\text{Also } \mathcal{C} \xrightarrow[F]{\Downarrow a \cdot b} \mathcal{E}$$

↪ Funktorkategorie $[\mathcal{C}, \mathcal{D}]$:
 Objekt: Funktoren von \mathcal{C} nach \mathcal{D}
 Morphismus: Transformations
dazwischen

\mathcal{C}, \mathcal{D} : Kategorien

$\mathcal{C} \xrightarrow{F} \mathcal{D}$: Funktoren

F heißt Mr Äquivalent von Kategorien, wenn

es einen Funktoren $\mathcal{C} \xleftarrow{G} \mathcal{D}$ gibt

mit $G \circ F \cong \text{id}_{\mathcal{C}}$ und $F \circ G \cong \text{id}_{\mathcal{D}}$.

d.h. es existiert

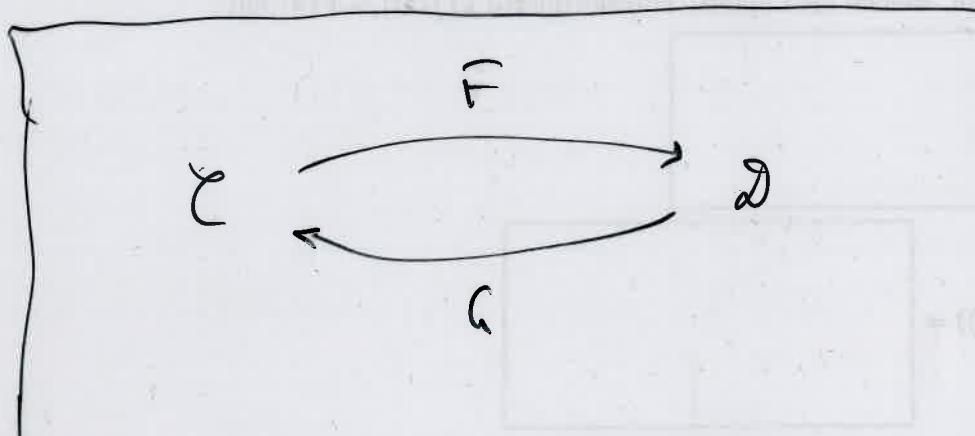
eine Isotransformation einer Isotransformation

$$G \circ F \xrightarrow{\alpha} \text{id}_{\mathcal{C}}$$

d.h. es existiert

eine Isotransformation einer Isotransformation

$$F \circ G \xrightarrow{\beta} \text{id}_{\mathcal{D}}$$



$$G \circ F \xrightarrow{\alpha} \text{id}_{\mathcal{C}}$$

$$F \circ G \xrightarrow{\beta} \text{id}_{\mathcal{D}}$$

$$\begin{array}{ccc} GFx & \xrightarrow{\alpha x} & x \\ \downarrow \text{Fun} & \downarrow G & \downarrow u \\ GFx' & \xrightarrow{\alpha x'} & x' \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} FGy & \xrightarrow{\beta y} & y \\ \downarrow \text{Fun} & \downarrow G & \downarrow v \\ FGy' & \xrightarrow{\beta y'} & y' \end{array}$$

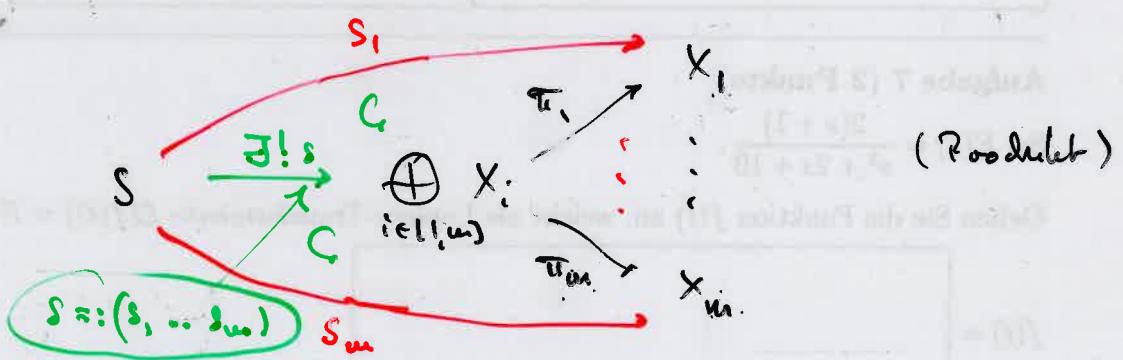
\mathcal{A} : Kategorie mit Nullobjekt $0 = 0_{\mathcal{A}}$

$x_1, \dots, x_m \in \text{Ob}(\mathcal{A})$, $y_1, \dots, y_n \in \text{Ob}(\mathcal{A})$

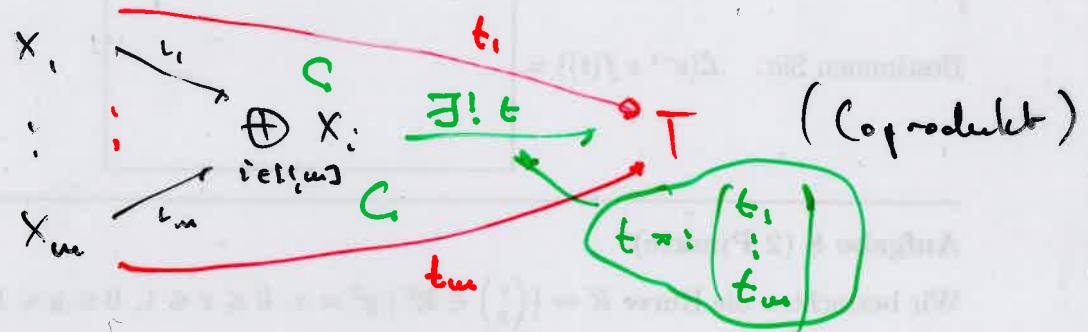
Dirkte Summe: $\left\{ \begin{array}{l} \bigoplus_{i \in [1, m]} X_i = x_1 \oplus x_2 \oplus \dots \oplus x_m \in \text{Ob}(\mathcal{A}) \\ l_j : x_j \rightarrow \bigoplus_{i \in [1, m]} X_i \quad \text{für } j \in [1, m] \\ \pi_j : \bigoplus_{i \in [1, m]} X_i \rightarrow x_j \quad \text{für } j \in [1, m] \end{array} \right.$

west:

(Sum 1)



(Sum 2)



(Sum 3)

$$s_j \pi_k = \begin{cases} 1 & \text{falls } j=k \\ 0 & \text{falls } j \neq k \end{cases}$$

Sei $x_i \xrightarrow{f_{i,j}} y_j$ in \mathcal{A} gegeben für $i \in [1, m]$, $j \in [1, n]$

$$\bigoplus_{i \in [1, m]} X_i \xrightarrow{\underline{(f_{i,j})}_{i,j}} \bigoplus_{j \in [1, n]} Y_j$$

ist charakteristisch durch $\epsilon_k (f_{i,j})_{i,j} \pi_l = f_{k,l}$ für $k \in [1, m]$, $l \in [1, n]$

Man kann auch schreiben: $\epsilon_k = (0 \dots 0 \underset{\text{Pos. k}}{1} 0 \dots 0)$, $\pi_l = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ \underset{\text{Pos. l}}{1} \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$ } Pos. l

\mathcal{A}, \mathcal{B} : additive Kategorien

$F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ Funktör

F heißt **additiv**, falls:

- $F 0_{\mathcal{A}} \cong 0_{\mathcal{B}}$

$\begin{pmatrix} F_{11} \\ F_{12} \end{pmatrix}$ epimorph
genügt Lehrförm

- $F(X_1 \oplus X_2) \xrightleftharpoons[\substack{(F_{11}) \\ (F_{12})}]{} F X_1 \oplus F X_2$

sind sich inverswande Isomorphismen

$\begin{pmatrix} F_{21} \\ F_{22} \end{pmatrix}$ monomorph
genügt Lehrförm

für $X_1, X_2 \in \text{Ob}(\mathcal{A})$

Dann: Für $X \xrightleftharpoons[f_1]{f_2} X' \in \mathcal{A}$

$$\text{ist } F(f_1 + f_2) = Ff_1 + Ff_2$$

Δ : additive Kat.

$N \subseteq \Delta$: volle add. Testkategorie

Δ/N : Falbkategorie

- $\text{Ob}(\Delta/N) = \text{Ob}(\Delta)$ Falbmodul
- $\Delta/N(X, Y) := \Delta(X, Y) / \text{Null}_{\Delta/N}(X, Y),$

wobei $\text{Null}_{\Delta/N}(X, Y)$

$$:= \left\{ X \xrightarrow{f} Y : \exists \begin{array}{c} X \xrightarrow{f} Y \\ f \searrow G \nearrow f' \\ N \end{array} \right\} \in \text{Ob}(N)$$

$$\subseteq \Delta(X, Y)$$

Z-Testmodul

- Komposition representierterweise:

$$X \xrightarrow{f + \text{Null}_{\Delta/N}(X, Y)} Y \xrightarrow{g + \text{Null}_{\Delta/N}(Y, Z)} Z$$

komponiert zu

$$X \xrightarrow{f \cdot g + \text{Null}_{\Delta/N}(X, Z)} Z$$

Oft: $f := f + \text{Null}_{\Delta/N}(X, Y)$

Universelle Eigenschaft: $\Delta \xrightarrow{F} \mathcal{D}$ additive, $FN \cong 0_{\mathcal{D}}$ für $N \in \text{Ob}(\Delta)$

$$\Rightarrow \Delta \xrightarrow{F} \mathcal{D}$$

Richtlinien-Semantik

$\exists! F$ additive

\mathcal{A} : abd. Kat.

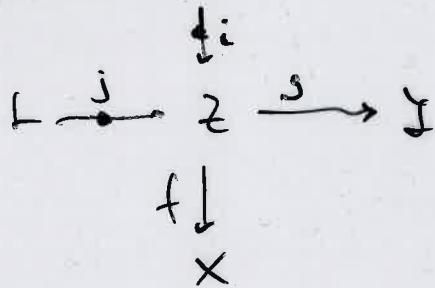
- \mathcal{A} heißt abd., falls ($\text{Ab} 1, 1^\circ, 2, 2^\circ$) gelten
- ($\text{Ab} 1$) Jeder Fließautomat in \mathcal{A} hat einen Kern
- ($\text{Ab} 1^\circ$) Jeder Fließautomat in \mathcal{A} hat einen Quotienten
- ($\text{Ab} 2$) Jeder Monomorphismus in \mathcal{A} ist Kern eines Fließautomaten in \mathcal{A}
- ($\text{Ab} 2^\circ$) Jeder Epimorphismus in \mathcal{A} ist Quotient eines Fließautomaten in \mathcal{A}
- definiert
über
minimale
Eigenschaft

Bsp. . R-Mod ist abdlich

- \mathcal{A} abdlich $\Rightarrow \mathcal{A}^\circ$ abdlich

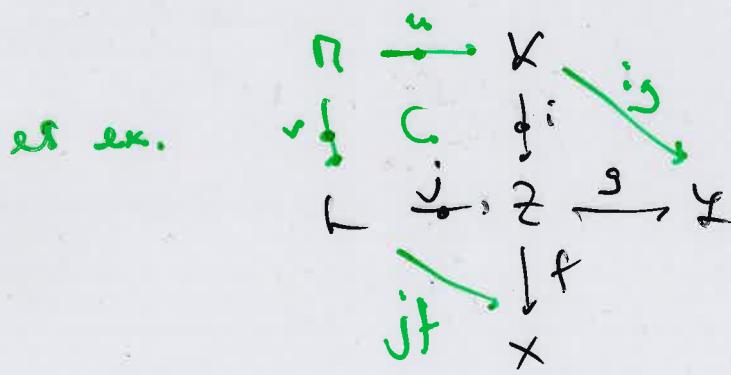
Weckerlema: \mathcal{A} : abd. Kat.

Leg.: K



mit: j Kern von f
 g Kern von g

Dann:



mit: u Kern von fg
 v Kern von gf

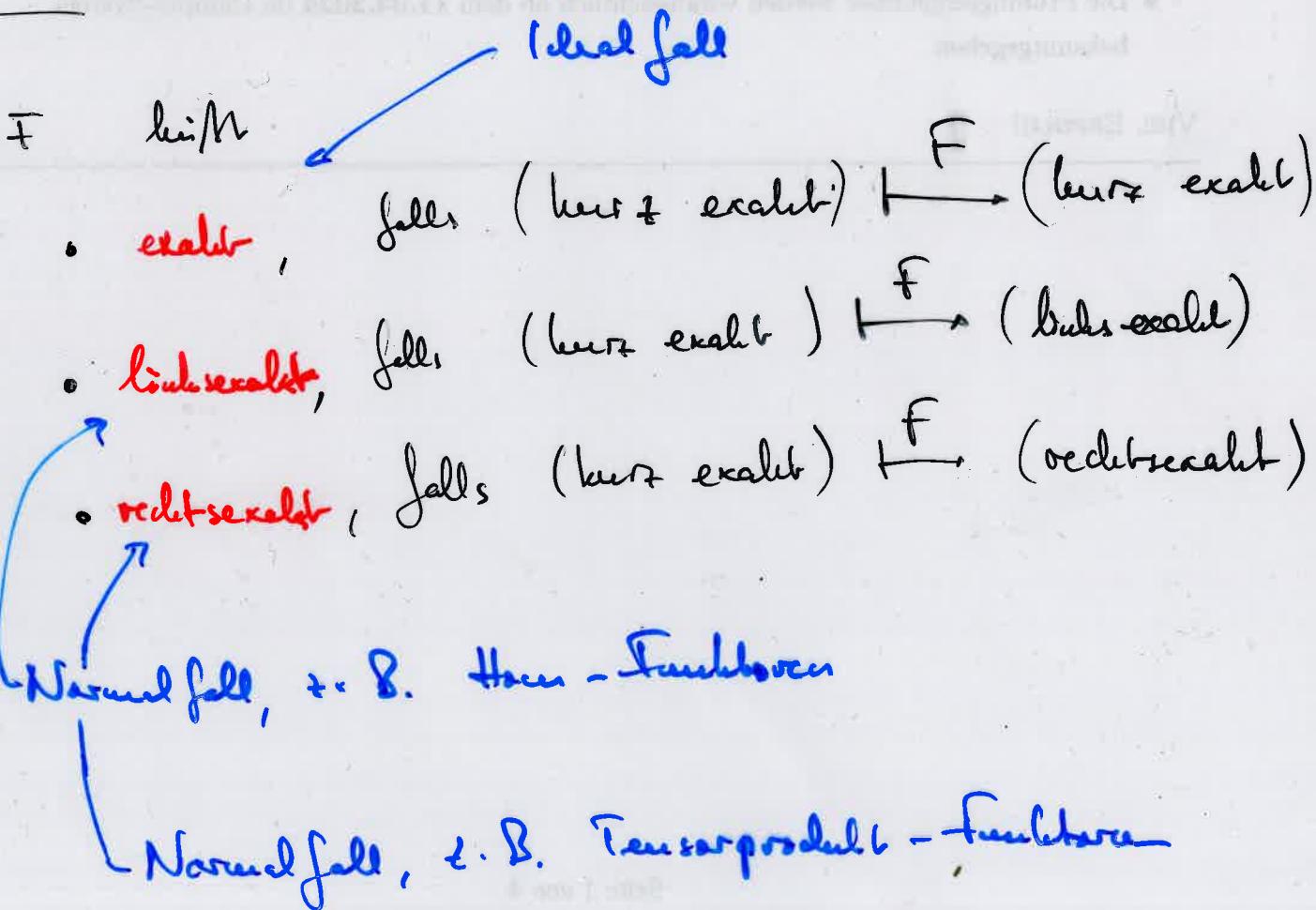
Dabei darf v auch
vorgegeben werden

A, B : abelsche Kategorien

$f: A \rightarrow B$: additiver Funktior

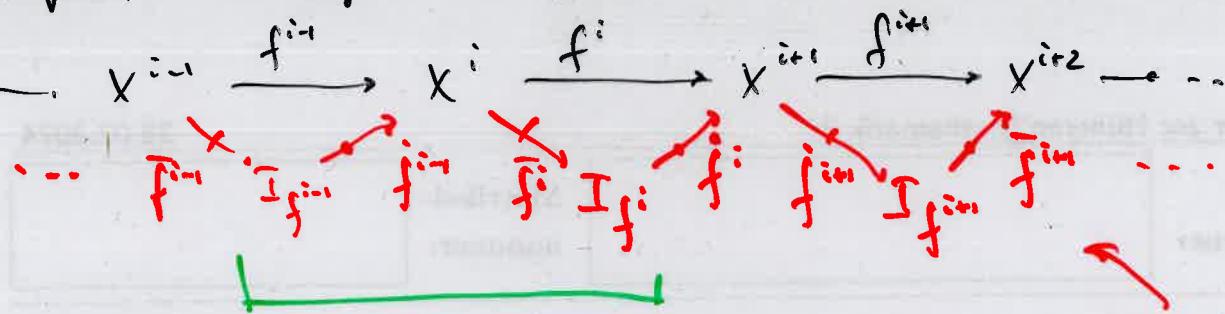
$$x' \xrightarrow{f} x \xrightarrow{\iota} x'' \text{ in } A \text{ heißt}$$

- **kurz exakt**, falls : Kern von f und ι Cokern von f
- Äquivalent : ι Kern von f und f inj.
- Äquivalent : f Cokern von ι und ι surj.
- **lückensexakt**, falls : Kern von f
- **rechtssexakt**, falls : ι Cokern von f



Sequenz (oder Folge) in \mathbb{A} :

20a



Bilder können
eingelesen
werden

Dies Sequenz heißt lang exakt, falls

$$I_{f^{i-1}} \xrightarrow{f^{i-1}} x^i \xrightarrow{f^i} I_{f^i}$$

kurz exakt ist für alle i .

A: abelsche Kohomologie

$$\begin{array}{ccccc} x & \xrightarrow{\quad i \quad} & x & \xrightarrow{\quad f \quad} & y & \xleftarrow{\quad c \quad} & c \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ k & \xrightarrow{\quad i' \quad} & x' & \xrightarrow{\quad f' \quad} & y' & \xleftarrow{\quad c' \quad} & c' \end{array}$$

$\underbrace{\hspace{1cm}}$ \circledast $\underbrace{\hspace{1cm}}$

Kohomologie

Lemmas 134

Für ein kommutatives Viereck (x, y, x', y') wie in \circledast ist

äquivalent:

(1) Es ist (x, y, x', y') ein Pullback

(2) Es ist die Diagonalsequenz

$$x \xrightarrow{(x \xrightarrow{f})} x' \oplus y \xrightarrow{\begin{pmatrix} f' \\ -y \end{pmatrix}} y'$$

links exakt, d.h. es ist $(x \xrightarrow{f})$ ein Kern von $(\begin{pmatrix} f' \\ -y \end{pmatrix})$

(3) In einer Verallgemeinerung wie in \circledast ist
 k ein Isomorphismus und c ein Monomorphismus.

(4) In jeder Verallgemeinerung wie in \circledast ist
 k ein Isomorphismus und c ein Monomorphismus.

Beweis

$$(1) \Leftrightarrow (2)$$

!↑

↓

$$(3) \Leftrightarrow (4)$$

↑

es gilt $\Rightarrow \circledast$

eine Verallgemeinerung \circledast
dank Bem 124.(2).

wie zu
machen