

WICHTIGE BEGRIFFE ZU KATEGORIEN

- das ist eine testzeile
- C, D Kategorien, $F : C \mapsto D$ Funktor, $B \subset C$, $a, b, s, q, x, z \in \text{Obj}(C)$,
 $f : a \mapsto b$
- B heisst vollstaendige Unterkategorie von C , falls
 - i) $\text{Obj}(B) \subset \text{Obj}(C)$
 - ii) $\forall X, Y \in \text{Obj}(B) : \text{Mor}_B(X, Y) = \text{Mor}_C(X, Y)$
- Morphismus $m : a \mapsto b$ monomorph, falls
 - i) fuer $g_1, g_2 : x \mapsto a$ folgt aus $m \circ g_1 = m \circ g_2 \Rightarrow g_1 = g_2$
- Morphismus $e : a \mapsto b$ epimorph, falls
 - i) fuer $g_1, g_2 : b \mapsto x$ folgt aus $g_1 \circ e = g_2 \circ e \Rightarrow g_1 = g_2$
- Morphismus $k : d \mapsto a$ Kern, falls
 - i) $f \circ k = 0$
 - ii) zu $h : x \mapsto a \exists! h' : x \mapsto d : h = k \circ h'$
- Morphismus $k : b \mapsto d$ Kokern, falls
 - i) $k \circ f = 0$
 - ii) zu $h : b \mapsto x \exists! h' : d \mapsto x : h = h' \circ k$
- Funktor F heisst volltreu, falls
 - i) $\text{Mor}_C(a, b) \mapsto \text{Mor}_D(F(a), F(b)), f \mapsto F(f)$ bijektiv
- Funktor F heisst Aequivalenz von kategorien, falls
 - i) $\exists G : D \mapsto C$, sodass $F \circ G \cong \text{id}_D$ und $G \circ F \cong \text{id}_C$

WAS IST EINE ABELSCHE KATEGORIE

Sei A Kategorie. A heisst abelsch, falls $\forall X, Y, Z \in \text{Obj}(A)$:

i) $\forall f, f_1, f_2 \in \text{Hom}_A(X, Y), g, g_1, g_2 \in \text{Hom}_A(Y, Z) :$

$$g \circ (f_1 + f_2) = g \circ f_1 + g \circ f_2$$

$$(g_1 + g_2) \circ f = g_1 \circ f + g_2 \circ f$$

ii) $\forall X_1, X_2 \exists X_1 \otimes X_2$ mit Morphismen $p_v : X_1 \otimes X_2 \mapsto X_v$ und $i_v : X_i \mapsto X_1 \otimes X_2 :$

$$p_v \circ i_v = \text{id}_{X_v}$$

$$i_1 \circ p_1 + i_2 \circ p_2 = \text{id}_{X_1 \otimes X_2}$$

iii) \exists Nullobjekte

iv) \exists Kerne, Kokerne

v) Jeder Monomorphismus ist Kern, jeder Epimorphismus ist Kokerne

WAS SIND KETTENKOMPLEXE

- das ist eine testzeile
- Familie C_n von Objekten aus abelschen Kategorie mit Morphismen $d_n : C_n \mapsto C_{n-1}$, sodass $d_n \circ d_{n+1} : C_{n+1} \mapsto C_{n-1} = 0$
- $H_n(C) := \ker(d_n) / \text{im}(d_{n+1})$ Homologieobjekt
- Kettenkomplex (C_*, d_*) exakt \rightarrow alle $H_n(C)$ verschwinden
- $\text{Kom}(A)$ Kategorie der Kettenkomplexe abelscher Kategorien
- Morphismus $u : C \mapsto D$ von Kettenkomplexen \rightarrow Familie von Morphismen $u_n : C_n \mapsto D_n$, sodass
- u bildet $H_n(C) \mapsto H_n(D)$ ab \rightarrow quasi-Isomorphismus, falls alle $H_n(C) \mapsto H_n(D)$ Isomorphismen sind

WAS IST EINE ABGELEITETE KATEGORIE

Sei A abelsche Kategorie und $Kom(A)$ die Kategorie der Komplexe über A . Dann \exists Kategorie $D(A)$ und ein Funktor $Q : Kom(A) \mapsto D(A)$:

i) $Q(f)$ ist Isomorphismus fuer jeden quasi – Isomorphismus $f : A \mapsto B$:

$$H_n(A_0) \mapsto H_n(B_0) \text{ ist Isomorphismus}$$

ii) Fuer jeden Funktor $F : Kom(A) \mapsto D$ gilt:

$$\exists! \text{ Funktor } G : D(A) \mapsto D : F = G \circ Q$$

$D(A)$ heisst abgeleitete Kategorie von A . A heisst halbeinfach, falls jedes exakte Triple T in A isomorph zu $0 \mapsto X \mapsto X \oplus Y \mapsto Y \mapsto 0$ ist.

AUSSAGEN UEBER EXISTENZ

- test - B Kategorie, S Klasse von Morphsimen in B
- Konstruiere Kategorie $B[S^{-1}] =: B_S$ und Funktor $Q : B \mapsto B_S$

- $Obj(B_S) = Obj(B)$
- Konstruiere Morphismen in B_S

i) Variable x_s fuer jedes $s \in S$

ii) gerichteten Graph Γ :

iii) Pfad in Γ endliche Folge von Kanten

iv) Morphismus in B_S ist Aequivalenzklasse von Pfaden in Γ

v) Komposition von Morphismen \rightarrow entsprechende Pfade verbinden

- Zum Funktor $Q : B \mapsto B_S$

i) Q bildet Morphismus $X \mapsto Y$ in Klasse der Pfade $X \mapsto Y$ ab

ii) $\forall s \in S : Q(s)$ ist Isomorphismus in B_S

iii) Funktor $F : B \mapsto B'$. Definiere $G : B_S \mapsto B'$ mit $F = G \circ Q$ durch

$$G(X) = F(X), \quad X \in \text{Obj}(B_S) = \text{Obj}(B)$$

$$G(f) = F(f), \quad f \in \text{Mor}(B)$$

$$G(x_s) = F(s^{-1}), \quad s \in S$$

WIE KANN DEREN STRUKTUR STUDIERT WERDEN

Idee: Studiere zyklische Komplexe

i) Komplex ZK heisst zyklisch, falls alle Differentiale null sind

ii) Es gilt : $\text{Kom}_0(A) \subset \text{Kom}(A)$ ist vollstaendige Unterkategorie

iii) $\text{Kom}_o(A) \cong \prod_{n=-\infty}^{\infty} A_n$

iv) $i : \text{Kom}(A) \mapsto \text{Kom}_0(A)$, $h : \text{Kom}(A) \mapsto \text{Kom}_0(A)$:

$$h((K^n, d^n) = (H^n(K', 0)))$$

$$h(f : K' \mapsto L') = H^n(f)$$

v) h kann ueber $D(A)$ faktorisiert werden:

vi) Abelsche Kategorie A heisst halbeinfach, falls fuer jedes exakte Triple T :

$$T \cong 0 \mapsto X \mapsto X \oplus Y \mapsto Y \mapsto 0$$

Funktor $D(A) \mapsto \text{Kom}_0(A)$ ist Aequivalenz von Kategorien

→ Studiere Struktur ueber Isomorphismen.

WAS IST EINE LOKALISIERUNG

Sei B beliebige Kategorie. $S \in \text{Mor}(B)$ Klasse von Morphismen heisst Lokalisierung, falls gilt

i) S ist abgeschlossen:

$$X \in \text{Obj}(B) \Rightarrow \text{id}_X \in S$$

$$s, t \in S \Rightarrow s \circ t \in S$$

ii) $\forall f \in \text{Mor}(B), s \in S \exists g \in \text{Mor}(B), t \in S$:

iii) Seien $f, g : X \mapsto Y$:

$$\exists s \in S : sf = sg \equiv \exists t \in S : ft = gt$$

WIE SIEHT $B[S^{-1}]$ AUS

Sei S Lokalisierungsklasse von Kategorie B . Dann kann $B[S^{-1}] =: B_S$ beschrieben werden durch

i) $\text{Obj}(B_S) = \text{Obj}(B)$

ii) $X \mapsto Y \in B_S$ ist z.B. Diagramm (s, f) in B :

$$(s, f) \sim (t, g) \text{ falls}$$

iii) Komposition von Morphismen durch $(s, f), (t, g)$ ist Klasse von (st', gf') :

WANN IST $B[S^{-1}] < C[S^{-1}]$

Sei $B \subset C$ vollstaendige Unterkategorie, S Lokalisierungsklasse von C

i) $S_B = S \cap \text{Mor}(B)$ Lokalisierungssystem in B

ii) $\forall s \in S : X' \mapsto X \in \text{Obj}(B) \exists f : X'' \mapsto X'$:

$$sf \in S, X'' \in \text{Obj}(B)$$

iii) wie ii) Pfeile umgekehrt

Gilt i) und ii) oder iii) $\rightarrow B[S_B^{-1}] < C[S^{-1}]$ vollstaendig, $k : B[S_B^{-1}] \mapsto C[S^{-1}]$ volltreu.