

Derived Categories and Localisation

Sascha Roggatz

January 20, 2021

Contents

1	Grundlagen	2
1.1	Wichtige Begriffe zu Kategorien	2
1.2	Was ist eine abelsche Kategorie?	3
1.3	Was sind Kettenkomplexe?	3
2	Abgeleitete Kategorien	4
2.1	Definition	4
2.2	Beweisskizze zur Existenz einer Lokalisierung	4
2.3	Wie studiert man die Struktur abgeleiteter Kategorien?	5
3	Lokalisierung	6
3.1	Definition	6
3.2	Wie stellen wir $B[S^{-1}]$ dar?	6
3.3	Wann ist $B[S^{-1}]$ eine volle Unterkategorie von $C[S^{-1}]$	7

1 Grundlagen

1.1 Wichtige Begriffe zu Kategorien

Betrachte folgendes Setting

- C, D Kategorien, $F : C \mapsto D$ Funktor, $B \subset C$, $a, b, s, q, x, z \in \text{Obj}(C)$,
 $f : a \mapsto b$

Dann heisst

- B 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 volltreu, falls

i) $\text{Mor}_C(a, b) \mapsto \text{Mor}_D(F(a), F(b)), f \mapsto F(f)$ bijektiv

- Funktor F Aequivalenz von kategorien, falls

i) $\exists G : D \mapsto C$, sodass $F \circ G \cong \text{id}_D$ und $G \circ F \cong \text{id}_C$

1.2 Was ist eine abelsche Kategorie?

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

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

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

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

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

1.3 Was sind Kettenkomplexe?

Eine Familie C_n von Objekten aus abelschen Kategorie mit Morphismen $d_n : C_n \mapsto C_{n-1}$, sodass $d_n \circ d_{n+1} : C_{n+1} \mapsto C_{n-1} = 0$ heisst Kettenkomplex. Dazu definieren wir $H_n(C) := \ker(d_n)/\text{im}(d_{n+1})$ und bezeichnen dieses als Homologieobjekt. Ein Kettenkomplex (C_*, d_*) heisst exakt, falls alle $H_n(C)$ verschwinden. Wir nennen $\text{Kom}(\mathcal{A})$ die Kategorie der Kettenkomplexe abelscher Kategorien. Ein Morphismus $u : C \mapsto D$ von Kettenkomplexen ist eine Familie von Morphismen $u_n : C_n \mapsto D_n$. $u : C \mapsto D$ heisst quasi-Isomorphismus, falls alle $H_n(C) \mapsto H_n(D)$ Isomorphismen sind.

2 Abgeleitete Kategorien

2.1 Definition

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.

2.2 Beweisskizze zur Existenz eine Lokalisierung

Sei B eine Kategorie und S eine Klasse von Morphismen in B . Wir wollen eine Kategorie $B[S^{-1}] =: B_S$ und einen Funktor $Q : B \mapsto B_S$ konstruieren.
Dazu setzen wir $Obj(B_S) = Obj(B)$ und gehen wir folgt vor:

- 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

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

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

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

Damit haben wir die Objekte der Kategorie B_S und deren Morphismen angegeben.

2.3 Wie studiert man die Struktur abgeleiteter Kategorien?

Idee: Studiere zyklische Komplexe. Dazu geben wir skizzenhaft eine Aequivalenz von Kategorien an:

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

Diese gilt nur fuer halbeinfache Kategorien. Allgemein ist ersichtlich, dass wir deren Struktur ueber Morphismen zu Kategorien, deren Struktur einfacher zu verstehen und untersuchen ist, studieren.

3 Lokalisierung

3.1 Definition

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

i) S ist abgeschlossen:

$$X \in Obj(B) \Rightarrow id_X \in S$$

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

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

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

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

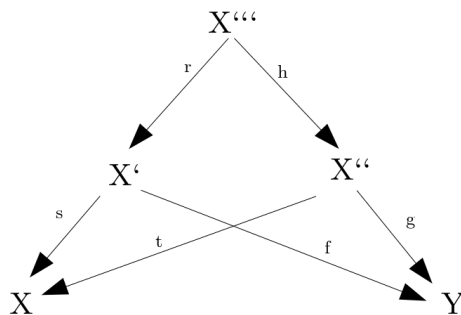
3.2 Wie stellen wir $B[S^{-1}]$ dar?

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

i) $Obj(B_S) = Obj(B)$

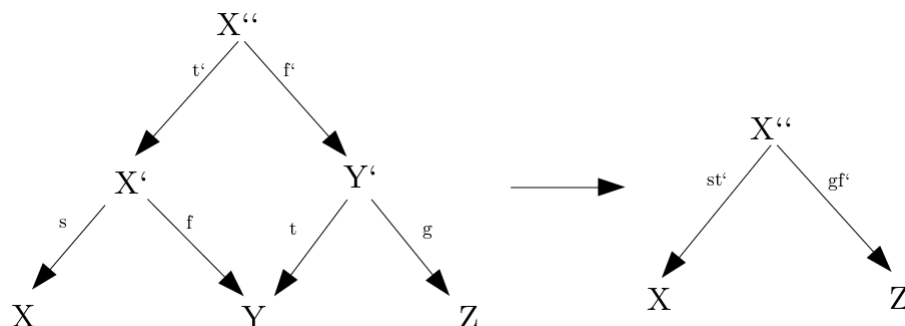
ii) $X \mapsto Y \in B_S$ ist z.B. Diagramm (s, f) in B :

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



kommutiert.

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



3.3 Wann ist $B[S^{-1}]$ eine volle Unterkategorie von $C[S^{-1}]$

Sei $B \subset C$ vollst ndige Unterkategorie, S Lokalisierungsklasse von C . Betrachte:

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), dann ist $B[S^{-1}] < C[S^{-1}]$ eine volle Unterkategorie und der kanonische Funktor $k : B[S^{-1}] \mapsto C[S^{-1}]$ ist volltreu.