

ALGEBRA HOMOLOGICZNA, WYKŁAD 8

Przykłady

1. Funktory reprezentowalne h_A są lewo-dokładne.
Funktory (ko)reprezentowalne h^A są też lewodokładne jako funktory z \mathcal{C}^{op} w \mathbf{Ab} , tzn. ciąg dokładny

$$0 \leftarrow X \leftarrow Y \leftarrow Z \leftarrow 0$$

przechodzi na ciąg dokładny poza $\text{Hom}(Z, A)$,

$$0 \rightarrow \text{Hom}(X, A) \rightarrow \text{Hom}(Y, A) \rightarrow \text{Hom}(Z, A) \rightarrow 0.$$

2. Funktor $\cdot \otimes_R M : \mathbf{Mod}_R \rightarrow \mathbf{Mod}_R$ jest prawo-dokładny (jako dołączony z lewej do h_M).
3. Funktor

$$\Gamma : \mathbf{Sh}_X \rightarrow \mathbf{Ab}, \quad \Gamma(\mathcal{F}) = \mathcal{F}(X)$$

jest dołączony z prawej do funktora snopa stałego

$$\mathbf{Ab} \ni A \mapsto A_X \in \mathbf{Sh}_X, \quad \forall U \subseteq V, A_X(U) = A, A_X(V) \rightarrow A_X(U) = \text{id}_A.$$

czyli jest lewo-dokładny (również dlatego, że zachowuje jądra, skoro jądro w kategorii presnopów jest takie same jak jądro w kategorii snopów).

Następujący ciąg snopów jest dokładny

$$0 \longrightarrow \mathbb{Z}_{\mathbb{C}^*} \xrightarrow{\cdot 2\pi ni} \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*} \xrightarrow{\exp} \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}^* \longrightarrow 0, \text{ bo}$$

- (a) Oczywiście $\mathbb{Z}_{\mathbb{C}^*} \hookrightarrow \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}$.
- (b) Również dla każdej funkcji $g : U \rightarrow \mathbb{C}$ i U spójnego, jeśli $\exp(g) = 1$, to $g(U) \subset 2\pi i\mathbb{Z}$. Ale $g(U)$ jest spójny, czyli g jest funkcją stałą, równą $2\pi ni$ dla pewnego $n \in \mathbb{Z}$. Stąd $\text{im}(\cdot 2\pi ni) = \ker(\exp)$.
- (c) Wiemy też, że dla U jednospójnego $\exp|_U : \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}(U) \rightarrow \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}^*(U)$ jest epimorfizmem.

Ale ciąg cięć globalnych

$$0 \longrightarrow \mathbb{Z} \longrightarrow \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}(\mathbb{C}^*) \xrightarrow{\exp} \mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}^*(\mathbb{C}^*) \longrightarrow 0,$$

nie jest dokładny w $\mathcal{O}_{\mathbb{C}^*}^*(\mathbb{C}^*)$, bo dla $\text{id}_{\mathbb{C}^*}$ nie istnieje globalny logarytm.

4. Niech \mathcal{I} będzie małą kategorią indeksów. Z Zadania 1 listy 5, istnieją granice odwrotne względem kategorii \mathcal{I} wtedy i tylko wtedy, gdy funktor

$$\mathcal{C} \rightarrow \text{Func}(\mathcal{I}, \mathcal{C}), \quad X \mapsto \Delta_X$$

ma funktor prawo-dołączony: funktor granicy odwrotnej

$$\varprojlim : \text{Func}(\mathcal{I}, \mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}.$$

Stąd każda granica odwrotna jest funktorem lewo-dokładnym.

Podobnie granica prosta jest funktorem lewo-dołączonym do Δ i prawo-dokładnym.

Podobnie każda granica prosta jest funktorem prawo-dokładnym.

Np. jeśli mamy ciągi dokładne:

$$0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0, \quad 0 \rightarrow A' \rightarrow B' \rightarrow C' \rightarrow 0$$

to następujący ciąg jest dokładny

$$0 \rightarrow A \oplus A' \rightarrow B \oplus B' \rightarrow C \oplus C' \rightarrow 0,$$

bo \oplus jest naraz produktem i koproduktem, czyli jest dokładny.

Fakt Następujące warunki są równoważne

1. Krótki ciąg dokładny

$$0 \longrightarrow A \xrightarrow{f} C \xrightarrow{g} B \longrightarrow 0,$$

rozszczepia się.

2. Istnieje morfizm $g' : B \rightarrow C$ taki, że $gg' = \text{id}_C$.
3. Istnieje morfizm $f' : A \rightarrow B$ taki, że $f'f = \text{id}_A$.

Dowód

Pokażemy tylko równoważność 1. \iff 2.. Wystarczy pokazać \Leftarrow . Musimy zdefiniować $g' : C \rightarrow B$ i pokazać, że układ C, f, f', g, g' jest sumą prostą A, B .

Weźmy morfizm $\text{id}_C - g'g : C \rightarrow C$. Wtedy $g(\text{id}_C - g'g) = g - g = 0$, czyli $\text{id}_C - g'g$ faktoryzuje się przez pewien morfizm $f' : C \rightarrow A$ (bo $\ker(g) = A$). Mamy

$$f'f = (\text{id}_C - g'g)f = f.$$

Ponieważ f jest monomorfizmem, $f'f = \text{id}_A$.

Mamy również

$$ff'g'g = (\text{id}_C - g'g)g'g = g'g - g'gg'g = g'g - g'g = 0.$$

Ponieważ f jest monomorfizmem i g epimorfizmem, $f'g' = 0$

Z definicji f' , $ff' + g'g = \text{id}_C$. □

Definicja

1. Obiekt A nazywamy *projektywnym*, gdy funktor h_A jest dokładny.
2. Obiekt A nazywamy *iniektywnym*, gdy funktor h^A jest dokładny.

Fakt (kategoryjna definicja obiektów projektywnych i iniektywnych)

1. Obiekt Y jest projektywny wtedy i tylko wtedy, gdy dla dowolnych morfizmów

$$f : X \rightarrow X', \quad g : Y \rightarrow X'$$

istnieje morfizm $h : Y \rightarrow X$ taki, że $fh = g$.

2. Obiekt Y jest iniektywny wtedy i tylko wtedy, gdy dla dowolnych morfizmów

$$f : X' \rightarrow X, \quad g : X' \rightarrow Y$$

istnieje morfizm $h : X \rightarrow Y$ taki, że $hf = g$.

Przykłady

1. Moduł wolny jest projektywny.
Moduł jest projektywny wtedy i tylko wtedy, gdy jest składnikiem prostym modułu wolnego (ćwiczenia).
2. Grupa abelowa jest iniektywna wtedy i tylko wtedy, gdy jest podzielna (ćwiczenia). Czyli \mathbb{Q} jest iniektywnym \mathbb{Z} -modułem.

Fakt

Założmy, że $0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$ jest ciągiem dokładnym. Jeśli C jest projektywny lub A jest iniektywny, to ciąg się rozszczepia.

Funktory pochodne

Ustalmy kategorię abelową \mathcal{A} .

Kompleksem *cykli* nazywamy kompleks postaci

$$X_* : \quad \dots \xrightarrow{d_{n+1}} X_n \xrightarrow{d_n} X_{n-1} \xrightarrow{d_{n-1}} X_{n-2} \xrightarrow{d_{n-2}} \dots$$

Dla kompleksu cykli X_* definiujemy $H_n(X_*)$ (n -te homologie X_*) jak dla kompleksów kółanuchów.

Zapis $X_* \rightarrow M$ oznacza, że mamy kompleks cykli postaci

$$\dots \xrightarrow{d_2} X_1 \xrightarrow{d_1} X_0 \xrightarrow{d_0} M \longrightarrow 0,$$

a $M \rightarrow X^*$ oznacza, że mamy kompleks kocykli postaci

$$0 \longrightarrow M \xrightarrow{d^0} X^0 \xrightarrow{d^1} X^1 \xrightarrow{d^2} \dots$$

Twierdzenie Hilberta o syzygiach

Syzygia w astronomii to sytuacja, gdy 3 ciała leżą na jednej linii (zwykle słońce, ziemia, księżyc), czyli zachodzi pomiędzy nimi pewien związek.

Dla dowolnego skończonego generowanego (przez n_0 elementów) R -modułu M , tworzymy ciąg dokładny składający się z modułów wolnych.

Najpierw znajdujemy epimorfizm $d_0 : F_0 \rightarrow M$, (gdzie $F_0 = R^{n_0}$) jego jądro (czyli R -zależności pomiędzy generatorami M) ma skończenie wiele generatorów, jako podmoduł skończonego generowanego modułu nad pierścieniem noetherowskim, powiedzmy n_1 generatorów.

Bierzemy epimorfizm $d_1 : F_1 \rightarrow \ker(d_0)$ (gdzie $F_1 = R^{n_1}$), $\ker(d_1)$ odpowiada R -zależnościom pomiędzy generatorami $\ker(d_0)$ (czyli R -zależnościom pomiędzy R -zależnościami), itd.

Tw. Hilberta o syzygiach mówi, że istnieją wybory generatorów dla których ten ciąg się urywa po $r + 1$ krokach, czyli otrzymujemy acykliczny kompleks postaci

$$0 \rightarrow F_r \rightarrow F_{r-1} \rightarrow \dots \rightarrow F_0 \rightarrow M \rightarrow 0,$$

gdzie F_i są wolne (w szczególności projektywne).

Ten kompleks można rozumieć jako “kompletną informację” o M .

Definicja

Rezolwenta projektywna X jest to acykliczny kompleks postaci $P_* \rightarrow X$, gdzie dla każdego i , P_i jest projektywny.

Rezolwenta injektywna X jest to acykliczny kompleks postaci $X \rightarrow I^*$, gdzie dla każdego i , I^i jest injektywny.

Definicja

Kategoria abelowa \mathcal{A} ma *dostatecznie dużo obiektów projektywnych*, gdy dla każdego $X \in \mathcal{A}$ istnieje obiekt projektywny $P \in \mathcal{A}$ i epimorfizm $P \rightarrow X$.

Kategoria abelowa \mathcal{A} ma *dostatecznie dużo obiektów injektywnych*, gdy dla każdego $X \in \mathcal{A}$ istnieje obiekt injektywny $I \in \mathcal{A}$ i monomorfizm $X \hookrightarrow I$.

Fakt (zadanie)

Jeśli \mathcal{A} ma dostatecznie dużo obiektów projektywnych (iniektywnych), to każdy obiekt ma rezolwentę projektywną (iniektywną).

Definicja (funktorów pochodnych)

Niech $F : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ będzie funktorem addytywnym między kategoriami abelowymi (\mathcal{B} to zwykle jakaś kategoria R -modułów).

$L_n F : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ – lewy n -ty funktor pochodny F definiujemy jako

$$L_n F(X) := H_n(F(P_* \rightarrow 0)),$$

gdzie $P_* \rightarrow X$ jest (pewną) rezolwentą projektywną X .

Analogicznie definiujemy

$$R^n F(X) := H^n(F(0 \rightarrow I^*)),$$

prawy n -ty funktor pochodny F , dla rezolwenty iniektywnej $X \rightarrow I^*$.

Twierdzenie 1 (istnienie i jednoznaczność $L_n F, R^n F$ – ćwiczenie)

Jeśli \mathcal{A} ma dostatecznie wiele obiektów projektywnych (iniektywnych), to dla każdego F , $L_n F$ ($R^n F$) istnieje i nie zależy od wyboru rezolwenty.

W twierdzeniach 2. i 3. zakładamy, że istnieje dostatecznie dużo odpowiednich obiektów (projektywnych lub iniektywnych).

Twierdzenie 2 (funktory pochodne a dokładność)

$L_0 F = F$ wtedy i tylko wtedy, gdy F jest prawodokładny.

$R^0 F = F$ wtedy i tylko wtedy, gdy F jest lewodokładny.

Twierdzenie 3 (aksjomaty teorii homologii)

Jeśli F jest prawo-dokładny, to dla każdego krótkiego ciągu dokładnego

$$0 \longrightarrow A \xrightarrow{f} C \xrightarrow{g} B \longrightarrow 0,$$

istnieje długi ciąg dokładny

$$\dots \xrightarrow{L_2 F(g)} L_2 F(B) \xrightarrow{\delta_2} L_1 F(A) \xrightarrow{L_1 F(f)} L_1 F(C) \xrightarrow{L_1 F(g)} L_1 F(B)$$

$$L_1 F(B) \xrightarrow{\delta_1} F(A) \xrightarrow{F(f)} F(C) \xrightarrow{F(g)} F(B) \longrightarrow 0,$$

gdzie morfizmy δ_n są odpowiednio funktorialne.

Ciąg funktorów i naturalnych morfizmów $(L_n F, \delta_n)$ spełniający powyższe i znikający na obiektach projektywnych jest jedyny z dokładnością do izomorfizmu.

Analogiczne twierdzenie jest prawdziwe dla funktorów prawodokładnych F i prawych pochodnych $R^n F$.

Twierdzenie 4

W kategorii \mathbf{Mod}_R istnieje dostatecznie wiele obiektów projektywnych i injektywnych.

W kategorii \mathbf{Sh}_X istnieje dostatecznie wiele obiektów injektywnych.

Definicje

1. $A, B \in \mathcal{A}$, \mathcal{A} – kategoria abelowa

$$\mathrm{Ext}^n(A, B) := R^n h^B(A) (\cong R^n h_A(B))$$

2. $A, B \in \mathbf{Mod}_R$

$$\mathrm{Tor}_n(A, B) := L_n(A \otimes_R \cdot)(B) (\cong L_n(\cdot \otimes_R B)(A))$$

3. Kohomologie snopów: $\mathcal{F} \in \mathbf{Sh}_X$

$$H^n(X, \mathcal{F}) := R^n \Gamma(\mathcal{F}),$$

gdzie Γ jest funktorem cięć globalnych.

4. Kohomologie grup: Niech G będzie grupą, która działa (przez automorfizmy) na grupie abelowej A . Wtedy A jest $\mathbb{Z}G$ -modułem. Niech \mathbb{Z} będzie trywialnym $\mathbb{Z}G$ -modułem (G działa poprzez identyczność). Definiujemy n -te kohomologie G o współczynnikach z A i n -te homologie G o współczynnikach z A jako

$$H^n(G, A) := \mathrm{Ext}_{\mathbb{Z}G}^n(\mathbb{Z}, A), \quad H_n(G, A) := \mathrm{Tor}_n^{\mathbb{Z}G}(\mathbb{Z}, A).$$