Zima 2023-24

Contents

Wstęp		3
1.1	Kompleksy łańcuchowe	. 3
Równo	ważność kategorii	5
2.1	Presnop i snop	. 5
2.2	Funktory wierne, pełne	. 6
2.3	Naturalne przekształcenia funktorów	. 7
2.4	Równoważność kategorii	. 9

1 Wstęp

1.1 Kompleksy łańcuchowe

Niech R będzie dowolnym pierścieniem, natomiast A, B, C będą R-modułami. Mając ciąg

$$\mathsf{A} \stackrel{\mathsf{f}}{\longrightarrow} \mathsf{B} \stackrel{\mathsf{g}}{\longrightarrow} \mathsf{C}$$

mówimy, że jest on *dokładny*, jeśli ker(g) = im(f). W szczególności implikuje to, że g \circ f = gf : A \rightarrow C jest homomorfizmem zerowym.

Definicja 1.1: Kompleks łańcuchowy.

Rozważmy rodzinę $C=\{C_n\}_{n\in\mathbb{Z}}$ R-modułów wraz z mapami $d=d_n:C_n\to C_{n-1}$ takimi, że każde złożenie

$$[d_{n-1}\circ d_n=]d\circ d:C_n\to C_{n-2}$$

jest zerowe. Wówczas każdą mapę d_n nazywamy **różniczkami** C, a rodzina C jest **kompleksem łańcuchowym**.

Jądra każdego d_n nazywamy n-*cyklami* C i oznaczamy $Z_n = Z_n(C)$, natomiast obraz każdego d_{n+1} jest nazywany n-*granicą* C i oznacza się jako $B_n = B_n(C)$. Ponieważ $d_n \circ d_{n+1} = 0$, to

$$0\subseteq B_n\subseteq Z_n\subseteq C_n.$$

Definicia 1.2: Homologia.

n-tym modułem homologii kompleksu C nazywamy iloraz $H_n(C) = Z_n/B_n$.

Problem 1.1

Ustalmy $C_n = \mathbb{Z}/8$ dla $n \geq 0$ i $C_n = 0$ dla n < 0. Dla n > 0 niech d_n posyła $x \mod 8$ do $4x \mod 8$. Pokaż, że tak zdefiniowane C jest kompleksem łańcuchowym $\mathbb{Z}/8$ -modułów i policz moduły homologii.

Rozwiązanko

Zauważyć, że $d_{n-1}d_n=0$ jest nietrudno dla $n\leq 1$ ($d_{n-1}d_n:C_n\to C_{n-2}=0$). Z kolei dla dowolnego n>1 i dowolnego $x\in C_n$ wiemy, że $d_n(x)=4x\mod 8$. Jeśli x było oryginalnie liczbą parzystą, to od razu widać, że $d_n(x)=0$. Z kolei gdy x jest nieparzyste, to wówczas

$$d_{n-1}d_n(x) = d_{n-1}(4x \mod 8) = 16x \mod 8 = 8 \cdot (2x) \mod 8 = 0,$$

a więc $d_{n-1}d_n = 0$.

Homologie dla n < 2 są trywialne, natomiast dla n ≥ 2 wszystkie są takie same (gdyż funkcje d_n jak i moduły C_n nie ulegają zmianie wraz z n). Wystarczy więc przyjrzeć się Z_1/B_1

$$C_0 = \mathbb{Z}/8 \leftarrow_{d_1} C_1 = \mathbb{Z}/8 \leftarrow_{d_2} C_2 = \mathbb{Z}/8$$

 Z_1 to liczby parzyste w $\mathbb{Z}/8$ (kernel d_1), natomiast B_1 to liczby podzielne przez 4, ale nie przez 8 w C_1 . W takim razie, $Z_1/B_1 = \{4\}$.

2 Równoważność kategorii

2.1 Presnop i snop

Niech X będzie przestrzenią topologiczną i związaną z nią kategorię $\mathbf{Otw}(\mathbf{X})$ zdefiniujemy tak, że

- Ob **Otw**(X) = {U $\subseteq X : U zbiór otwarty}$
- morfizmy to włożenia identycznościowe

Wówczas funkctor kontrwariantny $\mathbf{Otw}(\mathbf{X})^{\mathrm{op}} \to \mathbf{Set}$ to $\mathbf{presnop}$ na przestrzeni topologicznej X.

Zamiast kategorii **Set** zbiorów możemy też mieć snop na kategorię grup abelowych, przestrzeni liniowych etc.

Przykład(y) 2.1

1. Niech X będzie przestrzenią topologiczną, a U \subseteq X będzie dowolnym zbiorem otwartym. Funktor F : $\mathbf{Otw}(\mathbf{X})^{\mathrm{op}} \to \mathbf{C}(\mathbf{X})$ definiujemy na obiektach jako

$$F(U) = C(U) = \{f : U \rightarrow \mathbb{C} \mid f \text{ ciag4a}\}\$$

Dla $V \subset U \subset X$ otwartych zbiorów mamy

$$\begin{array}{ccc} F(U) & \stackrel{\text{obciecie}}{\longleftarrow} & F(V) \\ & & & & \\ C(U) & \longleftarrow & C(V) \end{array}$$

co w widoczny sposób spełnia $F(\phi \psi) = F(\phi)F(\psi)$.

Funktor jak wyżej jest nazywany presnopem funkcji ciągłych.

Definicja 2.1: Presnop, snop.

Presnopem na kategorii C nazywamy dowolny funktor

$$F: \textbf{C}^{op} \to \textbf{Set}$$

Snopem nazywamy presnop, który dla wszystkich otwartych $U = \bigcup_{i \in I} U_i$ i dla wszystkich $s_i \in F(U_i)$ (które nazywamy *cięciem presnopu*) zachodzi, że jeśli dla dowolnych i, $j \in I$ mamy $s_i \upharpoonright (U_i \cap U_j) = s_j \upharpoonright (U_i \cap U_j)$, to istnieje jedyne cięcie $s \in F(U)$ takie, że

dla wszystkich i \in I s \upharpoonright U_i = s_i. Zapisując to na kwantyfikatorach:

$$\begin{split} (\forall \ U = \bigcup_{i \in I} U_i) (\forall \ s_i \in F(U_i)) \ \left[(\forall i, j \in I) \ s_i \upharpoonright (U_i \cap U_j) = s_j \upharpoonright (U_i \cap U_j) \right] \Rightarrow \\ \Rightarrow \left[(\exists ! \ s \in F(U)) (\forall i \in I) \ s \upharpoonright U_i = s_i \right] \end{split}$$

Przykład(y) 2.2

1. Przykład presnopa z wcześniej spełnia również warunek bycia snopem. Tutaj wchodzą kiełki gromadzące się nad snopem i zbierające się w większe źdźbła, ale ja sobie to odpuszczę.

2.2 Funktory wierne, pełne

Definicja 2.2: podkategoria C' kategorii C.

To kategoria spełniająca następujące warunki:

 \Longrightarrow $\mathsf{Ob}\mathbf{C}'\subseteq\mathsf{Ob}\mathbf{C}$

 \mapsto $\operatorname{Hom}_{\mathbf{C}'}(X,Y) \subseteq \operatorname{Hom}_{\mathbf{C}}(X,Y)$

 $id_X^{\boldsymbol{C}'}=id_X^{\boldsymbol{C}}\text{ zawsze gdy }X\in Ob\boldsymbol{C}'$

złożenie morfizmów w **C**′ zachowuje się tak samo jak w **C**

Mówimy, że podkategoria \mathbf{C}' jest petna, gdy $\mathsf{Hom}_{\mathbf{C}'}(\mathsf{X},\mathsf{Y}) = \mathsf{Hom}_{\mathbf{C}}(\mathsf{X},\mathsf{Y})$

Przykład(y) 2.3

- 1. Kategoria skończonych przestrzeni wektorowych nad ciałem K $\mathbf{Vect}^{\mathrm{fin}}_{\mathrm{K}}$ jest podkategorią kategorii wszystkich przestrzeni liniowych $\mathbf{Vect}_{\mathrm{K}}$. Jest to pełna podkategoria.
- 2. Analogicznie, kategoria grup abelowych **Ab** jest pełną podkategorią kategorii **Grp**
- 3. Kategoria gładkich rozmaitości \mathbf{C}^{∞} **rozm** jest podkategorią kateogorii wszystkich przestrzeni topologicznych **Top**. Nie jest to jednak pełna podkategoria.

Definicja 2.3: funktor wierny, pełny.

Funkctor $F: \textbf{C} \rightarrow \textbf{D}$ jest

wierny gdy F: $Hom_{\mathbf{C}}(X,Y) \rightarrow Hom_{\mathbf{D}}(F(X),F(Y))$ jest bijekcją

ightharpoonup pełny, gdy dla wszystkich X, Y \in Ob**C** przekształcenie F : Hom_C(X, Y) \rightarrow

 $Hom_{\mathbf{D}}(F(X), F(Y))$ jest surjekcją

Przykład(y) 2.4

- 1. Włożenie podkategorii w kategorię jest funktorem wiernym
- 2. Jeśli podkategoria jest pełna, to taki włożeniowy funktor jest dodatkowo pełny.

2.3 Naturalne przekształcenia funktorów

Definicja 2.4: naturalne przekształcenie funktorów.

Dla dwóch funktorów F, G: $\mathbf{C} \to \mathbf{D}$ układ morfizmów f: F \to G w \mathbf{D} taki, że dla każdego X \in Ob \mathbf{C} f(X): F(X) \to G(X) i dla każdego ϕ : X \to Y \in Hom $_{\mathbf{C}}$ (X, Y) diagram

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \stackrel{f(X)}{---} & G(X) \\ F(\phi) & & & \downarrow G(\phi) \\ F(Y) & \stackrel{f(Y)}{---} & G(Y) \end{array}$$

jest przemienny nazywamy naturalnym przekształceniem funktorów F i G.

Przykład(y) 2.5

1. Patrzymy na funktory Id, ab : $\mathbf{Grp} \to \mathbf{Grp}$ (identyczność i abelianizacja ab(G) = G/[G,G]).

Rozważmymy $f: Id \rightarrow ab$, wtedy Id(G) = G, więc sprawdzamy, czy następujący diagram komutuje:

Dla każdego $G \in \mathsf{Ob}\mathsf{Grp}$ zdefiniujemy $f(G) : \mathsf{Id}(G) \to \mathsf{ab}(G)$ jako

$$f(G): G \rightarrow G^{alb} = G/[G, G]$$

jako zwykłe przekształcenie ilorazowe. Wystarczy więc sprawdzić, że komutant w G

przechodzi przez dowolny homomorfizm $\phi: G \to H$ na komutant w H:

$$(\forall \mathsf{g},\mathsf{h} \in [\mathsf{G},\mathsf{G}]) \ \phi(\mathsf{gh}) = \phi(\mathsf{g})\phi(\mathsf{h}) = \phi(\mathsf{h})\phi(\mathsf{g}) = \phi(\mathsf{hg})$$

- 2. Z odrobiną znajomości topologii algebraicznej możemy pokazać, że istnieje naturalne przekształcenie funktorów H_n , Π_n : **Top** $_* \to \mathbf{Grp}$. Jednak nie znam się na topologii algebraicznej, więc ja tego nie zrobię.
- 3. Pokażemy naturalne przekształcenie funktorów Id, $\star\star$: **Vect**_K \to **Vect**_K. Dla V \in **Vect**_K definiujemy

Chcemy sprawdzić, że diagram

$$\begin{array}{ccc}
V & \xrightarrow{f(V)} & V^{**} \\
\phi \downarrow & & \downarrow \phi^{**} \\
W & \xrightarrow{f(W)} & W^{**}
\end{array}$$

komutuje, czyli $f(V)\phi^{**} = \phi f(W)$.

$$(\phi^{**} \circ f(V))(v) = \phi^{**}(f(V)(v)) = \phi^{**}(\langle \cdot, v \rangle) =$$

$$= \langle \cdot, v \rangle \circ \phi^{*} = \langle \phi^{*}(\cdot), v \rangle =$$

$$= \langle \cdot \circ \phi, v \rangle = \langle \cdot, \phi(v) \rangle = f(W)(\phi(v)) =$$

$$= (f(W) \circ \phi)(v)$$

Czyli wszystko się zgadza!

Naturalne przekształcenia można składać. Powstaje wtedy (meta)kategoria, której elementy to funktory, a morfizmami są naturalne przejścia. Nie jest to prawdziwa kategoria, bo morfizmy nie zawsze są zbiorami w takim przypadku. Taki twór oznaczamy **Funct**(**C**, **D**) i mając naturalne przekształcenia funktorów $F \stackrel{a}{\to} G \stackrel{b}{\to} H$, dowolne X, Y \in Ob**C** oraz $\phi: X \to Y$ rysujemy

$$\begin{array}{ccccc} F(X) & \xrightarrow{a(X)} & G(X) & \xrightarrow{b(X)} & H(X) \\ F(\phi) \downarrow & & & \downarrow G(\phi) & & \downarrow H(\phi) \\ F(Y) & \xrightarrow{a(Y)} & G(Y) & \xrightarrow{b(Y)} & H(Y) \end{array}$$

 $gdzie (b \circ a)(X) = b(X) \circ a(X).$

Definicja 2.5: izomorfizm funktorów.

W metakategorii funktorów możemy rozważać izomorfizmy, które nazywamy **natu-ralnymi izomorfizmami funktorów**. Do ich definiowania można podejść na dwa, równoważne, sposoby:

- naturalne przekształcenia $f:F\to G$ dla których istnieje $g:G\to F$ takie, że $f\circ g=id_G$ oraz $g\circ f=id_F$
- przekształcenie $f: F \to G$ takie, że dla każdego $X \in C$ przekształcenie $f(X): F(X) \to G(X)$ jest izomorfizmem w kategorii **D**.

Przykład(y) 2.6

1. Przekształcenie funktorów Id, ** na kategorii przestrzeni wektorowych rozważane wyżej staje się izomorfizmem, gdy ograniczymy się do przestrzeni skończonego wymiaru.

2.4 Równoważność kategorii

Definicja 2.6: równoważność kategorii.

Funktor $F: \mathbf{C} \to \mathbf{D}$ zadaje **równoważność kategorii**, jeśli istnieje $G: \mathbf{D} \to \mathbf{C}$ takie, że $F \circ G = id_{\mathbf{D}}$ i $G \circ F = id_{\mathbf{C}}$

Przykład(y) 2.7

1. Kategoria skończenie wymiarowych przestrzeni wektorowych **Vect** $_{\mathbf{K}}^{\mathbf{fin}}$ jest równoważna kategorii $\mathbf{S}_{\mathbf{K}}$, której obiektami są Ob $\mathbf{S}_{\mathbf{K}}$ = { \mathbf{K}^0 , \mathbf{K}^1 , ..., \mathbf{K}^n , ...} a morfizmy to wszystkie przekształcenia liniowe między nimi.

Włożenie $F: \mathbf{S_K} \to \mathbf{Vect_K^{fin}}$ jest oczywisty, gdyż każdy obiekt z $\mathbf{S_K}$ jest przestrzenią wektorową skończonego wymiaru. Aby znaleźć $G: \mathbf{Vect_K^{fin}} \to \mathbf{S_K}$ do niego odwrotne, musimy najpierw w każdej przestrzeni $V \in \mathbf{Vect_K^{fin}}$ znaleźć bazę b(V), którą poślemy w bazę standardową, tzn dostajemy

$$G(V):V \rightarrow K^{\dim V}$$
.

Morfizmami na **Vect^{fin}** są macierze, więc wystarczy posłać je na ich odpowiedniki po zamianie bazy.

Twierdzenie 2.1.

Funktor $\mathbf{C} \to \mathbf{D}$ jest równoważnością kategorii \iff jest on wierny, pełny i w zasadzie surjektywny, tzn. $(\forall \ Y \in \mathsf{Ob}\mathbf{D})(\exists \ X \in \mathsf{Ob}\mathbf{C}) \ \mathsf{F}(X) \cong \mathsf{Y}.$

Dowód

 \Leftarrow

Mając wiedzę o F będziemy konstruować G.

Dla Y \in Ob**D** wybieramy G(Y) \in Ob**C** takie, że istnieje izomorfizm $\iota_Y: Y \to F(G(Y))$. Niech $\phi: Y \to Y'$ będzie morfizmem obiektów w kategorii **D**. Chcemy sprawdzić istnienie G(ϕ) takie, że Id**D** \cong F \circ G

F jest wierny i pełny, więc

$$\mathsf{Hom}_{\mathbf{C}}(\mathsf{G}(\mathsf{Y}),\mathsf{G}(\mathsf{Y}')) \stackrel{\mathsf{F}}{\to} \mathsf{Hom}_{\mathbf{D}}(\mathsf{F}(\mathsf{G}(\mathsf{Y})),\mathsf{F}(\mathsf{G}(\mathsf{Y}')))$$

jest bijekcją, a więc istnieje jedyne $\psi = F^{-1}(\iota_{V'}\phi\iota_{V}^{-1})$

