

Лемма про зерно. Квадратичные (T1751)

6. Следствие квадратичной А

$$A' \xrightarrow{i} B' \xrightarrow{p} C' \rightarrow 0$$

$$f \downarrow \quad g \downarrow \quad h \downarrow$$

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{j} B \xrightarrow{q} C$$

корректабельна в пределах. Тогда имеем
также корректабельно

$$\text{Ker } f \rightarrow \text{Ker } g \rightarrow \text{Ker } h \xrightarrow{\exists} \text{Coker } f \rightarrow \text{Coker } g \rightarrow \text{Coker } h,$$

т.е. 2 пары в 2 системе определены биективно

и корректабельны

$$\begin{array}{ccccccc}
\text{Ker } f & \xrightarrow{i} & \text{Ker } g & \xrightarrow{p} & \text{Ker } h \\
\downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
A' & \xrightarrow{i} & B' & \xrightarrow{p} & C' & \rightarrow 0 \\
f \downarrow & & g \downarrow & & h \downarrow & \\
0 & \xrightarrow{j} & B & \xrightarrow{q} & C & & \\
& \downarrow & \downarrow & & \downarrow & & \\
\text{Coker } f & \xrightarrow{\tilde{j}} & \text{Coker } g & \xrightarrow{\tilde{q}} & \text{Coker } h & &
\end{array}$$

Доказательство, что $A = R\text{-mod}$ гомологична
Фукса-Морса. Так как доказательство пропущено
 $\forall c' \in \text{Ker } h \quad \exists(c) = \{j^{-1}g^{-1}(c')\} \subset \text{Coker } f.$

$\nabla p^{-1}(c') \neq \emptyset$ contains p-copair (TT52)

$g p^{-1}(c) = h p^{-1}(c) = hc' = 0$ then $g p^{-1}(c) \in \text{Im } j$

Or $j^{-1} g p^{-1}(c) \neq \emptyset$,

$\exists b' \in B' \quad p^{-1}(c') = b' + i(A')$

$\Rightarrow g p^{-1}(c') = g b' + j f(A') \quad (\text{Or } g b' \in \text{Im } j)$

$\Rightarrow j^{-1} g p^{-1}(c') = j^{-1} g b' + f(A') = [j^{-1} g b'] -$

- оператор безразличия не входит в $\text{Ker } f$.
R-significa & reflected.

Решетка-значка не совпадает.



Первая лемма $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$

тогда $b \in C(A)$. Тогда \exists избыточные морфизмы

$\rightarrow H^n(A) \rightarrow H^n(B) \rightarrow H^n(C) \xrightarrow{\cong} H^{n+1}(A) \rightarrow H^{n+1}(B) \rightarrow \dots$

таким образом $0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$ коммутирует с $H^n(A)$, т.к.

$$\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$$

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

$H^n(A) \rightarrow H^n(B) \rightarrow H^n(C) \xrightarrow{\cong} H^{n+1}(A)$

$$\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$$

$H^n(A') \rightarrow H^n(B') \rightarrow H^n(C') \xrightarrow{\cong} H^{n+1}(A')$

комуници.

Доказательство симметрии Земана по задаче: (T1753)

$$\begin{array}{ccccccc}
 & \text{Рассмотрим} & \text{сопряженный} & \text{запись} & \text{видео:} \\
 & 0 \rightarrow Z^{n+1}A \xrightarrow{f} Z^{n+1}B \xrightarrow{g} Z^{n+1}C & & & & & \\
 & & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \\
 & 0 \rightarrow A^{n+1} \xrightarrow{f} B^{n+1} \xrightarrow{g} C^{n+1} \rightarrow 0 & & & & & \\
 & & d\downarrow & d\downarrow & d\downarrow & & \\
 & 0 \rightarrow A^{n+1} \xrightarrow{f} B^{n+1} \xrightarrow{g} C^{n+1} \rightarrow 0 & & & & & \\
 & & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \\
 & A^{n+1}/dA^{n+1} \rightarrow B^{n+1}/dB^{n+1} \rightarrow C^{n+1}/dC^{n+1} \rightarrow 0 & & & & &
 \end{array}$$

Мене та твої, що єднані відхилені
та змінами піддає. — Тому(!) Такі падки
також не будуть відповідати
в дискусії з мене про Землю:

$$\begin{array}{ccccc}
 H^n A & \longrightarrow & H^n B & \longrightarrow & H^n C \\
 \downarrow C & & \downarrow C & & \downarrow C \\
 A^{n-1} & \xrightarrow{\quad dA^{n-1}} & B^{n-1} / dB^{n-1} & \xrightarrow{\quad} & C^{n-1} / dC^{n-1} \rightarrow 0 \\
 \downarrow d & & \downarrow d & & \downarrow d
 \end{array}$$

$$0 \rightarrow \mathbb{Z}^{n+1} A \rightarrow \mathbb{Z}^{n+1} B \rightarrow \mathbb{Z}^{n+1} C$$

$$H^{n+1} A \xrightarrow{\quad} H^{n+1} B \xrightarrow{\quad} H^{n+1} C$$

Люди про землю и ее земледелие

Лемма про нідкову. Нехай буде рядок $\Gamma A 12$
з оберненою категорією

$$\begin{array}{ccccccc} & & & & & 0 & \\ & & & & \downarrow & & \\ \dots & \rightarrow & P_2 & \rightarrow & P_1 & \rightarrow & P_0 \xrightarrow{\alpha} L \rightarrow 0 \\ & & & & & & \\ & & & & & \downarrow a & \\ & & & & & M & \\ & & & & & \downarrow \beta & \\ \dots & \rightarrow & R_2 & \rightarrow & R_1 & \rightarrow & R_0 \xrightarrow{\gamma} N \rightarrow 0 \\ & & & & & & \\ & & & & & & 0 \end{array}$$

створені торсні, а

рядки - проективні' підголовника. Тоді'

якщо $Q_n = P_n \oplus R_n$ можна утворити
 проективну підголовнику однієї з M
 та торсні вони до R_n відповідають

$$0 \rightarrow P_{\cdot} \xrightarrow{i} Q_{\cdot} \xrightarrow{\pi} R_{\cdot} \rightarrow 0$$

де $i_n : P_n \hookrightarrow Q_n$, $\pi_n : Q_n \rightarrow R_n$

- канонічні відображення та умови

(π_i) дійсно β до $\tilde{\gamma} : R_{\cdot} \rightarrow M$, $\tilde{\gamma} \circ \beta = \gamma$,
 обернено $\beta = (Q_{\cdot} = P_{\cdot} \oplus R_{\cdot}, \xrightarrow{(\alpha, \beta)} M)$.

Діаграма з двох квадратів торсніх
 створених дозволених підголовників
 створених до відповідаючих:

$$\begin{array}{ccccccc}
 & \circ & & \circ & & \circ & \boxed{\text{IA13}} \\
 & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \\
 0 \rightarrow \text{Ker} \alpha & \hookrightarrow P_0 & \xrightarrow{\gamma} L \rightarrow 0 & & & & \\
 & \downarrow & \underbrace{(10)}_{\beta} & \downarrow & & & \\
 0 \rightarrow \text{Ker} \beta & \hookrightarrow Q_0 & \xrightarrow{\beta} M \rightarrow 0 & & & & \\
 & \downarrow & \underbrace{(01)}_{\alpha} & \downarrow & & & \\
 0 \rightarrow \text{Ker} \gamma & \rightarrow R_0 & \xrightarrow{\gamma} N \rightarrow 0 & & & & \\
 & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & & \\
 0 & 0 & 0 & & & &
 \end{array}$$

З неїи апо змінно $\Rightarrow \text{Coker } \beta = 0$

$\text{Ker} \alpha \rightarrow \text{Ker} \beta \rightarrow \text{Ker} \gamma \xrightarrow{\beta} 0 \rightarrow \text{Coker } \beta \rightarrow 0$ - торн

3 верхніх рядка квадрата \Rightarrow

$\text{Ker} \alpha \rightarrow \text{Ker} \beta$ – мономорфізм. Отже,
Всі рядки і стовпці торні. Продовжимо
для

$$\begin{array}{c}
 \circ \\
 \downarrow \\
 \dots \rightarrow P_2 \rightarrow P_1 \rightarrow \text{Ker} \alpha \\
 \downarrow \\
 \text{Ker} \beta \\
 \downarrow
 \end{array}$$

$$\dots \rightarrow R_2 \rightarrow R_1 \rightarrow \text{Ker} \gamma$$

і з будь-якою індукутивною

комплексу Q . Та торні

наснідовані комплекси

$$\downarrow \\
 0$$

$$0 \rightarrow P_0 \xrightarrow{\circ} Q_0 \xrightarrow{II} R_0 \rightarrow 0 \quad \boxed{\text{TA 14}}$$

Когда можно включить $P_{-1} = L$, $Q_{-1} \in M$,
 $R_{-1} = N$. Основу $H^*(P) = 0$ та $H^*(R) = 0$
за нечего $H^*(Q) = 0$, тогда
 Q — подобная одна из M . \triangleright

Токсичні функтори (услоні)

A 17

Каютана - Ейлебергра

Нехай абелева категорія A має
відповідь проективних об'єктів. Нехай
 $(f: M \rightarrow N) \in \text{Mor } A$, $P_0 \rightarrow M \rightarrow 0$ та
 $Q_0 \rightarrow N \rightarrow 0$ - проективні резолюції.

Тоді є індуктивне відображення
розв'язувант $f_*: P_0 \rightarrow Q_0$, якщо утворить f_* :

$$\begin{array}{c} \text{Індуктивне} \quad \longrightarrow P_2 \longrightarrow P_1 \longrightarrow M \rightarrow 0 \\ \text{відображення} \quad \downarrow f_2 \quad \downarrow f_1 \quad \downarrow f_0 \quad \downarrow f \\ \longrightarrow Q_2 \longrightarrow Q_1 \longrightarrow N \rightarrow 0 \end{array}$$

1 Відображення f_0, f_1, f_2 знаходиться
послідовно за індукцією.

f_0 задає проективність P_0 .

$$\begin{array}{ccccccc} \longrightarrow & P_2 & \longrightarrow & P_1 & \longrightarrow & P_0 & \rightarrow M \rightarrow 0 \\ & \downarrow f_2 & & \downarrow f_1 & & \downarrow f_0 & \searrow f \\ & K_2 & \longrightarrow & K_1 & \longrightarrow & K_0 & \rightarrow 0 \\ \longrightarrow & Q_2 & \longrightarrow & Q_1 & \longrightarrow & Q_0 & \rightarrow N \rightarrow 0 \end{array}$$

Морфізм $Q_{i+1} \rightarrow Q_i$ розглядається як
еніміорфізм таモノіміорфізм, пронизаний
через K_{i+1} . Матиме виконані послідовності
 $0 \rightarrow K_{i+1} \rightarrow Q_i \rightarrow K_i \rightarrow 0$.

Гомотопії між панцированими
біодротовими

DGA 1

Аналог бідрізка $[0,1] \cong \Delta^1_{top}$ в Гомотопії —
панцирований комплекс

$$I = 0 \rightarrow \mathbb{Z} \xrightarrow{(1,-1)} \mathbb{Z}^2 \rightarrow 0$$

1 0

Базис \mathbb{Z} назначено $\beta = 1$, $\deg \beta = 1$,
базис \mathbb{Z}^2 назначено $e_0 = (1,0)$, $e_1 = (0,1)$, $\deg e_0 = 0$,

Матриця вкладення i_0, i_1

$$\begin{array}{ccccccc} & 0 & \rightarrow & 0 & \rightarrow & \mathbb{Z} & \rightarrow 0 \\ i_0 & & & & & \downarrow & \\ & 0 & \rightarrow & \mathbb{Z} & \xrightarrow{(1,-1)} & \mathbb{Z}^2 & \xrightarrow{e_1} 0 \end{array}$$

ДЗ#. Панцировані біодротові функції $f, g: X \rightarrow Y$
з містотами, якима існує панцироване
біодротення $k: X \otimes I \rightarrow Y$, таке, що
 $(1 \otimes i_0) \cdot k = f$, $(1 \otimes i_1) \cdot k = g$, тобто

$$(X = X \otimes \mathbb{Z} \xrightarrow{1 \otimes i_0} X \otimes I \xrightarrow{k} Y) = f,$$

$$(X = X \otimes \mathbb{Z} \xrightarrow{1 \otimes i_1} X \otimes I \xrightarrow{k} Y) = g.$$

Откe, $(x \otimes e_0)k = xf$, $(x \otimes e_1)k = g$. (DGA2)

Проверимо $xh = (x \otimes z)k$, $h: X \rightarrow Y$ — морфізм, $\deg h = 1$.

Комутувати k на $x \otimes e_0, x \otimes e_1$ — це
комутувати f, g .

Випадок: комутувати k на $x \otimes z$
еквівалентна рівність

$$f - g = hd + dh$$

f_0, f_1, f_2 можуть бути зізначені вище. □ ГА18

Дав інші варіанти f . Ведемо що:

- Верхній рядок — коаджент, P_i — проекція;
- Нижній рядок — торниа можливості.

ОЗН. Ланцюгові відображення $f, g: C \rightarrow D$

називаються гомотонією, якщо \circ

існує застосунок $h: C \xrightarrow{\sim} D^{-1}$ —

відображення степеня -1 , таке що

$$f - g = hd + dh. \text{ Тоді } f \sim g.$$

Твердження. Якщо $P_0 \rightarrow M \rightarrow 0, Q_0 \rightarrow N \rightarrow 0$

проективні резолюції, $f_0, g_0: P_0 \rightarrow Q_0$.

два продовження одного морфізму

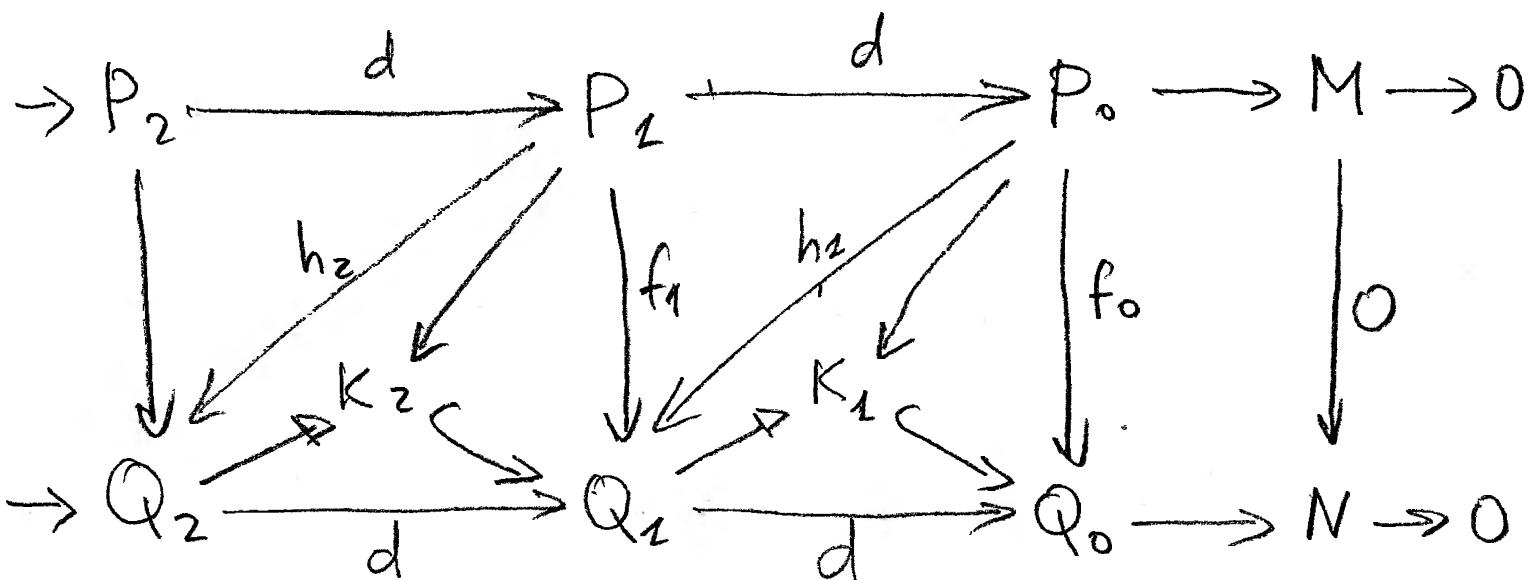
$f = g: M \rightarrow N \in A$, то $f_0 \sim g_0$ — гомотонії

◀ Розглянемо $f_0 - g_0$. Зведено

нинакож до іншої проекції $0: M \rightarrow N$:

якщо таке продовження $f_0 - g_0$ буде $hd + dh$.

Будуємо h_1, h_2, \dots індуктивно; $h_0 = 0$



$$\exists h_1 : h_1 d = f_0, \quad \boxed{\Gamma A 19}$$

$$\Rightarrow f_1 d = df_0 = dh_1 d \Rightarrow (f_1 - dh_1) d = 0$$

$$\Rightarrow \exists h_2 : f_1 = dh_1 + h_2 d, \quad \triangleright$$

Озн. Нехай A, B аддитивні категорії;
 A має відстань проективних, функтор
 $F: A^{\text{op}} \rightarrow B$ - аддитивний, діє A
 $M \in OB$ A видрока проективна
 резолюція $P \rightarrow M \rightarrow 0$. $\forall n \geq 0$

n -тий похідний функтором $R^n F: A^{\text{op}} \rightarrow B$
 називається $M \mapsto R^n F(M) = H^n(F(P))$,
 $(f: M \rightarrow N) \mapsto H^n(F(f))$, де

$$\begin{array}{ccc} P \rightarrow M \rightarrow 0 & & \\ f \downarrow & \downarrow f & -\text{V продовження } f \\ Q \rightarrow N \rightarrow 0 & & \end{array}$$

Зauważenia. \forall продовження $f, f': P \rightarrow Q$,
 морфізм f зсмотри $\Rightarrow F(f), F(f'): F(Q) \rightarrow F(P)$,
 зсмотри $\Rightarrow H^n(F(f)) = H^n(F(f')): H^n(F(Q)) \rightarrow H^n(F(P))$

(Тошонні концепції
 видовження індукуючого рівня
 видовження в зсмотрах).

\forall проекції резолюції $P \rightarrow M \rightarrow 0$,
 $R \rightarrow M \rightarrow 0$ модулі M зсмотри ізоморфні:
 $\exists f: P \rightarrow R$, $g: R \rightarrow P$. Також $f \circ g \sim 1_P$, $g \circ f \sim 1_R$.

Тому $F(P_0)$ та $F(R_0)$ мономорфно (ГА20)

ізоморфні $\Rightarrow H^n(F(P_0)) \cong H^n(F(R_0))$.

При цьому ведеться резонанс
функцій $R^a R$ заміниться на ізоморфній.

Якщо F тоглики зліва: переводить
торну послідовність $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$ в

торну послідовності $0 \rightarrow F(C) \rightarrow F(B) \rightarrow F(A)$,

то $R^0 F \cong F$.

$\Delta P_1 \xrightarrow{d} P_0 \rightarrow M \rightarrow 0$ переходить в торну
послідовність
 $0 \rightarrow F(M) \rightarrow F(P_0) \xrightarrow{F(d)} F(P_1)$

$\Rightarrow F(M) \cong \text{Ker } F(d) = H^0(F(P_0)) = R^0 F(M)$. ▷

Приклад. A — k -модульна алгебра.

$\forall N \in \text{OB } A$ маємо функцію $R^N : A^{\text{op}} \rightarrow k\text{-mod}$,
 $h^N(M) = A(M, N)$ — торну зліва.

Іншими функціями $R^N h^N(M)$ називаються

$\text{Ext}^n(M, N) = H^n(A(P_0, N))$,

зокрема, $\text{Ext}^0(M, N) \cong A(M, N)$.

Озн. Нехай X, Y - топологічні простори,
 $u: X \rightarrow Y$ - неперервне відображення.
Циліндр $u = \text{Cyl } u = ([0, 1] \times X) \cup Y \setminus \tilde{\pi}^{-1}(x)$

$\forall x \in X \quad (1, x) \sim u(x)$

Конус u = Коне $u = \{s\} \sqcup \text{Cyl } u \setminus \tilde{\pi}^{-1}(x)$

$\forall s \in X \quad s \sim (0, s)$.

Між цими просторами маємо
декілька ініціальних відображень:

$$\tilde{u}: X \hookrightarrow \text{Cyl } u, \quad x \mapsto (0, x),$$

$$\alpha: Y \hookrightarrow \text{Cyl } u, \quad y \mapsto y$$

$$\beta: \text{Cyl } u \rightarrow Y, \quad y \mapsto y, \quad (t, x) \mapsto f(x),$$

$$\pi: Y \hookrightarrow \text{Cone } u, \quad y \mapsto y,$$

$$\tilde{\pi}: \text{Cyl } u \rightarrow \text{Cone } u, \quad (t, x) \mapsto (t, x), \quad y \mapsto y.$$

Використання цих відображень дозволяє зробити:

$$u = (X \xrightarrow{\tilde{u}} \text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y),$$

$$\pi = (Y \xrightarrow{\alpha} \text{Cyl } u \xrightarrow{\tilde{\pi}} \text{Cone } u),$$

$$1_Y = (Y \xrightarrow{\alpha} \text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y),$$

$$\text{Ідея } \sim (\text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y \xleftarrow{\alpha} \text{Cyl } u).$$

Зокрема, $\alpha \circ \beta$ - взаємно обернені
зоморфізми ізоморфізмів. Остання
зоморфізмів замінає $y \in Y$ на $\pi(y)$
і відображає $[0, 1] \times X$ в сефе:

$$[0, 1] \times ([0, 1] \times X) \rightarrow [0, 1] \times X,$$

$$(s, t, x) \mapsto (st - st, x).$$

З аналогічним аналогом куліадра та
котуся. Нехай A - однорівна
(з рівномірною обертевою) категорія,

$C(A)$ - категория комплексів BA . [FA36]

Для простоти запису робимо варіацію, якої
об'єкт A - епізесе, наприклад,
 $A = A\text{-mod}$. Наступні вирази можна
задавати і без елементів - матриць.

Озн. Нехай X, Y - комплекси BA , $u: X \rightarrow Y$
- ланцюгове відображення.

Комплекс $\text{Cyl } u = \text{циліндр } u =$

градуїований об'єкт $X \oplus X[1] \oplus Y$
з диференціалом

$$d(x, \bar{x}, y) = (dx + \bar{x}, -d\bar{x}, dy - ux),$$

$$\text{де } * \quad d = \begin{pmatrix} d & s^{-1} & 0 \\ 0 & -sds^{-1} & 0 \\ 0 & -us^{-1} & d \end{pmatrix}.$$

Комплекс $\text{Cone } u = \text{котүс } u =$

градуїований об'єкт $X[1] \oplus Y$ з диференціалом

$$d(\bar{x}, y) = (-d\bar{x}, dy - ux), \quad \text{де } *$$

$$d = \begin{pmatrix} -sds^{-1} & 0 \\ -us^{-1} & d \end{pmatrix}.$$

Тут $X[1]^K = X^{K+1}$; $s: X \rightarrow X[1]$, $x \mapsto xc$,

$\deg s = -1$; $s^{-1}: X[1] \rightarrow X$, $\deg s^{-1} = 1$.

В загальному випадку, $X[n]^K = X^{K+n}$; $s: X[n] \rightarrow X[n+1]$,

$x \mapsto xc$, $\deg s = -1$; $s^{-1}: X[n+1] \rightarrow X[n]$, $\deg s^{-1} = 1$.

Диференціял в $X[n]$ деякі відповідності = A37

$$d_{X[n]} = d_x^{[n]} = (-1)^n S^n \circ d_x \circ S^{-n}.$$

Випадок. Перевірити, чи є $d^2 = 0$ для $\text{Cyl } u$ та $\text{Cone } u$.

Вважаємо. Що відповідності відображають

$$\tilde{u}: X \hookrightarrow \text{Cyl } u, \quad \tilde{u}(x) = (\infty, 0, 0),$$

$$\alpha: Y \hookrightarrow \text{Cyl } u, \quad \alpha(y) = (0, 0, y),$$

$$\beta: \text{Cyl } u \rightarrow Y, \quad \beta(x, \bar{x}, y) = u(x) + y,$$

$$\pi: Y \hookrightarrow \text{Cone } u, \quad \pi(y) = (0, y),$$

$$\tilde{\pi}: \text{Cyl } u \rightarrow \text{Cone } u, \quad \tilde{\pi}(x, \bar{x}, y) = (\bar{x}, y),$$

$$\delta: \text{Cone } u \rightarrow X[1], \quad \delta(\bar{x}, y) = \bar{x}.$$

Виконані відношення:

$$u = (X \xrightarrow{\tilde{u}} \text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y),$$

$$\pi = (Y \xrightarrow{\alpha} \text{Cyl } u \xrightarrow{\tilde{\pi}} \text{Cone } u),$$

$$1_Y = (Y \xrightarrow{\alpha} \text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y),$$

$$1_{\text{Cyl } u} \sim (\text{Cyl } u \xrightarrow{\beta} Y \xrightarrow{\alpha} \text{Cyl } u).$$

Лінійність з диференціалом перевіряється безпосередньо.

З відношенням очевидно.

Для доказательства непротиворечия ГА 38
 двух оставшихся відображений визведено
 $h: \text{Cyl}_u \rightarrow \text{Cyl}_u$, $h(x, \bar{x}, y) = (0, x, 0)$,
 або * $h = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ s & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$, $\deg h = -1$.
 маємо

$1_{\text{Cyl}_u} - \alpha \beta = h \circ \delta + \delta \circ h$. Справедливо.
 На елементі (x, \bar{x}, y) маємо рівність
 $(x, \bar{x}, y) - (0, 0, u(x) + y) = (x, \bar{x}, -ux) =$
 $= (0, dx + \bar{x}, 0) + (x, -dx, -ux)$. \triangleright

Наслідок. В якості компоненти
 розкладається в композицію
 мономорфізма та гомотопічного
 ізоморфізма:

$$u = (X \xrightarrow{\sim} \text{Cyl}_u \xrightarrow{\beta} Y).$$