



Ланчашти комплекси. Потки низови.

Марија Јелена
Миљенковић

- **Def** ланчашти комплекс (Л.К.) Абелових група $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{Z}/\text{нек. } k}$ је низ об. група си са хомоморфизмима $d_n: C_n \rightarrow C_{n-1}$ тако да је: $d_{n-1} \circ d_n = 0$

$$C_*: \dots \rightarrow C_{n+1} \xrightarrow{d_{n+1}} C_n \xrightarrow{d_n} C_{n-1} \rightarrow \dots$$

или пишемо: $C_* = \bigoplus_{n \in \mathbb{Z}} C_n$, $d: C_* \rightarrow C_*$
 $d_n: C_n \rightarrow C_{n-1}$ - савијеградујући
 за 1

што се означавао замијес:

$$(C_*, d) \text{ је Л.К.} \Leftrightarrow d^2 = 0$$

- Најчешће некада $d_{-1} = 0$, $C_{-1} = 0$
 шага каштено да је C_* ненетриван
- C_* је слободан ако су сви су слободни групе.

$$\underline{\text{Изг.}} \quad d_{n-1} \circ d_n = 0 \Rightarrow \text{im } d_n \subset \ker d_{n-1} \text{ - очишћено.}$$

- Пресликавања међу овим објектима (морфизми у Ab)

Def: $C_* = (C_n, d_n)$, $C'_* = (C'_n, d'_n)$ - гва Л.К. АБ група

ланчашти пресликавање $\phi: C_* \rightarrow C'_*$ (Л.П.) је фамилија хомоморфизама

$\phi_i: C_i \rightarrow C'_i$ шог. сви дјелатни на склоп који се комутирају:

$$\rightarrow C_{n+1} \xrightarrow{d_{n+1}} C_n \xrightarrow{d_n} C_{n-1} \rightarrow \dots$$

$$\text{тј. } G \xrightarrow{d_{n+1}} C_n \xrightarrow{d_n} G$$

$$\rightarrow C'_{n+1} \xrightarrow{d'_{n+1}} C'_n \xrightarrow{d'_n} C'_{n-1} \rightarrow \dots$$

$$\text{тј. } d'_n \circ \phi_n = \phi_{n-1} \circ d_n$$

Урате пишемо $\phi \circ d = d' \circ \phi$ при чему
 пазимо на традицију.

Свак ланчашти комплекси об. група и ланчашти пресликавања
 мите каштерију. Она се означава са Lab .

Всеки низ је битан смештија ако је њиме да тело се обједавајуше:

Def. Низ објекта и хомоморфизама је **ТАЧАН НА НЕСУ В**
 $\dots \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow \dots$ ако је $\text{im } f = \text{kerg}$

(тако да се дефинише шаљење низова б.пр. прстенова и сл.)

Наша ће коментација "шериши непрекидност" на неки начин (што је ког д.к. $\text{im } f \subset \text{kerg}$)

Ако је $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$ шаљењи низ, зовемо га **КРАТAK ТАЧАН НИЗ**.

$$\begin{array}{l} \text{A: } \text{kerg } f = 0 \Leftrightarrow f \text{ je 1-1} \\ \text{B: } \text{im } f = \text{kerg} \\ \text{C: } \text{im } g = \text{kerg } f = 0 \Leftrightarrow g \text{ je HA} \end{array} \quad \left. \begin{array}{l} \text{у услови} \\ \text{и} \end{array} \right\}$$

① $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow 0$ шаљењи $\Rightarrow A \cong B$

$$f \text{ 1-1 + f HA} \Rightarrow f \cong$$

Задају веома шаљење низове ког којих има тачно нула!

Def. Кратак шаљењи низ $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow C \rightarrow 0$ се **ЦЕПА** ако је $f(A) = \text{im } f$.
директан суман групе B , и.ј. $\exists B' \subset B$ тако да $B \cong f(A) \oplus B'$

Слаб. Ако се кратак ш.н. $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$ једна, онда $B \cong A \oplus C$

1. једна се $\Rightarrow B \cong f(A) \oplus B'$

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{f} f(A) \oplus B' \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$$

$$f, 1-1 \Rightarrow f(A) \cong A$$

$$\text{im } f = \text{kerg} \Rightarrow g(f(A)) = 0 \text{ и сада она је тачно нула}$$

Дефиниција: $\tilde{g}: B' \rightarrow C$

$$\tilde{g}(b) := g(f(a) \oplus b) \quad \text{за } b \in B' \\ \text{дакле } a \in A$$

Задају је дефинисано јер:

$$g(f(a) \oplus b) = g(f(a) \oplus 0) + g(b) = \underbrace{g(f(a))}_{=0} + g(b) = g(b) \Rightarrow \tilde{g}(b) = g(b)$$

$$\tilde{g}(b_1) = \tilde{g}(b_2) \Rightarrow g(b_1) = g(b_2) \Rightarrow b_1 - b_2 \in \text{kerg } f = f(A) \Rightarrow \underbrace{b_1 - b_2}_{\text{а то је } a \in A} \in B' \stackrel{+}{\Rightarrow} b_1 - b_2 = 0 \Rightarrow \boxed{\tilde{g} \text{ je 1-1}}$$

$$g \text{ HA} \Rightarrow (\forall c \in C) \exists f(a) + b, \quad g(f(a) + b) = c \Rightarrow \tilde{g}(b) = c \Rightarrow \boxed{\tilde{g} \text{ HA}}$$

$$\tilde{g} \text{ је конг јер је } g \text{ конг (нако се провери)} \Rightarrow \tilde{g} \text{ је нзо} \Rightarrow \boxed{B' \cong C}$$

Закључујући, $B \cong A \oplus C$ \square



* Не ишта се једија сваки кратак шакан низ да се једија:

$$\text{пр. } 0 \rightarrow \mathbb{Z} \xrightarrow{x_n} \mathbb{Z} \xrightarrow{\text{mod } n} \mathbb{Z}/n \rightarrow 0$$

шакан
са n
 \Rightarrow
 $\text{je } 1-1$

 mod n
је НА
 $\text{im}(x_n) = \ker(\text{mod } n)$ и
шакан је!

Не једија се јер $\mathbb{Z} \neq \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}/n$ (\mathbb{Z} је исобдјена, нека експлан)

СТАВ: $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$ кратак шакан низ.

Плана су еквивалентни искази:

1° низ се једија

2° Еквивалентни $p: B \rightarrow A$ тјг. $p \circ f = \text{Id}_A$

3° — || — $j: C \rightarrow B$ тјг. $g \circ j = \text{Id}_C$

Д 1° \Rightarrow 2°, 3°:

$$\text{једија се} \Rightarrow B \cong f(A) \oplus B' \\ \cong A \oplus C$$

дефинишејмо:

- $p: B \rightarrow A$

$$p(f(a) + b) := a$$

јединствено
предешављаје \Leftrightarrow добро дефинисано
($f, f^{-1}, \text{сума } \oplus$)

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

\downarrow
 $f(A) \oplus B'$

јединствени
и $f(A) \oplus B'$ ради
јединственост

за већију -
проверити да је
коеквивалент

$$p \circ f(a) = p(f(a)) = p(f(a) + 0) = a \Rightarrow p \circ f = \text{Id}_A$$

- $j: C \rightarrow B$

$$c \in C \xrightarrow{\text{тјг}} f(a) + b' \in f(A) + B' \text{ тјг. } c = g(f(a) + b') = g(b')$$

зашто дефинисано

$$j(c) := b'$$

као у доказу $B \cong A \oplus C$ видимо да

$$\exists b'' \neq b \text{ тјг. } g(b'') = c \text{ јер су у супр.}$$

$\in B'$ можемо $b - b'' \in \text{ker } g = f(A) \dots$

\leftarrow зашто знато да је $g|_{B'}: B' \rightarrow C$
еквивалентан па узимамо

$$j = (g|_B)^{-1}$$

$$g(j(c)) = g(b') = c \Rightarrow g \circ j = \text{Id}_C$$

Зашто, 1° \Rightarrow 2°, 3°:

Још обраћамо \rightarrow

$2^{\circ} \Rightarrow 1^{\circ}$: претпоставкаш да \exists такво p , $p \circ f = \text{Id}_A$ $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$
доказателство да $B \cong f(A) \oplus \text{kern } p$

$x \in B$

$$x = \underbrace{f(p(x))}_{\in f(A)} + \underbrace{x - f(p(x))}_{\text{искомо да} \in \text{kern } p}$$

$$p(x - f(p(x))) = p(x) - \underbrace{p \circ f \circ p(x)}_{\text{Id}_A} = p(x) - p(x) = 0 \quad \checkmark$$

још да је x сума држана, искда имам $\text{kern } p \cap f(A) = \{0\}$:

$$f(a) \in \text{kern } p \Leftrightarrow \underbrace{p(f(a))}_{\text{Id}_A} = 0 \Leftrightarrow a = 0 \Rightarrow f(a) = 0 \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow B \cong f(A) \oplus \text{kern } p, \text{ иако се низ честа.}$$

$3^{\circ} \Rightarrow 1^{\circ}$: претпоставкаш да $\exists j$, $g \circ j = \text{Id}_C$: $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{j} C \rightarrow 0$

$$\text{доказателство да } B \cong \underbrace{\text{kerg}}_{=f(A)} \oplus \text{im } j$$

$x \in B$:

$$x = \underbrace{j(g(x))}_{\in \text{im } j} + \underbrace{(x - j(g(x)))}_{\in \text{kerg } j \text{ јер } g(\cdot) = 0}$$

још да је x сума држана $\text{kerg } j = \{0\}$:

$$j(c) \in \text{kerg } j \Rightarrow \underbrace{g(j(c))}_{\text{Id}_C(c)} = 0 \Rightarrow c = 0 \Rightarrow \text{im } j \cap \text{kerg } j = \{0\}$$

$$\Rightarrow B \cong \text{kerg } j \oplus \text{im } j \quad \boxed{\text{B} \cong f(A) \oplus \text{im } j}, \text{ иако се низ честа.} \quad \square$$

Последица. $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$ шакан низ иб. група

C-свободна

\Rightarrow сваки низ се честа.

Δ. C-свободна (облик $\langle S | - \rangle$)

\Rightarrow искамо дифинисати је и добити је дифинисати на генераторима

$\forall c \in \text{генератор } g(b) \Rightarrow (\exists b \in B) g(b) = c$ (изаберемо један шакав б)
дифинисати $j(c) := b$

Чест. даје инесарто опроштило

Било хомоморфизам јер је група свободна.

Доказ до генератора да $j \circ f = \text{Id}$, вати и на чест. група

\Rightarrow низ се честа. \square



Steenrod 5-лемма

Чека је да се компонујувац дјјаграми објекта и хомоморфизама:

$$\begin{array}{ccccccc} A_1 & \rightarrow & A_2 & \rightarrow & A_3 & \rightarrow & A_4 & \rightarrow & A_5 \\ f_1 \downarrow & & f_2 \downarrow & & f_3 \downarrow & & f_4 \downarrow & & f_5 \downarrow \\ B_1 & \rightarrow & B_2 & \rightarrow & B_3 & \rightarrow & B_4 & \rightarrow & B_5 \end{array}$$

При чекују хоризонталне
шанти низови.

Утко су f_2 и f_4 нзс, f_1 енм, f_5 мондо $\Rightarrow f_3$ је изоморфизам.

1-1 Чека $x \in A_3$, $f_3(x) = 0 \stackrel{?}{\Rightarrow} x = 0$

$$\begin{array}{ccc} x & \xrightarrow{i_3} & ? \\ f_3 \downarrow & G \downarrow f_4 & (1-1) \\ 0 & \longrightarrow & 0 \end{array} \quad f_4 \text{ је нзс} \Rightarrow [?] = 0$$

$$\begin{aligned} i_3(x) &= 0 \Rightarrow x \in \ker i_3 = \operatorname{im} i_2 \\ &\stackrel{\text{ТАЧНОСТ}}{\Rightarrow} (\exists y \in A_2) i_2(y) = x \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccccccccc} A_1 & \xrightarrow{i_1} & A_2 & \xrightarrow{i_2} & A_3 & \xrightarrow{i_3} & A_4 & \xrightarrow{i_4} & A_5 \\ f_1 \downarrow & u & \xrightarrow{v=y} & \xrightarrow{x} & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ B_1 & \xrightarrow{j_1} & B_2 & \xrightarrow{j_2} & B_3 & \xrightarrow{j_3} & B_4 & \xrightarrow{j_4} & B_5 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} y & \mapsto & x \\ f_2 \downarrow & G \downarrow & \downarrow \\ z & \mapsto & 0 \end{array} \quad \text{шанти су} \quad \Rightarrow (\exists z \in B_1) j_1(z) = f_2(y)$$

$$f_1 \text{ је НА} \Rightarrow (\exists u \in A_1) f_1(u) = z$$

Чека је $i_1(u) = v$. Покажимо да $v = y$:

$$f_2(v) = f_2(i_1(u)) \stackrel{?}{=} j_1(f_1(u)) = j_1(z) = f_2(y) \quad f_2 \text{ нзс} \Rightarrow v = y \quad (1-1)$$

$$\Rightarrow \boxed{u \xrightarrow{i_1} y \xrightarrow{i_2} x} \quad \text{чио било је} \quad x = i_2 \circ i_1(u) = 0 \Rightarrow x = 0 \Rightarrow \boxed{f_3 \text{ је 1-1}}$$

НА $x \in B_3$. Покажимо некој ко се увјета скреја.

$$j_3(x) = y \stackrel{f_4 \text{ нзс}}{\Rightarrow} (\exists z \in A_4) f_4(z) = y$$

$$j_4(y) = j_4 \circ j_3(x) = 0 \quad \begin{array}{ccc} z & \xrightarrow{i_4} & ? \\ f_4 \downarrow & G \downarrow f_5 & \downarrow \\ y & \xrightarrow{j_4} & 0 \end{array} \quad \stackrel{\text{ТАЧНОСТ}}{\Rightarrow} ? = 0$$

$$i_3 \circ i_4 = \ker i_4 \Rightarrow (\exists u \in A_3) i_3(u) = z$$

$$\begin{array}{ccccccccc} A_2 & \xrightarrow{i_2} & A_3 & \xrightarrow{i_3} & A_4 & \xrightarrow{i_4} & A_5 \\ f_2 \downarrow & u & \xrightarrow{v=x} & \xrightarrow{z} & \downarrow & & \downarrow & f_5 \downarrow \\ B_2 & \xrightarrow{j_2} & B_3 & \xrightarrow{j_3} & B_4 & \xrightarrow{j_4} & B_5 \end{array}$$

$$f_3(u) = v, \text{ комутација} \\ u \rightarrow z \quad \downarrow G \quad \downarrow \\ v \quad y \quad \Rightarrow f_3(v) = y$$

$$\Rightarrow j_3(v) = j_3(x) \\ \Rightarrow x - v \in \ker j_3 = \operatorname{im} j_2 \Rightarrow (\exists w \in B_2) j_2(w) = x - v$$

$$f_2 \text{ нзс} \Rightarrow (\exists p \in A_2) f_2(p) = w \\ (\text{НА}) \quad \text{Чека } i_2(p) = u$$

$$\text{тада: } \begin{array}{c} p \mapsto u \\ \downarrow \quad \downarrow \\ w \mapsto x - v \end{array} \quad \Rightarrow \begin{array}{l} f_3(h) = x - v \\ f_3(u) = x \end{array}$$

$$\Rightarrow f_3(u + h) = x \Rightarrow \boxed{f_3 \text{ је НА}}$$



1. Дајте је комутативни дигјаграм стабилних пруга и хомоморфизама:

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \xrightarrow{\alpha} D \\ \downarrow \beta & & \downarrow \gamma & & \downarrow \delta \\ 0 & \xrightarrow{\rho} & D & \xrightarrow{\psi} & E \xrightarrow{\varphi} F \end{array}$$

При чиму су водоравни низови шаке.

Доказаш да постоји шакан низ облика:

$$\text{ker}\alpha \xrightarrow{\tilde{f}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{g}} \text{ker}\gamma \rightarrow \text{coker}\alpha \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\gamma$$

$(\text{coker}\alpha = D/\text{im}\alpha)$ - узимамо сети то било којој подгрупи јер је друга стабилна, па су се подгрупе нормалне)

$$\text{ker}\alpha \xrightarrow{\tilde{f}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{g}} \text{ker}\gamma \xrightarrow{\partial} \text{coker}\alpha \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\gamma$$

шребда та
направили

Леже
ker\alpha \xrightarrow{\tilde{f}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{g}} \text{ker}\gamma
↓
coker\alpha \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\Psi}} \text{coker}\gamma

Чоја су наше ове пресликавања:

- \tilde{f}, \tilde{g} - рециркулирају f и g , редом. Да ли су добре деф., илј. хомоморф?

$$a \in \text{ker}\alpha \quad \beta(f(a)) = \gamma(\alpha(a)) = \gamma(0) = 0 \Rightarrow f(a) \in \text{ker}\beta \quad \forall \quad \Rightarrow \tilde{f} \text{ добро!} \quad \text{и. } \tilde{g} \text{ добро!}$$

- $\bar{\Psi}, \bar{\Psi} - ?$

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ \alpha \downarrow & \cong & \downarrow \beta \\ D & \xrightarrow{\varphi} & E \end{array} \quad \bar{\Psi}: \text{coker}\alpha \rightarrow \text{coker}\beta$$

$$\bar{\Psi}[d] := [\varphi(d)]$$

$$\begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{\varphi} & E \\ \pi_1 \swarrow & G & \searrow \pi_2 \\ \text{coker}\alpha & \xrightarrow{\bar{\Psi}} & \text{coker}\beta \\ D/\text{im}\alpha & & = E/\text{im}\beta \end{array}$$

$$\bar{\Psi} \text{ добро деф.: } d - d' \in \text{im}\alpha$$

$$\bar{\Psi}[d] - \bar{\Psi}[d'] = [\varphi(d)] - [\varphi(d')] = [\varphi(d) - \varphi(d')] = [\varphi(d - d')] = 0 \quad \text{и } E/\text{im}\beta$$

$$\begin{aligned} \bar{\Psi} \text{ хомоморфизам: } & \bar{\Psi}[d_1] + \bar{\Psi}[d_2] \\ & = [\varphi(d_1)] + [\varphi(d_2)] \\ & = [\varphi(d_1 + d_2)] = [\varphi(d_1 + d_2)] = \bar{\Psi}[d_1 + d_2] = \bar{\Psi}([d_1] + [d_2]) \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccc} & \text{jep} & \rightarrow \\ & \varphi \circ \alpha = \beta \circ f & \text{im}\beta \\ & & \checkmark \end{array}$$

Слично, $\bar{\Psi}: \text{coker}\beta \rightarrow \text{coker}\gamma$ $\bar{\Psi}[e] := [\psi(e)]$ је добро дефинисано и хомоморфизам.

- $\delta: \text{ker}\gamma \rightarrow \text{coker}\alpha$

$$c \in \text{ker}\gamma \xrightarrow{\text{TH. C}} (\exists b \in B) \quad g(b) = c$$

$$\begin{array}{ccccc} & c & & & \\ & \downarrow g & & & \\ B & \xrightarrow{f} & C & & \\ \beta \downarrow & & \downarrow \gamma & & \\ D & \xrightarrow{\varphi} & E & \xrightarrow{\psi} & F \end{array}$$

$$\psi(\beta(b)) = \gamma(g(b)) = \gamma(c) = 0$$

$$\Rightarrow \beta(b) \in \text{ker}\gamma = \text{im}\varphi \Rightarrow (\exists d \in D) \quad \psi(d) = \beta(b)$$

$$\text{дефинишемо: } \delta(c) := [d] \in \text{coker}\alpha$$

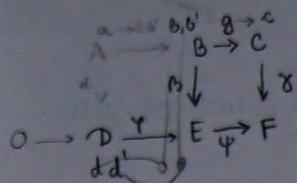
ДОБРО ДЕФИНИСАНО: $b \in B, g(b) = c ; d \in D, \psi(d) = \beta(b)$ - узимамо још то је гатно

да ли вали $[d] = [d']$?

иј. да им $d - d' \in \text{im}\alpha$

14

$$\begin{aligned} & [a] + [b] = [a+b] \\ & [a] = a + H \\ & [b] = b + H \\ & [a+b] = a+b+H \end{aligned}$$



$$\begin{aligned}
 g(b) &= g(b') \\
 \Rightarrow b - b' &\in \ker g = \text{im } f \quad (\text{матици}) \\
 \Rightarrow (\exists a \in A) \quad f(a) &= b - b' \\
 \varphi(\alpha(a)) &\stackrel{?}{=} \beta(f(a)) = \beta(b - b') = \underbrace{\beta(b)}_{\varphi(d)} - \underbrace{\beta(b')}_{\varphi(d')} = \psi(d - d')
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \psi(d - d') &\stackrel{?}{=} \varphi(\alpha(a)) \\
 \Rightarrow \alpha(a) &= d - d' \Rightarrow d - d' \in \text{im } \alpha \Rightarrow [d] = [d'] \quad \checkmark
 \end{aligned}$$

∂ је хомоморфизам: $c, c_1 \in \ker \varphi$

$$\partial(c) = [d], \partial(c_1) = [d_1] - \text{ добијени посматрани (имају } b, b_1, \dots)$$

$$\partial(c) + \partial(c_1) = [d] + [d_1] = [d+d_1]$$

покажимо да је $d+d_1$ представник класе која се добија посматрајући који смо делили за елементе $c+c_1$.

$$\text{Важи: } \underline{g(b+b_1)} = \underline{c+c_1}$$

$$\underline{\beta(b+b_1)} = \underline{\beta(b)} + \underline{\beta(b_1)} = \underline{\psi(d)} + \underline{\psi(d_1)} = \underline{\psi(d+d_1)} \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow \partial(c+c_1) = [d+d_1]$$

\Rightarrow јесући хомоморфизам \checkmark

Преда доказати матичност на четири места:

- ТАЧНОСТ НА $\ker \tilde{f} = \text{im } \tilde{g}$: $\text{im } \tilde{f} \stackrel{?}{=} \ker \tilde{g}$. ! Важи! имамо $\text{im } f = \ker g$, али сада требајући за репрезентације

$$\ker d \xrightarrow{\tilde{f}} \ker \tilde{g} \xrightarrow{\tilde{g}} \ker g$$

$$c: \text{im } \tilde{f} \subset \ker \tilde{g} \quad \text{и} \quad \tilde{g} \circ \tilde{f} = 0 \quad \text{ад, јер } g \circ f = 0 \quad \checkmark$$

$$d: b \in \ker \tilde{g} = \ker g \cap \ker \beta$$

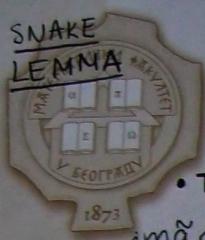
$$\text{показујемо да } b \in \text{im } \tilde{f} = f(\ker d)$$

$$\text{им } f = \ker g \Rightarrow (\exists a \in A) \quad f(a) = b$$

$$\frac{\beta(f(a))}{\beta(b)} \stackrel{?}{=} \varphi(\alpha(a)) \quad \stackrel{\varphi \circ \tilde{f} = f}{\Rightarrow} \alpha(a) = 0 \Rightarrow a \in \ker d \Rightarrow b \in \text{im } \tilde{f} \quad \checkmark$$

$$\begin{array}{ccccccc}
 A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C & \rightarrow & 0 \\
 \downarrow \alpha & & \downarrow \beta & & \downarrow \gamma & & \\
 O & \xrightarrow{\varphi} & D & \xrightarrow{\psi} & E & \rightarrow & F
 \end{array}$$

$$\Rightarrow \boxed{\text{im } \tilde{f} = \ker \tilde{g}}$$



Гаџићевак:

$$\text{ker}d \xrightarrow{\tilde{g}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{\varphi}} \text{ker}\gamma \xrightarrow{\partial} \text{coker}d \xrightarrow{\bar{\varphi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\gamma}} \text{coker}\gamma$$

• ТАЧНОСТ НА $\text{ker}\gamma$

$$\text{im}\tilde{g} \subset \text{ker}\partial : b \in \text{ker}\beta$$

$$\partial(\tilde{g}(b)) = \partial(g(b)) = [d] \text{ тје } \varphi(d) = \underline{\beta(b)}$$

$$\begin{array}{ccccccc} & & b & \xrightarrow{\tilde{g}} & c & & \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \\ A & \xrightarrow{\partial} & B & \xrightarrow{\beta} & C & \xrightarrow{\gamma} & 0 \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \\ 0 & \xrightarrow{\partial} & D & \xrightarrow{\varphi} & E & \xrightarrow{\bar{\varphi}} & F_0 \end{array}$$

$$\Rightarrow d=0 \text{ је } \tilde{g}, \bar{\varphi}, \bar{\gamma} \text{ }$$

$$\Rightarrow \partial(\tilde{g}(b)) = 0$$

$$\Rightarrow \text{im}\tilde{g} \subset \text{ker}\partial \quad \checkmark$$

$$\text{im}\tilde{g} \supset \text{ker}\partial : c \in \text{ker}\beta \Leftrightarrow c \in \text{ker}\gamma, \partial c = 0$$

$$\partial c = [d] = 0 \text{ тје } d \in D, \varphi(d) = \underline{\beta(b)}, g(b) = \underline{c}$$

$$\downarrow \\ d \in \text{im}\tilde{g}$$

да наша ће $b \in B$,
преда нам $b \in \text{ker}\beta$ коју узе је c !

$$\Rightarrow (\exists a \in A) \quad \alpha(a) = d$$

Уочавамо елементи $b - f(a) \in B$ - коришћено !!

$$\beta(b - f(a)) = \beta(b) - \beta(f(a)) = \underline{\beta(b)} - \varphi(\alpha(a)) = \beta(b) - \varphi(d) = 0$$

$$\Rightarrow b - f(a) \in \text{ker}\beta$$

$$\tilde{g}(b - f(a)) = g(b - f(a)) = g(b) - \underline{g(f(a))} = g(b) = \underline{c}$$

што је

$$\Rightarrow c \in \text{im}\tilde{g} \quad \checkmark$$

• ТАЧНОСТ НА НЕСТВО $\text{coker}d$:

$$\rightarrow \text{im}\partial \subset \text{ker}\bar{\varphi} : c \in \text{ker}\gamma$$

$$\bar{\varphi}(\partial c) = \bar{\varphi}[d] = [\varphi(d)] = [\beta b] = 0$$

$$\text{тје } \frac{\varphi d = \beta b}{gb = c}$$

$$\Rightarrow \bar{\varphi} \circ \partial = 0 \quad \checkmark$$

из чега симахмо
да $\beta b = \varphi(d)$.

$$\rightarrow \text{im}\partial \supset \text{ker}\bar{\varphi} : \text{Ако } [d] \in \text{coker}d \text{ тада } \bar{\varphi}[d] = 0$$

$$0 = \bar{\varphi}[d] = [\varphi(d)] \Rightarrow \varphi(d) \in \text{im}\beta \text{ тје } (\exists b \in B) \quad \beta b = \varphi(d)$$

$$\begin{array}{c} b \rightarrow gb \\ \beta \downarrow \\ d \xrightarrow{\varphi} \end{array}$$

што је $gb \in \text{ker}\gamma$, отуда је до контруку који је $\partial(g(b)) = [d]$

а то бачи је:

$$\gamma(g(b)) = \psi(\underline{\beta(b)}) = \underline{\psi(\varphi(d))} = 0$$

што је

$$\Rightarrow [d] \in \text{im}\partial$$

$$\checkmark$$

ТАЧНОСТ НА MECTY $\text{coker}\beta$: $\text{coker}d \xrightarrow{\bar{\varphi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\psi}} \text{coker}\gamma$

$$\text{im } \bar{\varphi} \subset \ker \bar{\psi}: \quad \bar{\psi} \bar{\varphi} [d] = \bar{\psi} [\psi(d)] = [\psi \circ \varphi(d)] = [0] = 0$$

због тачности

$\text{im } \bar{\psi} \subset \ker \bar{\gamma}$: иако је $[e] \in \text{coker} \beta$ т.б. $\bar{\psi}[e] = 0$ т.б. $[\psi(e)] = 0$
 $\Rightarrow \psi(e) \in \text{im } \gamma$ - то је јој сечено
 $\Rightarrow (\exists c \in C) \psi(e) = \gamma(c)$

$$g \text{ је HA} \Rightarrow (\exists b \in B) g(b) = c$$

$$\begin{array}{ccccccc} & & B & \xrightarrow{\beta} & C & \xrightarrow{\gamma} & 0 \\ A & \xrightarrow{d} & D & \xrightarrow{\epsilon} & E & \xrightarrow{\psi} & F \end{array}$$

Уочимо $e - \beta b$:

$$\psi(e - \beta b) = \psi(e) - \psi(\beta(b)) \stackrel{?}{=} \psi(e) - \gamma(g(b)) = \psi(e) - \gamma(c) = 0$$

$$\Rightarrow e - \beta b \in \ker \psi = \text{im } \gamma$$

$$\Rightarrow (\exists d \in D) \psi(d) = e - \beta b$$

$$\text{тако баш: } \bar{\psi}([d]) = [\psi(d)] = [e - \beta b] = [e] \Rightarrow [e] \in \text{im } \bar{\psi}$$

$$\Rightarrow \boxed{\text{ker}d \xrightarrow{\tilde{\varphi}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{\gamma}} \text{ker}\gamma \xrightarrow{\tilde{\delta}} \text{coker}d \xrightarrow{\bar{\varphi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\psi}} \text{coker}\gamma \text{ је ТАЧАН НИЗ}}$$

Применимо да видимо:

$$f \text{ 1-1} \Rightarrow \tilde{f}, 1-1' ; \quad \psi, \text{HA}' \Rightarrow \bar{\psi}, \text{HA}'$$

$$(\text{јер ресурси су}) \quad ([\alpha] \in \text{coker} \gamma \quad \psi, \text{HA} \Rightarrow (\exists e \in E) \alpha = \psi(e) \Rightarrow \bar{\psi}[e] = [\psi(e)] = [\alpha] \quad \checkmark)$$

Зато ако имамо:

компликован дијаграм ст. друга и хомоморфизама

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \xrightarrow{f} & A & \xrightarrow{g} & B & \xrightarrow{\gamma} & C \xrightarrow{\delta} 0 \\ & \downarrow \beta & & \downarrow \gamma & & \downarrow \gamma & \\ 0 & \xrightarrow{\epsilon} & D & \xrightarrow{\psi} & E & \xrightarrow{\psi} & F \end{array}$$

т.б. су кориготивале тачни низови,

$$0 \rightarrow D \xrightarrow{\epsilon} E \xrightarrow{\psi} F \rightarrow 0$$

онда имамо тачан низ облика:

$$0 \rightarrow \text{ker}d \xrightarrow{\tilde{\varphi}} \text{ker}\beta \xrightarrow{\tilde{\gamma}} \text{ker}\gamma \rightarrow \text{coker}d \xrightarrow{\bar{\varphi}} \text{coker}\beta \xrightarrow{\bar{\psi}} \text{coker}\gamma \rightarrow 0$$

и то је доказ свог тврђења тимо узео је цик-нак начин.



2) Нека је дат шакан низ мр. прућа и хомоморфизама:

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

доказати да акојој првогодни изоморфизам $\text{coker } f \xrightarrow{\cong} C$

I теорема о изоморфизму за g :

$$\frac{B/\ker g}{\text{ТАЧ. II}} \cong \text{img } g = C$$

шакан

$$\frac{B/\text{img } f}{\text{сокер } f} \Rightarrow \text{сокер } f \cong C$$

овај изоморфизам се означаваје шакан g :

$$[g] \rightarrow g(b)$$

ПРИРОДНОСТ: $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & \textcircled{1} \uparrow & \downarrow \textcircled{2} \\ A' & \xrightarrow{f'} B' & \xrightarrow{g'} C' \rightarrow 0 \end{array}$$

све комутира
(матична пресл.)

трећа доказати да комутира дугатрим:

$$\begin{array}{ccc} \text{сокер } f & \xrightarrow{\text{сокер } f} & C \\ \textcircled{1} \downarrow & \textcircled{3} & \downarrow \textcircled{2} \\ \text{сокер } \bar{f} & \xrightarrow{\text{сокер } \bar{f}} & C' \end{array}$$

$\text{сокер } f = B/\text{img } f$
 $\text{сокер } f' = B'/\text{img } f'$

и то и само због комутативности ①

потпуно исти као у сваке ћелији је добро дефиниц.

$$\bar{\beta}[b] = [\beta(b)] \quad \text{и хомоморфизам}$$

$$\begin{array}{ccc} \textcircled{3}: & [b] & \xrightarrow{\cong} g(b) \\ & \downarrow \bar{\beta} & \downarrow \gamma(g(b)) \\ & [\beta(b)] & \xrightarrow{\cong} g'(\beta(b)) \end{array}$$

)) - због комутативности ②

$\Rightarrow \textcircled{3}$ комутира
 \Rightarrow истиот првогодност

□

доказати:

$$0 \rightarrow A \rightarrow B \xrightarrow{f} C \text{ шакан низ } \Rightarrow \exists \text{ првогодни изоморфизам } A \xrightarrow{\cong} \ker f.$$