

# ОЧИГЛЕДНА ТОПОЛОГИЈА

Обавезе на курсу:

- писмени - 60 (min 27)
- усмени - 40

асистент Милица Јовановић  
e-mail: milica-jovanovic@math.rs  
сајт: poincare.math.rs/~milica-jovanovic  
кабинет 824

# САДРЖАЈ

УВОД . . . . .	1
ОСНОВНИ ПОЈМОВИ . . . . .	6
ТОПОЛОШКЕ ИНВАРИЈАНТЕ . . . . .	11
КОНСТРУКЦИЈА НОВИХ ПРОСТОРА ОД СТАРИХ . . . . .	15
ТЕОРИЈА ГРАФОВА . . . . .	18
ПОВРШИ . . . . .	28
КОЛИЧНИЧКИ МОДЕЛИ У РАВНИ . . . . .	29
СЕЦКАЊЕ И ЛЕПЉЕЊЕ . . . . .	31
ПОВЕЗАНЕ ЗАТВОРЕНЕ ПОВРШИ . . . . .	33
КОЛИЧНИЧКИ МОДЕЛИ $M_g, N_h$ . . . . .	39
БОЈЕЊЕ ГРАФОВА . . . . .	47
ХОМОТОПИЈА . . . . .	57
ФУНДАМЕНТАЛНА ГРУПА . . . . .	66
НАТКРИВАЊА . . . . .	92
Брауерова и Борсук - Уламова теорема . . . . .	111

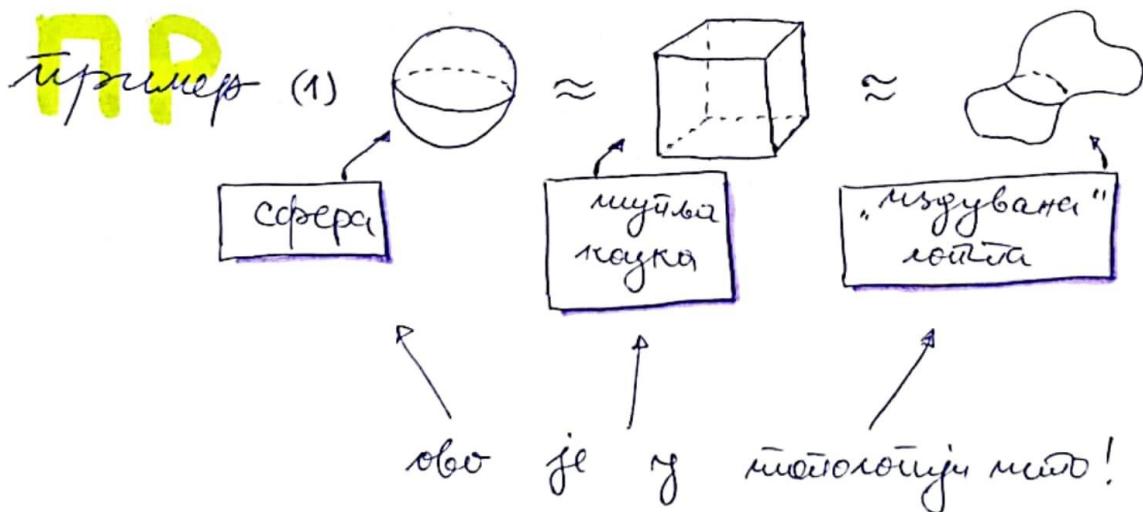
## Увод

Топологија је „стручњена геометрија“. Објекти које изучавамо чину „крути“ врт са један објекат макаро „деформисати“ да добијемо други, отуда су таја два објекта за топологију чисто.

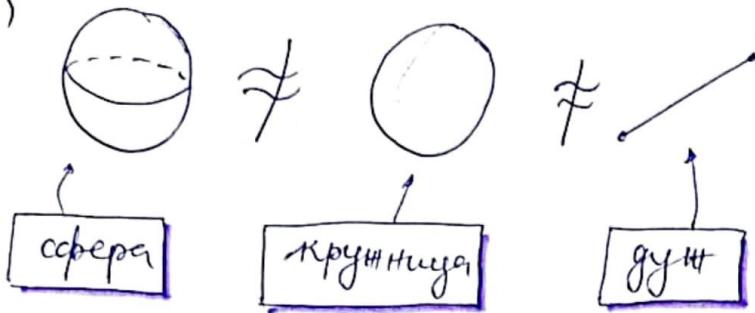
Како ти тачно смеш деформисати објекат а да му не промениш суштину?

Објекти  $X$  и  $Y$  су „једнаки“ ако постоји бијекција  $f: X \rightarrow Y$  па.г. су и  $f$  и  $f^{-1}$  непрекидна.

(Ови „објекти“ су дали тополошки простори, а пресликавања  $f$  која их подсетију званично хомеоморфизми. (Ускоро ћемо све формално дефинисати.)



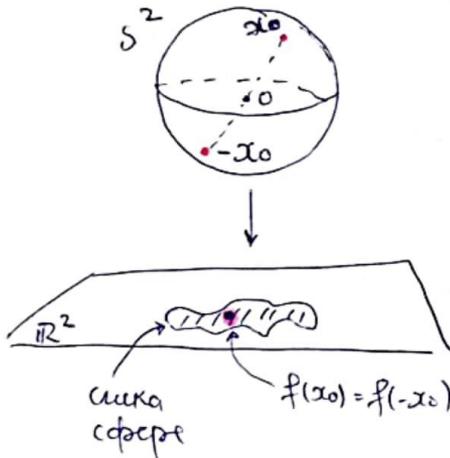
(2)



Ово је пошто ми тје има!

Неке познате теореме у топологији:

**T**еорема [Борук-Улам] Нека је  $f: S^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  непрекидно пресликавање ( $S^2$  = сфера,  $\mathbb{R}^2$  = раван). Тада постоји тачка  $x_0 \in S^2$  т.д.  $f(x_0) = f(-x_0)$ .



Сликовиште: како ћог да збуњивамо сферу и залепимо је на раван, постоје где атипорасне тачке са севере које се нађу у исту тачку у равни.

**ПРИМЕР** У сваком прстенуку на Земљи постоји пар атипорасних тачака које имају исту температуру и ваздушни притисак!  
(атипорасне = дужим прстеном супротне)

**доказ** Нека је  $f: S^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  гађао се  
Земљом

$$f(x) \stackrel{\text{def}}{=} (t(x), p(x))$$

↑                      ↑                      ↑  
 локација      температура      притисак  
 на Земљи      у  $x$       у  $x$

$f$  је непрекидно, и да на овакој БYT:

$$(\exists x_0 \in S^2) f(x_0) = f(-x_0), \text{ тј.}$$

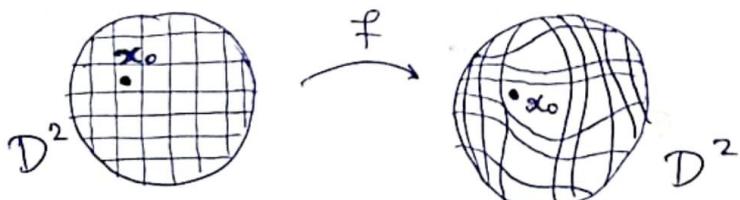
$$t(x_0) = t(-x_0) \text{ и } p(x_0) = p(-x_0)$$

↑                      ↑  
 температура и притисак  
 у  $x_0$  и  $-x_0$  су исте!

□

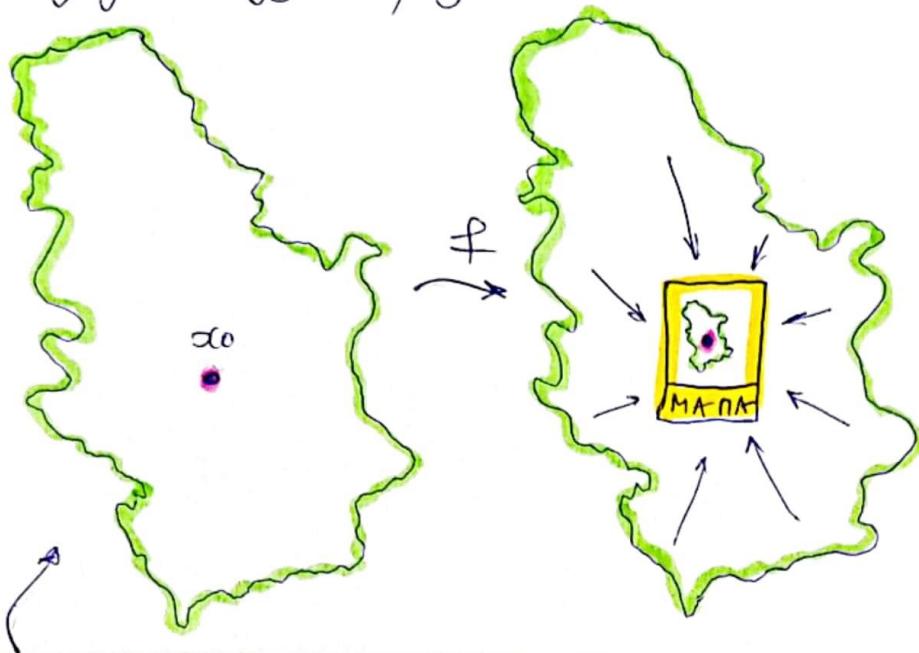
**теорема [Брајер]** Нека је  $f: D^2 \rightarrow D^2$  непрекидно ( $D^2$  = диска у равни). Тада  $f$  има фиксну тачку, тј. посебан  $x_0 \in D^2$  т.г.  $f(x_0) = x_0$ .

Илустрација:



При „разблажењу“ диска, тачка  $x_0$  се  
оставила у почетну

**ПРИМЕР** Ако ступимо на територију Србије на сино, постојате тачке на територији која се налази да су ту локацији коју представљава.

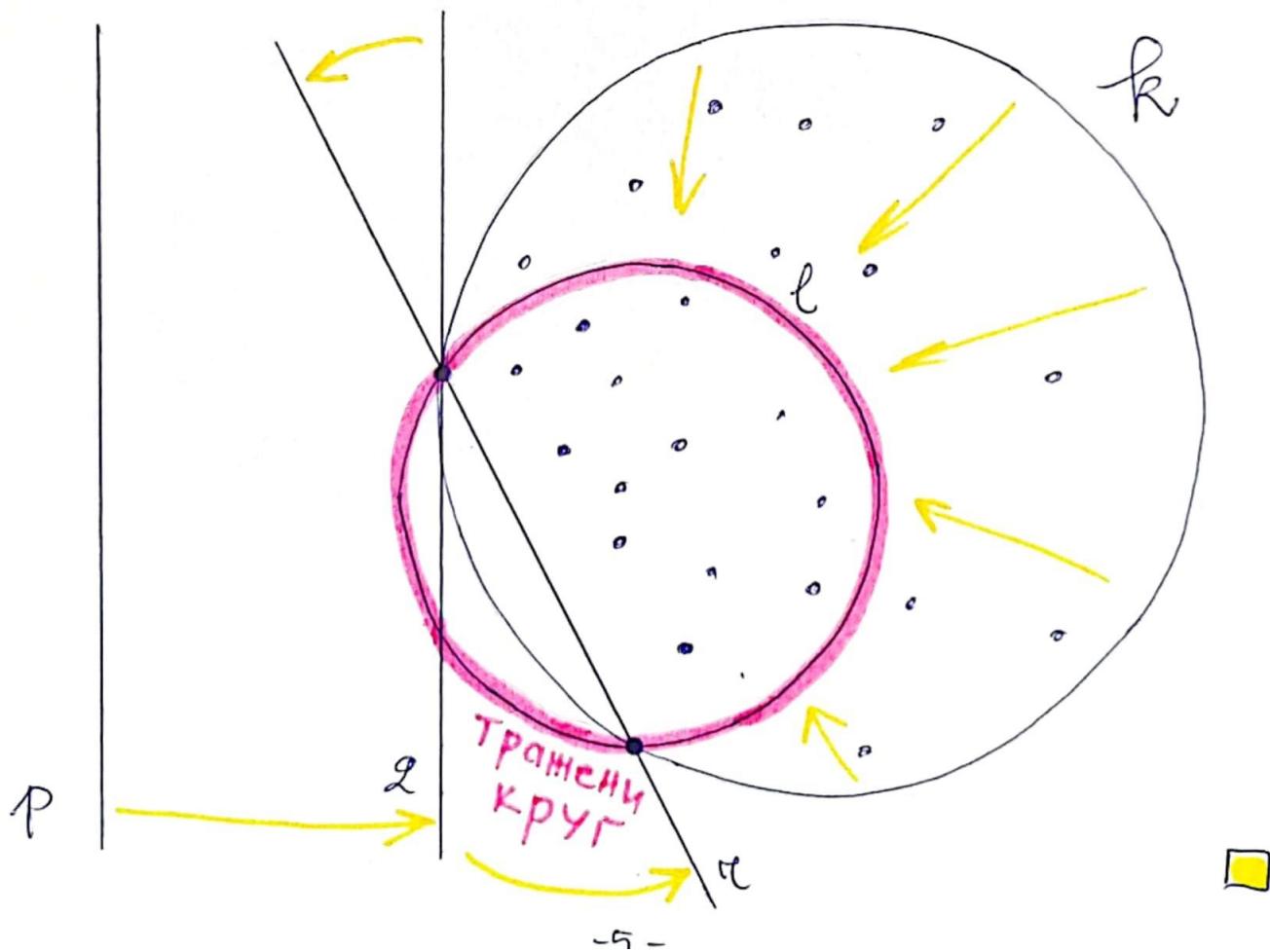


У територији територија  
Србије је чак шест десет,  
из којега приметнији терорији!

1. Задаје се скрије од 2022 тачке у равни у општини Пожегај (никоје терен није камните, никоје пештери нију који клинички). Доказати да постоји пружница и.д. је тачно 1712 тачака унутар пружнице, 307 ван пруже и 3 на пружнице.

РЕШЕЊЕ

Уочимо праву  $P$  у равни  $\pi$ - $g$ . је свак 2022  
тако да са њене спротеће ће бити праве. Отуда пратимо  
 $P$  док не дође до неке тачке из скоба. Затим  
је расматрано да ухваче још једну тачку и  
тако је то права  $\tau$ . Уочимо да је кругничнији  
к који пролази кроз те две тачке на  $\tau$   
и добијено је велика га су све остале  
таке унутар ње. Тако сматрујемо да  
(аки  $\pi$ - $g$  све време сопствене тачке са  $\tau$ ) и  
избацијемо једну то једну тачку све док не  
добијемо да је тачка 1712 унутар.



## Основни појмови

**дефиниција** Нека је  $X$  скуп и  $\mathcal{T} \subseteq \mathcal{P}(X)$  фамилија неких подскупова од  $X$  т.н.г. бати:

$$(1) \emptyset, X \in \mathcal{T};$$

$$(2) U, V \in \mathcal{T} \Rightarrow U \cap V \in \mathcal{T};$$

$$(3) U_\alpha \in \mathcal{T}, \alpha \in A \Rightarrow \bigcup_{\alpha \in A} U_\alpha \in \mathcal{T}.$$

Тада  $\mathcal{T}$  назива се топологијом на  $X$ , а пар  $(X, \mathcal{T})$  тополошким простором. Елементе од  $\mathcal{T}$  назива се отвореним скуповима.

**пример** Сваки метрички простор је и тополошки простор. Нпр.  $(\mathbb{R}, |\cdot|)$  је метрички простор, па и тополошки нпр. Отворени скупови да били отворени интервали и они хове утвђе. (Нпр.  $(1, 2)$ ,  $(1, 3) \cup (5, 7)$  су отворене,  $[1, 3]$  није).

**дефиниција** (1)  $V \subseteq X$  је затворен, ако је  $X \setminus V$  отворен фамилију свих затворених скупова означавамо са  $\mathcal{F}$ .  
(2)  $K \subseteq X$  је компактан ако сваки његов отворен покривач има компактан постепен покривач

т.ч. ако  $K \subseteq \bigcup_{\alpha \in \mathcal{A}} U_\alpha \Rightarrow$  посебно  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k \in \mathcal{A}$

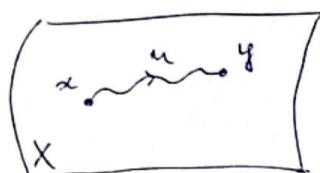
н.г.  $K \subseteq \bigcup_{i=1}^k U_{\alpha_i}$

(3)  $X$  је нобесант ако

$(\forall U, V \in \mathcal{T}) X = U \cup V \Rightarrow U = \emptyset$  или  $V = \emptyset$

(4)  $X$  је пунто нобесант ако

$(\forall x, y \in X) (\exists u: [0, 1] \rightarrow X \text{ непрекидно}) u(0) = x, u(1) = y$



т.ч. сваке две тачке се  
можу спојити пуним

**ПРИМЕР** (1) Постављамо  $\mathbb{R}$  са супримарном метриком  
(надређеном од метрике)

	$[0, 1]$	$(0, 1) \cup (2, 5)$	$\mathbb{N}$	$\mathbb{Q}$
отворен	✗	✓	✗	✗
затворен	✓	✗	✓	✗
пoveзан	✓	✗	✗	✗
компактан	✓	✗	✗	✗
пунто пoveзан	✓	✗	✗	✗

(2) Поставијамо  $\mathbb{R}^2$  са стандардном топологијом

					$\mathbb{R}^2$
отворен	✗	✓	✗	✗	✓
затворен	✓	✗	✗	✓	✓
пoveзан	✓	✗	✓	✓	✓
компактан	✓	✗	✗	✓	✗
нутно повезан	✓	✗	✓	✓	✓

↑                      ↑                      ↑                      ↑                      ↑  
 Јунт квадрат  
са пречници  
Два обвретна  
круга без  
пречнице  
Квадрат  
без једне  
чворе  
Дуо  
Чела  
раван

**дефинишује** Нека су  $(X, \mathcal{T}_X)$  и  $(Y, \mathcal{T}_Y)$  тополошки простори. Пресликавање  $f: X \rightarrow Y$  је непрекидно ако је инверзна слика сваког отвореног скупа из  $Y$  отворена у  $X$ , тј.

$$(\forall U \in \mathcal{T}_Y) f^{-1}(U) \in \mathcal{T}_X.$$

**дефинишује**  $f: X \rightarrow Y$  је хомеоморфизам ако је одјекује и  $f \circ f^{-1}$  су непрекидна.

**ПРИМЕР**  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $f(x) = x^3$  је хомеоморфизам.

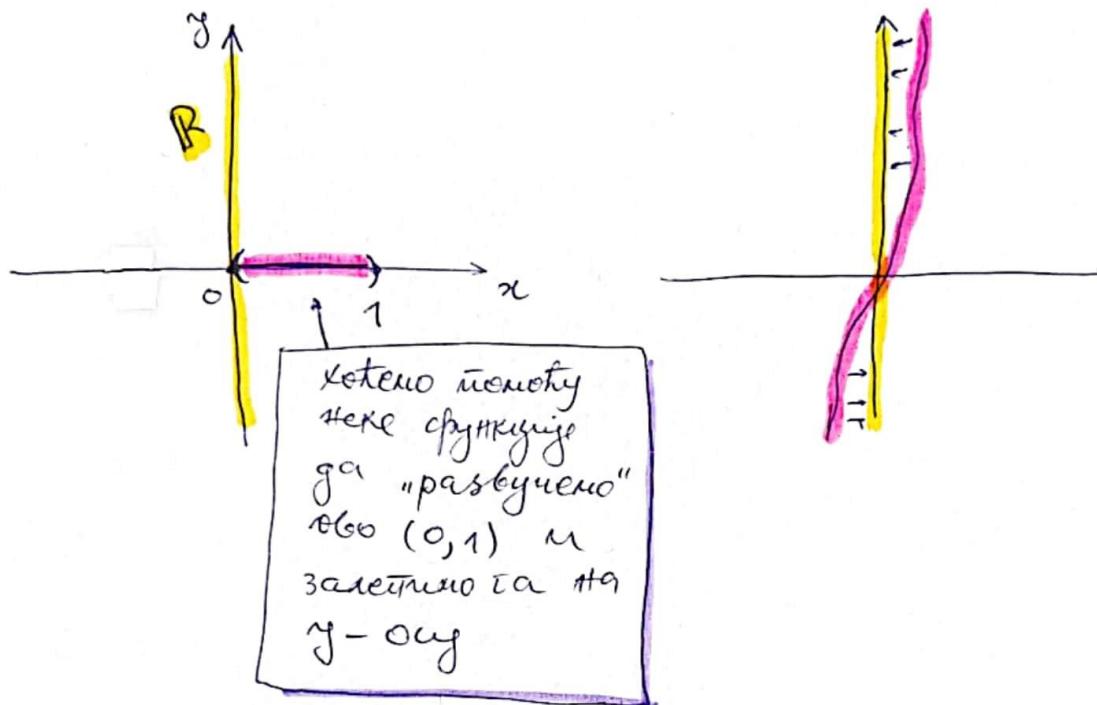
( $f$  је одјекује и  $f(x) = x^3$  и  $f^{-1}(x) = \sqrt[3]{x}$  су непр.)

**Задатак** За просторе  $X$  и  $Y$  кажено је да су хомеоморфни ако постоји хомеоморфизам  $f: X \rightarrow Y$ .  
Писмо:  $X \approx Y$ .

**2.** Доказати да је  $(0, 1) \approx \mathbb{R}$ .

**РЕШЕЊЕ** Покажемо да је  $\mathbb{R}$  најправилно хомеоморфизам  
 $f: (0, 1) \rightarrow \mathbb{R}$ .

Међа:



СВЕРИДЛЯНО:

**1. корак** - „разбечено“  $(0, 1)$  по  $(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$

$$g: (0, 1) \rightarrow (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}), \quad g(x) := \pi \cdot x - \frac{\pi}{2}$$

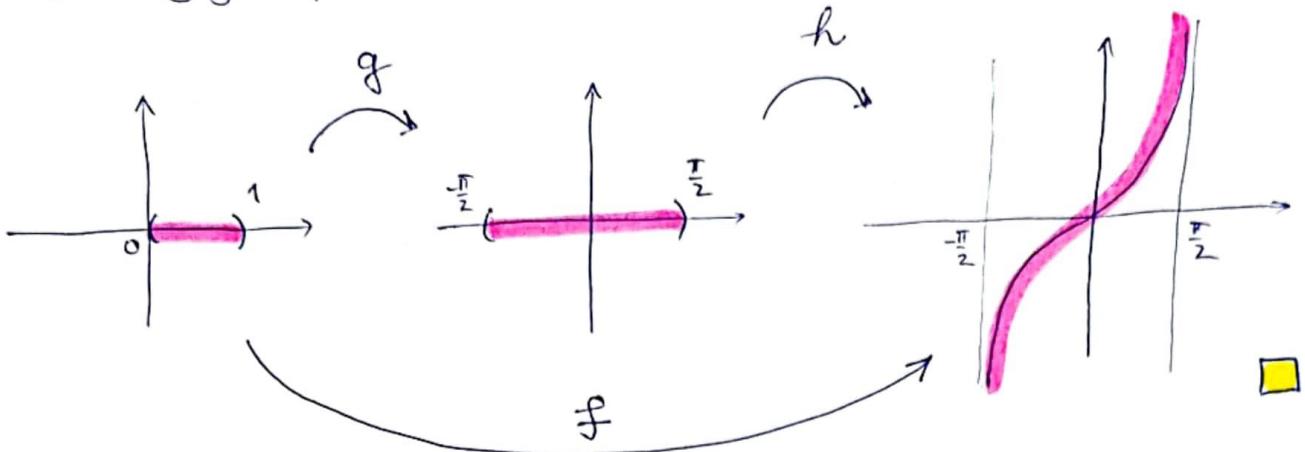
**2. корак** - „разбечено“  $(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$  вертикално посматрај  $x$ .

$$h: (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}) \rightarrow \mathbb{R}, \quad h(x) = \operatorname{tg} x.$$

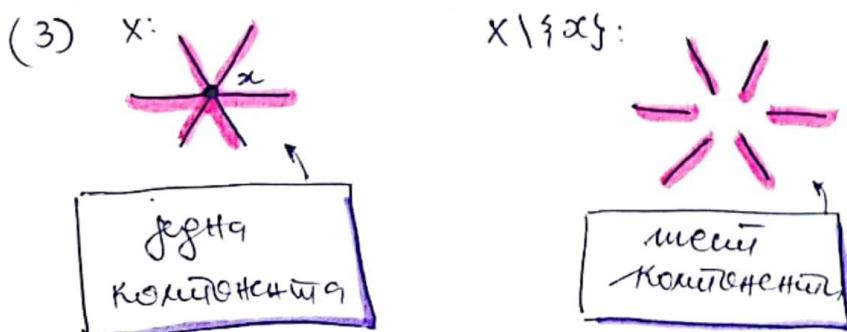
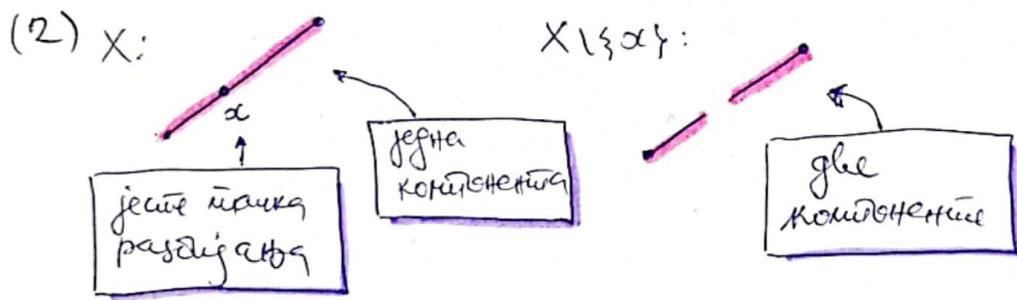
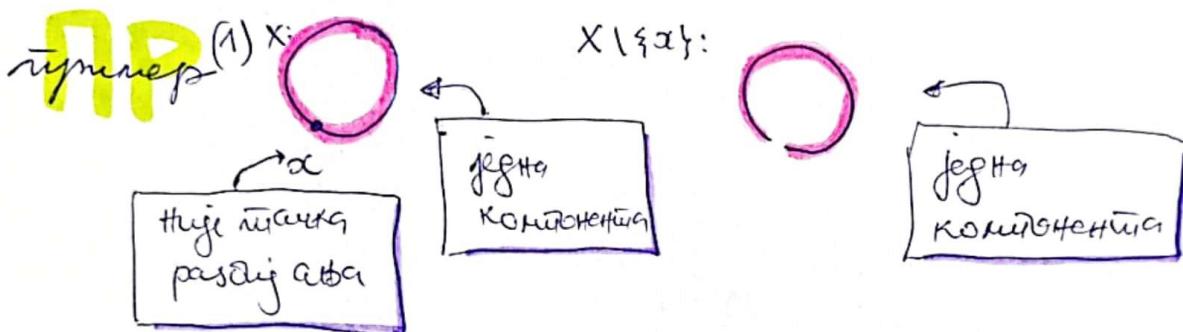
**Конакто:**  $f = h \circ g : (0, 1) \rightarrow \mathbb{R}$

Будеће се проверити да је  $f$  хомеоморфизам - за већу

Иллюстрация решения:



**Дефиницис**  $\alpha \in X$  је тачка раздјава ако  $X \setminus \{\alpha\}$  има више компоненти повезаности од  $X$ .



## Математичке инваријантне

**Задатак:** Математичке инваријантне су посебне математичких просторија које се не мењају при хомеоморфизму.

Неке математичке инваријантне су:

- (1) компактност
- (2) нивесантност
- (3) број компонентних нивесаности
- (4) тачке раздјелос

Како смо користили? Ако гла простора имају различите инваријантне (нпр. један је нивесан, а други није) тада знали га створио туку хомеоморфни.

**ПРИМЕР**

(1)  $[0, 1] \neq (0, 1)$

Компактан

Није компактан

(2)  $\text{---} \neq \text{---}$

Није тачка раздјелос

Тачка раздјелос

(3)  $(0, 1) \cup (5, 6) \neq (0, 6)$

Нивесан

Нивесан

(4)  $\therefore \neq \therefore$

5 компонентна нивесантност

3 компонентна нивесантност

3. За ли су хомеоморфни простори:

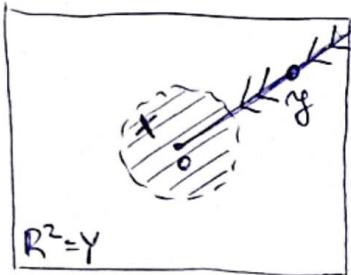
(a)  $X = \{(x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid x^2+y^2 < 1\}$  и  $Y = \mathbb{R}^2$  ?

(b)  $X = (0,1)$  и  $Y = [0,1]$  ?

(c)  $X = [0,1]$  и  $Y = [0,17]$  ?

(d)  $X = S^1$  и  $Y = \infty$  ?

**решение** (a) Дек.  $f: Y \rightarrow X$

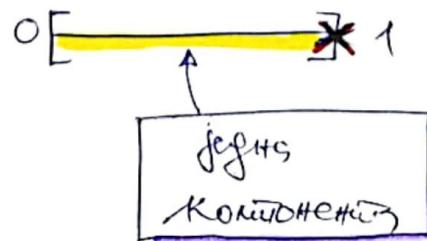
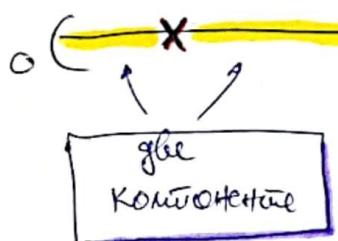


Идеја: сваку точкураву ус коорд. точичке „скупимо“ го  $(0,1)$ .

$$f(y) := \frac{y}{\|y\|+1}, f^{-1}(x) = \frac{x}{1-\|x\|}$$

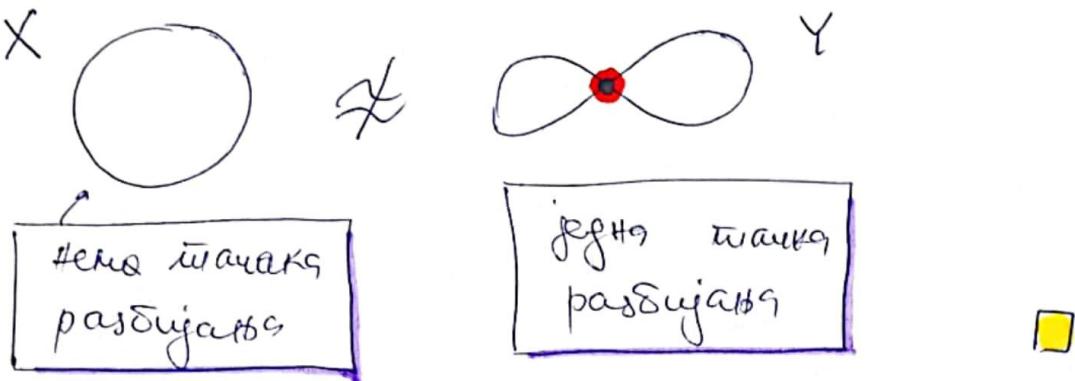
$f$  и  $f^{-1}$  су непрекидна пресликавача ије  $f$  хомеоморфизам.

(b) Дек.  $y \in X = (0,1)$  свака тачка је тачка раздирања, а у  $Y = [0,1]$  никада где тачке  $(0,1)$  које твог тачке раздиреју.



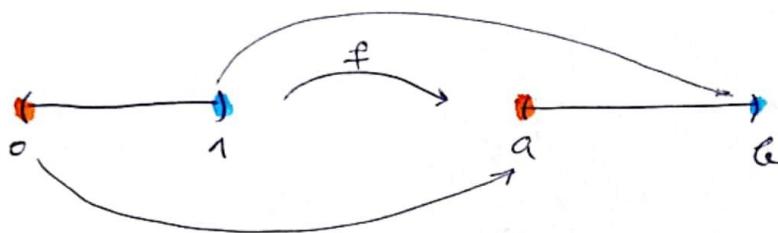
(б) Доку.  $f: [0,1] \rightarrow [0,17]$ ,  $f(x) := 17 \cdot x$ ,  
 $f^{-1}(x) = \frac{1}{17}x$ .  $f \circ f^{-1}$  си неир., но је  $f$  хомео.

(г) Доку.



4. Доказати га је  $(a,b) \approx (0,1)$ ,  $-\infty < a < b < +\infty$ .

речете



Хотимо да  $(0,1)$  расцепимо и трансформирамо га  $(a,b)$ ,  
 ај. правимо личарно пресликавање  $f: (0,1) \rightarrow (a,b)$   
 ив-г.  $f(0) = a$  и  $f(1) = b$ .

$$f(t) = k \cdot t + n \quad - \text{треба да су } k \text{ и } n.$$

$$a = f(0) = k \cdot 0 + n \Rightarrow n = a$$

$$b = f(1) = k \cdot 1 + n \Rightarrow b = k + a \Rightarrow k = b - a$$

$$\text{даље, } f(t) = (b-a) \cdot t + a.$$

Натјура инверз  $f^{-1}: (a, b) \rightarrow (0, 1)$

$$(b-a)t + a = s$$

$$\Rightarrow t = \frac{s-a}{b-a} \Rightarrow f^{-1}(s) = \frac{s-a}{b-a}$$

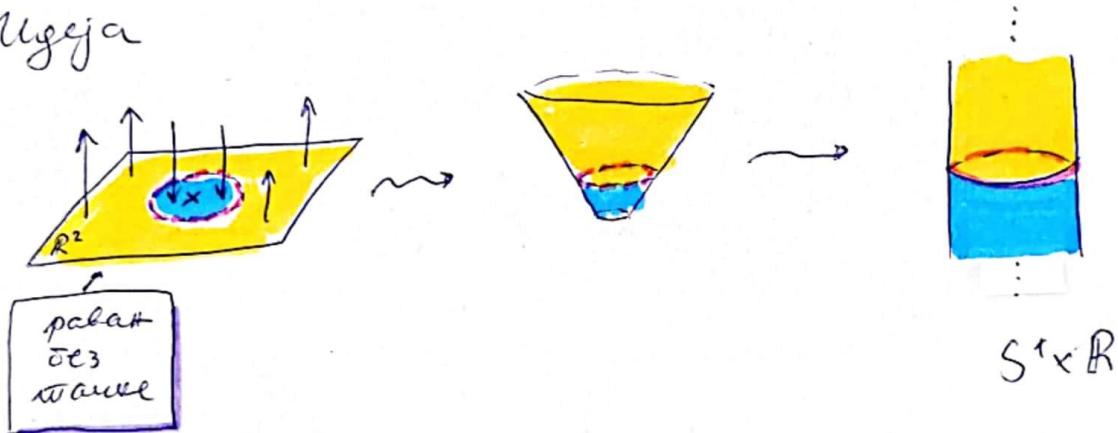
Очигледно је  $f \circ f^{-1}$  непрекидно пресликавајући,  
но је  $f$  хомеоморфизам, тј.  $(0, 1) \approx (a, b)$ . □

5. Доказати да је  $\mathbb{R}^2 \setminus \{(0,0)\} \approx S^1 \times \mathbb{R}$

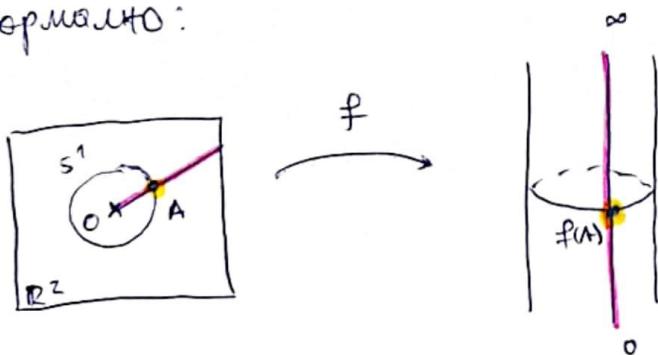
чимитар

пешче

Мереја



формално:



$f(x) = \left( \frac{x}{\|x\|}, \ln \|x\| \right)$  - ово је доказ хомеоморфизам.

□

## Конструирања нових просторија од старијих

Подсекtor: Ако је  $X$  скуп и  $\sim$  релација еквивалентност (рефлексивна, симетрична и транзитивна), отада  $X/\sim$  назначава постор свих класа еквиваленције. Елементи од  $X/\sim$  су класе  $[x] = \{y \in X \mid x \sim y\}$ .

Нека је  $X$  посебни постор и  $A \subseteq X$ . Дефиниционо релацију  $\sim$  на  $X$ :

$$(\forall x, y \in X) \quad x \sim y \stackrel{\text{def}}{\iff} x, y \in A.$$

1

Дефиниционо компактни постор

$$X/A \stackrel{\text{def}}{=} X/\sim$$

може се дефинисати и посебно на  $X/A$ :

$$\mathcal{T}_{X/A} = \{U \subseteq X/A \mid \pi^{-1}(U) \in \mathcal{T}_X\},$$

нде је  $\pi: X \rightarrow X/A$  природна пројекција.

Главна идеја:  $X/A$  је постор који добијено кад  $A$  склопимо у постору.

Илустрација:

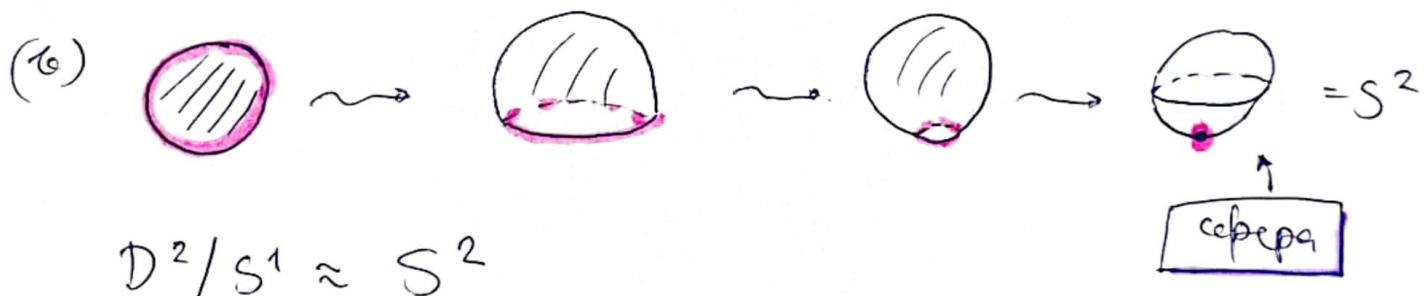
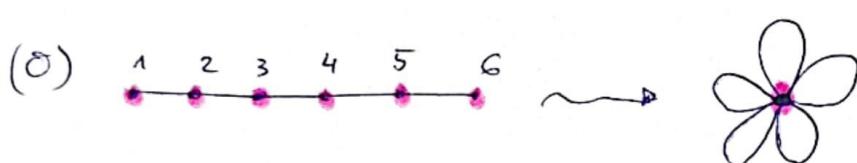
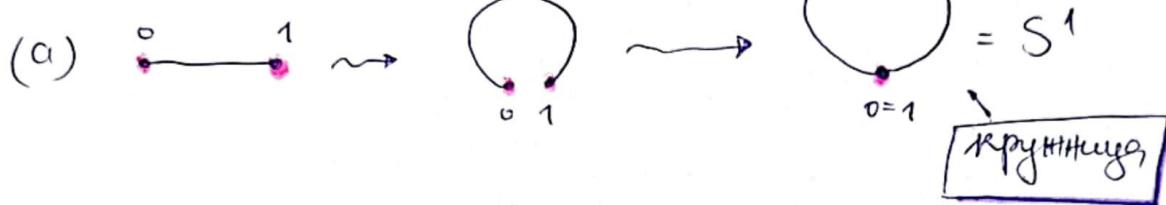


6. Определите между какими пространствами хомеоморфны:

$$(a) [0,1] / \{0,1\} ; \quad (b) [1,6] / \{1,2,3,4,5,6\} ;$$

$$(c) D^2 / S^1 ; \quad (d) R^2 / D^2 .$$

решение



$$R^2 / D^2 \approx R^2 \blacksquare$$

Напоминаю: не менять \ и / .

Напр.  $[0,1] / \{0,1\} \approx S^1$

$[0,1] \setminus \{0,1\} \approx (0,1)$

2 Декартов производни простор

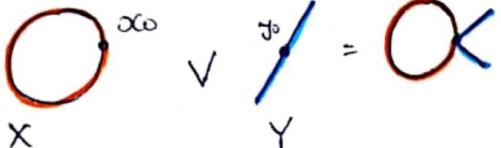
$$X \times Y \stackrel{\text{def}}{=} \{(x,y) \mid x \in X, y \in Y\}$$

може се дефинисати и посматрају на  $X \times Y$   
да то заснова буде посматривани простор.

3 Букет простора  $X$  и  $Y$

Нека су  $x_0 \in X$  и  $y_0 \in Y$  очигавране тачке.

Букет је  $X \vee Y \stackrel{\text{def}}{=} X \sqcup Y / x_0 \sim y_0$

нпр. 

$X$  и  $Y$  заједно  
у тачкама  $x_0$  и  $y_0$

Често се описује чије су  $x_0$  и  $y_0$ , па то често  
су називају.

нпр.  $S^1 \vee S^1 \approx \bigcirc \bigcirc$

Напомена: Знато да је свака непрекидна пресечна-  
ција (без сецкања и лежења) један хомеоморфизам,  
али пресцај обазрив јер неке хомеоморфизме  
не могује видети као непрекидне пресечне пресечнеције.

**ПРИМЕР**

(1)   $\approx S^1$   
"очигаврано"

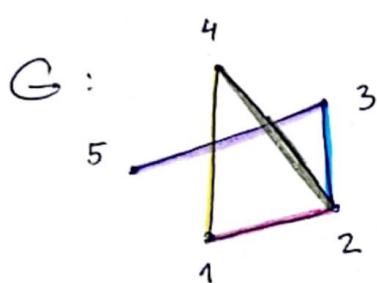
(2)   $\approx \bigcirc \bigcirc$

два уланчана круга су хомеоморфни се два обврета тако  
их не можемо раздвојити без  
сецкања.

# Теорија графова

**дефиниција:** Граф је уређен пар скупова  $(V, E)$ , где је  $V$  склоп предмета графов, а  $E$  склоп повеза, тј.  $E \subseteq V \times V$ . ( $E = \text{edges}$ ,  $V = \text{vertices}$ )

**пример**  $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $E = \{(1, 2), (1, 4), (2, 3), (2, 4), (3, 5)\}$



$$G = (V, E)$$

**дефиниција:** Число предмета  $v \in V$  је степј повеза којо уз њега прати. Ознака:  $\text{ind}(v)$ .

**пример**  $G :$

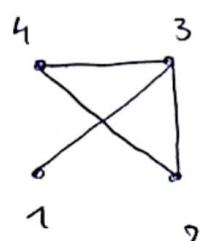
$\text{ind}(1) = 2$	$\text{ind}(4) = 2$
$\text{ind}(2) = 3$	$\text{ind}(5) = 1$
$\text{ind}(3) = 2$	

**дефиниција:** Геометријска реализација графова је утврдите графов у  $\mathbb{R}^n$  за неко  $n \in \mathbb{N}$ .

**пример**  $V = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $E = \{(1, 3), (3, 4), (2, 4), (2, 3)\}$

$G = (V, E)$  - граff

Геометријска реализација:



Граff у  $\mathbb{R}^2$

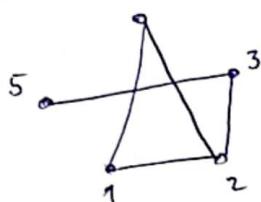
1. Нека је  $G$  константни граф. Означимо са  $a_k(G)$  број членета од  $G$  који имају индекс  $k$ .

$$\text{Задатак} \quad |E| = \frac{a_1(G) + 2a_2(G) + \dots + n a_n(G)}{2}$$

РЕШЕЊЕ

Проверимо тврдно на примеру:

$G$ :



$$a_1(G) = 1$$

$$a_2(G) = 3$$

$$a_3(G) = 1$$

$$a_4(G) = 0$$

$$a_5(G) = 0$$

оп. имена

$$|E| = \frac{1 \cdot 1 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 1 + 4 \cdot 0 + 5 \cdot 0}{2} = \frac{10}{2} = 5 \text{ W}$$

Сада формулација.

$$|E| = \frac{\text{ind } v_1 + \text{ind } v_2 + \dots + \text{ind } v_m}{2} = \frac{a_1(G) + 2a_2(G) + \dots + n a_n(G)}{2}$$

сваку имену бројимо  
дуже на зенић  
делимо са 2

$a_k(G) \cdot k$

број членета из  
којих креће  $k$  имена

за свако  
име бројимо  
по колико  $k$   
имена

Нпр. за  $G$  огледо:

$$\frac{\text{ind}(1) + \text{ind}(2) + \text{ind}(3) + \text{ind}(4) + \text{ind}(5)}{2} = \frac{2+3+2+2+1}{2} = \frac{1 \cdot 1 + 3 \cdot 2 + 1 \cdot 3 + 0 \cdot 4 + 0 \cdot 5}{2} =$$

$$= \frac{a_1(G) + 2a_2(G) + \dots + 5a_5(G)}{2}$$

2. Ако за свако  $v \in V$  ванда  $\text{ind}(v) \geq 2$ ,  
отада  $G$  има подграф  $G'$  т.д. је  $G' \approx S^1$   
(тј. све гране у графу се појављују замкнутим путем)

решение

тврд.

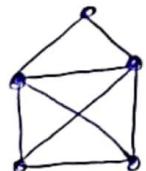


Припремио супротно да нема замкнутог пута.  
Уочимо најдужи замкнути пут  $(v_{i_1}, v_{i_2}, \dots, v_{i_k})$   
( $v_{i_j}$  су нека чланета графа).

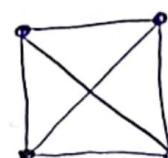
Тада је  $\text{ind}(v_{i_k}) = 1$  (јер је то крај пута)  $\blacksquare$

**дефиниција** Граф је уникурсалан ако се може  
„наутирати једним постезом“.

пример



јесе уникурс.



је уникурс.

3. [Вандан задатак] Ако је  $G$  повезан и уникурсалан,  
отада он има највише 2 чланета непарног индекса.

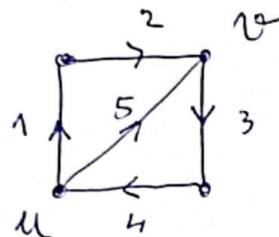
решение Ако се граф може наутирати једним постезом  
то знаци да постоји пут који пролази кроз некоје  $v \in V$   
и завршава се у неком  $w \in V$  и пролази кроз један  
чланец.

Ako je  $w \in V \setminus \{u, v\}$  taj. w nije povezana sa krajem,

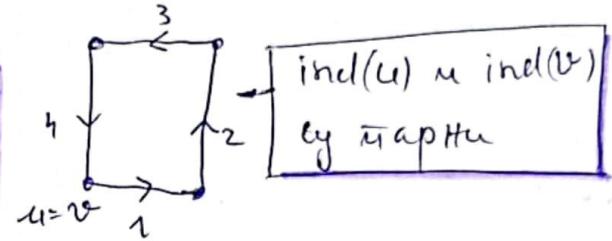
tega je taj "izvod" u "usmjer" u sastavu u matici drugog stupnja, taj je  $\text{ind}(w)$  neprav.

Mjedjekc od u i v može biti u paru u neprav. □

Primer



$\begin{cases} \text{ind}(u) = \text{ind}(v) \\ \text{cy neprav} \end{cases}$



$\begin{cases} \text{ind}(u) = \text{ind}(v) \\ \text{cy parne} \end{cases}$

Vatne su bune:

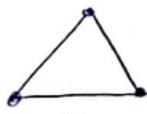
**Definicija** Graf je unikursalan AKO sadrži najviše dva članeta slatkojne mrežice.

**Definicija** Graf je kompletni ako su svaki dva članeta srođeni. Označa:  $K_n$ .

HP.



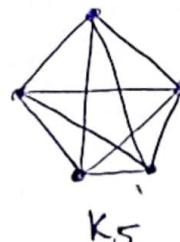
$K_2$



$K_3$



$K_4$



$K_5$



$K_6$

3. Zašto je  $K_n$  unikursalan?

**Rješenje** U  $K_n$  svako članak je povezano sa  $n-1$  članetom taj.  $\text{ind}(v) = n-1$  za svaku  $v \in K_n$ .

Ostalogto je  $K_2$  unikursalan. Na ostoku teoreme:

Za  $n \geq 3$ :  $K_n$  je unikur.  $\Leftrightarrow n$  je nepravo. □

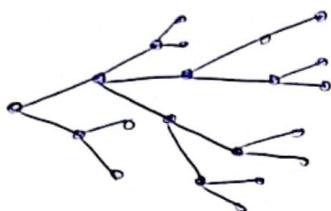
**definicija** Контур (цикл) у праску је затворен  
патак између симетрија кружнице.

нпр.



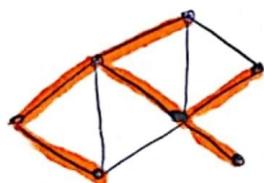
**definicija** Повесан праск без контура зове се гроб (анасте)

нпр.



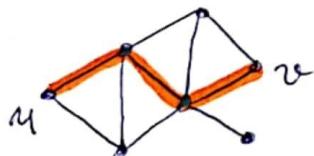
**definicija** Максимално гроб у  $G$  је подграф од  $G$   
који је гроб и сајти са тачкама.

нпр.



**definicija** Елементаран патак између ових тачака  $u$  и  $v$   
је патак који пролази  $u$ , завршава се у  $v$  и  
хомеоморфан је гутчи.

нпр.



4. Ако је  $G$  гроб,  $u, v \in G$ , отуда постоји јединствени патак  
од  $u$  до  $v$ .

**решење** иначе да постоји 2 патака  $\Rightarrow$  као у хардве-  
рену добијамо контуру  $\nRightarrow$   $\square$

Def Сјирева карактеристика прасба  $G$  је

$$\chi(G) \stackrel{\text{def}}{=} |V| - |E|.$$

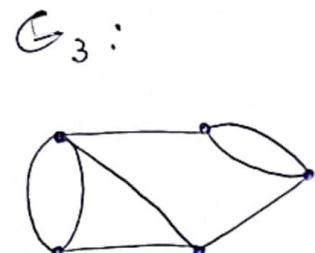
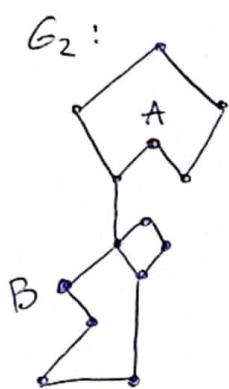
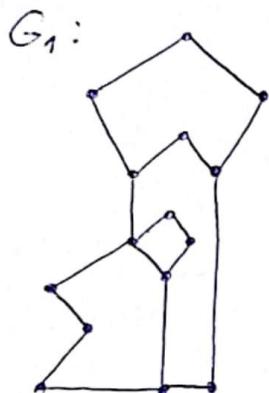
Поредник: у неописујује је

$$\chi(\Pi) = t - i + p$$

↑               ↑               ↑               ↑  
 1. домаћар   2. ср. чибета   3. ср. чибера   4. ср. власни

Уникурсалност и Сјирева карактеристика су математичке инваријантне. (нпр:  $G_1 \approx G_2 \Rightarrow \chi(G_1) = \chi(G_2)$ )

5. Даши су прасбои:



- (a)  $\chi(G_i) = ?$
- (b) Који од ових прасбова су уникурсални? Оне које  
јесу науришане јер им пошеви.
- (c) За шта међу овим прасбовима има хомеоморфних?
- (d) Колико подграфова хомеоморфних  $S^1$  има  $G_2$ ?

(g) Нату 6 различных елементарных ландау G<sub>2</sub> кои шаражу A и B.

(g) У сокаки прады нату по јејто макамало зрео.

(e) У G<sub>1</sub> додати 1 мөнүз түрк. посідане утикурсанат.

**Решение**

$$(a) \chi(G_1) = 15 - 18 = -3$$

$$\chi(G_2) = 14 - 16 = -2$$

$$\chi(G_3) = 5 - 8 = -3$$

(g) G<sub>1</sub> има 4 элемента неударной лентеке  
 G<sub>2</sub> има 2  
 G<sub>3</sub> има 4

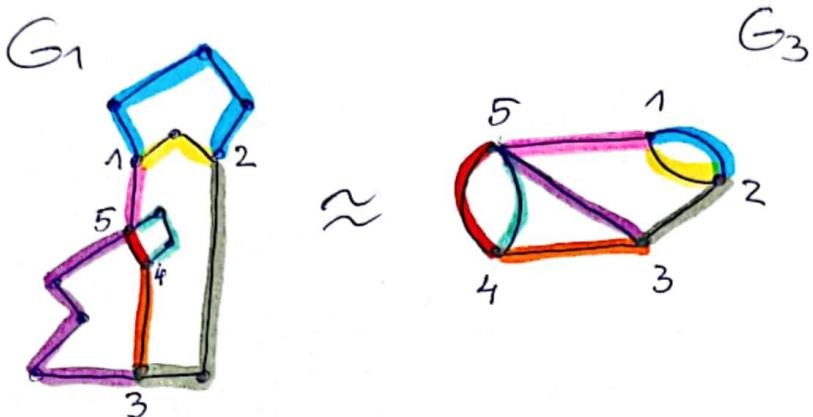
-11-  
-11-

$\Rightarrow$  сано G<sub>2</sub>  
je утикуре.

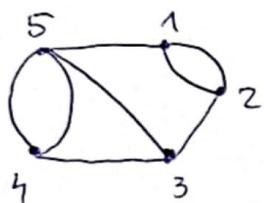
Нуршате:



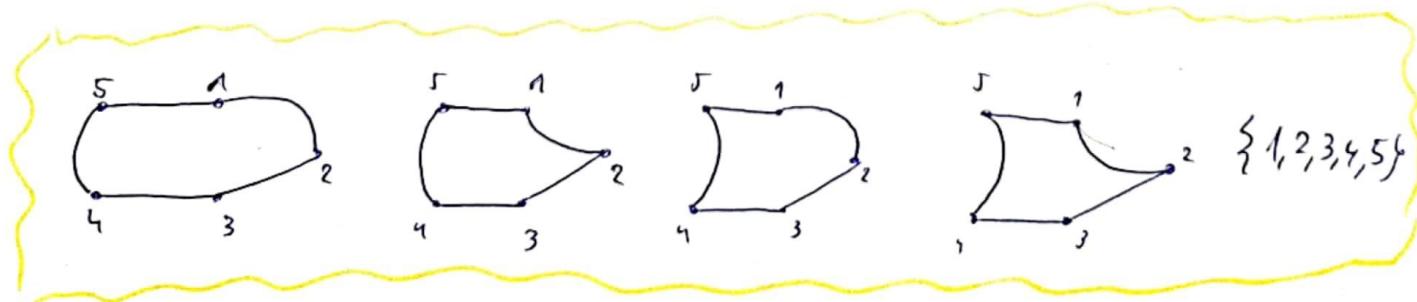
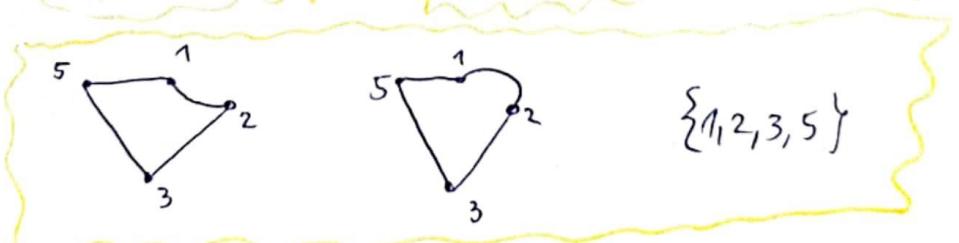
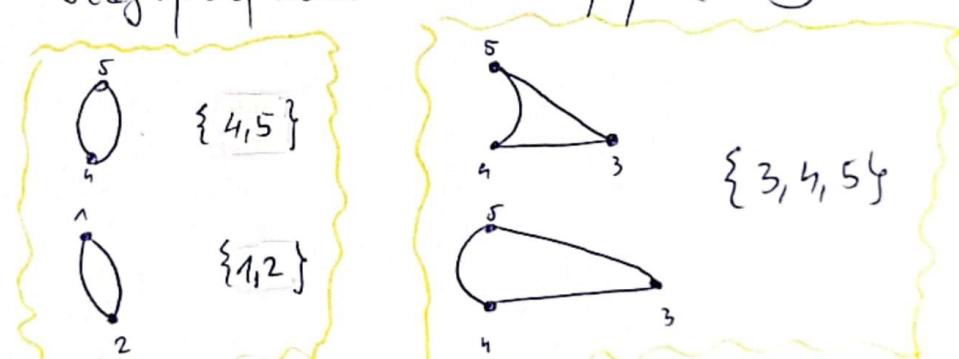
(6) На (a) и (б) видимо да  $G_1 \not\approx G_2$  и  $G_3 \not\approx G_2$ .  
 Тези тоја може бити  $G_1 \approx G_3$  и тоа го  
 претпоставувајќи хомеоморфизме:



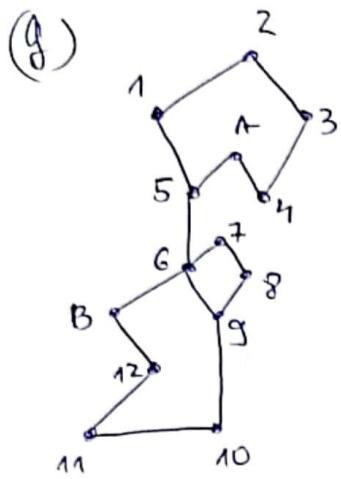
(7) Какво је го посматрано  $G_3$  је  $G_1 \approx G_3$ .



Погледнете хомеоморфизме  $S^1$ :



Укупно: 10



Евенентарные матрицы:

$$(A, 5, 6, B)$$

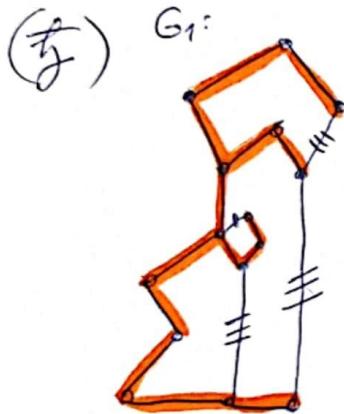
$$(A, 4, 3, 2, 1, 5, 6, B)$$

$$(A, 5, 6, 9, 10, 11, 12, B)$$

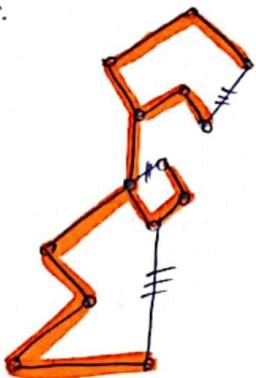
$$(A, 4, 3, 2, 1, 5, 6, 9, 10, 11, 12, B)$$

$$(A, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, B)$$

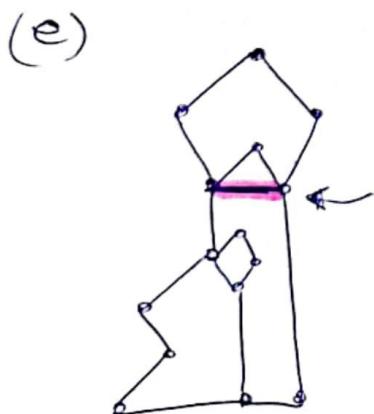
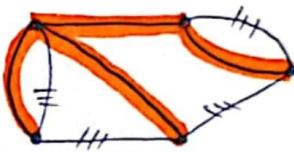
$$(A, 4, 3, 2, 1, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, B)$$



$G_2$ :



$G_3$ :



Следующий шаг коф  
где течение некоторой  
матреке



6. (a) Доказати да у сваком симетрију постоји бар једно члане индекса 1.

(b) Ако је  $T$  дрво доказати  $|E| = |V| - 1$ .

(c) Ако је  $G$  граф који не садржи струјну контуру доказати да је  $\chi(G)$  једнак броју компонентих чланке поседоштава  $G$ .

**решение** (a) пос. инд  $(v) \geq 2$  за свако  $v \in V$

$\Rightarrow$  посједују подграђа хемоморфна  $S'$  низ.  $T$  има контуру

**Зад. 2**  
вар. 20 (b) Нека је  $|V| = n$ . Радимо индукцију по  $n$ .

База:  $n = 1 \Leftrightarrow (|E| = 0)$

Хипотеза:  $|V| = n \Rightarrow |E| = n - 1$

Корак: Нека је  $|V| = n + 1$ . Из (a) нека је  $v$  низ. инд  $v = 1$ .

Избацимо  $v$  и осталу чланку и добијамо дрво са  $n$

членка  $\stackrel{\text{u.x.}}{\Rightarrow}$  оно има  $n - 1$  чланку. Вратимо  $v$  и

осталу чланку  $\Rightarrow$  поизвадито дрво има  $|E| = n$  чланку.

(b) Нека  $G$  има  $k$  компонентих чланке поседоштава.

Свака компонента је дрво, низ.  $G = T_1 \cup T_2 \cup \dots \cup T_k$ ,

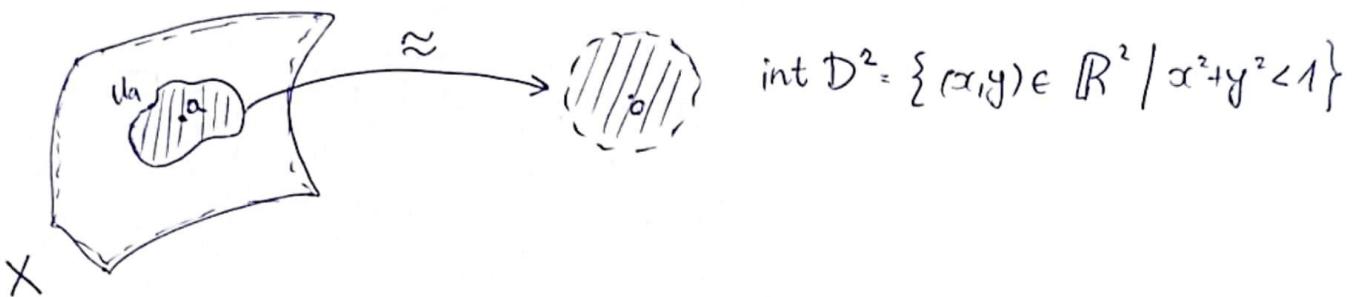
$$\text{има је } \chi(G) = \chi(T_1) + \chi(T_2) + \dots + \chi(T_k) =$$

$$= (m_1 - (n_{1-1})) + (m_2 - (n_{2-1})) + \dots + (m_k - (n_{k-1})) = k$$

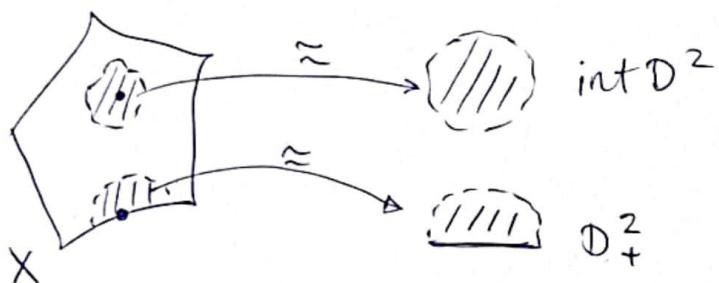
нгде је  $m_i = |V_i|$  - број членака  $T_i$ . □

## Површи

**Def** X је површ без пратиже ако свака тачка  $a \in X$  има околину  $U_a$  хомеоморфну отвореном диску  $\text{int } D^2$ .



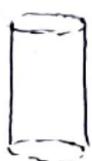
X је површ са пратијем ако свака тачка  $a \in X$  има околину  $U_a$  хомеоморфну отвореном диску  $\text{int } D^2$  или конусу  $D_+^2 = \{(x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid x^2 + y^2 < 1, y \geq 0\}$ .



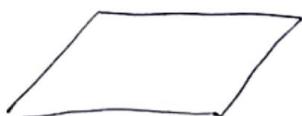
**Пример (1)** Површи без пратиже



$S^2$

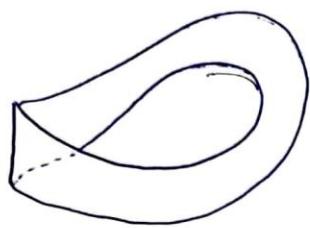


$S^1 \times (0,1)$



$\mathbb{R}^2$

(2) Површи са пратијем



$M$

(недељивка ширака)

$$\partial M = S^1 - \text{круг}$$



$$S^1 \times [0, 1]$$



$$\partial(S^1 \times [0, 1]) = S^1 \sqcup S^1$$

два круга  $\rightarrow$



$$S^1 \times [0, 1]$$



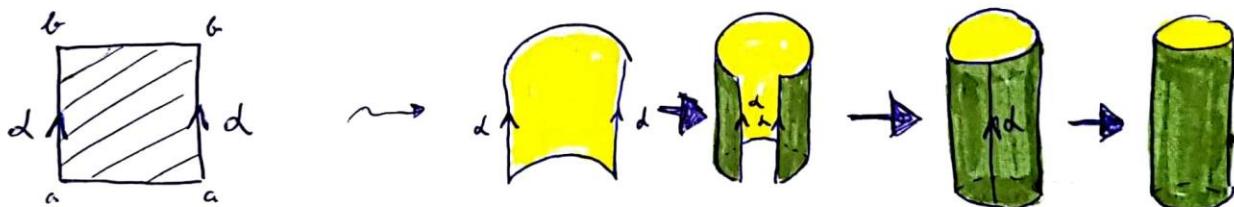
$$\partial(S^1 \times [0, 1]) = S^1$$

круг

**дефиниција:** Површи је затворена ако је компактна и без пратија.

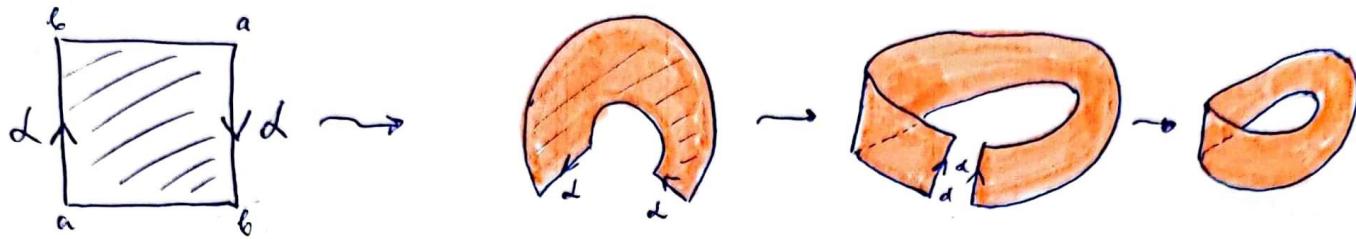
Компактни модели у равни

### ① Чимиздар $C$



обо знати да  
левено  $d$  и  $d$   
у смрк супротно

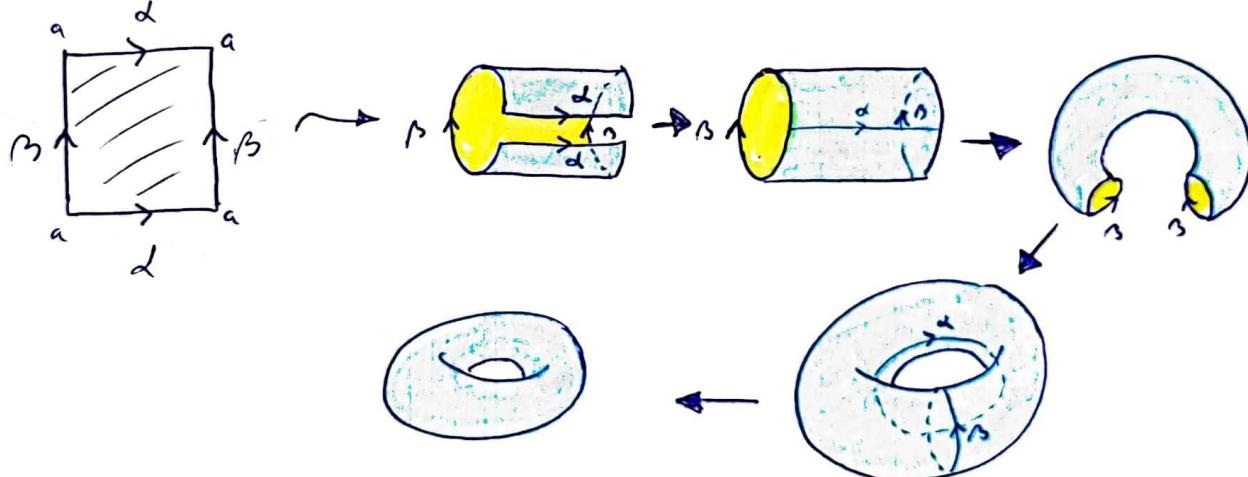
## 2. Медијусови тираки



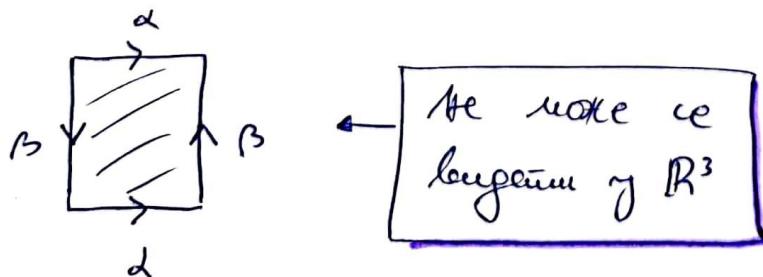
## 3. Пројектираните пакет $\mathbb{RP}^2$



## 4. Изотопија $T^2$



## 5. Крајната дуга $K$



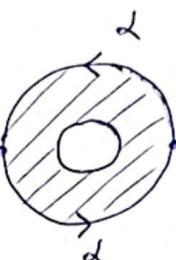
# Сейкае и лінейка



1. Доказати що  $f$

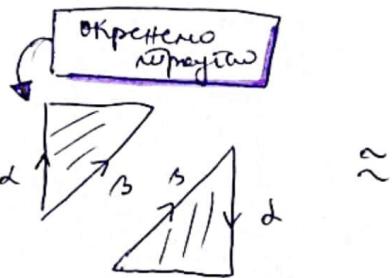
$$(a) M \approx \begin{array}{c} \diagup \\ \triangle \end{array}$$

$$(b) M \approx \begin{array}{c} \diagdown \\ \bullet \end{array}$$



**решение**

$$(a) M \approx d \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} d \approx \text{секан} \beta$$



$$\approx \begin{array}{c} \diagup \\ \triangle \end{array} \quad \begin{array}{c} \diagdown \\ \triangle \end{array}$$

$$\text{лінію} d \approx \begin{array}{c} \diagup \\ \triangle \end{array}$$

$$(b) \begin{array}{c} \diagup \\ \bullet \end{array} \quad \begin{matrix} \text{секан} \beta \\ \approx \\ \text{секан} f \end{matrix}$$

$$d \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} f$$

$$\approx \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} f \quad \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} f \approx$$

$$\text{лінію} d \approx \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} \quad \begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} \approx$$

$$\delta := f \beta$$

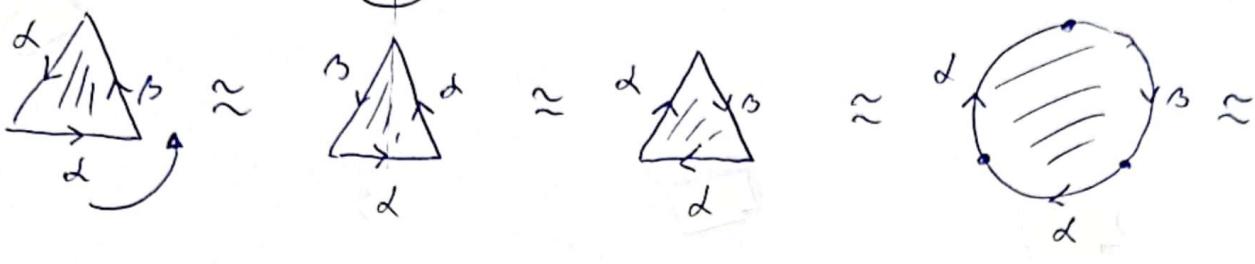
$$\begin{array}{c} \diagup \\ \square \end{array} \delta$$

$$\delta \approx M$$

□

**NP**

Maior che meno piuttosto ca maggiore?



2. (a)  $\approx ?$  (b)  $\approx ?$

pensare

$$(a) \text{ } \approx D^2$$

$$(b) \text{ } = \text{ } \approx \text{ } \approx \text{ } \approx S^2 \quad \blacksquare$$

## Коннектуру күйдөң төбесатынан залыгареттых төгерүш

$$M_0 \stackrel{\text{def}}{=} S^2 = \text{ (sphere diagram)}$$

Сүрткөн са  $S^2$  нарын дүккүн и лайлану төгрүс:

$$\text{ (sphere with hole)} + \text{ (torus)} = \text{ (connected sum of sphere and torus)}$$

Төңерелю,

$$M_1 \stackrel{\text{def}}{=} \text{ (torus-like shape)} \approx \text{ (torus)} = T^2$$

$$M_2 \stackrel{\text{def}}{=} \text{ (more complex torus-like shape)} \approx \text{ (double torus)}$$

$$\vdots$$

$$M_g \stackrel{\text{def}}{=} \text{ (highly connected torus-like shape)} \gtrsim \underbrace{\text{ (double torus)}}_g$$

Соғар са  $S^2$  сүрткөн дүккүн и лайлану мешүйсөлөг төраку:

$$\text{ (sphere with hole)} + M = \text{ (sphere with hole and handle)}$$

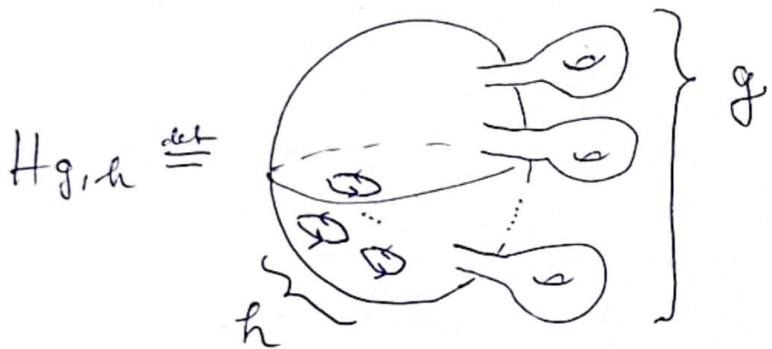
$$N_1 \stackrel{\text{def}}{=} \text{Diagram of a sphere with two curves} \approx \text{Diagram of a sphere with four lines} \approx \mathbb{RP}^2$$

$$N_2 \stackrel{\text{def}}{=} \text{Diagram of a sphere with two curves} \approx K \quad (\text{Крајњија дуга})$$

$$\vdots$$

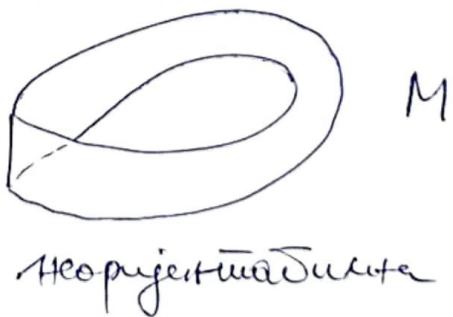
$$N_h \stackrel{\text{def}}{=} \text{Diagram of a sphere with } h \text{ curves}$$

и јесу оне  $S^2$  сечима у  $T^2$  у  $M$ :



Покасато га је  $Hg, h \approx N_2 g + h$ .

**дефиниција** Површ је оријентабилан ако има 2 изгледа.



теорема [о класификујућим побрим] Нека је  $X$  побесанта затворена побри. Тада

(1) ако је  $X$  оријентабилна, тада

$$(\exists g \in \mathbb{N}_0) \quad X \cong M_g;$$

(2) ако је  $X$  неоријентабилна, тада

$$(\exists h \in \mathbb{N}) \quad X \cong N_h.$$

Задатком остварују  $\#$  (побесана сума) за побриме:

$M \# N$  је сума  
где побрим

$M \# N \stackrel{\text{def}}{=} \text{скупом по диска са } M \text{ и } N \text{ и залијено има}$   
по пратијачима тих дискова

Нпр.  $S^2 \# S^2 = \begin{array}{c} \text{чепа} \\ \text{---} \\ \text{дуга} \end{array} \# \begin{array}{c} \text{чепа} \\ \text{---} \\ \text{дуга} \end{array} = \begin{array}{c} \text{чепа} \\ \text{---} \\ \text{дуга} \end{array} \approx S^2$

Применимо:

$$M_1 = S^2 \# T^2$$

$$M_2 = S^2 \# T^2 \# T^2$$

$$\vdots \quad M_g = S^2 \# \underbrace{T^2 \# \cdots \# T^2}_g$$

$$N_1 = S^2 \# M$$

$$N_2 = S^2 \# M \# M$$

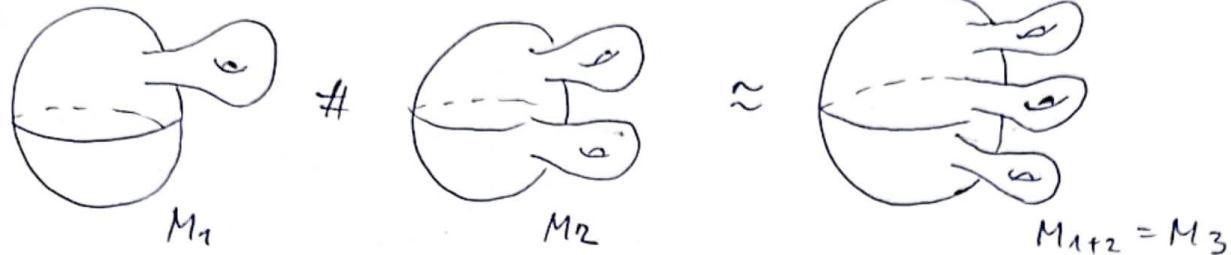
⋮

$$N_h = S^2 \# \underbrace{M \# \cdots \# M}_h$$

Тетераните,

$$M_{g_1} \# M_{g_2} \approx M_{g_1+g_2}$$

туп.



$$N_{h_1} \# N_{h_2} \approx N_{h_1+h_2}$$

туп.



$$H_{g_1, h_1} \# H_{g_2, h_2} \approx H_{g_1+g_2, h_1+h_2}$$

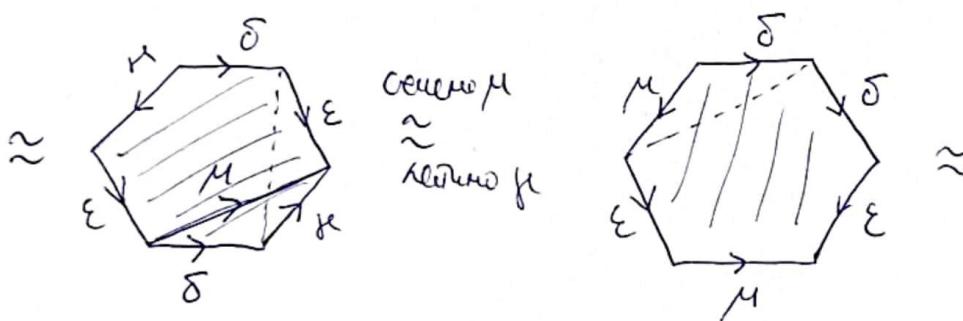
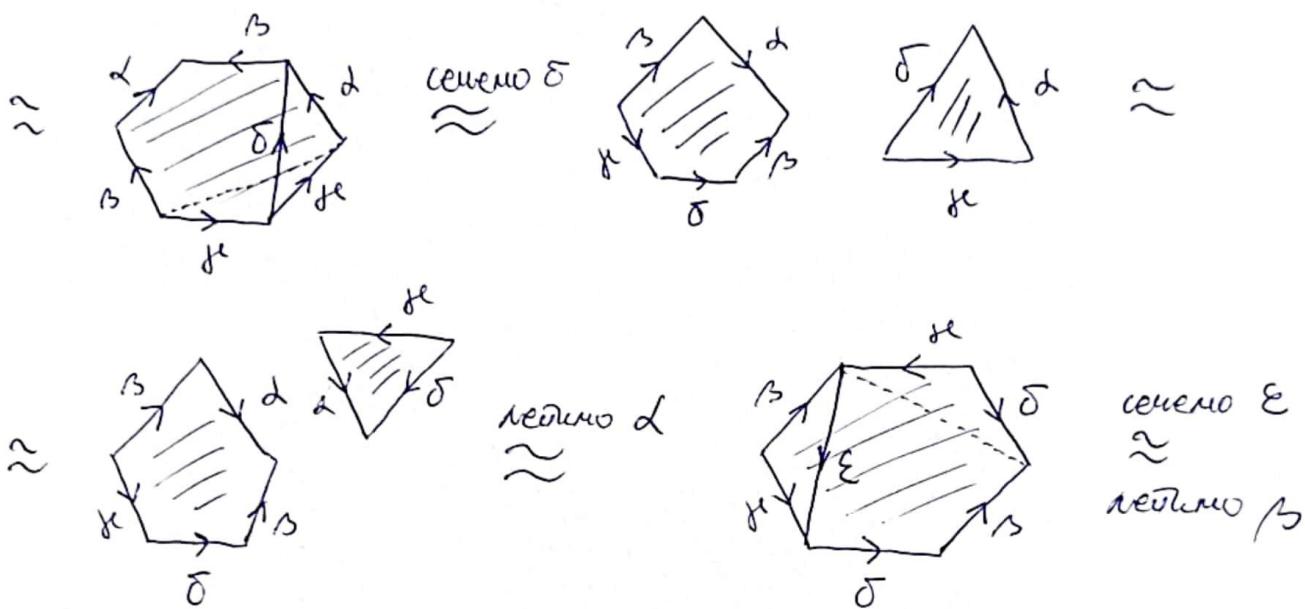
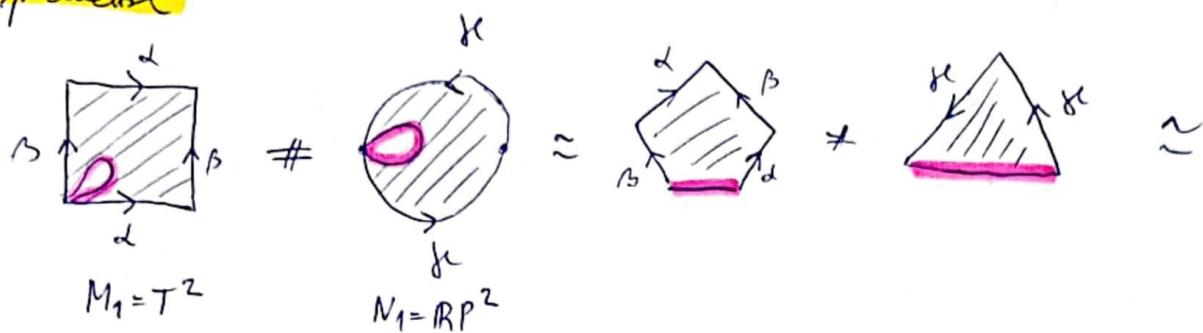
туп.



Очепавија  $\#$  је комутативна и асочијативна (то еа комоноредеска) и нејзинoj јe  $S^2$ .

3. Доказать  $M_1 \# N_1 \approx N_3$ .

решение



$$\approx \text{Disk with boundary arrow delta} \#_{\varepsilon} \text{Square with boundary arrows mu, epsilon} \approx RP^2 \# K = N_1 \# N_2 \approx N_3 \quad \blacksquare$$

4. Доказать  $Mg \# N_h \approx N_{2g+h}$ , где  $h \in \mathbb{N}$ .

решение

Чтобы это  $g \in \mathbb{N}_0$

База  $g=0$ :  $M_0 \# N_h = S^2 \# N_h = N_h = N_{2 \cdot 0 + h}$  ✓

$g=1$ :  $M_1 \# N_h \approx N_{2+h}$  ?

Чтобы это  $h \in \mathbb{N}$

База  $h=1$ :  $M_1 \# N_1 = N_3$  (зап. 3.)

Индукция  $M_1 \# N_h \approx N_{2+h}$

Корак  $M_1 \# N_{h+1} \approx \underbrace{M_1 \# N_1}_{\text{база}} \# N_h \approx N_3 \# N_h =$

$$= N_{3+h} = N_{2+(h+1)}$$

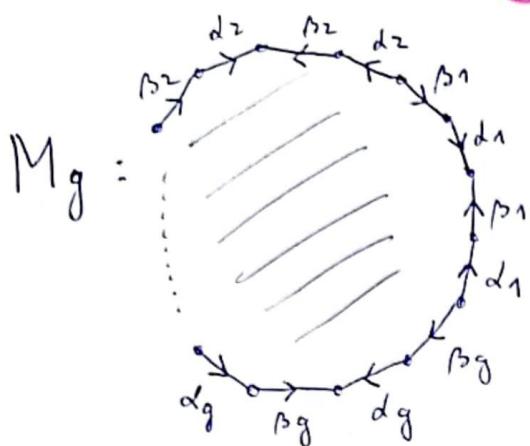
Индукция  $Mg \# N_h \approx N_{2g+h}$ ,  $\forall h \in \mathbb{N}$

Корак  $M_{g+1} \# N_h \approx Mg \# \underbrace{M_1 \# N_h}_{\text{база}} \approx Mg \# N_{2+h} \approx$

$$\approx N_{2g+2+h} \approx N_{2(g+1)+h} \quad \square$$

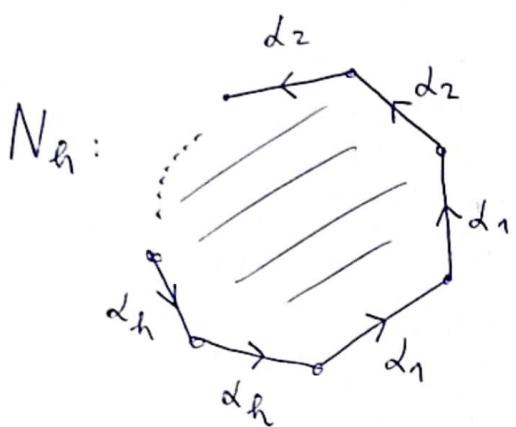
Следовательно,  $H_{g,h} \approx Mg \# N_h \approx N_{2g+h}$

# Компликации модели за работи за $Mg$ и $N_h$



4 г извири

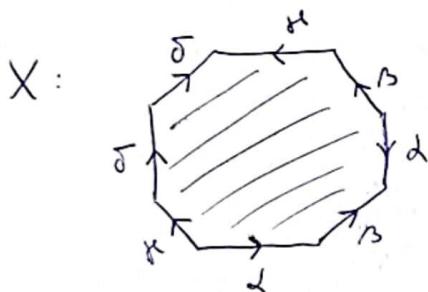
2 г неравнотриъгълници



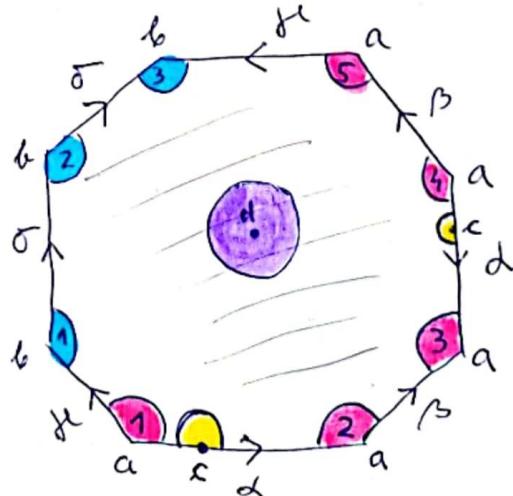
2 h извири

h неравнотриъгълници

**5.** Докасаните га ѝ  $X$  тъчки и средите на



**решение** За да се уверим  
да ѝ  $X$  тъчки нереда  
да превърнем га свака  
тъчка има околну  
хомеоморфия int  $D^2$   
(диску)

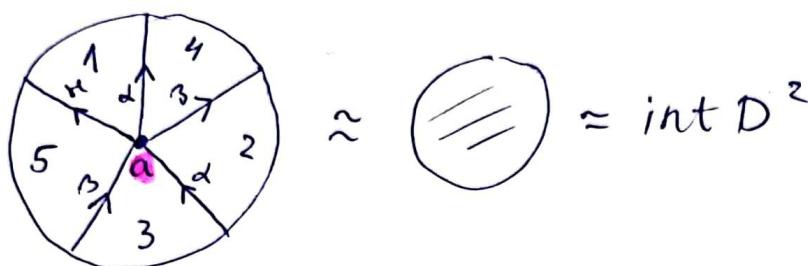


Проверявало за неколко пътични птички:

a



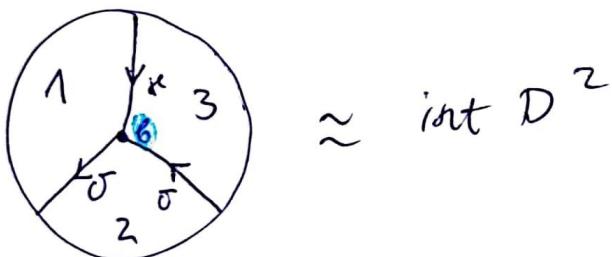
Как засега:



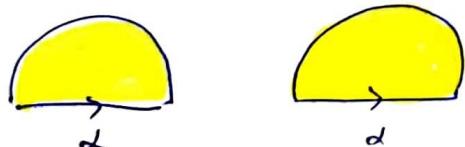
b



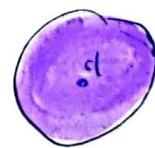
Как засега:



c

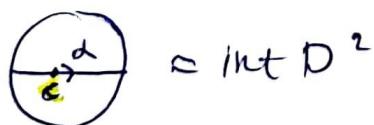


cl



$$\approx \text{int } D^2$$

Как засега:

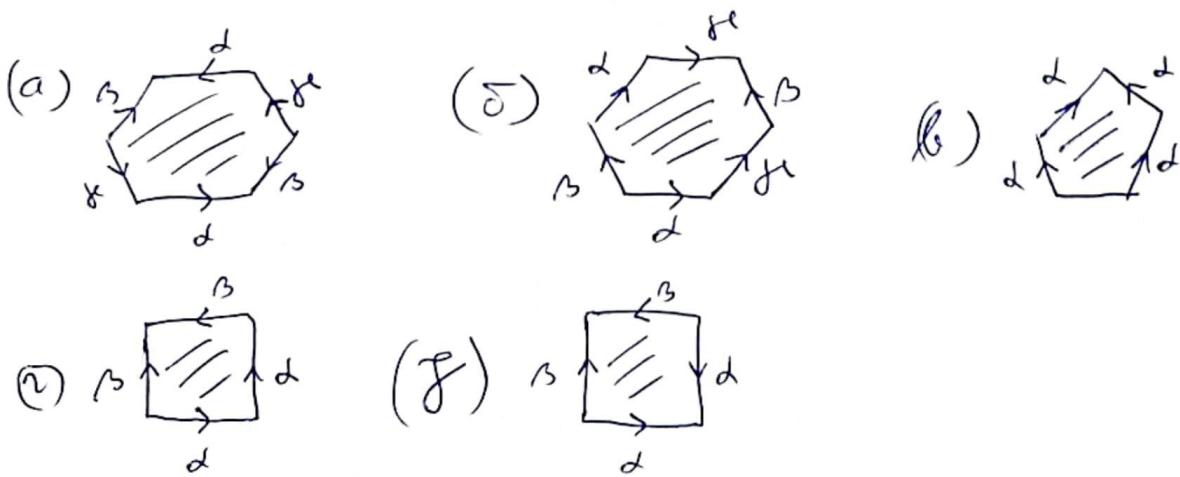


Сөз қонкетиң күркіншілігінде жаңыларға жаңыларға  
және оған тәуелсіз.

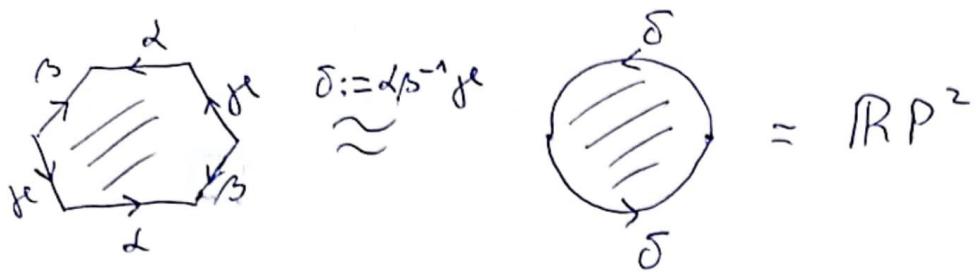
$$\begin{array}{c} \text{Diagram showing a shaded surface with boundary edges labeled } \alpha, \beta, \gamma, \delta, \mu, \nu, \sigma, \tau. \approx \\ \text{Diagram showing a shaded disk with boundary } \delta. \# \\ \text{Diagram showing a shaded hexagon with boundary edges labeled } \alpha, \beta, \gamma, \delta, \mu, \nu, \sigma, \tau. \approx \\ \approx RP^2 \# \text{ Diagram showing a shaded parallelogram with boundary edges labeled } \alpha, \beta, \gamma, \delta, \mu, \nu, \sigma, \tau. \approx \text{Lemma 4} \approx RP^2 \# \text{ Diagram showing a shaded square with boundary edges labeled } \alpha, \beta, \gamma, \delta, \mu, \nu, \sigma, \tau. \approx \\ \approx RP^2 \# K \approx N_1 \# N_2 = N_3 \quad \blacksquare \end{array}$$

**Намерите**  $\mathcal{X}$  першхорном заданику сио деңгекте тұрғасын жаңыларға және  $X$  тәуелсіз, төңдерлікте жемді тәуелсіз за тоғызын расипсиздейсін, дөвеке және үлкеншіккөркемдегі анықтамаларынан.

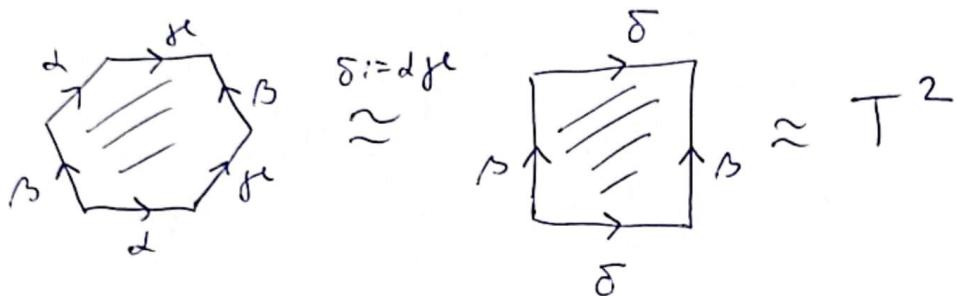
## 6. Определите эти топории



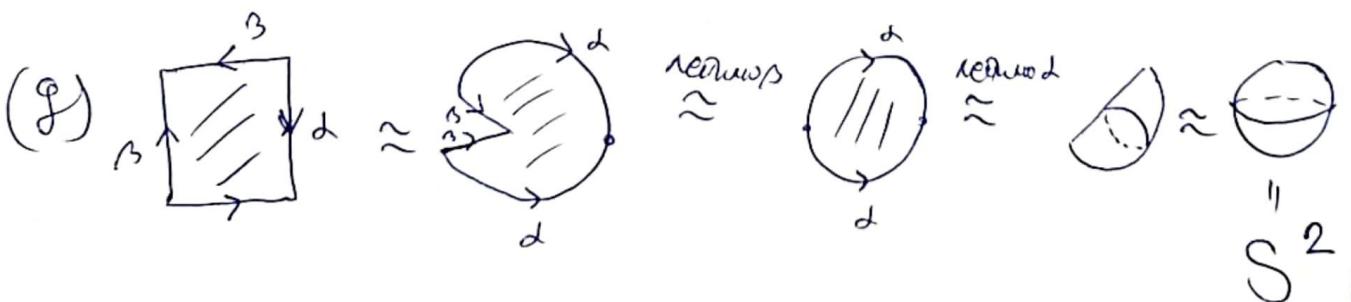
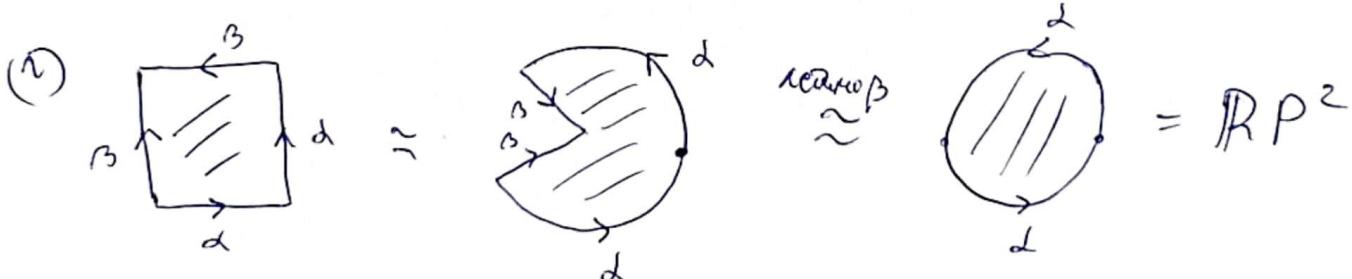
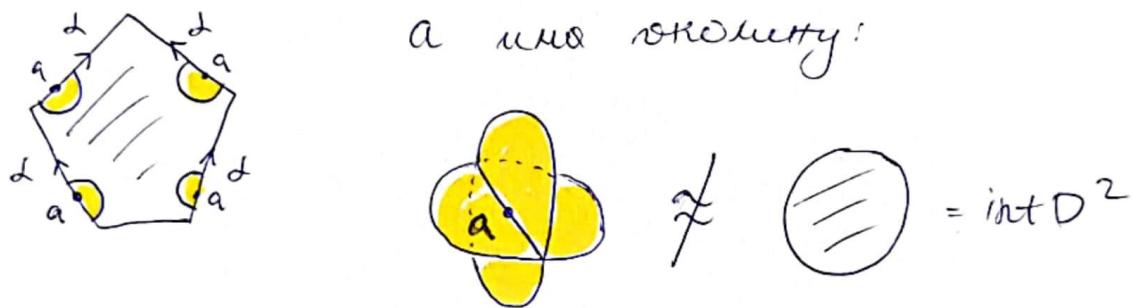
**poemel** (a) jeanne moebius w



(b) jeanne moebius w



(c) Atje moebius



Огнерова характеристика твердки:

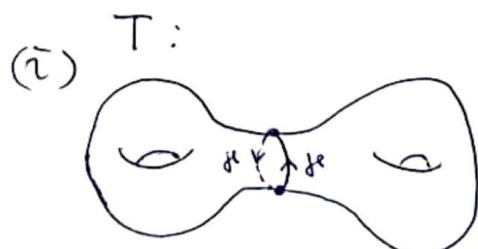
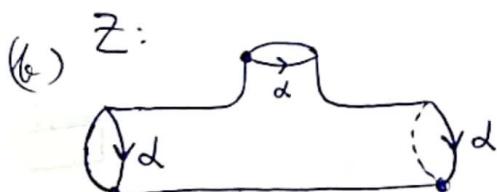
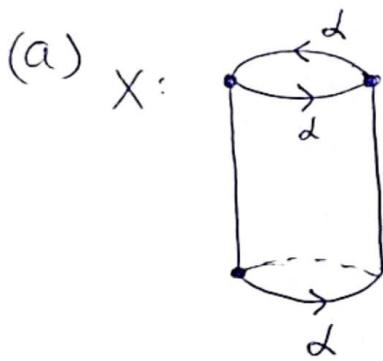
$$\chi(P) = t - i + p$$

↑  
аверн  
 ↓  
др. элемент  
 ↓  
др. явления  
 ↓  
др. способ

$$\chi(Mg) = 1 - 2g + 1 = 2 - 2g$$

$$\chi(Na) = 1 - h + 1 = 2 - h$$

7. За сваки од следећих компонентских прстенова испитати да ли је хемископрат некој заједничкој тврдакој твердки (и којој), нате неки њеније компонентски чланци у равни и одредити већу Огнерову карактеристику.

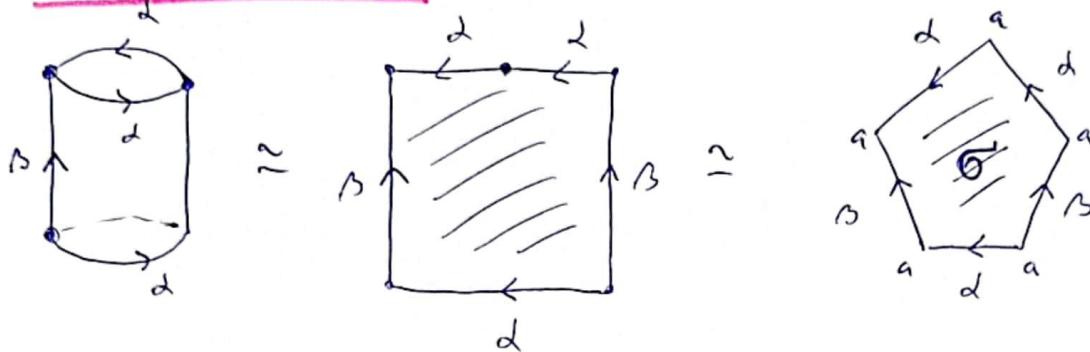


премест

(C) тире твърдни са тънки с  $\alpha$  и малък околов



ноги на падачи

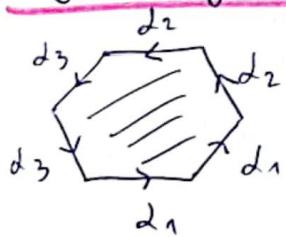


$$\left. \begin{array}{l} \text{членка: } a \\ \text{обвие: } a, b \\ \text{израсте: } \sigma \end{array} \right\} \Rightarrow \underline{\chi(X) = 1 - 2 + 1 = 0}$$

(D) жълти твърдни



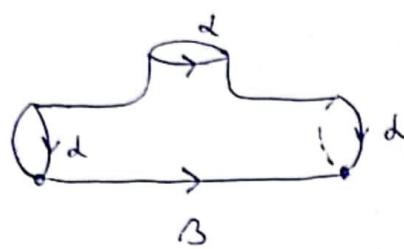
ноги на падачи



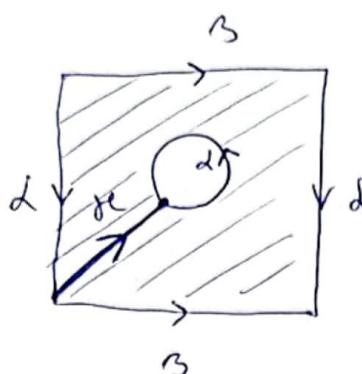
$$\underline{\chi(Y) = \chi(N_3) = 2 - 3 = -1}$$

(a) Atyje mōpu (cumto nov (a))

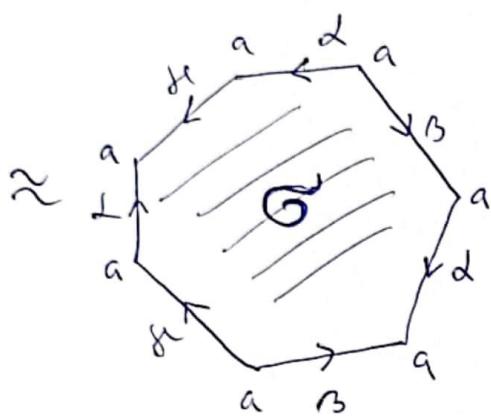
ugen y palette



levenw/p  
≈



convex fl  
≈

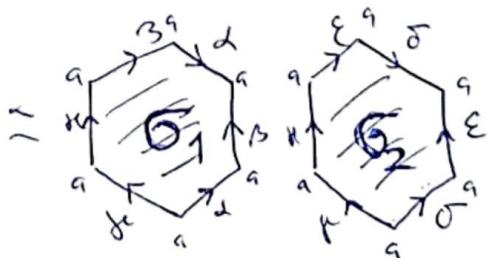
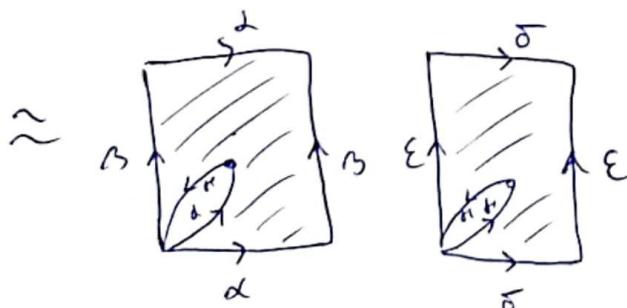


$$\left. \begin{array}{l} \text{elements: } \alpha \\ \text{surface: } \alpha, \beta, \gamma \\ \text{curvate: } \delta \end{array} \right\} \Rightarrow \chi(Z) = 1 - 3 + 1 = -1$$

(n) Atyje mōpu jep turuke ha je unajy

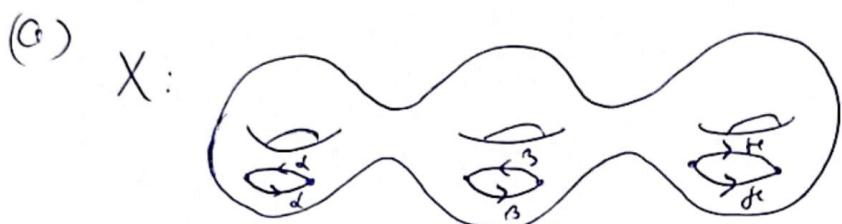
skorony  $\neq \text{int } D^2$

ugen y palette



$$\left. \begin{array}{l}
 \text{Parameters: } \alpha \\
 \text{charges: } \alpha_1, \beta_1, f_r, \delta_1, \varepsilon \\
 \text{capacitors: } \sigma_1, \sigma_2
 \end{array} \right\} \Rightarrow \underline{\chi(T) = 1 - 5 + 2 = -2} \quad \square$$

### 8. Следствие из теории молекул

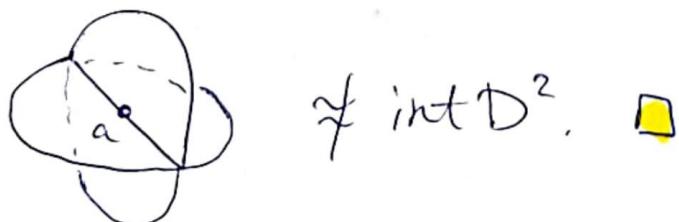


последнее

(S) не засчитано (также не учитываются)

$$X \approx H_{3,2} \approx N_{2 \cdot 3 + 2} = N_8$$

(S) huge molecule:  $a \in \mathbb{C}$

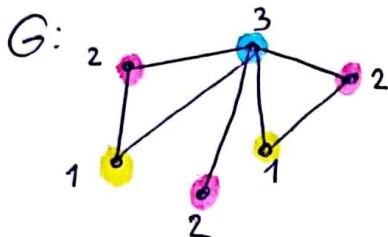


## Бојење графова

**Definicija** Бојење графа  $G = (V, E)$  је пресликавање

$c: V \rightarrow \mathbb{N}$ . Спој  $c(v)$  је боја тешена  $v \in V$ . Кашемо да је бојење правилно ако су свака два суседна тешена обояна различитим бојама.

**Пример**



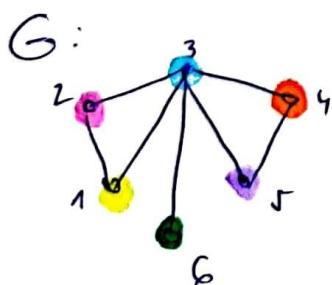
ово је једно правилно бојење графа

**Definicija** Ахроматски број графа је најмањи број боја по потребних за правилно бојење. Означава се са  $col(G)$ .

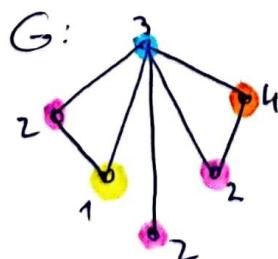
Задес,  $col(G) \triangleq \min \left\{ d \in \mathbb{N} \mid \begin{array}{l} \text{постоји правилно бојење} \\ \text{графа } G \text{ са } d \text{ бојама} \end{array} \right\}$

**Пример**

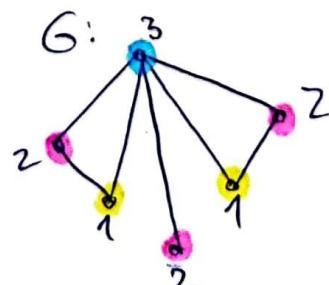
Један граф може имати правилно обояније са  
било којим бројем боја:



6 боја



4 боје

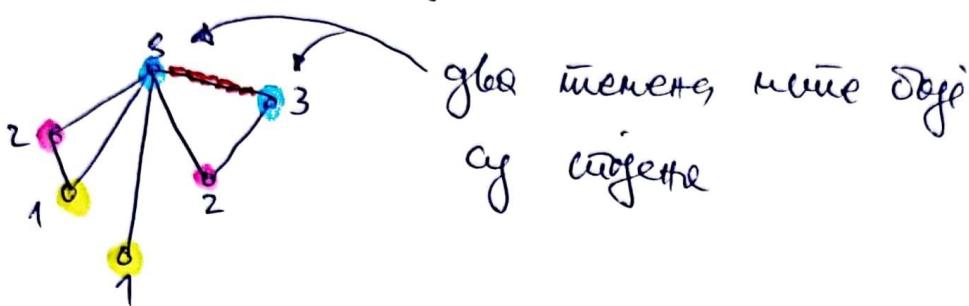


3 боје

Овај граф се не може обояти правилно са мање

ог 3 боје, па је  $\text{col}(G) = 3$

Једно неправилно бојење:



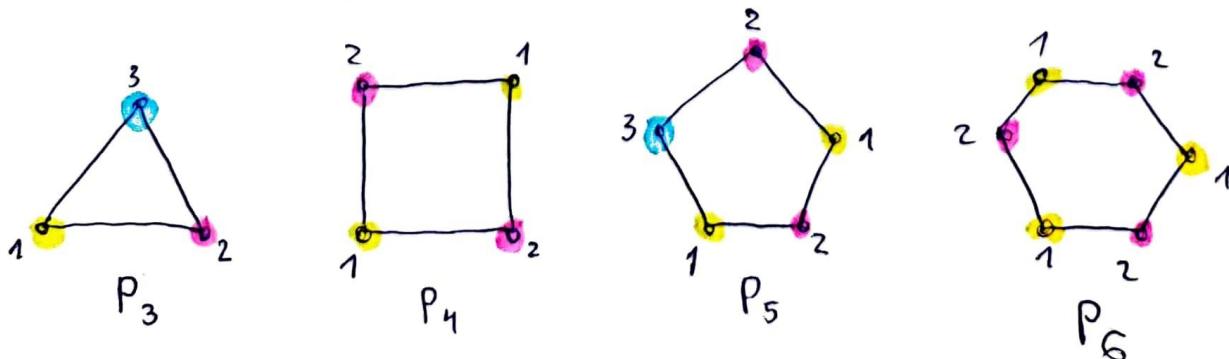
Значи да увек имамо дај једно правилно бојење (скако чиже ободни размештаји бојом), па је  $\text{col}(G) \leq |V|$ .

Ако је  $G' \subseteq G$  подграф, тада  $\text{col}(G') \leq \text{col}(G)$ .

1. Уредни хроматски број графа чија су теште и симе теште и симе  $n$ -теште.

решење

Означимо се  $P_n$   $n$ -тешима. Ободимо првих неколико  $P_n$ :



Заключак:

$$\text{col}(P_{2k}) = 2$$

$$\text{col}(P_{2k+1}) = 3 \quad \square$$

**2.** Определити  $\text{col}(K_n)$ ,  $K_n$  - компактни граф.

**решение**

У  $K_n$  су саве две тачке које се, да бако таче мора имати другу боју, пај.

$$\text{col}(K_n) = n. \quad \square$$

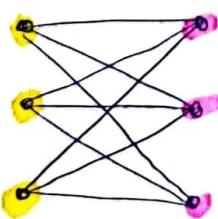
**3.** Определити хроматски број дипартијног графа

$K_{m,n}$  (дипартијни граф је састављен од  $m+n$  тачке подјелених у групе где је у  $m$  и  $n$  тачке увршћене по  $m$  тачке из  $m$  тачке које су сачуване у  $n$  и то са истија боја).

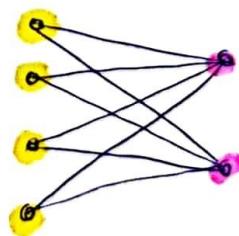
**решение** Да будемо упар пример



$K_{2,3}$



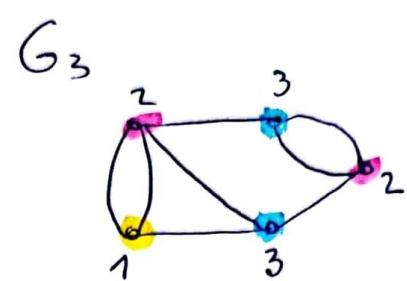
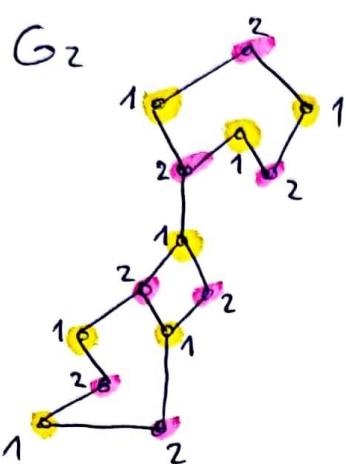
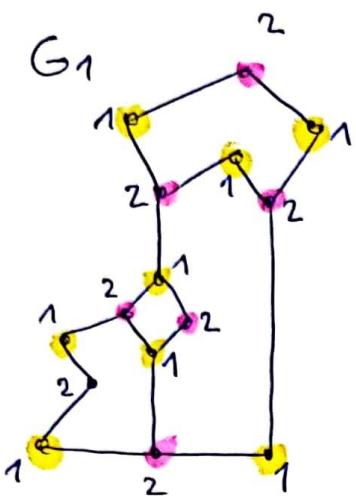
$K_{3,3}$



$K_{4,2}$

Заключак:  $\text{col}(K_{m,n}) = 2. \quad \square$

4. Определите хроматические ординалы следующих графов.



$$\text{col}(G_3) = 3$$

$$\text{col}(G_1) = 2$$

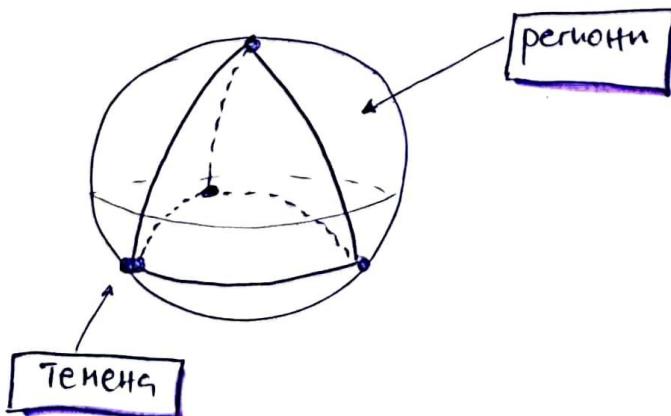
$$\text{col}(G_2) = 2$$

**Задача** Неко је  $S$  површ и  $G$  граф. Установите  $\varphi : G \rightarrow S$  називамо мапом на површи  $S$ .

**Пример**  $G$  - племета и ивуце племенитогра  
 $S$  - сфера  $S^2$

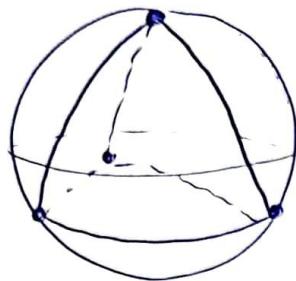
$$\varphi : \begin{array}{c} \text{Граф } G \\ \text{има 6 върха и 9 ръба} \end{array} \xrightarrow{\text{"1-1"}} \begin{array}{c} \text{Сфера } S^2 \\ \text{има 1 върх и 1 ръб} \end{array}$$

**результат:**



маја је регуларна ако је свака регуларна хомеоморфна симетрична диску  $\text{int } D^2$ .

**ПРИМЕР** (1)

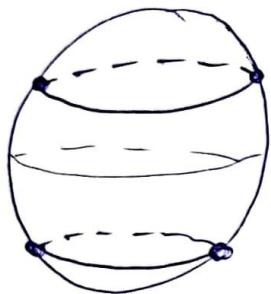


је ако регуларне  
маје

регулар:

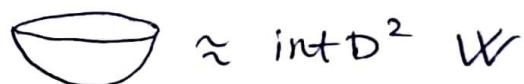


(2)



није регуларне  
маје

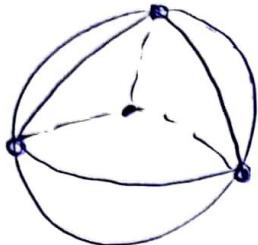
регуларне:



**СТАВ** На обалој заиворедног подесајујући површине ( $\text{M}_1$  и  $\text{N}_1$ ) постоји регуларне маје.

**ДЕFINICIJA** Флека је  $\varphi: G \rightarrow S$  маје на површини  $S$ . Ако је  $V$  скуп тачака,  $E$  скуп извена, а  $R$  скуп регуларне, онда је Ојлерова карактеристичка маје  $\varphi$  дава  $\text{co}:\chi(\varphi) \stackrel{\text{def}}{=} |V| - |E| + |R|$ .

**пример**



$$|V|=4$$

$$|E|=6$$

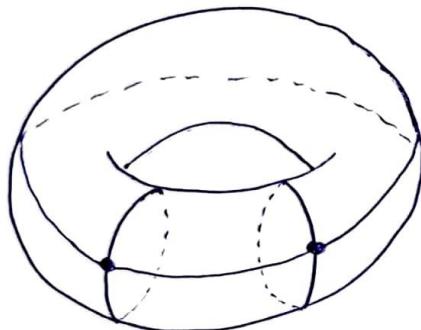
$$|R|=4$$

$$\chi(\varphi) = 4 - 6 + 4 = 2$$

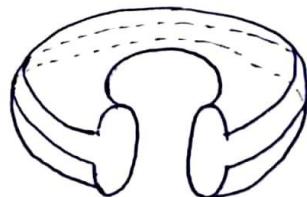
**definičija** Če ka je  $S$  zapravljena površina "uporabna" regularna mreža na  $S$ . Objektova karakteristika  $\chi(S)$  je

$$\chi(S) \stackrel{\text{def}}{=} \chi(\varphi).$$

**пример** Torus  $T^2$



rečnočki:



$$\approx \text{int } D^2$$



$$\approx \text{int } D^2$$

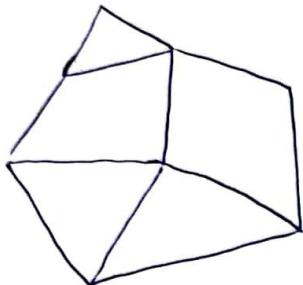
$$\left. \begin{array}{l} |V|=2 \\ |E|=4 \\ |R|=2 \end{array} \right\} \Rightarrow \chi(T^2) = \chi(\varphi) = 2 - 4 + 2 = 0.$$

3. način og rečnici:  $\chi(T^2) = \chi(M_1) = 2 - 2 \cdot 1 = 0$ .

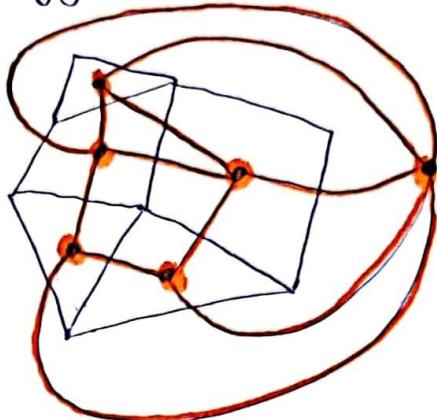
**Definicija** Дуални граф мате се добија тако што сваком регону приградимо тачке графа, а тиме створимо новом укупно  $n$  врховима који су суседни регонима.

**Призор**

мате у равни:



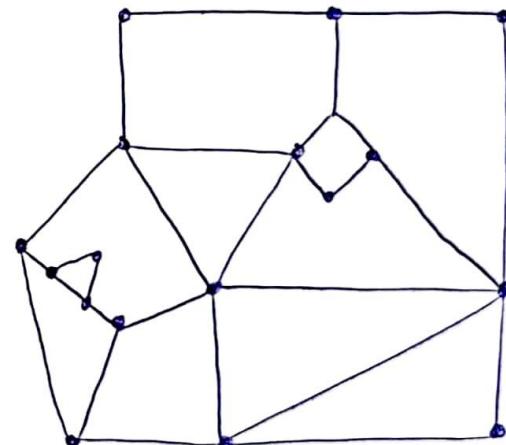
дуални граф:



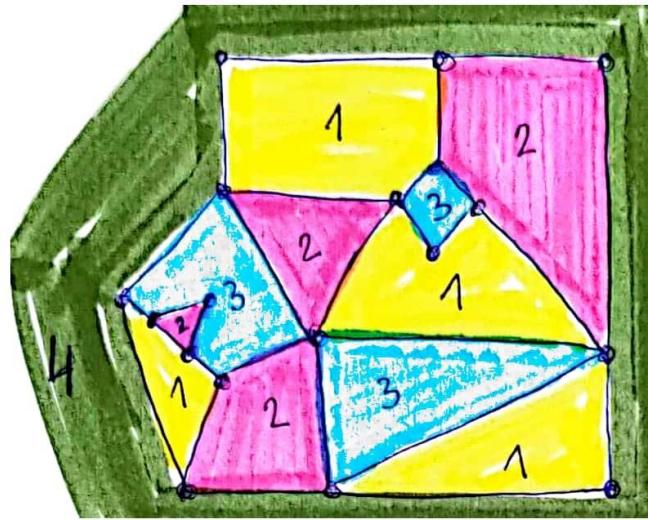
додатно  
тешко и  
за „шести“  
дес мате

5. Нека је дата мате на слици.

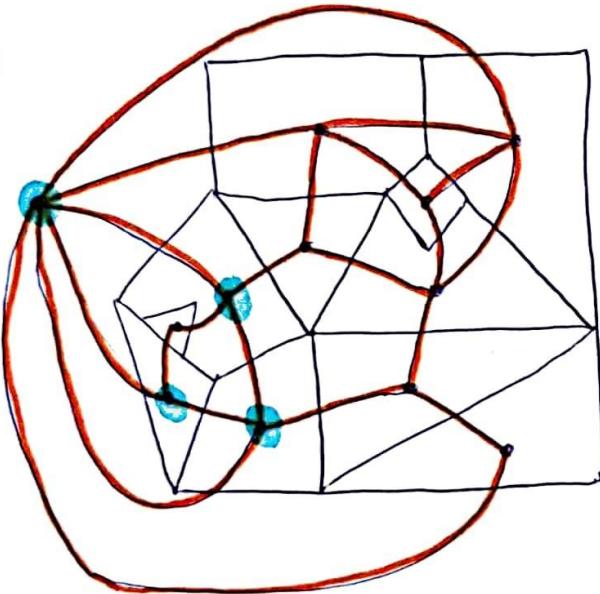
- (a) Ободниш мату се 4 боје (изг. су сваке две суседне регоне различите боје);
- (b) Нати већ дуални граф;
- (c) Доказати да се не може ободниш са мате од 4 боје;
- (d) Избациши 1 венцу из.  
се може ободниш са 3 боје.



(a) Јојко и подвигови!



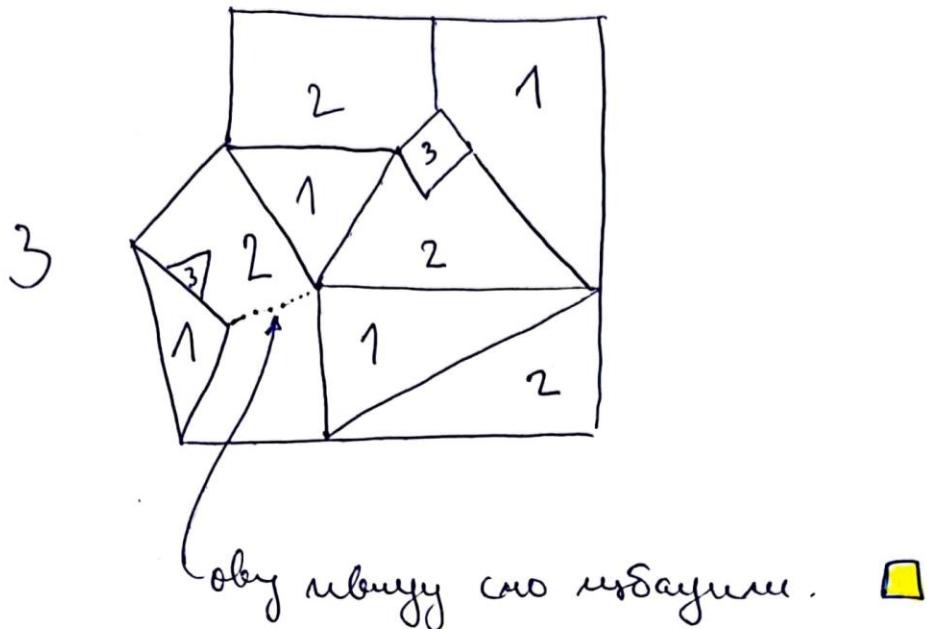
(8)



(b) Најшто број боја за бојење мреже је γ  
а еври хроматски број дужног граф.

Дужни граф има компонент  $K_4$  подграф  
(шемет, такве боје на слици γ<sup>(δ)</sup>) па тако  
је  $\text{col}(K_4) = 4$ , па је  $\text{col}(G) \geq 4$ , па  
је постредно бар 4 боје да се боји мрежа.

① Потребојте да склоните свују нивују која прави компоненту правц  $K_4$ . Што:



**Зеленијује** Ако је датији дрој површи  $X$  је најмање  $d \in \mathbb{N}$  тај је сваки правец  $G$  утештављен  $X$  може ободити са  $d$  бода.

$$\text{col}(X) = \min \{ d \in \mathbb{N} \mid (\forall G \text{ утештављен } X) \text{ col } G \leq d \}$$

Сигурно, ако је  $G$  утештављен  $X$ , онда је

$$\text{col}(G) \leq \text{col}(X)$$

**Приједор**  $\text{col}(\mathbb{R}^2) = 4$

6. Нека је  $S$  првостепена површи. Доказати да постоји прасаф који се не може употребити у  $S$ .

**решение**

Нека је  $\text{col}(S) = n$ . Тада ако се прасаф  $G$  може употребити у  $S$ , тада ће вакви  $\text{col}(G) \leq \text{col}(S) = n$ .

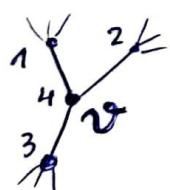
Збогу га је  $\text{col}(K_{n+1}) = n+1 > n$ , тада ће  $K_{n+1}$  не може употребити у  $S$ . ■

7. На некој површи је најпримљивија мапа  $\pi_0$  од сваке две суседне решонке бар један прасаф. Доказати да се ова мапа може објединити са 4 бодовима.

**решение** Рассматратемо дуални прасаф (сваки решонак нам даје до једне, а ако су решонаки суседни, одговарајућа јединица је стоећа). Нека је  $v$  једна је једна од решонака који је прасаф, тј.

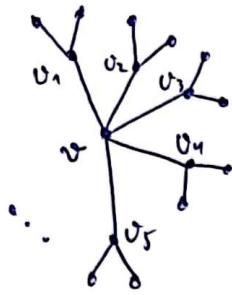
1°  $v$  је јединица од решонака који је прасаф, тј.

и то само 3 суседа:



Тада  $v$  можемо објединити какве бар да су једна од решонака који је прасаф

2°  $v$  није ни прасаф  $\Rightarrow$  сваки сусед је није прасаф



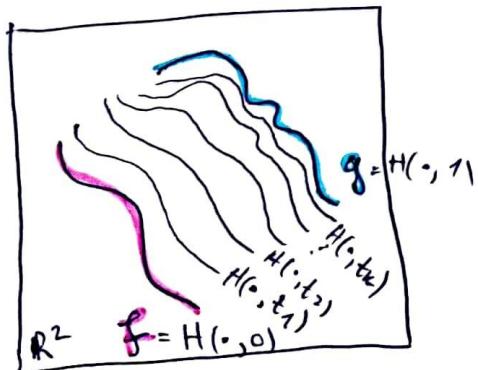
У овог случају имамо да можемо пра-  
зводити објекте и то пошто су променљиве  
даје чувајућих членака  $v_1, v_2, \dots, v_n$  (јер  
имају чланак тачке унутар и ван је  $1^\circ$   
имамо проблема за више вредности)

Зато, чео думали да можемо објекте са 4 објекта,  
имамо више вредности и за дају највише. □

### Хомотопија

**дефиниција** Нека је  $f: X \rightarrow Y$  непрекидна пресликавачка.  
Називамо је  $f$  хомотопично са  $g$  ако постоји  
непрекидно пресликаваче  $H: X \times I \rightarrow Y$  т.д.  $H(x, 0) = f(x)$   
и  $H(x, 1) = g(x)$ . Тиме  $f \simeq g$ . (Ознака:  $I = [0, 1]$ )

**пример** Нека је  $f: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^2$  линија у равни  
и нека је  $f \simeq g$ . Пто знати да се мисли  $f$   
"непрекидно трансформације" го  $g$ .



За свако  $t \in [0, 1]$ ,  $H(x) := H(x, t)$   
је нека линија између  $f$  и  $g$

Пимено у  $H: f \simeq g$ .

Непр. дјејствојући на  $C(X, Y)$ :

$\simeq$  је релација еквивалентности на  $C(X, Y)$ :

(1) рефлексивност:  $f \simeq f$

(2) симетричност:  $f \simeq g \Rightarrow g \simeq f$

(3) транзитивност:  $f \simeq g \wedge g \simeq h \Rightarrow f \simeq h$

Доказате сваке:

(1)  $f, g: X \rightarrow Y, h: Y \rightarrow Z, k: T \rightarrow X$  и  $f \simeq g$ , овај

$$h \circ f \simeq h \circ g \quad \text{и} \quad f \circ k \simeq g \circ k$$

(2)  $f_1, f_2: X \rightarrow Y, g_1, g_2: Y \rightarrow Z, f_1 \simeq f_2, g_1 \simeq g_2$

$$\Rightarrow g_1 \circ f_1 \simeq g_2 \circ f_2$$

1. Ако су  $f, g: X \rightarrow \mathbb{R}^n$ , тада је  $f \simeq g$ .

покажи да ће  $H: X \times I \rightarrow \mathbb{R}^n$  гађати да

$$H(x, t) := (1-t)f(x) + tg(x).$$

ова комбинација  
изрази је  
која је изгомет  
некај

$H$  је непр.

$$H(x, 0) = f(x)$$

$$H(x, 1) = g(x)$$

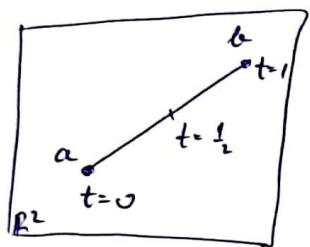
$$\left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \Rightarrow H: f \simeq g$$

□

2. Ako ay fig:  $X \rightarrow S^2$  nelp. u za oblik  $x \in X$   
je  $f(x) \neq -g(x)$ , tloga je  $f \cong g$ .

preuve

Tetepozite, ako ay  $a, b \in \mathbb{R}^n$  oiga nespas  
 $(1-t) \cdot a + t \cdot b$ ,  $t \in [0,1]$  tregatavba cbe mance  
ce gitter  $[a, b]$



Ctegumento kog nac,  $f(x)$  u  
 $g(x)$  ay mace mace na  
sopere  $S^2$ , a  $(1-t)f(x) + tg(x)$

ay mace na gitter koja ux ctej. Kotemo

konecnojig  $H: X \times I \rightarrow S^2$ , am  
he maceo useni samo

$$(1-t)f(x) + tg(x)$$

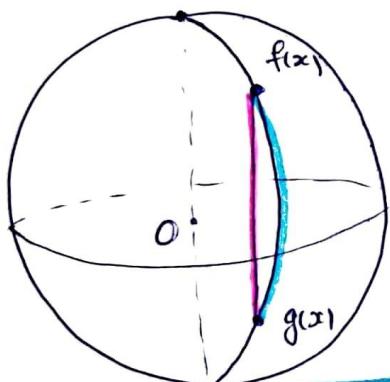
je p nes he priblaga  $S^2$  leh

izuzam:

$$H(x, t) := \frac{(1-t)f(x) + tg(x)}{\|(1-t)f(x) + tg(x)\|} \in S^2$$

$\in S^2$

$H$  je gojpo gecp. u nelp. jep  $\|\cdot\|$  je metriky mace  
mace  $\mathcal{O}$  (zdej je voda  $f(x) \neq -g(x)$  gitter mace ne pravdu  
kpol  $\mathcal{O}$ ).



$$H(x,0) = \frac{f(x)}{\|f(x)\|_{\infty}} = f(x) \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \Rightarrow H: f \simeq g. \quad \blacksquare$$

$$H(x,1) = \frac{g(x)}{\|g(x)\|_{\infty}} = g(x) \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\}$$

Ко рисункамо ешак:

Ітреінхогын зал. бары  
зә обаро  $S^n$ , не  
само зә  $S^2$ .

$\text{Id}_X : X \rightarrow X$  идеттилік пресекібасы же  $X$

$$\text{Id}_X(x) = x, \text{ за } x \in X$$

$\alpha_X : X \rightarrow X$  алгебралық пресекібасы

$$\alpha_X(x) = -x, \text{ за } x \in X$$

(у пропозитиве  $X$  үзге төсөндөрі  $+, -$ )

3. Итера же  $f: S^n \rightarrow S^n$  Негіз.

(a) Ако  $f$  итера симметриялық, онда  $f \simeq \alpha_{S^n}$ ;

(b) Ако же  $(\forall x \in S^n) f(x) \neq -x$ , онда  $f \simeq \text{Id}_{S^n}$ .

проверке

$$(a) (\forall x \in S^n) f(x) \neq x = -(-x) = -\alpha_{S^n}(x) \xrightarrow{\text{заг. 2}} f \simeq \alpha_{S^n}$$

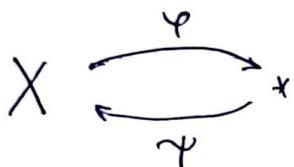
$$(b) (\forall x \in S^n) f(x) \neq -x = -\text{Id}_{S^n}(x) \xrightarrow{\text{заг. 2}} f \simeq \text{Id}_{S^n}. \quad \blacksquare$$

**Definicija** Neka su  $X$  i  $Y$  topološki prostori.

Kazemo da su  $X$  i  $Y$  homeočistički ekvivalentni ako postoji preslikavanje  $\varphi: X \rightarrow Y$  i  $\psi: Y \rightarrow X$  taj.  $\varphi \circ \psi \simeq \text{id}_Y$  i  $\psi \circ \varphi \simeq \text{id}_X$

**Definicija** Prostor  $X$  je kontraktilan ako je  $X \simeq *$ .

Možu dešavati se  $X \simeq *$  3 načina:



\* je prostor koji se sastoji od jedne tačke

$$\varphi \circ \psi \simeq \text{id}_*$$

$\varphi \circ \psi$  je dan jeftinako  $\text{id}_*$ , taj zapravo imamo

$$X \simeq * \Leftrightarrow \psi \circ \varphi \simeq \text{id}_X$$

$\psi \circ \varphi$  je konstantno preslikavanje koje svako  $x \in X$  slike u  $\varphi(*) \in X$ . Dakle,  $\psi \circ \varphi = c_{\varphi(*)}$ .

Tovarivo,

$$X \simeq * \Leftrightarrow c_{\varphi(*)} \simeq \text{id}_X$$

Ако је простор  $X$  нујдно подесан, тога

$$(\forall x_1, x_2 \in X) \quad c_{x_1} \simeq c_{x_2},$$

имамо право утвђавати да

$$X \simeq * \quad (\Rightarrow) \quad \mathbb{D}_X \simeq \text{const}$$

↑  
Неко константно  
преликавање

4. Доказати да је  $\mathbb{R}^n$  континуалнијан.

према  $\mathbb{R}^n$  је нујдно да је  $\mathbb{D}_{\mathbb{R}^n} \simeq \text{const.}$

Нека је  $H: \mathbb{R}^n \times I \rightarrow \mathbb{R}^n$  такво да  $H(x, t) = x \cdot t$

$$\left. \begin{array}{l} H(x, 0) = 0 = c_0(x) \\ H(x, 1) = x = \mathbb{D}_{\mathbb{R}^n}(x) \end{array} \right\} \Rightarrow H: x \cdot c_0 \simeq \mathbb{D}_{\mathbb{R}^n}$$

↓

$$\mathbb{R}^n \simeq *$$

Пример

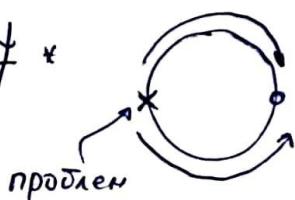
Нујдимо да  $X \simeq *$  знати да се може непрекидно скрећи у  $*$ .

(1)  $\mathbb{R}^2 \simeq *$

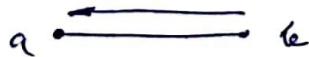


(3)  $S^1 \not\simeq *$

(2)  $S^1 \not\simeq *$



(4)  $[a, b] \simeq *$

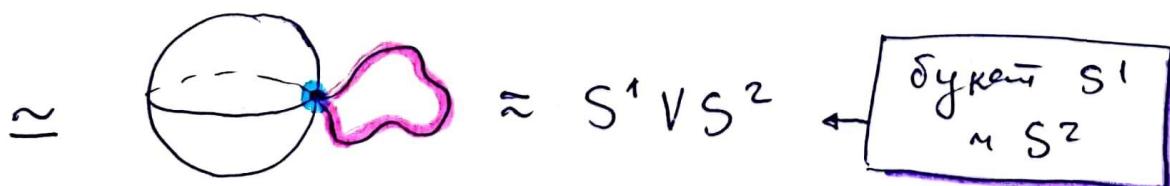
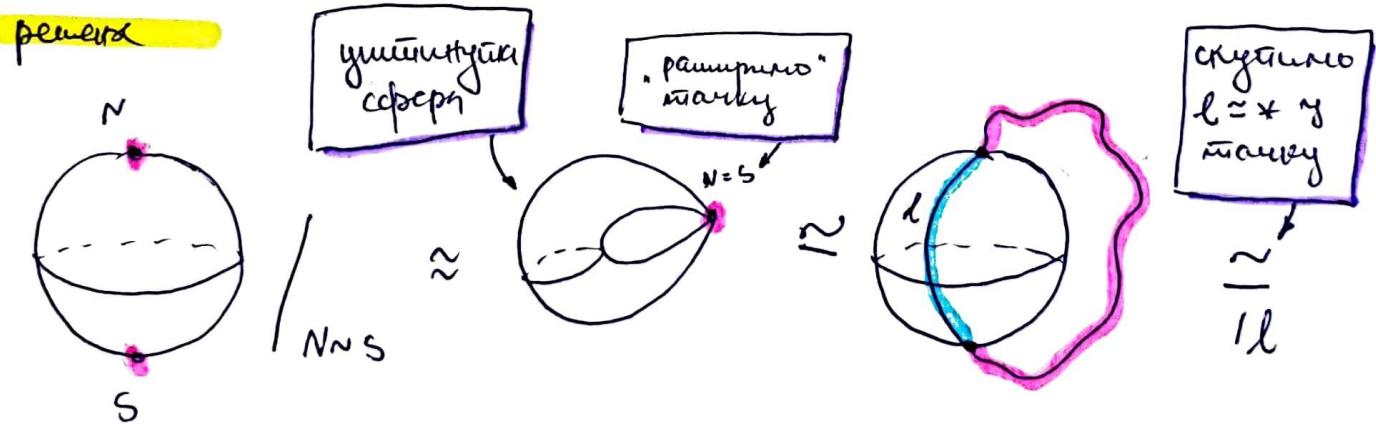


**Теорема** Ако је  $A \subseteq X$ ,  $A \cong *$  и пар  $(X, A)$  има својство простирања хомотетије, тада је  $X \cong X/A$ .

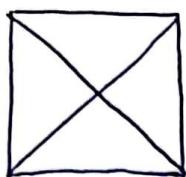
(Писмо десницама што је чисто  $C\pi X$ , али сви парови  $(X, A)$  са којима се супретимо су ровите „ленти”, па имају ово својство и да можемо поредити,  $A \cong *$   $\Rightarrow X \cong X/A$ .)

Преписанта теорема нам помаже да контрактивните скупове (нпр. дуги, дискове) можемо сконцентрирати у тачку, а то посредују монада уградите и одразу ће тачку „расширило“ је дуги, диске, мада.

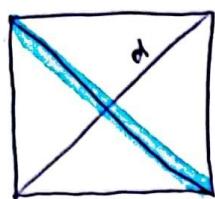
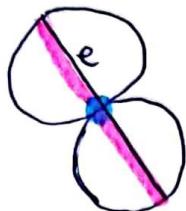
5. Супретни начин је  $S^2/N_{NS}$  хомотетски еквивалентно ( $N$  = северни пол,  $S$  = јужни пол)



6.

 $\approx ?$ 

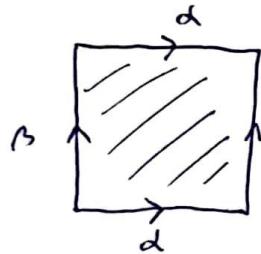
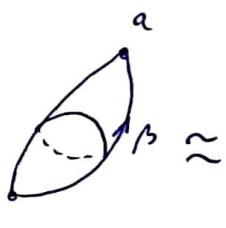
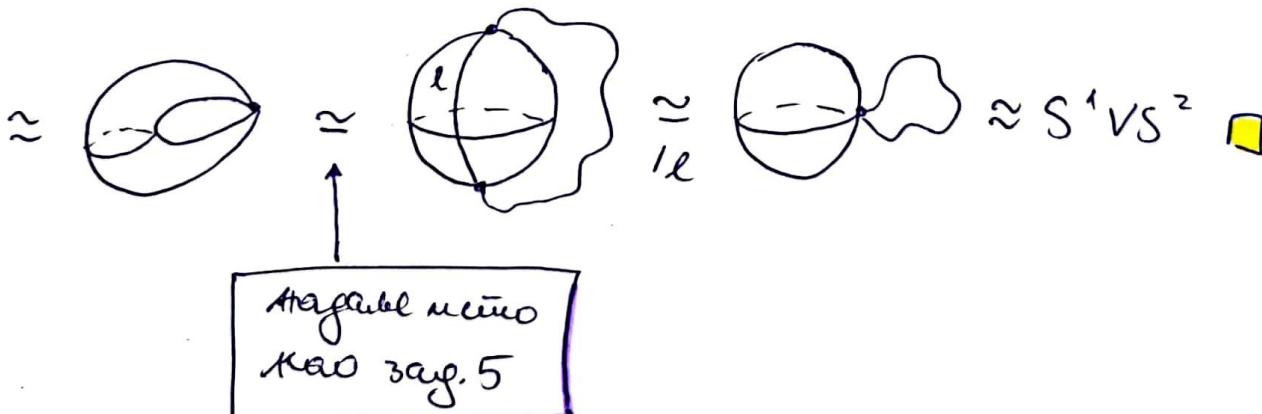
pensée

 $\approx 1d$  $\approx 1e$  $\approx S^1 \vee S^1 \vee S^1 \vee S^1$ 

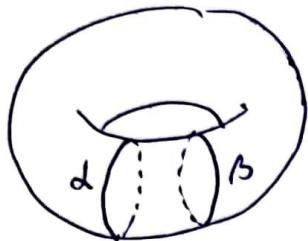
7.

 $/d$  $\approx ?$ 

pensée

 $/d$  $\approx$  $\approx$  $a$  $\approx$  $\approx$ 

8. На торусе  $T^2$  можно кручить  $\alpha \cup \beta$ :



$$(a) \left( T^2 / \alpha \right) / \beta \simeq ?$$

$$(b) T^2 / (\alpha \cup \beta) \simeq ?$$

проверка

(a)

$$\left( T^2 / \alpha \right) / \beta \simeq \text{[torus with alpha dashed]} / \beta \simeq \text{[torus with beta dashed]} \simeq$$

$$\simeq \text{[deformation of torus with blue boundary]} \xrightarrow{\simeq} \frac{1}{l} \quad \text{[two tori joined at a point]} \xrightarrow{\simeq} \frac{1}{d} \quad \approx S^1 \vee S^2 \vee S^2$$

$$(b) T^2 / (\alpha \cup \beta) \simeq$$

$$\text{[two tori joined at a point]} \simeq \underbrace{S^1 \vee S^2}_{\uparrow} \vee \underbrace{S^1 \vee S^2}_{\uparrow}$$

Однако где можно крутить  
сфера (на шаг 5)

## Фундаментална пруја

Нека је  $X$  тополошки простор и  $x_0 \in X$  базна тачка.

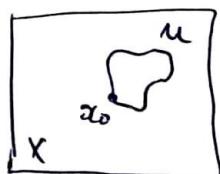
дефиниција фундаментална пруја простора  $X$  са базном тачком  $x_0 \in X$  је

$$\mathcal{P}_1(X, x_0) \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ u: I \rightarrow X \mid u(0) = u(1) = x_0 \right\} / \simeq$$

мапе дефинишују:

$u: I \rightarrow X$  т.н.г.  $u(0) = u(1)$  је у суштини петља

у  $X$ :

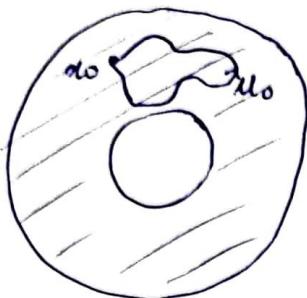


То што смо то редају  $\simeq$  значи да постоји континуално хомотопије петље. Елементарнији је  $\mathcal{P}_1(X, x_0)$  ај класе петља:  $[u] \in \mathcal{P}_1(X, x_0)$ .

$$[u] = \{ \text{скуп свих петља хомотопних са } u \}$$

пример

$$X = \text{donut} + \text{кружочки из сечек}$$



$\mu_0 \approx c_{x_0}$  (может быть нечестно скрепить за  $x_0$ )



$\mu_1$  не можно скрепить за  $x_0$   
так как "око руки"



$\mu_{-1}$  же надо сделать и  
сделать за скрепление смык



$\mu_2$  - 2 кружка нечестно скрепить  
здесь руки

$\mu_k$  -  $k$  кружка скрепить

$\mu_{-k}$  -  $k$  кружка скрепить за скрепление смык

Задајући: ако је  $k \neq l$  онда  $\mu_k \neq \mu_l$ , тј.

$[\mu_k]$  и  $[\mu_l]$  су различити елементи у  $\pi_1(X, x_0)$ .

Како  $k, l \in \mathbb{Z}$ , тада је

$$\pi_1(X, x_0) \cong \mathbb{Z}. \quad \blacksquare$$

Када се је  $X$  локално извршава симетрија

$$\pi_1(X, x_0) \cong \pi_1(X, x_1)$$

за свако  $x_0, x_1 \in X$ , тј. фундаментална група овај не зависи од тачке  $x_0$ , па тену имамо само  $\pi_1(X)$ .

**ПРИМЕР** (1)  $\pi_1(S^1) \cong \mathbb{Z}$  (линија као првих примера)

$$(2) \pi_1(S^2) = \mathbb{O}$$

Обје је 0 ознака за првобитну групу, тј. групу која садржи само ненулеви  $0 = \{e\}$

$$(3) X \cong * \Rightarrow \pi_1(X) = \mathbb{O} \quad (\text{односно не валидно!})$$

$$\pi_1(X) = \mathbb{O} \not\Rightarrow X \cong *$$

На  $\Pi_1(X)$  се дефинише операција инверзија која има као и као такву операцију,  $\Pi_1$  замена ове пружа (нада ће мора бити Абелова).

### Представљавање пруге преко генератора и релација

Крећућемо од стручњачке алијасе коју ћемо промијеним посматрати.

①  $\langle d^{-1} \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \text{скуп свих речи које симболи } d \text{ и } d^{-1}$ .

Нпр.  $dd^{-1}d, d^{-1}d^{-1}dd^{-1}, dd, \dots$

Уводимо ознаке:  $\underbrace{dd \dots d}_k =: d^k$

$$\underbrace{d^{-1}d^{-1} \dots d^{-1}}_k =: d^{-k}$$

и релацију еквивалентности:  $dd^{-1} \sim 1 =$  уравна реч

дакле, елементи из  $\langle d^{-1} \rangle$  су нпр.

$$dd \underbrace{d^{-1}d}_1 = d^2$$

$$d^{-1} \underbrace{d^{-1}d}_{1} \underbrace{dd^{-1}}_1 = d^{-1}$$

Бүгінде  $\langle \alpha | - \rangle = \{ \alpha^k \mid k \in \mathbb{Z} \} \cong \mathbb{Z}$

$$\alpha^k \in \langle \alpha | - \rangle \quad \xleftarrow{\text{айеруши}} \quad k \in \mathbb{Z}$$

(2)  $\langle \alpha, \beta | - \rangle = \text{сыртқы база} \text{ парының} \alpha, \beta, \alpha^{-1}, \beta^{-1}$

Нпр.  $\alpha\alpha\beta^{-1}\alpha^{-1}\beta\alpha\beta^{-1}, \alpha\beta\beta, \alpha^{-1}\beta^{-1}\alpha^{-1}, \dots$

Мындағы нүкте оштасы  $\underbrace{\alpha \cdots \alpha}_k = \alpha^k$  мін.

Рекауды:  $\alpha\alpha^{-1}=1, \beta\beta^{-1}=1$

Заде, элементтерінің  $\langle \alpha, \beta | - \rangle$  үзүндігі

$\alpha^2\beta^{-5}\alpha^{-2}, \alpha\beta\alpha^{-1}\beta^{-5}\beta^{-2}, \dots$

Не барлық комутативтесін !  $\alpha\beta \neq \beta\alpha$

(3) Математикалық гипотеза

$\langle \alpha \mid \alpha^2=1 \rangle = \text{база парының} \alpha, \alpha^{-1}, \text{ аның } \alpha^2=1$

Нпр.  $\alpha^2\alpha^{-2}\alpha^3\alpha^{-1} = \alpha^9 = \underbrace{\alpha^2}_{1} \underbrace{\alpha^2}_{1} \underbrace{\alpha^2}_{1} \underbrace{\alpha^2}_{1} \alpha = \alpha$

$$\alpha^4\alpha^{-4}\alpha^2 = \alpha^2 = 1$$

Заключылар:  $\langle \alpha \mid \alpha^2=1 \rangle \cong \mathbb{Z}_2$

Следито,  $\langle \alpha | \alpha^k = 1 \rangle \equiv \Pi_k$ .

Найобщиот случај:  $G = \langle SIR \rangle$   
непрекидни  $\uparrow$  релацији

Формулa:  $\langle S | - \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \text{множество првоти со}$   
 $\text{непрекидни релации на } S$

$$\langle SIR \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \langle S | - \rangle / N(R)$$

$\uparrow$   
Наредбата подгруп  
непрекидни релације

Теорема За сваки првоти  $G$  постојат  $S$  и  $R$  т.н.т.

$$G \cong \langle SIR \rangle.$$

Напомена: оба представувања имаат једна истина симетрија

$$\left. \begin{array}{l} S_1 \neq S_2 \\ R_1 \neq R_2 \end{array} \right\} \not\Rightarrow \langle S_1 | R_1 \rangle \not\cong \langle S_2 | R_2 \rangle.$$

## Пијеве трансформације

Ако из неке релације можемо је изразити неки елементарно преко осталих, тада:

- (1) ограничено тај елемент;
- (2) ограничено туј релацију;
- (3) у остатку релацијама то заменимо.

### Пример

$$(1) \langle d, \boxed{\beta}, f, \delta \mid d \beta = \delta f^2, \quad \boxed{\beta} f^2 = d^3 \beta \rangle \cong \\ \beta = d^{-1} \delta f^2$$

$$\cong \langle d, f, \delta \mid \boxed{d^{-1} \delta f^2} f^2 = d^3 \boxed{d^{-1} \delta f^2} \rangle$$

(2)

изведен то поштеди и додати хетеромор и релацију

$$\langle d, \beta, f \mid d^2 = \beta^3, \quad d f = f d \rangle \cong$$

$$\cong \langle d, \beta, f, \boxed{\delta} \mid d^2 = \beta^3, \quad d f = f d, \quad \boxed{\delta = d \beta f^2} \rangle$$

## Абстрактни пруги

$$G = \langle S | R \rangle$$

$$G^{ab} \stackrel{\text{def}}{=} \langle S | R \cup \{ \text{cbu } w \in S \text{ комутација} \} \rangle$$

Нпр.  $\langle \alpha, \beta, \gamma | \alpha^3 = \beta^2 \rangle^{ab} \cong$

$$\cong \langle \alpha, \beta, \gamma | \alpha^3 = \beta^2, \alpha\beta = \beta\alpha, \alpha\gamma = \gamma\alpha, \beta\gamma = \gamma\beta \rangle$$

## Смешавни промесни пруги

$$G_1 = \langle S_1 | R_1 \rangle, \quad G_2 = \langle S_2 | R_2 \rangle$$

$$G_1 * G_2 \stackrel{\text{def}}{=} \langle S_1 \cup S_2 | R_1 \cup R_2 \rangle$$

Нпр.  $\langle \alpha | \alpha^2 = 1 \rangle * \langle \beta | \beta^3 = 1 \rangle = \langle \alpha, \beta | \alpha^2 = 1, \beta^3 = 1 \rangle$

## Директивни промесни пруги

$$G_1 \oplus G_2 \cong G_1 \times G_2 \cong \left\langle S_1 \cup S_2 | R_1 \cup R_2 \cup \left\{ \begin{array}{l} \text{cbu } w \in S_1 \\ \text{комутација} \\ \text{са cbu } w \in S_2 \end{array} \right\} \right\rangle$$

Нпр.

$$\langle \alpha | \alpha^2 = 1 \rangle \oplus \langle \beta | \beta^3 = 1 \rangle \cong \langle \alpha, \beta | \alpha^2 = 1, \beta^3 = 1, \alpha\beta = \beta\alpha \rangle$$

**Teorema**  $\pi_1(X \times Y) \cong \pi_1(X) \oplus \pi_1(Y)$ .

Kog je prostor  $X \vee Y$  "zvezda učita" (a kog stoje tri uvezne vrste) onda je

$$\pi_1(X \vee Y) \cong \pi_1(X) * \pi_1(Y).$$

**Nema** Ako je  $X$  gauv komutativni nalog

$$X \approx \overset{\curvearrowright}{\circlearrowleft} R_1 \circlearrowleft R_2 \cdots \overset{\curvearrowright}{\circlearrowleft} R_n : \begin{cases} d_k \\ d_2 \\ d_1 \end{cases}$$

Ug. ce u vremenu  $R_i$  moguće je samo jedno mesto

onda je  $\pi_1(X) \cong \langle \alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k \mid R_1=1, R_2=1, \dots, R_n=1 \rangle$

**Primjer**  $T^2 = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline & \alpha & & \alpha \\ \hline \beta & & \beta & \\ \hline & \alpha & & \alpha \\ \hline \beta & & \beta & \\ \hline \end{array}$

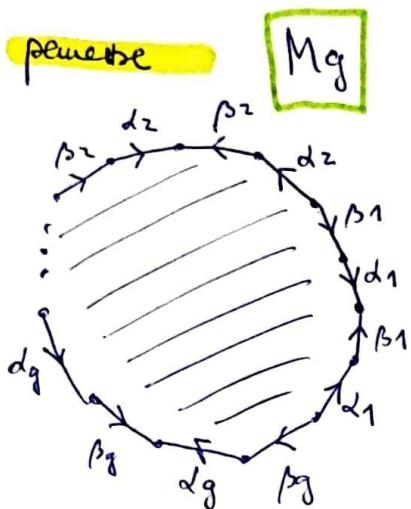
$$\pi_1(T^2) \cong \langle \alpha, \beta \mid \underbrace{\beta \alpha^{-1} \beta^{-1}}_{R_1} = 1 \rangle \cong$$

$$\cong \langle \alpha \mid \alpha \beta = \beta \alpha \rangle \cong$$

$$\cong \langle \alpha \mid \alpha \rangle \oplus \langle \beta \mid \beta \rangle \cong$$

$$\cong \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}$$

1. Определите фундаментальные группы и найдите обесцвечивающие за побряки  $Mg$  и  $N_h$ , где  $N \in \mathbb{N}$ .



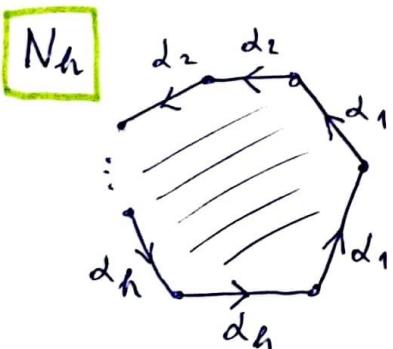
$$\pi_1(Mg) \cong \langle d_1, d_2, \dots, d_g, \beta_1, \beta_2, \dots, \beta_g \mid d_1 \beta_1 d_1^{-1} \beta_1^{-1} \cdots d_g \beta_g d_g^{-1} \beta_g^{-1} = 1 \rangle$$

$$d_2 \beta_2 d_2^{-1} \beta_2^{-1} \cdots d_g \beta_g d_g^{-1} \beta_g^{-1} = 1$$

$$\pi_1^{ab}(Mg) = Ab \langle d_1, \dots, d_g, \beta_1, \dots, \beta_g \mid d_1 \beta_1 d_1^{-1} \beta_1^{-1} \cdots d_g \beta_g d_g^{-1} \beta_g^{-1} = 1 \rangle \cong$$

също се скраче ще са  
изчезнати

$$\cong Ab \underbrace{\langle d_1, \dots, d_g, \beta_1, \dots, \beta_g \mid \dots \rangle}_{2g \text{ генератори}} \cong \underbrace{\mathbb{Z} \oplus \cdots \oplus \mathbb{Z}}_{2g} \cong \mathbb{Z}^{2g}$$



$$\pi_1(N_h) \cong \langle d_1, d_2, \dots, d_h \mid d_1^2 d_2^2 \cdots d_h^2 = 1 \rangle$$

$$\pi_1^{ab}(N_h) \cong Ab \langle d_1, \dots, d_h \mid d_1^2 d_2^2 \cdots d_h^2 = 1 \rangle \cong$$

$$\cong Ab \langle d_1, \dots, d_h \mid (d_1 d_2 \cdots d_h)^2 = 1 \rangle \cong$$

затова  $\beta$

$$\cong Ab \langle d_1, \dots, d_h, \beta \mid (d_1 d_2 \cdots d_h)^2 = 1, \beta = d_1 \cdots d_h \rangle \cong$$

изоставено  $d_h$

$$\cong \text{Ab} \langle d_1, \dots, d_{n-1}, \beta \mid \beta^2 = 1 \rangle \cong$$

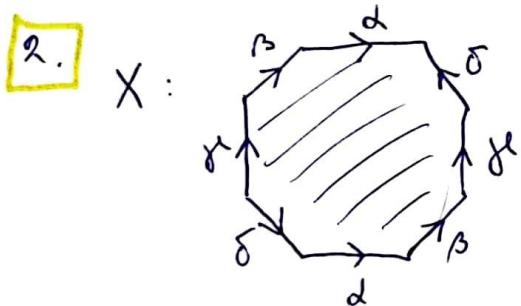
$$\cong \langle d_1 | -\rangle \oplus \dots \oplus \langle d_{n-1} | -\rangle \oplus \langle \beta | \beta^2 = 1 \rangle \cong$$

$$\cong \underbrace{\mathbb{Z} \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}}_{n-1} \oplus \mathbb{Z}_2 \cong \mathbb{Z}^{n-1} \oplus \mathbb{Z}_2 \quad \square$$

Следујќи то, на првичната задачка имамо

$$\pi_1(\mathbb{R}\mathbb{P}^2) \cong \pi_1(N_1) \cong \langle d \mid d^2 = 1 \rangle \cong \mathbb{Z}_2.$$

Применим го тајгите ги објекти на површи  $M_2$  и  $N_2$ . Иако сите хомотопски еквиваленти (а тоа хомеоморфите) јесују и се одбележуваат сојуз. нап. разлика.



Задачата ги је  $X$  површи  
и определете тоја.

**решение** Иако се претпостави дека  $X$  е површи (свака површи има отплику хомеоморфну отворену диску).

$$\pi_1(X) \cong \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta \mid \alpha\beta\gamma\delta^{-1}\alpha^{-1}\beta^{-1}\gamma^{-1}\delta = 1 \rangle \quad \begin{array}{l} \text{одделе на} \\ \text{записи што} \\ \text{се} X \end{array}$$

$$\begin{aligned}\pi_1^{ab}(X) &\cong \text{Ab} \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta \mid \alpha\beta\gamma\delta^{-1}\beta^{-1}\gamma^{-1}\delta^{-1} = 1 \rangle \cong \\ &\cong \text{Ab} \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta \mid \delta^2 = 1 \rangle \cong \mathbb{Z}^3 \oplus \mathbb{Z}_2\end{aligned}$$

$$\Rightarrow X \approx N_4 \quad \blacksquare$$



pencere

$$X \approx \begin{array}{c} \text{cylinder} \\ \text{with boundary} \end{array} \cong \begin{array}{c} \text{two rectangles} \\ \text{with boundary} \end{array}$$

$$\pi_1(X) \cong \langle \alpha, \beta, \gamma \mid \alpha\beta\gamma\alpha^{-1}\beta^{-1} = 1, \alpha\gamma\alpha^{-1}\gamma^{-1} = 1 \rangle \cong$$

$$\cong \langle \alpha, \beta, \gamma \mid \alpha\beta = \beta\alpha, \alpha\gamma = \gamma\alpha \rangle \cong$$

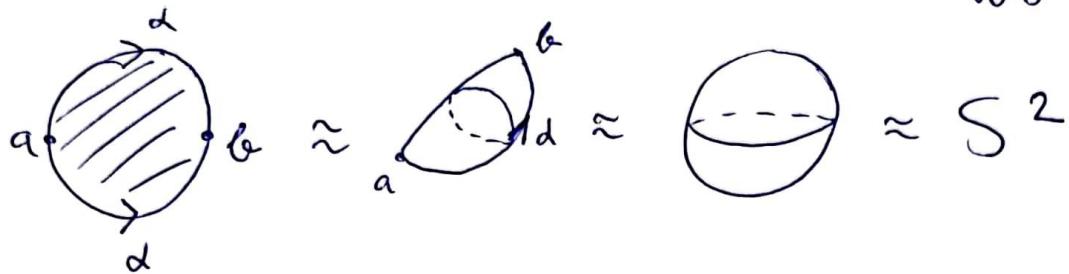
$$\cong \langle \alpha \mid - \rangle \oplus \langle \beta, \gamma \mid - \rangle \cong$$

$$\cong \langle \alpha \mid - \rangle \oplus (\langle \beta \mid - \rangle * \langle \gamma \mid - \rangle) \cong$$

$$\cong \mathbb{Z} \oplus (\mathbb{Z} * \mathbb{Z}) \quad \blacksquare$$

**Пример**

Как решалось  $\pi_1$  поиску коммутативных  
модуля блестяло же что схема будуща наше.



$$\pi_1(S^2) = 0 \neq \langle d \mid dd^{-1} = 1 \rangle \cong \langle d \mid - \rangle \cong \mathbb{Z}$$

Проблем различий схемы можно решавано  
много разно видами и методами заработка.

4.  $X:$   $\pi_1(X) = ?$

**решение**

$X \cong$   $\cong$   $\cong K = N_2$

$\beta$  є генератор  
наго оп а то  
 $b$  не контур  
то є схема  
и наше є  $\beta = *$

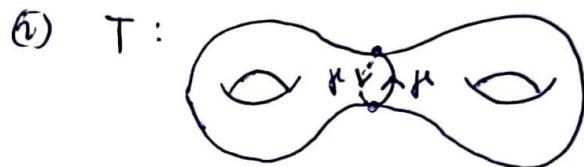
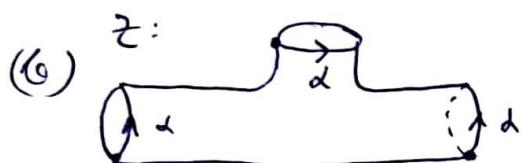
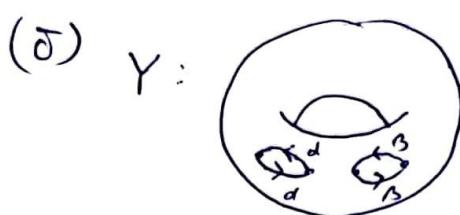
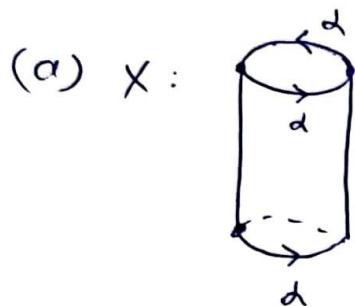
моти сю и то  
и генератор  
и не генератор  
и то а то и  
и то и то и то

$$\pi_1(X) \cong \pi_1(K) \cong \langle d, \beta \mid d^{-1}\beta^{-1}d\beta = 1 \rangle \quad \blacksquare$$

У прешходжу задачумо користити:

**теорема**  $X \simeq Y \Rightarrow \pi_1(X) \cong \pi_1(Y)$ .

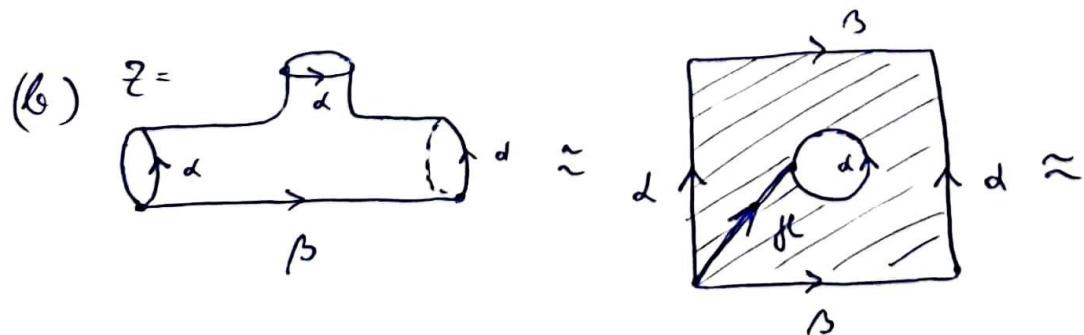
5. Одержані структурні підсумки проєктора:

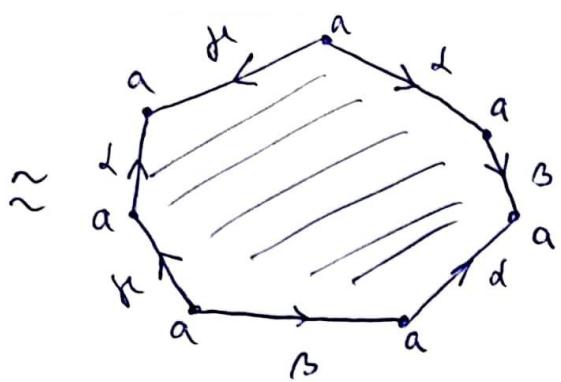


**розв'язок**

$$(a) X \approx \text{cylinder} \approx \text{square} \quad \pi_1(X) \cong \langle \alpha, \beta | \alpha \beta \alpha^{-1} \beta^{-1} = 1 \rangle$$

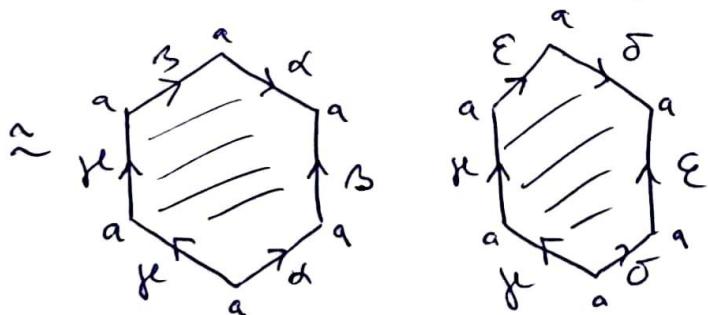
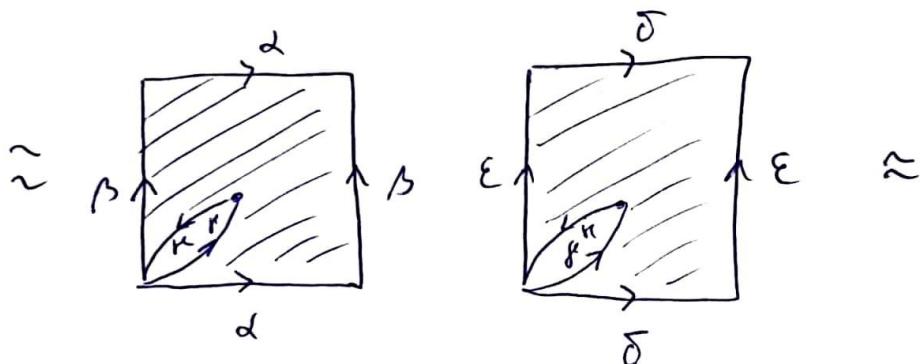
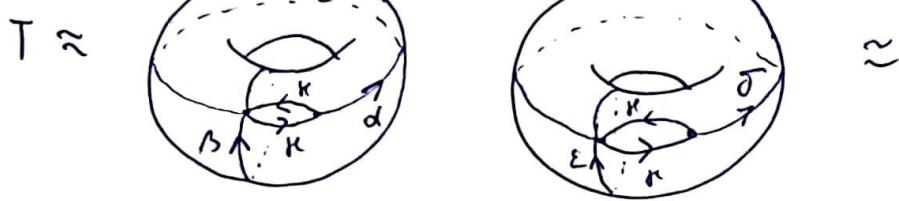
$$(b) Y \approx H_{1,2} \approx N_{2,1+2} \approx N_4 \Rightarrow \pi_1(Y) \cong \langle \alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4 | \alpha_1^2 \alpha_2^2 \alpha_3^2 \alpha_4^2 = 1 \rangle$$





$$\Rightarrow \pi_1(\mathbb{Z}) \cong \langle \alpha, \beta, \gamma | \alpha \beta^{-1} \alpha^{-1} \gamma \epsilon \alpha^{-1} \gamma^{-1} \beta = 1 \rangle$$

(ii)



$$\Rightarrow \pi_1(T) \cong \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta, \epsilon | \alpha \beta \alpha^{-1} \beta^{-1} \gamma^{-2} = 1, \delta \epsilon \delta^{-1} \epsilon^{-1} \gamma^{-2} = 1 \rangle$$



6. Укажите фигуры, соответствующие группе топологий

(a)  $S^1 \vee S^1$ ; (б)  $X = S^2 /_{NnS}$ ; (в)  $Y =$

(г)  $Z =$

плоское

Корректно:

$$\begin{aligned}\pi_1(S^1) &\cong \mathbb{Z} \\ \pi_1(S^n) &= 0, n \geq 2\end{aligned}$$

(а)  $\pi_1(S^1 \vee S^1) \cong \pi_1(S^1) * \pi_1(S^1) \cong \mathbb{Z} * \mathbb{Z}$

(б)  $X = \frac{N}{S / NnS} \approx$

$\approx$

$\approx$

$\approx$

$\boxed{\text{двойная сфера}}$

$\approx S^1 \vee S^2 \Rightarrow \pi_1(X) \cong \underbrace{\pi_1(S^1)}_{\mathbb{Z}} * \underbrace{\pi_1(S^2)}_0 = \mathbb{Z}$

(в)  $Y \approx$

$\approx$

$\approx S^1 \vee S^2 \vee S^2$

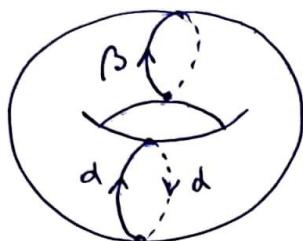
$\Rightarrow \pi_1(Y) \cong \underbrace{\pi_1(S^1)}_{\mathbb{Z}} * \underbrace{\pi_1(S^2)}_0 * \underbrace{\pi_1(S^2)}_0 \cong \mathbb{Z}$



$$\simeq S^1 \vee S^2 \vee S^2 \vee S^2 \Rightarrow \pi_1(Z) \cong \mathbb{Z} \quad \blacksquare$$

8.

$X:$

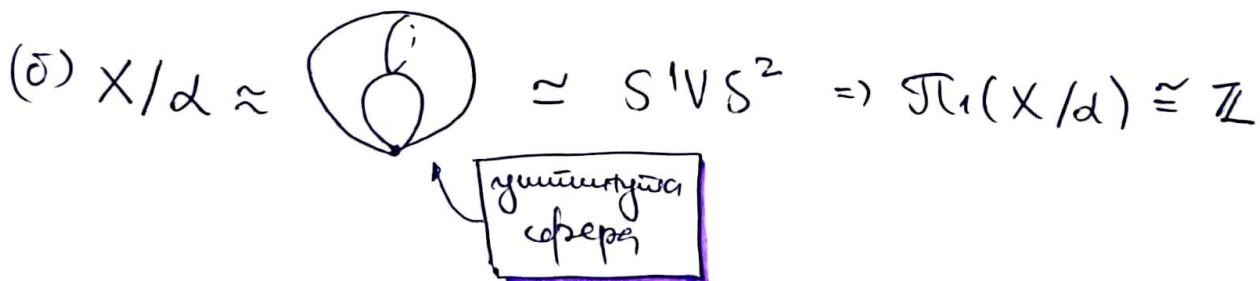
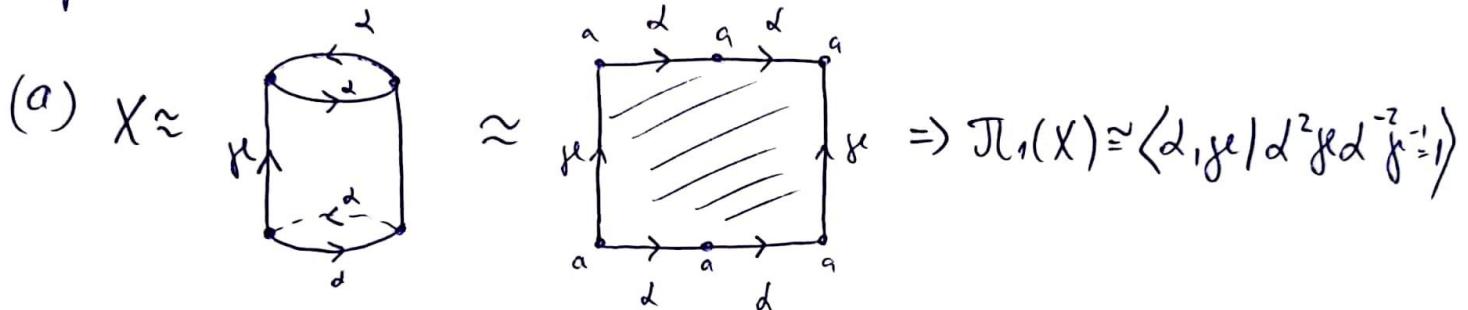


$$(a) \pi_1(X) = ?$$

$$(b) \pi_1(X/\alpha) = ?$$

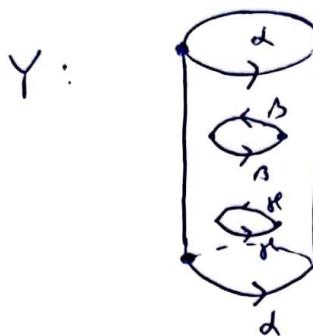
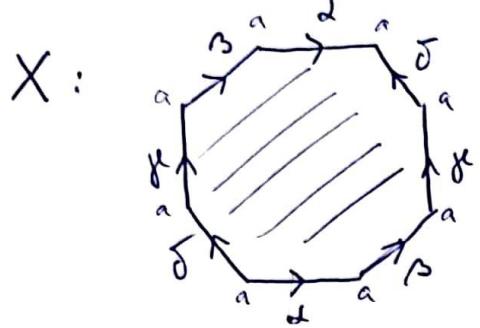
$$(c) \pi_1(X/(\alpha \cup \beta)) = ?$$

пенал



$$\simeq S^1 \vee S^2 \vee S^1 \vee S^2 \Rightarrow \pi_1(X/(\alpha \cup \beta)) \cong \mathbb{Z} * \mathbb{Z} \quad \blacksquare$$

9. Чемураваң да мүн ау төбөрмөл X жана Y жомеоморфы:



Решение

$$\pi_1(X) \cong \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta | \alpha\beta\gamma\delta\alpha^{-1}\beta^{-1}\gamma^{-1}\delta^{-1} = 1 \rangle$$

$$\pi_1^{ab}(X) \cong Ab \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta | \alpha\beta\gamma\delta\alpha^{-1}\beta^{-1}\gamma^{-1}\delta^{-1} = 1 \rangle \cong$$

$$\cong Ab \langle \alpha, \beta, \gamma, \delta | \rightarrow \rangle \cong \mathbb{Z}^4 \Rightarrow X \approx M_2$$

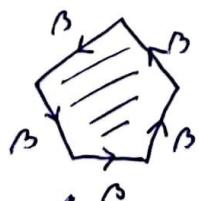
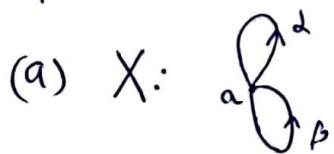
$$Y \approx \text{Diagram of a genus-2 surface} \approx H_{1,2} = N_4$$

$$\Rightarrow X \not\approx Y. \quad \square$$

10. Нате түрсөндер X және Y.

$$(a) \pi_1(X) \cong \mathbb{Z}_3 \oplus \mathbb{Z}_5; (b) \pi_1(X) \cong (\mathbb{Z}_2 \oplus \mathbb{Z}_4) * \mathbb{Z} * \mathbb{Z}_3$$

Решение

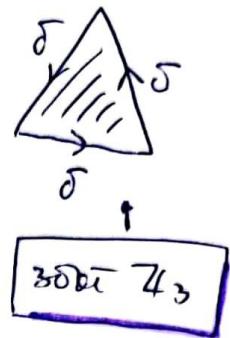
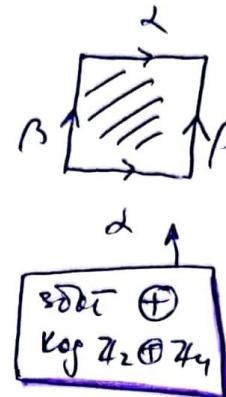
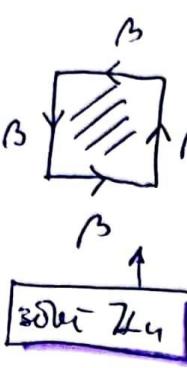
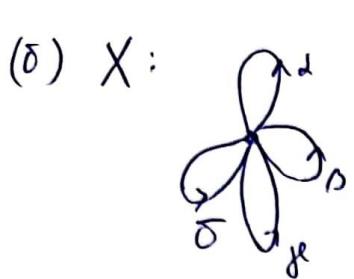


да оның  
тіншілдегі  
максималдық

$\text{3D бет } \mathbb{Z}_3$

$\text{3D бет } \mathbb{Z}_5$

$\text{3D бет } \oplus$  жер  
 $\alpha$  және  $\beta$  конъюнктурағы



$$3\partial\bar{\alpha} \cong \mathbb{Z}_2$$

$$3\partial\bar{\alpha} \cong \mathbb{Z}_4$$

$$3\partial\bar{\alpha} \oplus \text{loop } \mathbb{Z}_2 \oplus \mathbb{Z}_4$$

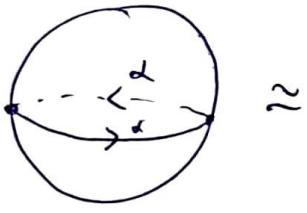
$$3\partial\bar{\alpha} \cong \mathbb{Z}_3$$

11.  $X = S^2 / (x_1y_1, 0) \sim (-x_1, -y_1, 0)$

(a)  $\pi_1(X) = ?$  (δ) Da li je  $X \approx \mathbb{RP}^2$ ?

pencire

(a)  $X =$

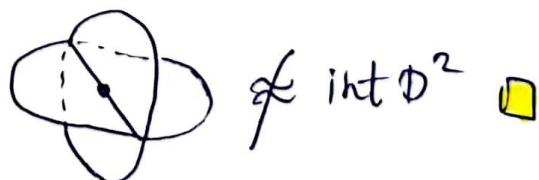


$$\Rightarrow \pi_1(X) \cong \langle \alpha | \alpha^2 = 1, \beta^2 = 1 \rangle \cong \langle \alpha | \alpha^2 = 1 \rangle \cong \mathbb{Z}_2$$

(δ)  $\pi_1(\mathbb{RP}^2) \cong \mathbb{Z}_2 \cong \pi_1(X)$  - ovo nam ne gaje odgov.

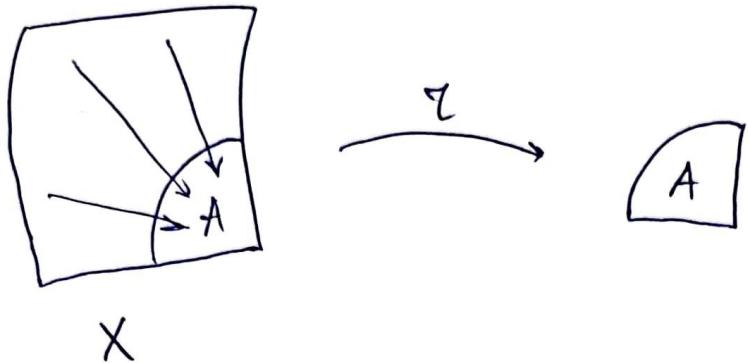
$X \not\cong \mathbb{RP}^2$  jer  $X$  nije ploča, a  $\mathbb{RP}^2$  je.

može se da naiđe sličnu:



Adef

Definisiye Kakođemo ga je  $A \subseteq X$  područje prostora  $X$  ako postoji neprkinito preslikavanje  $\tau : X \rightarrow A$  u.g.  $\tau|_A = \text{id}_A$ .



Зададимо га компјутира дигитим:

$$\begin{array}{ccc}
 A & \xrightarrow{i} & X \\
 & \searrow & \downarrow q \\
 & \mathbb{D}_A & A
 \end{array}
 \quad \text{тј. } q \circ i = \mathbb{D}_A.$$

**Definicija** Кажемо да  $X$  има својство симетрије  
такве (СФТ) ако свако непрекидно  $f: X \rightarrow X$   
има фиксну тачку, тј.  $(\exists x \in X) f(x) = x$ .

**Теорема** Ако  $X$  има СФТ и  $A$  је подручје од  $X$ ,  
онда и  $A$  има СФТ.

**Теорема [Браудер 1]**  $D^n$  има СФТ за свако  $n \in \mathbb{N}$ .

**Теорема [Браудер 2]**  $S^{n-1}$  је подручје од  $D^n$ , за  
свако  $n \in \mathbb{N}$ .

**Теорема**  $S^n$  нема СФТ, за сваки  $n \in \mathbb{N}$ .

Ако су  $X$  и  $Y$  тополошки простори, онда  
нпр. пресликавање  $f: X \rightarrow Y$  издују је пресликавање

$$f_* : \Pi_1(X) \rightarrow \Pi_1(Y)$$

дају са  $f_*([\alpha]) = [f \circ \alpha]$ .

Особине:

$$(1) (\mathbb{1}_X)_* = \mathbb{1}_{\Pi_1(X)}$$

$$(2) (g \circ f)_* = g_* \circ f_*$$

Слично, ако су  $G$  и  $H$  групе и  $f: G \rightarrow H$  хомоморфизам, онда  $f$  издује

$$f^{ab} : G^{ab} \longrightarrow H^{ab}$$

дају са  $f^{ab}([\alpha]) = [f(\alpha)]$

Особине:

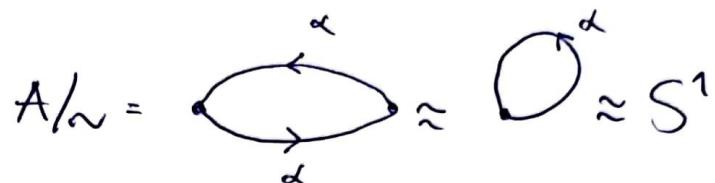
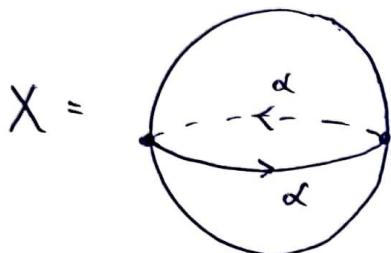
$$(1) (\mathbb{1}_G)^{ab} = \mathbb{1}_{G^{ab}}$$

$$(2) (g \circ f)^{ab} = g^{ab} \circ f^{ab}$$

12. Neka je  $X = S^2 /_{(x,y,0) \sim (-x,-y,0)}$ .

Ako je  $A$  ekvator, ga mi je  $A/\sim$  reštrakcija od  $X$ ?

primjer



$X$  je nizan prostor us zap. 11 sa peti zatvora

ga je  $\pi_1(X) \cong \mathbb{Z}_2$ .

Pokazatemo da  $A/\sim$  nije reštrakcija od  $X$ .

Ust. da postoji reštrakcija  $\varphi: X \rightarrow A/\sim$ , taj.

$$\begin{array}{ccc} A/\sim & \xhookrightarrow{i} & X \\ & \searrow \mathbb{1}_{A/\sim} & \downarrow \varphi \\ & & A/\sim \end{array} \rightsquigarrow \begin{array}{ccc} \pi_1(A/\sim) & \xrightarrow{i_*} & \pi_1(X) \\ \mathbb{1}_{\pi_1(A/\sim)} \searrow & \downarrow & \downarrow \varphi_* \\ & & \pi_1(A/\sim) \end{array}$$

Zajedno sa fundamentalnim  
principom je zapisao:

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{Z} & \xrightarrow{i_*} & \mathbb{Z}_2 \\ & \searrow \mathbb{1} & \downarrow \varphi_* \\ & & \mathbb{Z} \end{array}$$

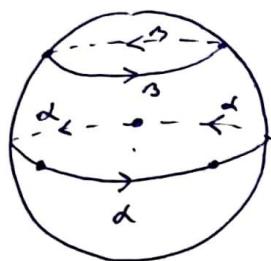
Ово је контрагардација, јер смо доказали да је

$$\Delta_{\mathbb{Z}} = \tau_* \circ i^*,$$

али  $\tau_*$  не може бити „на“ јер сима  $\mathbb{Z}_2 \rightarrow \mathbb{Z}$ ,  
ма ту  $\Delta_{\mathbb{Z}}$  нује „на“  $\mathbb{Z}$ .

Дакле, не поседује  $\tau$ .  $\blacksquare$

13.  $X$ :

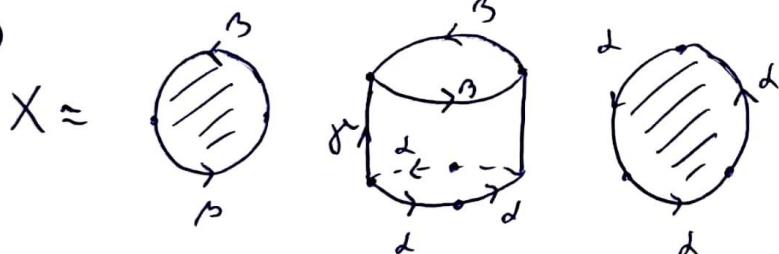


$$(a) \pi_1(X) = ?$$

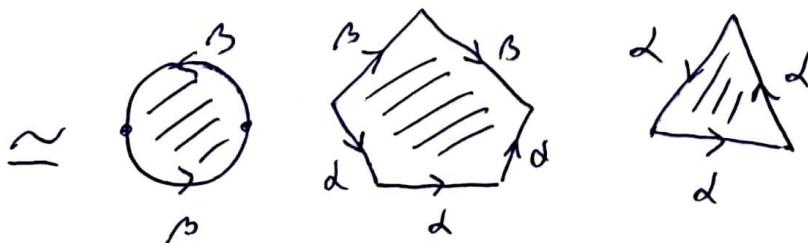
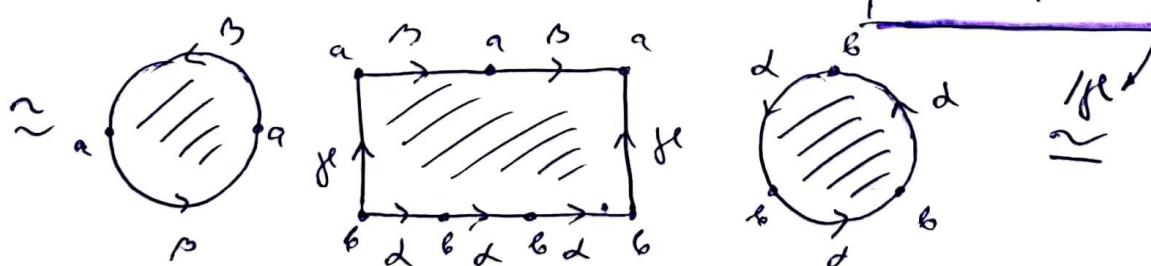
(b) За шта је  $A/\sim$  решеник  
од  $X$ ? ( $A$  = ендоморф)

решение

(a)



је скучено о  
такву да се  
решимо проблем  
 $a \neq b$



$$\pi_1(X) \cong \langle \alpha, \beta \mid \underbrace{\beta^2 = 1, \alpha^3 = \beta^2}_{\text{същността ѝ е съвпадение}} , \alpha^3 = 1 \rangle \cong$$

същността ѝ е съвпадение  
из същите  
представи

$$\cong \langle \alpha, \beta \mid \alpha^3 = 1, \beta^2 = 1 \rangle \cong$$

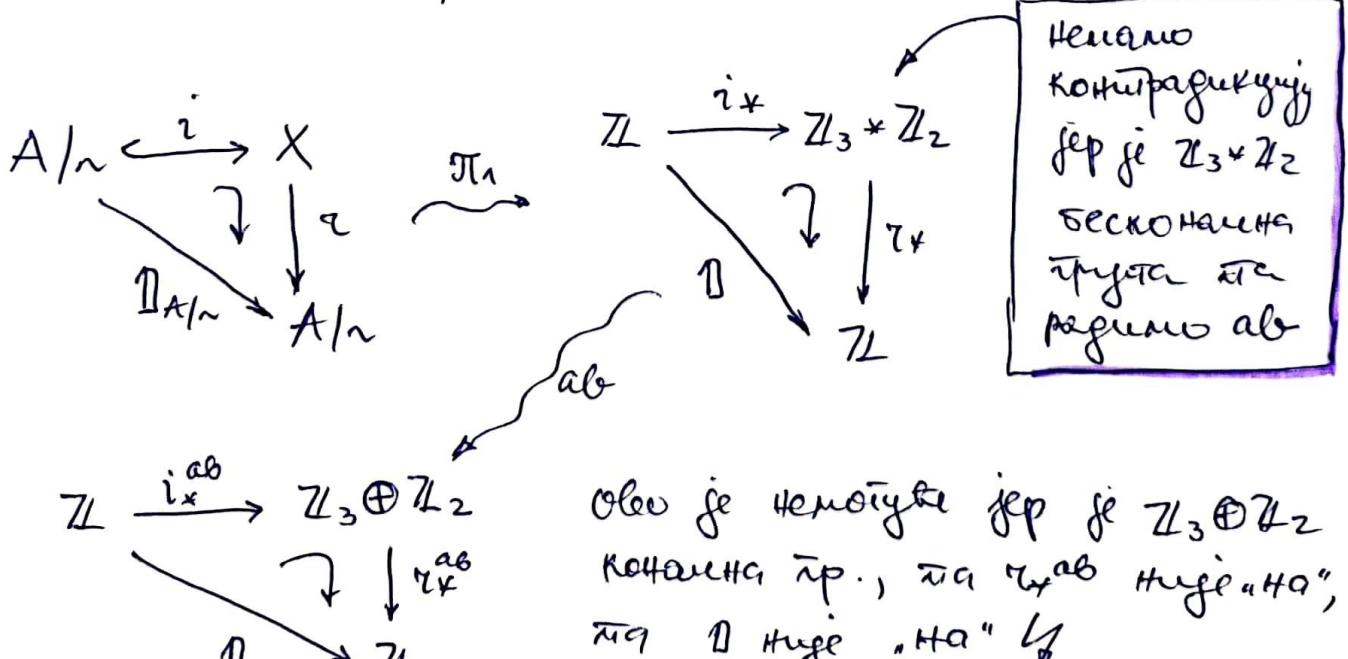
$$\cong \langle \alpha \mid \alpha^3 = 1 \rangle * \langle \beta \mid \beta^2 = 1 \rangle \cong$$

$$\cong \mathbb{Z}_3 * \mathbb{Z}_2$$

Създава се изображение,  $A/\sim = \begin{array}{c} \alpha \\ \beta \end{array} \approx \bigodot \overset{\alpha}{\rightarrow} \approx S^1$ ,

$$\text{то ѝ } \pi_1(A/\sim) \cong \mathbb{Z}_2.$$

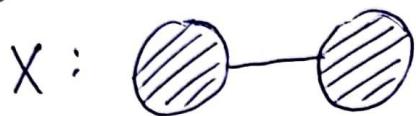
Изв.  $A/\sim$  юдицес репрезентант на  $X$ .



$\Rightarrow A/\sim$  юдицес репрезентант.  $\blacksquare$

14. Использование CFT для решения задач

(a)



(б) Y:



Баланс с  
заданным  
основанием

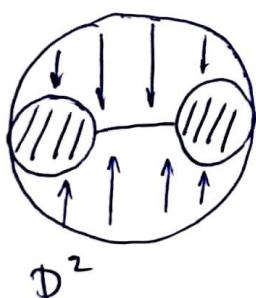
(в) Z:



Число как Y  
и дополнительный  
диск на  
средине

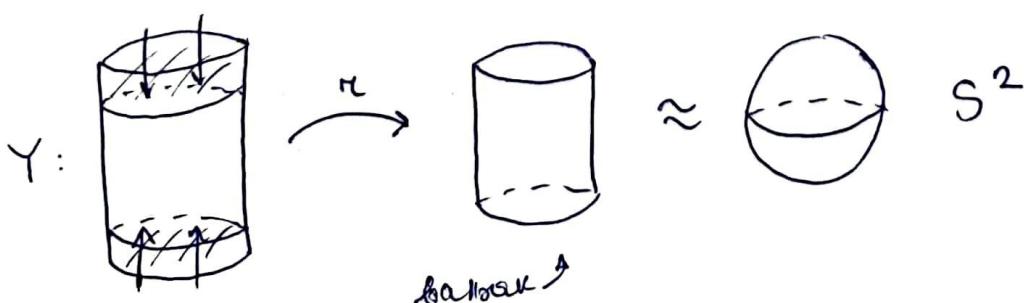
решение

(а) Знако  $D^n$  не CFT,  $\forall n$  (Браудер)



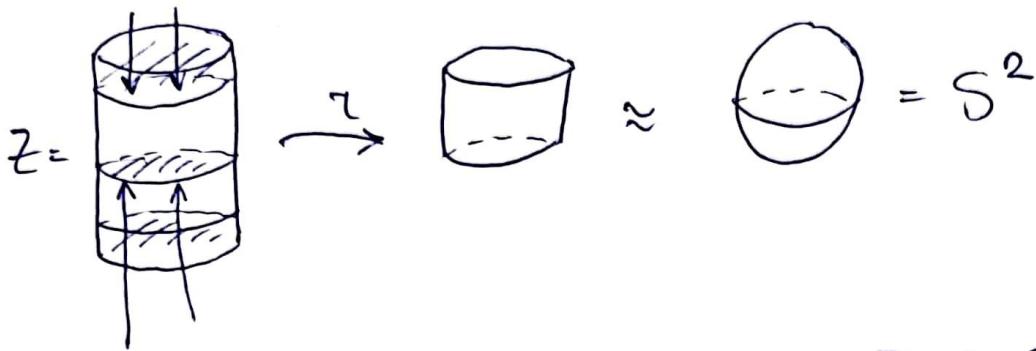
$X$  je решётка из  $D^2$  и  $D^2$  не CFT,  
таким  $X$  не CFT.

(б) Знако  $S^n$  не CFT,  $\forall n$ .



$S^2$  je решётка из  $Y$  и  $S^2$  не CFT  $\Rightarrow Y$  не CFT

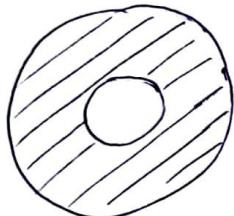
(b) Cимето  $X = \mathbb{C}^2$



$S^2$  hence  $C\phi T$  и результат же из  $Z \Rightarrow Z$  hence  $C\phi T$ . ■

15. Установить  $C\phi T$  следующих пространств:

(a)  $X$ :



(b)  $Y = S^2 \vee S^2 =$



(c)



$$Z: D^3 \vee D^3 = D^3 \vee D^3$$

(d)



то поле  
пучка  
сферы

правило

(a)

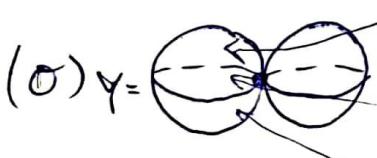
$X =$



$\xrightarrow{r}$

$$O = S^1$$

$S^1$  hence  $C\phi T$  и результат же из  $X \Rightarrow X$  hence  $C\phi T$



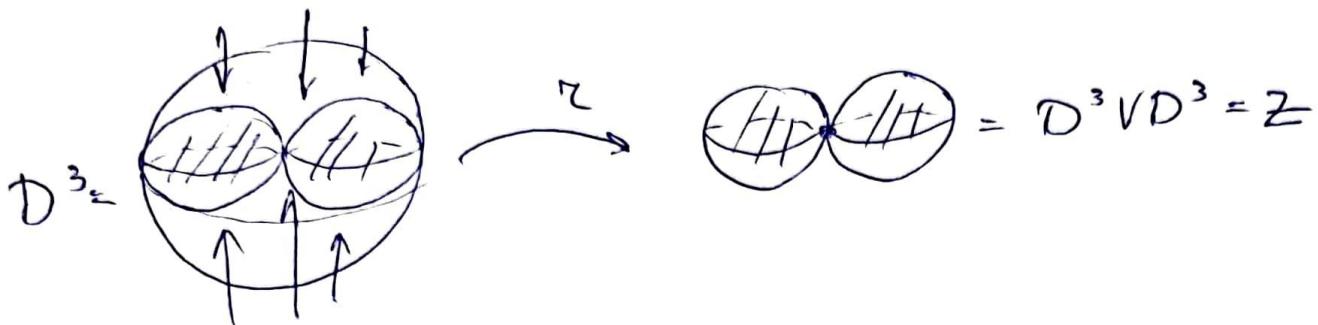
$\xrightarrow{r}$



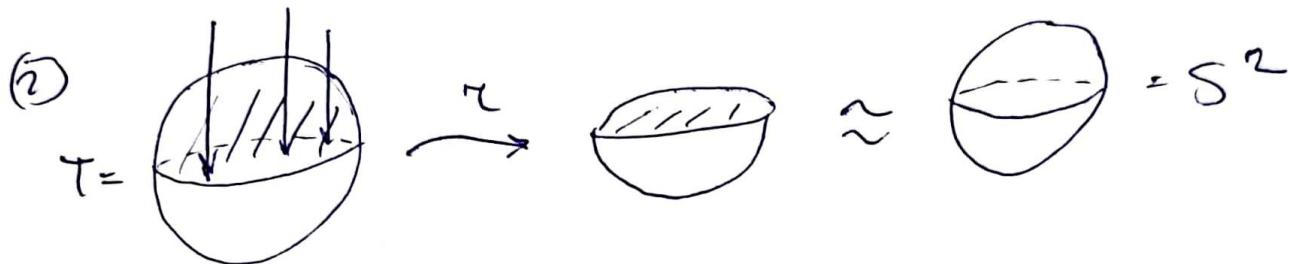
$$= S^2 \text{ hence } C\phi T$$

$\Rightarrow Y$  hence  $C\phi T$

(6) Имао ређакујуји  $D^3 \rightarrow Z$



$D^3$  има  $c\phi T \Rightarrow Z$  има  $c\phi T$



$S^2$  нема  $c\phi T \Rightarrow T$  нема  $c\phi T$ .  $\blacksquare$

Накривљен

definitivno Пресликавање  $p: E \rightarrow B$  је накривљене ако је непрекидно, „на“ и

$$(\forall b \in B)(\exists V_b \in T_B \cap \mathcal{O}(b)) p^{-1}(V_b) = \bigsqcup_{\alpha \in A_b} U_b^\alpha,$$

из је  $U_b^\alpha \in T_E$  и  $U_b^\alpha \approx V_b$ , за свако  $\alpha \in A_b$ .

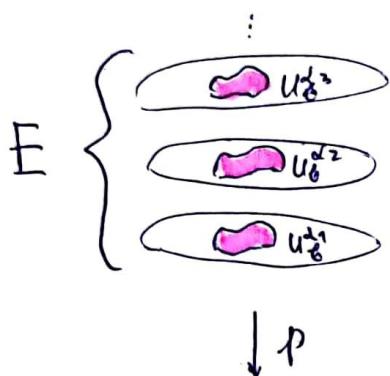
$B$  зовемо базни простор, а  $E$  покривачи простор.

Приемо:

$$E \rightarrow B \quad (E \text{ натикрива } B)$$

$$E \not\rightarrow B \quad (E \text{ не натикрива } B)$$

илюстрација:

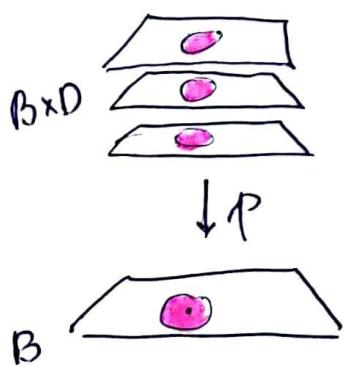


**ПРИМЕР** (1) дискретно натикривање

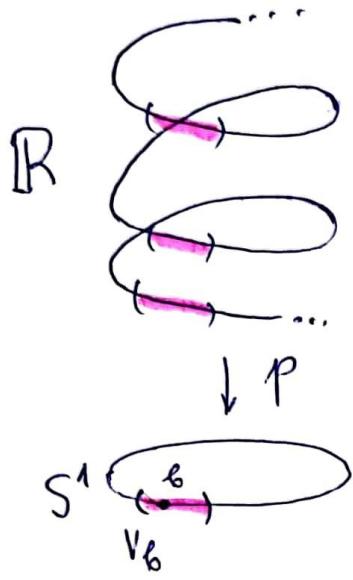
$$E = B \times D, \quad D - \text{дискретен простор}$$

(нпр.  $D$  кончан или бесконечен)

$p: B \times D \rightarrow B$  - пројекција на 1. координату.



$$(2) P: \mathbb{R} \rightarrow S^1, \quad p(t) = (\cos 2\pi t, \sin 2\pi t)$$



$\mathbb{R}$  је „намаћа“ на  $S^1$



**Теорема** Ако су  $p_1: E_1 \rightarrow B_1$  и  $p_2: E_2 \rightarrow B_2$

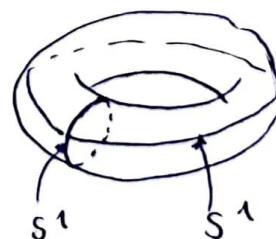
напјављивате, тога је и  $p_1 \times p_2: E_1 \times E_2 \rightarrow B_1 \times B_2$

напјављивање  $((p_1 \times p_2)(e_1, e_2) = (p_1(e_1), p_2(e_2)))$ .

1. Покажи да  $\mathbb{R}^2$  напјавља  $T^2$ .

**решење**

$$\text{Причешћи да је } T^2 = S^1 \times S^1$$



Уз пример (2) знате  $\mathbb{R} \rightarrow S^1$ ,

из ус теореме сага да  $\mathbb{R}^2 \rightarrow S^1 \times S^1 = T^2$ .

Дакле,  $\mathbb{R}^2$  напјавља  $T^2$ . □

Definicija Dejstvo grupue  $G$  na  $X$  je preiskavanje

$$\mu: G \times X \rightarrow X$$

marko ga je

$$(1) (\forall g_1, g_2 \in G) (\forall x \in X) \mu(g_2, \mu(g_1, x)) = \mu(g_2 g_1, x)$$

$$(2) (\forall x \in X) \mu(e, x) = x \quad (e = \text{neutral u } G)$$

Pisemo:  $g \cdot x \stackrel{\text{def}}{=} \mu(g, x)$ .

Stoka je ~ relacija na  $X$  definisana

$$x \sim y \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} (\exists g \in G) y = g \cdot x$$

$\sim$  je relacija ekvivalentnosti.

$\Omega_x \stackrel{\text{def}}{=} \{g \cdot x \mid g \in G\}$  je sredina od  $x$

(tj. to je klasa ekvivalentnosti  $\sim$ ).

Definicija Dejstvo je slobodno ako za sve  $g \in G \setminus \{e\}$  preiskavanje  $\mu(g, \cdot)$  nema slike raznih marka, tj.

$$(\forall x \in X) \mu(g, x) \neq x$$

(tj.  $g \cdot x \neq x$ .)

дефиниција:  $X/G \stackrel{\text{def}}{=} X/\sim$  је простор орбита.

Напомена: Тополошко  $X$  може имат само неки скупи, али иакво је скупију који је  $X$  тополошки нпр. Мага је подразумева да је за свако  $g \in G$  пресејајући  $\mu(g, \cdot) : X \rightarrow X$  заједнички атоморфизам. Кад је  $X$  топ. нпр. и на  $X/\sim$  се може дефинисати топологија, та је и  $X/G$  топ. нпр.

2. Доказати да је да  $\mu(k, z) = e^{i \frac{2k\pi}{n}} \cdot z$  даје дејство првог  $\mathbb{Z}_n$  на

$$(a) S^1; \quad (b) D^2;$$

и одредити да ли су то дејствија асортимент и тихове просторе орбити.

решење (a)  $\mu : \mathbb{Z}_n \times S^1 \rightarrow S^1$

Прва проверити (1)  $\mu(1) \mu(2) \mu(3)$  збрг.

$$\begin{aligned} (1) \quad \mu(k, \mu(l, z)) &= \mu(k, e^{i \frac{2l\pi}{n}} \cdot z) = \\ &= e^{i \frac{2k\pi}{n}} e^{i \frac{2l\pi}{n}} \cdot z = e^{i \frac{2(k+l)\pi}{n}} \cdot z = \end{aligned}$$

$$= e^{i \frac{2(k+t_m l)\pi}{n}} \cdot z = \mu(k+t_m l, z).$$

$t_m$  je sačinjatec v  $\mathbb{Z}_n$  in je congruent mod n.

Kako je  $e^{i2\pi} = 1$ , zato je  $e^{i \frac{2(k+l)\pi}{n}} = e^{i \frac{2(k+t_m l)\pi}{n}}$ .

(2) neutral v  $\mathbb{Z}_n$  je 0 :

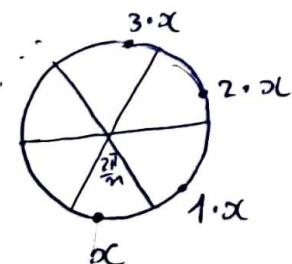
$$\mu(0, z) = e^{i \frac{2 \cdot 0 \cdot \pi}{n}} \cdot z = z$$

(1) + (2)  $\Rightarrow \mu$  je ene gejstvo.

Za m je možgost?

Za  $k \in \mathbb{Z}_m \setminus \{0\}$ ,  $\mu(k, \circ)$  je ponavljajš naprava  $S^1$  za gibanje  $\frac{2k\pi}{m}$ . Ponavljajš nema omejitev načina in gejstvo je ene možnosti.

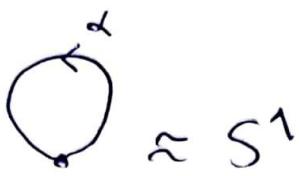
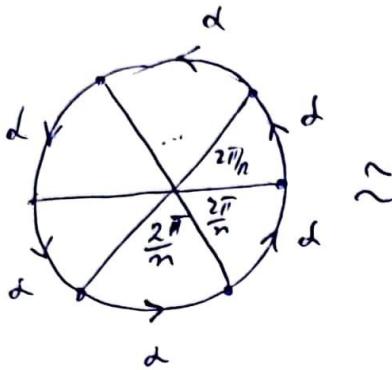
Množ je  $S^1/\mathbb{Z}_n$ ?



dakne,

Закле,

$$S^1/\mathbb{Z}_n \approx$$



$$\approx S^1$$

Закључак:  $S^1/\mathbb{Z}_n \approx S^1$ .

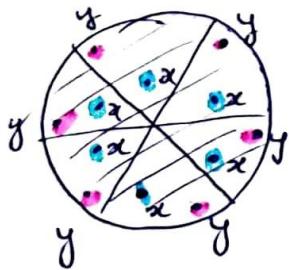
(5)  $\mu$  је симетрично дејство (исто као у (a))

Да ли је симетрично?

За  $k \in \mathbb{Z}_n \setminus \{0\}$ ,  $\mu(k, \cdot)$  је равнотежа диска  $D^2$

за угло  $\frac{2k\pi}{n}$ , а свака равнотежа диска користи једнају диску, па дејство ту је симетрично.

Шта је  $D^2/\mathbb{Z}_n$ ?



Закле,  $D^2/\mathbb{Z}_n \approx$



$$\approx D^2$$

Закључак:  $D^2/\mathbb{Z}_n \approx D^2$ .  $\blacksquare$

**Теорема** Ако је  $X$  Хауздорфов тополошки простор,  $G$  компакна група,  $G \neq 0$  и  $G$  слободно дејствује на  $X$ , онда је  $\pi: X \rightarrow X/G$  накривљење.

**Призор**  $\mathbb{Z}_2$  слободно дејствује на  $S^2$

$\mu: \mathbb{Z}_2 \times S^2 \rightarrow S^2$  је дано као:

$$\mu(0, x) := x$$

$$\mu(1, x) := -x$$

Чима је простор орбита  $S^2/\mathbb{Z}_2$ ?



Иначе накривљење  $\pi: S^2 \rightarrow S^2/\mathbb{Z}_2$ , иј.

$$\pi: S^2 \rightarrow RP^2. \blacksquare$$

Ако је  $B$  подскуп,  $p: E \rightarrow B$  накривљење, отада

$$(\forall b_1, b_2 \in B) \quad |p^{-1}(\{b_1\})| = |p^{-1}(\{b_2\})|$$

брз  
такаве које се  
спајају у  $b_1$

брз  
такаве које се  
спајају у  $b_2$

Преногодно запамћавајте посљедице следеће дефиниције.

**дефиниције** Ако је  $B$  подскуп,  $p: E \rightarrow B$

напомињамо, што је број чланова овог напомињамо дефинисан као  $n = |p^{-1}(\{b\})|$ , за било које  $b \in B$ .

Каземо да је ово напомињамо  $n$ -члено.

**пример** (1)  $S^2 \rightarrow RP^2$  је деснично напомињамо;

(2) свако једнотно напомињамо је холоморфно.

**Симбол** Ако је  $p: E \rightarrow B$  напомињамо,  $E$  и  $B$  су подскупови, онда је  $\pi_1(E) \leq \pi_1(B)$ . ( $\leq$  означава подгрупа)

Индекс  $[\pi_1(B) : \pi_1(E)]$  је број чланова напомињамо.  
(Ако су групе  $G$  и  $H$  потиске, онда  $[G:H] = \frac{|G|}{|H|}$ )

3. Да ли постоји напомињамо

(a)  $T^2 \rightarrow RP^2$ ; (б)  $R^2 \rightarrow S^2$ ; (в)  $RP^2 \rightarrow T^2$ ;

(г)  $C \rightarrow M$ ; (д)  $S^2 \rightarrow R^2$ ?

**решение**

(a) Ако су посматрано најпримљаваје  $T^2 \rightarrow RP^2$ , тада

$$\pi_1(T^2) \leq \pi_1(RP^2)$$

" " " "

$$\mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z} \quad \mathbb{Z}_2$$

што је немогуће

јер је  $\mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}$  бесконтинуум, а  $\mathbb{Z}_2$  континуум.

$$\Rightarrow T^2 \not\rightarrow RP^2.$$

(б)  $\pi_1(R^2) = \pi_1(S^2) = 0$ , па је  $[\pi_1(S^2) : \pi_1(R^2)] = 1$ ,

тј. ако постоји најпримљавајуће  $R^2 \rightarrow S^2$ , онда мора бити једнолико, тј. домороморфизам, а збогу  $R^2 \not\cong S^2$ .

$$\Rightarrow R^2 \not\rightarrow S^2$$

(в) Ако су посматрано  $RP^2 \rightarrow T^2$ , тада

$$\pi_1(RP^2) \leq \pi_1(T^2)$$

" " " "

$$\mathbb{Z}_2 \quad \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}$$

што је немогуће

јер  $\mathbb{Z}_2$  је елементарни континуум реал, а  $\mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}$  нису

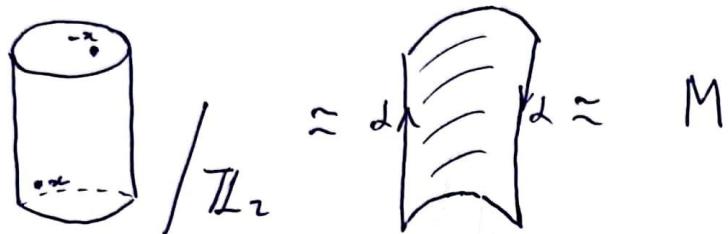
$$\Rightarrow RP^2 \not\rightarrow T^2$$

(2) Множество действо  $\mathbb{Z}_2$  на  $C$ ,  $\mu: \mathbb{Z}_2 \times C \rightarrow C$

$$\mu(0, x) := x, \quad \mu(1, x) := -x,$$

то  $C \rightarrow C/\mathbb{Z}_2$ .

Что же  $C/\mathbb{Z}_2$ ?



$$\Rightarrow C \rightarrow M$$

(3) 1. Намит: что надо ( $\delta$ )

2. Намит: что же  $p: S^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  напоминает, т.е. что же напоминает  $\mathbb{R}^2$ , т.к.  $p(S^2) = \mathbb{R}^2$ . Следовательно  $S^2$  помимо того что оно напоминает  $\mathbb{R}^2$  оно имеет  $p(S^2)$  одинаковые координаты, как в  $\mathbb{R}^2$  выше.

$$\Rightarrow S^2 \not\rightarrow \mathbb{R}^2. \quad \square$$

Намит: я думаю ( $i$ ) изображено он свою координаты имеет

$$\pi_1(C) = \mathbb{Z}, \pi_1(M) = \mathbb{Z}$$

$$\Rightarrow [\pi_1(M) : \pi_1(C)] = \frac{|\mathbb{Z}|}{|\mathbb{Z}|} = 1$$

$\Rightarrow$  свако најекривљавање је једнолико и да ће хомеоморфизам  $M \neq C$ , тај  $C \not\rightarrow M$ .

Ово је потврђено јер индекс  $[\pi_1(M) : \pi_1(C)]$  не може бити 1!

$$\text{Алип. } \pi_1(C) = 2\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}, \quad \pi_1(M) = \mathbb{Z}$$

$$[\mathbb{Z} : 2\mathbb{Z}] = 2 \quad \square$$

однос  
само  
стапак

**тврдња** Свако најекривљавање је локални хомеоморфизам.

4. Да ли постоји најекривљавање  $X \rightarrow Y$  и  $Y \rightarrow X$

(a)  $X: \bullet \circ \circ$        $Y: \circ \circ \bullet$

(б)  $X: \bullet \circ \circ$        $Y: \circ \circ \circ$

**решение** (а)  $Y$  је  $X$  много танку са осесима  $X$ , а тоја нема  $\gamma$  у  $Y$ , али  $X \rightarrow Y$  је локални  $\gamma$

$Y$  имао био да се скреће  $\star$ , а тоја  
има  $y X$ , па  $\boxed{Y \not\rightarrow X}$

(8) и  $y X$  и  $y Y$  се био дају и да скрећу  
односно  $\not\rightarrow$  или  $\star$  и то је то је речу.

Ако он посматрао отваривања  $X \rightarrow Y$ , онда

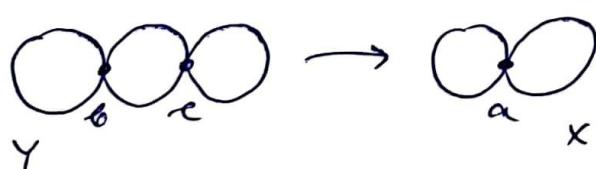


а мора да се скреће  
 $y b$  или  $c$ , али  
онда има чине да

$X$  га се скреће  $y$  другу био дају (проблем је што  
 $y X$  само је њега био дају и да скрећу  $X$ , а  $y$   
 $Y$  га.)

$$\Rightarrow \boxed{X \not\rightarrow Y.}$$

Ако тиратио отваривање  $Y \rightarrow X$ , онда мораји

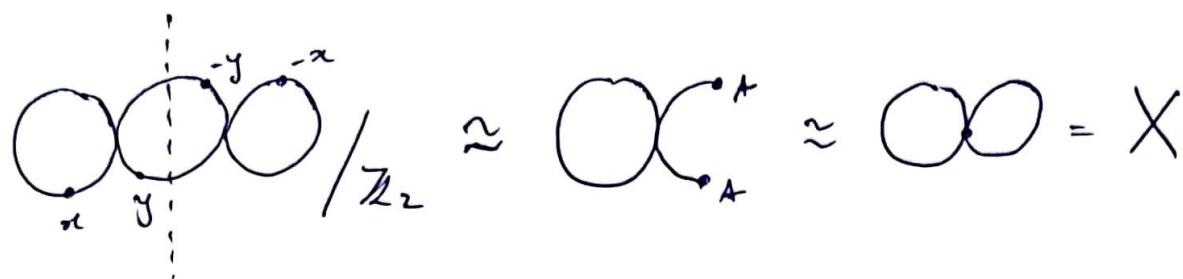


и  $b$  и  $c$  га се  
скрећу  $y$   $a$ . Но  
тако даје изједи.

Члано дејство  $\mathbb{Z}_2 \rightarrow Y$ ,  $\mu: \mathbb{Z}_2 \times Y \rightarrow Y$

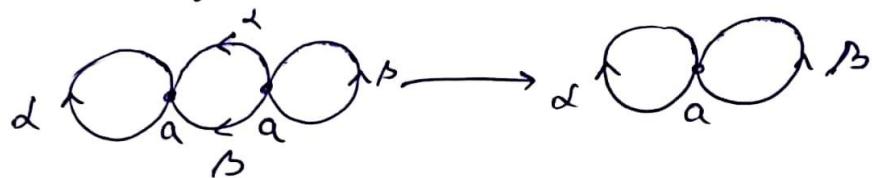
$$\mu(0, x) := \alpha, \quad \mu(1, x) = -\alpha, \quad \text{да } Y \rightarrow Y/\mathbb{Z}_2$$

Чи то је  $Y/\mathbb{Z}_2$ ?

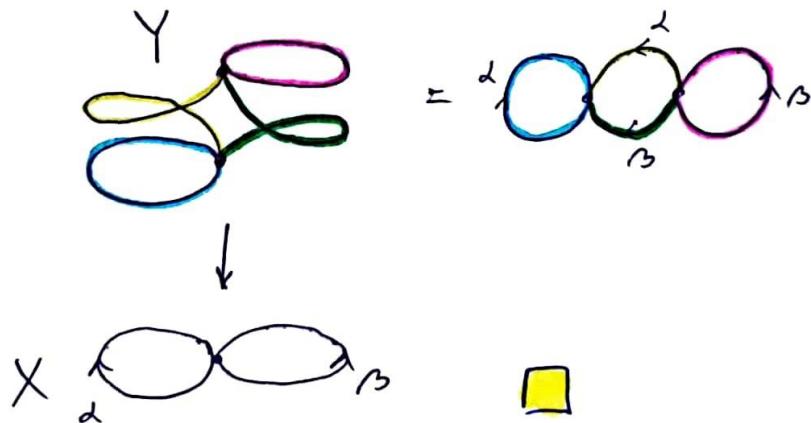


Задача,  $Y \rightarrow X$ .

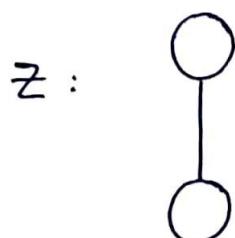
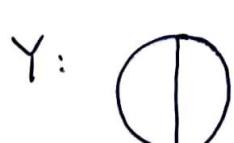
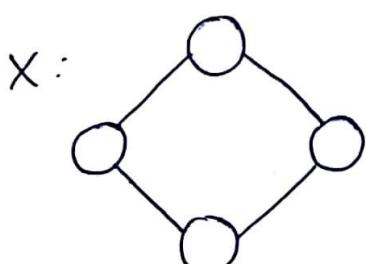
2. начин (δes gejacht): да е стапнината отимамо  
мните се  $Y$  и тие сака



Исподравуј:



5. да ли постоји неко од могућих 6  
изворних врела међу прости овима



решение  $Y$  са  $n$  тачке које имају скончујући врх  па то је стварно простор.

Ако је неколико просторија  $W$  имено  $k$  тачака са неколико сплођивачких скончаних (нпр. ) , а  $Y$   $T$  имао  $l$  таквих тачака и ако  $f: W \rightarrow T$ , па мора бити  $k = n \cdot l$ , ижели  $n$  број тачака обеј ствари покривају, тј.  $\underline{l} \mid k$ .

(1)  $Y \rightarrow X$  ?

У  $Y$  имамо 2 тачака са скончаним  , а у  $X$  имамо 8, тј.  $l=8$ ,  $k=2$ , па иако  $8 \nmid 2$ , то  $\boxed{Y \not\rightarrow X}$

(2)  $Y \rightarrow Z$  ?

Сматрајмо: ако  $Y$  је  $k=2$  ако  $Z$  је  $l=2$

$k=n \cdot l \Rightarrow n=1 \Rightarrow$  покривање мора бити једноточно, тј. хомеоморфизам, али  $Y \neq Z$

$\Rightarrow \boxed{Y \not\rightarrow Z}$

(3)  $Z \rightarrow Y$  ?

Иако као (2)  $\Rightarrow$

$\boxed{Z \not\rightarrow Y}$

(4)  $Z \rightarrow X$  ?

у  $Z$  је  $k=2$ , у  $X$  је  $l=8$

$8+2 \Rightarrow Z \not\rightarrow X$

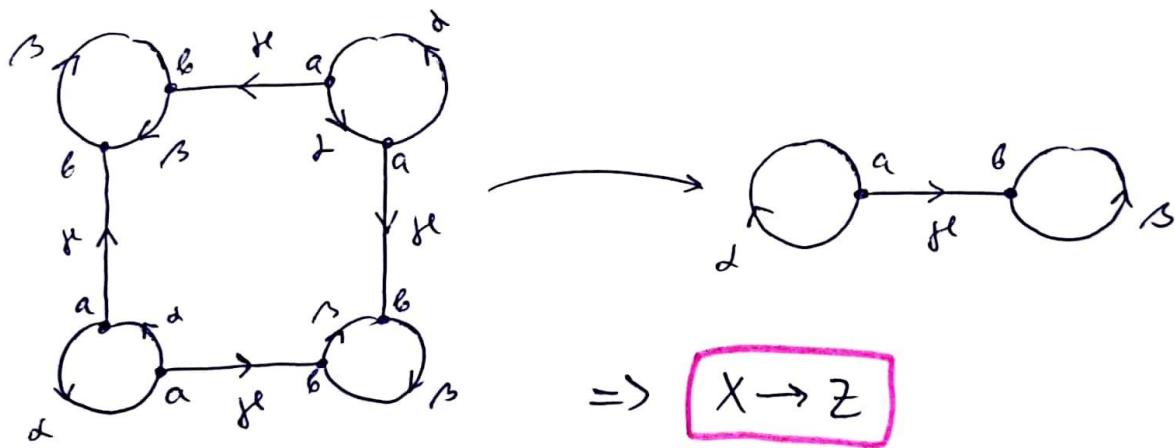
(5)  $X \rightarrow Z$  ?

у  $X$  је  $k=8$ , у  $Z$  је  $l=2$

$2|8$  и,  $k=n \cdot l \Rightarrow n=4$

Ако посматрајмо патекише са  $z$  је 4-исто.

Експлицитно дефинисано патекише:



(6)  $X \rightarrow Y$  ? симило као у (5):  $m=4$ .

Мноко дејава  $\mu: \mathbb{Z}_4 \times X \rightarrow X$

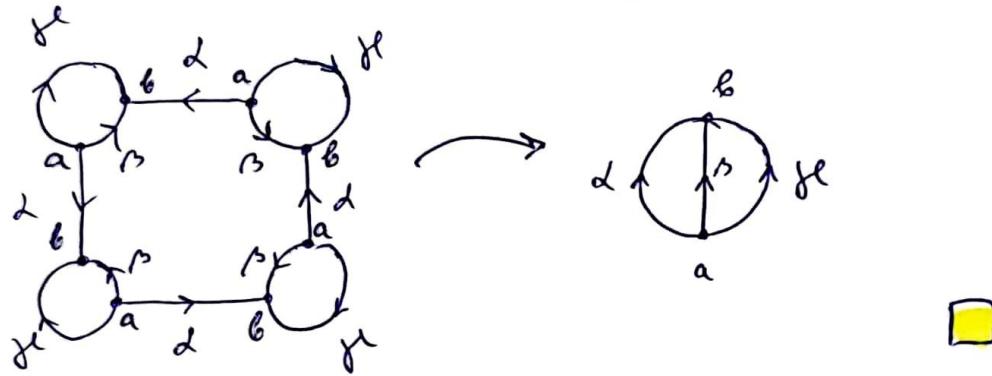
$\mu(k, x) =$  преводи  $x$  у  $y$  да  $\frac{k\pi}{2}$ ,

$k \in \{0, 1, 2, 3\}$ . Мноко патекише  $X \rightarrow X / \mathbb{Z}_4$

$$X/\mathbb{Z}_4 = \begin{array}{c} \text{Diagram of } X \\ \text{with } \mathbb{Z}_4 \text{ action} \end{array} / \mathbb{Z}_4 \approx \begin{array}{c} \text{Diagram of } Y \\ \text{with } A \text{ action} \end{array} \approx \begin{array}{c} \text{Diagram of } Y \\ \text{without action} \end{array} = Y$$

$$\Rightarrow X \rightarrow Y$$

2. начин: экспериментальное изучение



**Способ** другое  $\rho: E \rightarrow B$  м-ните неподвижные,  
Е и B изобрзм, ота же  $\chi(E) = m \cdot \chi(B)$ .

6. да ли може неподвижни

$$(a) N_3 \rightarrow N_5; \quad (b) N_5 \rightarrow N_3 ?$$

**решение**

$$(a) \chi(N_3) = 2 - 3 = -1, \quad \chi(N_5) = 2 - 5 = -3$$

$$-1 = m \cdot (-3) \Rightarrow m = \frac{1}{3} \quad \nmid \quad \Rightarrow N_3 \not\rightarrow N_5$$

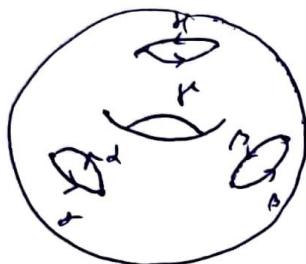
$$(0) \quad -3 = m \cdot (-1) \Rightarrow m=3$$

Ако посматрју стапајући ово је 3-члено.

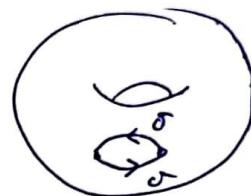
$$\text{Сечимо се: } N_5 \approx M_1 \# N_1 \# N_1$$

$$N_3 \approx M_1 \# N_1$$

$N_5:$



$N_3:$



Постоји гејмбо  $\mathbb{Z}_3$  на  $N_5$ ,  $\mu: \mathbb{Z}_3 \times N_5 \rightarrow N_5$

$$\mu(k, x) = \text{покажи } 3^k \frac{2\pi i}{3}, k \in \{0, 1, 2\}$$

$$N_5 / \mathbb{Z}_3 = \begin{array}{c} \text{Diagram of } N_5 \text{ with a shaded region and boundary punctures} \\ | \\ \end{array} / \mathbb{Z}_3 \approx \begin{array}{c} \text{Diagram of } N_3 \text{ with boundary punctures} \\ | \\ \end{array} = N_3$$

$$\Rightarrow \boxed{N_5 \rightarrow N_3} \quad \square$$

7. Да ли постоји напељивање

(a)  $M_3 \rightarrow Mg$ ? (b)  $Mg \rightarrow M_3$ ?

решење

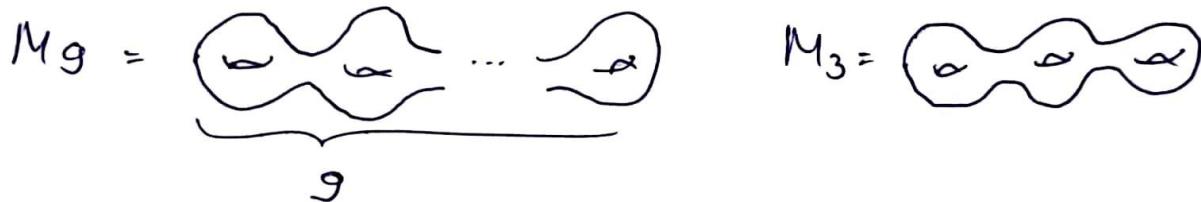
(a)  $\chi(M_3) = 2 - 2 \cdot 3 = -4$ ,  $\chi(Mg) = 2 - 2 \cdot 9 = -16$

Ако  $M_3 \rightarrow Mg$ , тога  $-4 = n \cdot (-16) \Rightarrow n = \frac{1}{4}$  ћ.

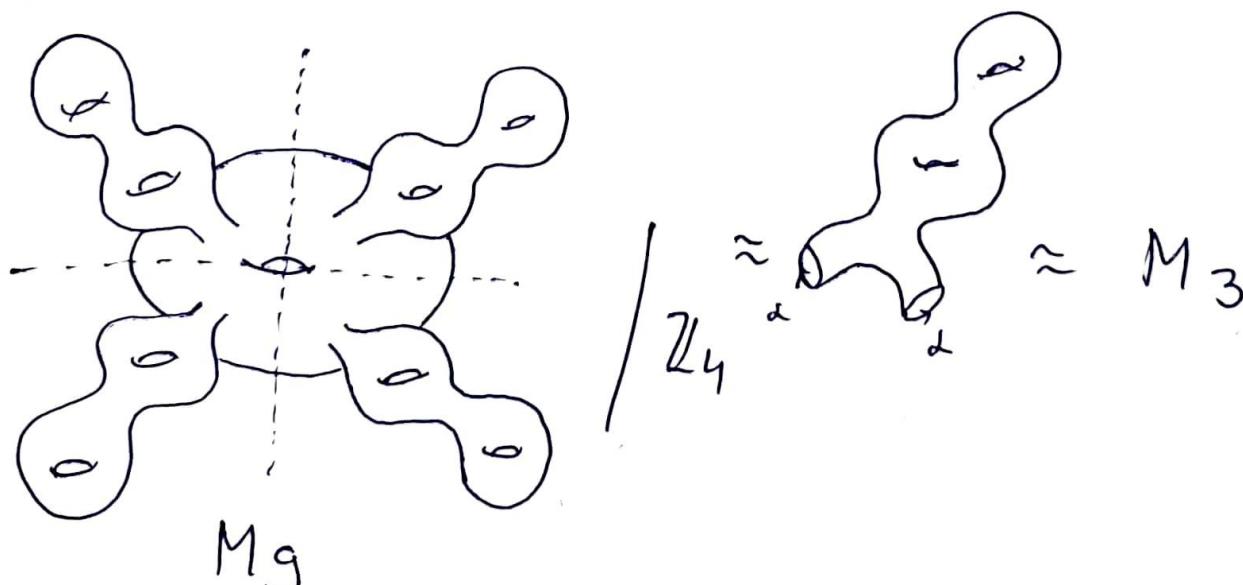
$\Rightarrow M_3 \not\rightarrow Mg$

(b) Ако  $Mg \rightarrow M_3$ , тога  $-16 = n \cdot (-4) \Rightarrow n = 4$  ћ.

Напељивање је 4-секо.



Члано дејствује  $Z_4$  на  $Mg$ , а у тој  $Mg$  је члано  $Z_4$  преостанује:



Задача,  $Mg \rightarrow Mg/Zn$ , реш.:  $Mg \rightarrow Mg$  □

## Брауэрова и Борух-Уланова теорема

**теорема [Брауэр]** Нека је  $n \in \mathbb{N}$  и  $f: D^n \rightarrow D^n$  непрекидна. Тада  $f$  има стационарну тачку, т.ј.  $(\exists x_0 \in D^n) f(x_0) = x_0$ .

**теорема [Борух-Улан]** Нека је  $n \in \mathbb{N}$  и  $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  непрекидна. Тада постоји  $x_0 \in S^n$  у.г.  $f(x_0) = f(-x_0)$ .

**1.** Доказати да је БУТ еквивалентна са следећим условом:

(БУТ1) Ако је  $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  непрекидна и непарна, онда  $(\exists x_0 \in S^n) f(x_0) = 0$ .

### решение

(БУТ)  $\Rightarrow$  (БУТ1) Нека је  $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  непр. и непарна.

из БУТ) следи да  $(\exists x_0 \in S^n) f(x_0) = f(-x_0)$ , али  $f$  је и непарна, па

$$f(x_0) = f(-x_0) = -f(x_0) \Rightarrow 2f(x_0) = 0 \Rightarrow f(x_0) = 0.$$

(БУТ1)  $\Rightarrow$  (БУТ) Неко је  $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  непрекидно.

дефинишући  $g: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  као  $g(x) \stackrel{\text{def}}{=} f(x) - f(-x)$ .

$g$  је непр. и нејарито:

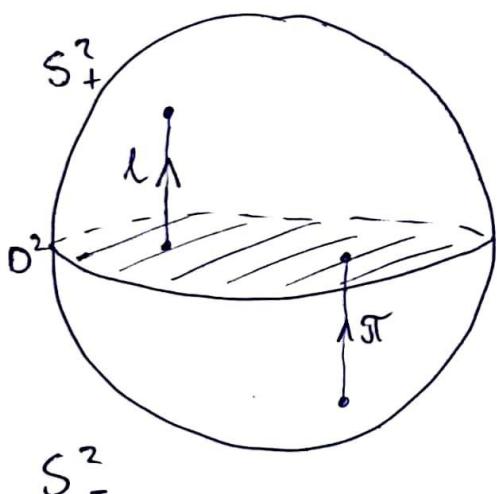
$$g(-x) = f(-x) - f(x) = - (f(x) - f(-x)) = -g(x)$$

иако на основу (БУТ1) ( $\forall x_0 \in S^n$ )  $g(x_0) = 0$ ,  $\square$ .

$$0 = g(x_0) = f(x_0) - f(-x_0) \Rightarrow f(x_0) = f(-x_0). \quad \square$$

2. Неко је  $f: S^2_+ \rightarrow S^2_-$  непрекидно. Доказати  
да посматрају  $x = (x_1, x_2, x_3) \in S^2_+$  непр.  $f(x) = (x_1, x_2, -x_3)$ .  
( $S^2_+$  = горња полусфера,  $S^2_-$  = доња полусфера)

решење



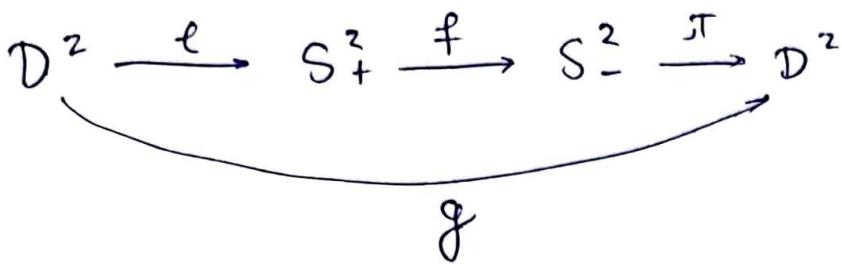
Неко је  $\ell: D^2 \rightarrow S^2_+$  „нагнуто“

нпр.  $\ell(x_1, x_2, 0) = (x_1, x_2, \sqrt{1-x_1^2-x_2^2})$ ,  
а  $\pi: S^2_- \rightarrow D^2$  „пројектује“,  $\square$ .

$$\pi(x_1, x_2, x_3) = (x_1, x_2, 0)$$

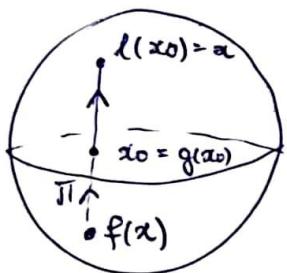
Неко је  $g: D^2 \rightarrow D^2$  дефиниши

$$\text{као } g = \pi \circ f \circ \ell.$$



$g$  je map. na koj se odnosi Spremoće teoreme  
koju opisuje matematik, taj.  $(\exists x_0 \in D^2) g(x_0) = x_0$ .

Uzeto je  $x := \ell(x_0)$ . Tada je  $x$  slike matematika.



$$\text{Spremoće: } x_0 = (x_1, x_2, 0)$$

$$x = \ell(x_0) = (x_1, x_2, \sqrt{1-x_1^2-x_2^2})$$

$$\pi(f(\ell(x_0))) = x_0 \Rightarrow \pi(f(x)) = (x_1, x_2, 0)$$

$$\Rightarrow f(x) = (x_1, x_2, -\sqrt{1-x_1^2-x_2^2}) \quad \blacksquare$$

3. Uzeto su  $F_1, F_2$  i  $F_3$  zatvoreni skupovi na  $S^2$   
koji je pokrivači, taj.  $S^2 = F_1 \cup F_2 \cup F_3$ . Pokusajte  
ga da je jedan od oba tih skupova sastavljen  
atomičarnih matemata.

**rešenje** Uzeto su  $d_1, d_2 : S^2 \rightarrow \mathbb{R}$  gde je

$$d_1(x) \stackrel{\text{def}}{=} d(x, F_1) - \text{razdalja je } x \in F_1$$

$$d_2(x) \stackrel{\text{def}}{=} d(x, F_2) - \text{razdalja je } x \in F_2$$

Uzeto je  $f : S^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  gde je  $f(x) \stackrel{\text{def}}{=} (d_1(x), d_2(x))$ .

$f$  je Heup.  $\xrightarrow{\text{BYT}} (\exists x_0 \in S^1) f(x_0) = f(-x_0)$ .

uj:  $d_1(x_0) = d_1(-x_0)$  u  $d_2(x_0) = d_2(-x_0)$ .

1° Ako  $x_0 \in F_1$ :  $d_1(x_0) = 0 \Rightarrow d_1(-x_0) = d_1(x_0) = 0$

$\Rightarrow -x_0 \in F_1 \Rightarrow \underline{x_0, -x_0 \in F_1}$

2° Ako  $x_0 \in F_2$ : cesta kao 1°  $x_0, -x_0 \in F_2$

3° Ako  $x_0 \notin F_1 \wedge x_0 \notin F_2 \Rightarrow x_0 \in F_3$

$$\left. \begin{array}{l} x_0 \notin F_1 \Rightarrow d_1(x_0) > 0 \Rightarrow d_1(-x_0) > 0 \Rightarrow -x_0 \notin F_1 \\ x_0 \notin F_2 \Rightarrow d_2(x_0) > 0 \Rightarrow d_2(-x_0) > 0 \Rightarrow -x_0 \notin F_2 \end{array} \right\} \Rightarrow -x_0 \in F_3$$

$\Rightarrow \underline{x_0, -x_0 \in F_3}$ .  $\square$

4. Jeka je  $f: S^1 \rightarrow S^1$  Heupunkt u „1-1“. Tjeda je  $f$  „ha“.

pomese tuc. f nije „ha“, uj.  $\exists y \in S^1 \setminus f(S^1)$ . Uzimo

$$S^1 \xrightarrow{f} S^1 \setminus \{y\} \xrightarrow{h} \mathbb{R}$$

$h \circ f: S^1 \rightarrow \mathbb{R}$  Heup.  $\xrightarrow{\text{BYT}} (\exists x_0 \in S^1) (h \circ f)(x_0) = (h \circ f)(-x_0)$

Како је  $h$  хомеоморфизам

$$h^{-1}(h(f(x_0))) = h^{-1}(h(f(-x_0)))$$

$$\Rightarrow f(x_0) = f(-x_0) \Rightarrow f \text{ нује 1-1" } \checkmark$$

Дакле,  $f$  мора бити „на“  $\square$

5. Покажати да је БУТ еквивалентан са следећим анатомом:

(БУТ2) Не постоји непрекидно степарто пресликавање  $g: S^n \rightarrow S^{n-1}$ .

решение (БУТ)  $\Rightarrow$  (БУТ2) инач. Нека је  $g$  непр. и непарно.

$$S^n \xrightarrow{g} S^{n-1} \xrightarrow{i} \mathbb{R}^n$$

$i \circ g: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  непр.

$$\xrightarrow{\text{(БУТ)}} (\exists x_0 \in S^n) i(g(x_0)) = i(g(-x_0)) \Rightarrow g(x_0) = g(-x_0) = -g(x_0)$$

$$\Rightarrow 2g(x_0) = 0 \Rightarrow g(x_0) = 0 \notin S^{n-1} \checkmark$$

(БУТ2)  $\Rightarrow$  (БУТ) Нека је  $f: S^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  и инач.

$$(\forall x \in S^n) f(x) \neq f(-x).$$

Definimmo  $g: S^n \rightarrow S^{n-1}$  ca

$$g(x) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{f(x) - f(-x)}{\|f(x) - f(-x)\|}$$

$g$  je stetig in  $S^n \rightarrow S^{n-1}$   $\square$

Kazj ..