

FUNDAMENTALNA GRUPA IN koH-PROSTORI

ALEKSANDRA FRANC

Inštitut za matematiko, fiziko in mehaniko

Ljubljana

Math. Subj. Class. (2000): 55M30, 55Q05

V članku pokažemo, da je fundamentalna grupa koH-prostora prosta. Najprej novimo potrebne algebraične definicije in predstavimo pojem fundamentalne grupe. V osrednjem razdelku definiramo koH-prostore in dokažemo zgornjo trditev, na koncu pa predstavimo povezavo z nekaterimi nedavnimi rezultati o fundamentalni grupi mnogotrosti.

FUNDAMENTAL GROUP AND coH-SPACES

After a quick revision of necessary algebraic definitions we explain the concept of the fundamental group in some detail. In the main section we define coH-spaces and prove that the fundamental group of a coH-space is free. Finally, we present some recent results concerning the fundamental groups of manifolds.

1. Uvod

Realne funkcije lahko seštevamo, odštevamo, množimo, itd. Splošneje, na funkcijah, ki slikajo v množico z neko algebraično strukturo, lahko definiramo operacijo po točkah. Tako na primer množico funkcij iz topološkega prostora X v grupo G opremimo s strukturo grupe.

Težje si je predstavljaliti, kako množico preslikav iz nekega prostora C v prostor X na naraven način opremiti s strukturo grupe. Videli bomo, kako množico preslikav iz krožnice v poljuben prostor X opremimo s strukturo grupe, če pri tem enačimo preslikave, ki so homotopne. Prostorom te vrste pravimo koH-grupe in so osnovni gradniki za konstrukcijo bolj zapletenih prostorov. Pojem koH-prostora je nekoliko splošnejši: ne zahtevamo, da je naša množica funkcij grupa, želimo le, da je opremljena z asociativno operacijo.

Ena od osnovnih lastnosti koH-prostorov je, da imajo prosto fundamentalno grpo. V članku bomo najprej predstavili potrebno algebraično ozadje in pojem fundamentalne grupe, potem pa bomo definirali koH-prostor in dokazali to trditev. Definicijo koH-prostora bomo nato posplošili, kar nas bo pripeljalo do Whiteheadove definicije Lusternik-Schnirelmannove kategorije (pri koH-prostorih je namreč ta enaka 1). Seznanili se bomo tudi z novejšimi rezultati, ki odgovarjajo na vprašanje, kaj lahko povemo o fundamentalni

grupi prostorov z večjo LS kategorijo (zanimivi so še prostori z LS kategorijo 2 ali 3).

2. Nekaj algebri

V osrednjem delu članka bomo potrebovali pojme proste grupe, prostega produkta grup in prezentacije grupe. Pri slednji gre za opis grupe s podajanjem množice generatorjev in množice relacij med njimi. Kadar teh relacij ni, je grupa prosta. Podobno v prostem produktu poljubnih grup ni relacija med elementi iz različnih faktorjev. Lotimo se bolj formalnega opisa.

Naj bo $M \neq \emptyset$ poljubna neprazna množica. Označimo z M^{-1} množico formalnih inverzov $M^{-1} = \{x^{-1} \mid x \in M\}$ in naj velja $(x^{-1})^{-1} = x$ za vse $x \in M \cup M^{-1}$.

Elemente $M \cup M^{-1}$ razglasimo za *abecedo*. Oglejmo si množico vseh končnih *besed*, ki jih lahko tvorimo v tej abecedi. Če na primer naša abeceda vsebuje črke a, b in c , so $abaa^{-1}, cc^{-1}$ in $abcabc$ besede. Najprej se dogovorimo, da bomo vse besede zapisali karseda enostavno. Besedo, ki ne vsebuje nobenih črk, označimo z ε in jo imenujmo *prazna beseda*. Kadarkoli se v besedi pojavi par aa^{-1} ali pa $a^{-1}a$, ga zamenjajmo z ε , pare oblike εa ali $a\varepsilon$ pa z a . Postopku, s katerim poljubno besedo karseda poenostavimo, pravimo *redukcija*. Če reduciramo besede iz zgornjega primera, dobimo ab, ε in $abcabc$.

Označimo množico vseh reduciranih besed (vključno s prazno besedo) z M^* . Na M^* lahko vpeljemo operacijo $M^* \times M^* \rightarrow M^*$ takole: dani besedi staknemo, nato pa po potrebi dobljeno besedo še reduciramo. Na primer:

$$\begin{aligned} ab \cdot cb^{-1} &\mapsto abcb^{-1}, \\ aaabc \cdot c^{-1}a &\mapsto aaaba, \\ ab \cdot b^{-1}a^{-1} &\mapsto \varepsilon. \end{aligned}$$

Izkaže se, da je M^* za tako definirano operacijo stikanja in redukcije besed grupa. Stik dveh besed je spet beseda. Enota je prazna beseda ε , inverz dane besede pa dobimo tako, da vse njene črke zamenjamo z njihovimi inverzi in obrnemo vrstni red, na primer:

$$(ab^{-1}c)^{-1} = c^{-1}ba^{-1}.$$

Omenimo še, da je zaradi krajšanja dokaz asociativnosti težaven.

Definicija 1. Množica M^* z operacijo stikanja in redukcije je *prosta grupa* nad množico M . Pravimo, da je M^* *prosto generirana* z M in pišemo $M^* = F_M$.

Primer 1. Naj bo $M = \{a\}$ množica z enim elementom. Potem je

$$M^* = \{\varepsilon, a, a^{-1}, aa, a^{-1}a^{-1}, aaa, a^{-1}a^{-1}a^{-1}, \dots\}.$$

Če pišemo

$$\underbrace{a \dots a}_n = a^n \quad \text{in} \quad \underbrace{a^{-1} \dots a^{-1}}_n = a^{-n},$$

potem je operacija stikanja in redukcije na M^* podana z $a^m \cdot a^n = a^{m+n}$, $m, n \in \mathbb{Z}$, in prosta grupa nad M je izomorfna grupi \mathbb{Z} za seštevanje.

Oglejmo si še eno sorodno konstrukcijo. Naj bosta dani grupe G_1 in G_2 in tvorimo besede $x_1x_2\dots x_n$, v katerih je vsaka od črk iz ene od grup G_i , $i = 1, 2$. Če nobeni dve zaporedni črki nista iz iste grupe, pravimo, da je beseda reducirana. Kadar obstaja par zaporednih črk $x_j, x_{j+1} \in G_i$, ju lahko v G_i zmnožimo v eno samo črko. Tako lahko iz poljubne besede napravimo reducirano. Na množico $G_1 * G_2$ reduciranih besed podobno kot zgoraj vpeljemo operacijo stikanja z redukcijo in dobimo grupo.

Definicija 2. Množica $G_1 * G_2$ z operacijo stikanja in redukcije je *prosti produkt* grup G_1 in G_2 .

Primer 2. Naj bosta $G_1 = F_{\{a\}}$ in $G_2 = F_{\{b\}}$ prosti grupe, generirani z a oziroma b . Potem lahko vsak netrivialni element prostega produkta $G_1 * G_2$ zapišemo v obliki

$$\begin{aligned} a^{n_1}b^{m_1}a^{n_2}b^{m_2}\dots a^{n_k}b^{m_k} &\quad \text{ali} \quad b^{m_1}a^{n_2}b^{m_2}\dots a^{n_k}b^{m_k} \quad \text{ali} \\ a^{n_1}b^{m_1}a^{n_2}b^{m_2}\dots a^{n_k} &\quad \text{ali} \quad b^{m_1}a^{n_2}b^{m_2}\dots a^{n_k}. \end{aligned}$$

Vidimo, da je v tem primeru prosti produkt $G_1 * G_2$ grupa, ki je prosto generirana z a in b , $F_{\{a\}} * F_{\{b\}} = F_{\{a,b\}}$.

V primeru prostega produkta prostih grup smo znali poiskati tako množico M , da je bila $G_1 * G_2$ prosta grupa nad M (res, za poljubni neprazni disjunktni množici M_1 in M_2 je $F_{M_1} * F_{M_2} = F_{M_1 \cup M_2}$). V splošnem pa take množice ne moremo najti.

Definicija 3. Grupa G je *prosta*, če obstaja kakšna množica M , da je $G = F_M$ prosta grupa nad M .

Primer 3. Naj bo $(\mathbb{Z}_2, +)$ grupa ostankov pri deljenju z 2: $\mathbb{Z}_2 = \{0, 1\}$, operacija pa je podana z $0 + 0 = 1 + 1 = 0$ in $1 + 0 = 0 + 1 = 1$. Naj bo M neprazna množica in $a \in M$ poljuben element. Potem je grupa $F_{\{a\}}$ neskončna podgrupa proste grupe nad M , torej je tudi prosta grupa nad M neskončna. Grupa \mathbb{Z}_2 je končna, torej ni prosta. Splošneje, nobena končna grupa ni prosta.

Za poljubno grupo G pa obstaja kakšna podmnožica $M \subset G$, za katero velja, da lahko vsak element iz G zapišemo (morda na več različnih načinov) kot produkt elementov iz M (na primer kar $M = G$). Pravimo, da je M množica generatorjev grupe G .

Trditev 1. Preslikava $f: F_M \rightarrow G$, ki vsaki besedi nad M priredi tisti element grupe G , ki ga dobimo, če v G zmnožimo črke te besede (posebej: prazni besedi priredi enoto), je surjektivni homomorfizem. Vsaka grupa je torej homomorfna slika neke proste grupe. Jedro ker f je podgrupa edinka v F_M in G je izomorfna faktorski grupi $F_M / \ker f$.

Jedro ker f je generirano z neko množico $R \subset F_M$. Pišemo $G = \langle M | R \rangle$ in pravimo, da je grupa G podana z generatorji in relacijami, $\langle M | R \rangle$ pa imenujemo prezentacija grupe G .

Primer 4. Prosta grupa F_M ima prezentacijo $\langle M | \emptyset \rangle =: \langle M \rangle$. Med elementi proste grupe torej ni relacij. Posebej, $\mathbb{Z} \cong \langle a \rangle$.

Primer 5. Grupa $(\mathbb{Z}_2, +)$ je izomorfna $\langle a | a^2 \rangle$. Splošneje, grupa ostankov $(\mathbb{Z}_n, +)$ je izomorfna $\langle a | a^n \rangle$.

Primer 6. Kartezični produkt dveh grup ni niti prosti produkt niti prosta grupa. Elementi $G \times H$ so (urejeni) pari (g, h) , kjer je $g \in G$ in $h \in H$. Operacija je definirana po komponentah: $(g, h) \cdot (g', h') = (gg', hh')$. Naj e_A označuje enoto v grapi A . Potem je

$$(g, e_H) \cdot (e_G, h) = (g, h) = (e_G, h) \cdot (g, e_H).$$

Vsak element oblike (g, e_H) komutira z vsakim elementom oblike (e_G, h) , zato imamo med elementi kartezičnega produkta relacije

$$(g, e_H)(e_G, h)(g, e_H)^{-1}(e_G, h)^{-1} = e_{G \times H}.$$

Taka grupa torej ni prosta.

Vsaka grupa ima več različnih prezentacij. Če obstaja kakšna prezentacija $G = \langle M|R \rangle$, ki ima končno množico generatorjev M , pravimo, da je grupa G *končno generirana*. Če obstaja prezentacija, v kateri sta množici M in R obe končni, pravimo, da je grupa G *končno prezentirana*.

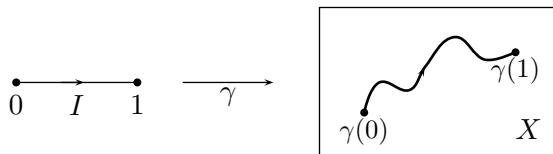
V dokazu našega glavnega izreka bomo potrebovali še naslednje dejstvo:

Izrek 2 (Nielsen-Schreier). *Podgrupa proste grupe je prosta.*

3. Fundamentalna grupa

V tem razdelku definiramo fundamentalno grupo (topološkega) prostora in predstavimo tiste lastnosti, ki jih potrebujemo v nadaljevanju. Bralci, ki ste s tem pojmom že seznanjeni, lahko ta del preskočite, tistim, ki bi o fundamentalni grapi želeli izvedeti kaj več, pa v branje priporočamo članek [3] ali pa prvo poglavje [4]. Pod pojmom prostor bomo vedno razumeli topološki prostor (množico, opremljeno s topologijo).

Pot je zvezna preslikava $\gamma: I \rightarrow X$ iz intervala $I = [0, 1]$ v prostor X (slika 1). Točko $\gamma(0)$ imenujemo *začetna*, točko $\gamma(1)$ pa *končna točka* poti γ . Pot, pri kateri sta začetna in končna točka isti, imenujemo *zanka*. V prostoru X izberemo točko x_0 , jo razglasimo za *izhodišče* in množico vseh zank, ki se začnejo in končajo v x_0 , sugestivno označimo z $\Omega(X, x_0)$.



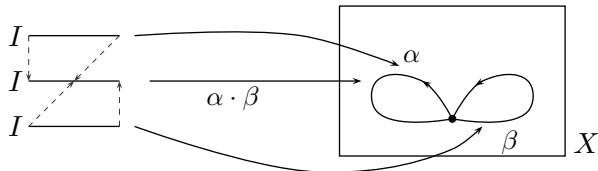
Slika 1. Pot v prostoru X je zvezna preslikava $\gamma: I \rightarrow X$.

Na $\Omega(X, x_0)$ imamo naravno operacijo *stikanja zank*. Ker smo se omejili le na poti, ki se začnejo in končajo v točki x_0 , lahko za poljubni dve zanki α in β definiramo njun *stik* kot tisto zanko, ki najprej poteka po α , nato pa še po β , oziroma s formulo $(\alpha \cdot \beta): [0, 1] \rightarrow X$,

$$(\alpha \cdot \beta)(t) = \begin{cases} \alpha(2t), & 0 \leq t \leq \frac{1}{2}, \\ \beta(2t - 1), & \frac{1}{2} \leq t \leq 1. \end{cases}$$

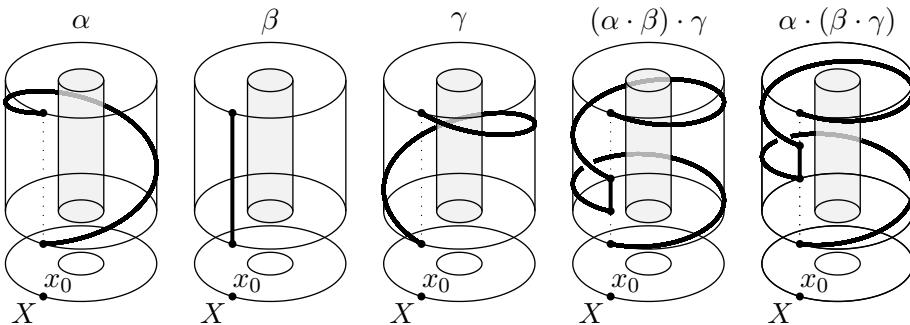
Stik zank α in β je torej tista zanka, pri kateri v prvi polovici časovnega intervala prehodimo α , nato pa v drugi polovici še β (slika 2). Seveda se moramo zato po α in β premikati dvakrat hitreje.

Vendar pa stikanje zank ni asociativno. Zanka $(\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma$ ni enaka zanki $\alpha \cdot (\beta \cdot \gamma)$. Obe sicer opišeta isto krivuljo, a sta različno parametrizirani:



Slika 2. Stikanje zank

enkrat se v prvi polovici časa pomaknemo po $\alpha \cdot \beta$ (po vsaki od teh dveh torej v $\frac{1}{4}$ celotnega časa) in v drugi polovici po γ , drugič pa prvo polovico časa porabimo za zanko α in v preostali polovici pretečemo $\beta \cdot \gamma$ (spet za vsako porabimo $\frac{1}{4}$ časa). Asociativnost torej velja le do reparametrizacije natančno. Primer zank, pri katerih sta stika $(\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma$ in $\alpha \cdot (\beta \cdot \gamma)$ različna, je prikazan na sliki 3. Tu so α , β in γ zanke v S^1 , vendar smo zaradi preglednosti na sliko dodali še dodatno dimenzijo, ki pomeni časovni interval.

Slika 3. Stika $(\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma$ in $\alpha \cdot (\beta \cdot \gamma)$ nista enaka.

Zatakne se tudi, ko želimo najti nevtralni element. Poskusimo s konstantno zanko

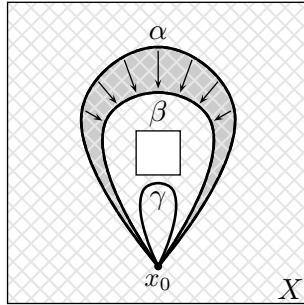
$$c_{x_0}: I \rightarrow X, \quad t \mapsto x_0,$$

ki ves čas miruje v izhodišču. Ko poljubno zanko α staknemo s c_{x_0} , dobimo zanko, ki je v prvi polovici časa enaka α in v drugi polovici miruje v izhodišču, vendar lahko s pomočjo reparametrizacij čas mirovanja skrajšujemo in nazadnje ostane le še α (glej sliko 5). Če dopuščamo reparametrizacijo, je torej konstantna zanka desna enota in podoben premislek pokaže, da je tudi leva enota.

Kako pa je z inverzi? Za dano zanko α želimo najti tako zanko $\bar{\alpha}$, da bomo njun stik lahko nekako povezali s konstantno zanko. Hitro opazimo, da tu reparametrizacija ne zadošča. Ne želimo namreč zgolj spremenjati

hitrosti, s katero prehodimo α in $\bar{\alpha}$, temveč sploh ne želimo zapustiti izhodišča.

Naše pogoje zato še nekoliko omilimo in zahtevamo, da veljajo le do homotopije natančno: dve zanki štejemo za enaki, kadar lahko znotraj prostora X sliko prve zvezno preoblikujemo v sliko druge (slika 4).



Slika 4. V tem prostoru z luknjo sta zanki α in β homotopni, α in γ pa ne.

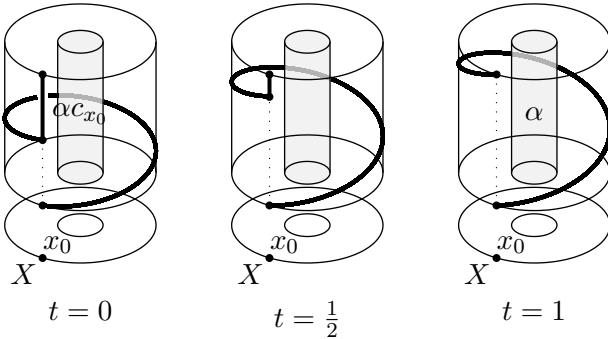
Za zvezni preslikavi $f, g: A \rightarrow X$ pravimo, da sta *homotopni*, če obstaja zvezna preslikava $H: A \times I \rightarrow X$, za katero je $H(a, 0) = f(a)$ in $H(a, 1) = g(a)$ za vse $a \in A$. Preslikava H imenujemo *homotopija* med preslikavama f in g in pišemo $H: f \simeq g$ ali pa kar $f \simeq g$. Pri vsakem $t \in I$ je tako s predpisom $f_t(a) = H(a, t)$ podana zvezna preslikava $A \rightarrow X$. Ko t teče od 0 do 1, preslikava f_t zvezno deformira f v g (potek te deformacije med α in β je na sliki 4 nakazan s puščicami).

Kadar sta (A, a_0) in (X, x_0) prostora z izhodiščem, zahtevamo, da slikata f in g točko a_0 v točko x_0 . Če za homotopijo $H: f \simeq g$ velja še $H(a_0, t) = x_0$ za vse $t \in I$, pravimo, da sta f in g homotopni *rel izhodišča*, oziroma da homotopija H v izhodišču miruje.

V primeru poti je $A = I$, torej je homotopija dveh poti zvezna preslikava kvadrata v prostor, ki njegov spodnji rob preslika v prvo in zgornji rob v drugo pot. Pri homotopiji, ki naj v izhodišču miruje, zahtevamo še, da se levi rob kvadrata preslika v izhodišče. Če namesto poti gledamo zanke, se v izhodišče preslika tudi desni rob kvadrata. Na sliki 4 sliki kvadrata ustreza temno senčeno območje.

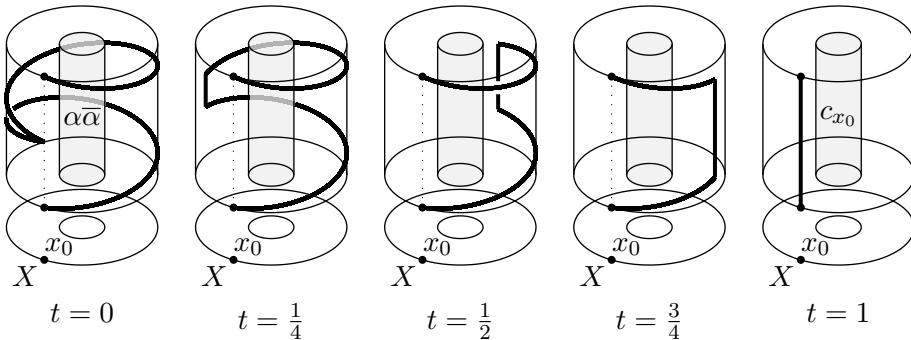
Lahko je videti, da je homotopnost zank ekvivalenčna relacija. Na kvocienitni množici $\Omega(X, x_0)/\simeq$ vseh homotopskih razredov zank v X z izhodiščem x_0 lahko torej definiramo operacijo

$$[\alpha][\beta] = [\alpha \cdot \beta],$$

Slika 5. Zanka αc_{x_0} je homotopna α .

ki paru homotopskih razredov zank priredi razred, ki pripada njunemu stiku. Za tako definirano operacijo postane kvocientna množica grupe, ki jo označimo s $\pi_1(X, x_0)$ in jo imenujemo *fundamentalna grupa* prostora (X, x_0) .

Enota v $\pi_1(X, x_0)$ je homotopski razred konstantne zanke $[c_{x_0}]$, inverz razreda $[\alpha]$ pa predstavlja zanku $\bar{\alpha}$, podana z $\bar{\alpha}(t) = \alpha(1-t)$ (po zanki α se sprehodimo v nasprotni smeri). Homotopija med $\alpha \cdot c_{x_0}$ in α je podana z družino reparametrizacij, ki smo jo opisali zgoraj (slika 5), homotopijo med $\alpha \cdot \bar{\alpha}$ in c_{x_0} pa dobimo tako, da se sprehajamo po vedno krajsih delih poti α in $\bar{\alpha}$, dokler se nazadnje nikamor ne premaknemo (slika 6).

Slika 6. Zanka $\alpha\bar{\alpha}$ je homotopna konstantni zanki c_{x_0} .

Če je X povezan s potmi (med poljubnima dvema točkama iz X obstaja vsaj ena pot), večkrat pišemo kar $\pi_1(X)$. Kadar obstaja pot med točkama $x_0, x_1 \in X$, sta namreč gruji $\pi_1(X, x_0)$ in $\pi_1(X, x_1)$ izomorfni.

Primer 7. Če obstaja homotopija $H: X \times I \rightarrow X$ med identiteto $\text{id}_X: X \rightarrow X$ in konstantno preslikavo $x \mapsto a$ za neki $a \in X$, pravimo, da je prostor X *kontraktibilen*. Tedaj obstaja homotopija med identiteto in poljubno

konstantno preslikavo (posebej med id_X in $x \mapsto x_0$). V takem prostoru lahko poljubno zanko α skrčimo v točko. Homotopijo med α in konstantno zanko dobimo kot kompozitum $H \circ (\alpha, \text{id}_I): I \times I \rightarrow X$. Kadar je prostor X kontraktibilen, imamo torej en sam homotopski razred zank in je grupa $\pi_1(X, x_0)$ trivialna.

Primer 8. Krožnica S^1 ima netrivialno fundamentalno grupo. Če si S^1 predstavljamo kot enotsko krožnico v \mathbb{C} , potem je za poljubno celo število n s predpisom

$$\omega_n: I \rightarrow S^1, \quad t \mapsto e^{2\pi i nt},$$

podana zanka, ki se n -krat navije na S^1 (pri zankah α , β in γ s slike 3 je zaporedoma $n = 1$, $n = 0$ in $n = -1$). Ni težko verjeti, da zanke ω_1 , ki se enkrat navije na krožnico, ne moremo zvezno deformirati do trivialne zanke ω_0 , ki miruje v izhodišču $1 \in S^1$. Še več: zanki ω_n in ω_m sta homotopni natanko tedaj, ko je $m = n$, poleg tega pa je poljubna zanka v S^1 homotopna ω_n za neko (točno določeno) celo število n . Tako ugotovimo, da je $\pi_1(S^1, 1) \cong \mathbb{Z}$. Formalni dokaz te trditve je običajno eden prvih, s katerimi se srečamo pri študiju algebraične topologije.

Predpis, ki topološkemu prostoru priredi njegovo fundamentalno grupo, ima naslednjo pomembno lastnost: zvezna preslikava $\varphi: (X, x_0) \rightarrow (Y, y_0)$ inducira homomorfizem grup

$$\varphi_{\#}: \pi_1(X, x_0) \rightarrow \pi_1(Y, y_0),$$

podan s predpisom

$$\varphi_{\#}([\alpha]) = [\varphi \circ \alpha].$$

Če sta $\varphi, \psi: X \rightarrow Y$ homotopni preslikavi, sta inducirana homomorfizma $\varphi_{\#}$ in $\psi_{\#}$ enaka. Vedno velja tudi $(\varphi \circ \psi)_{\#} = \varphi_{\#} \circ \psi_{\#}$, identiteta $\text{id}_X: X \rightarrow X$ pa inducira identiteto na $\pi_1(X)$. Temu pravimo *funktionalnost*.

Obstajajo izreki, ki nam povedo, kakšna je fundamentalna grupa prostora, če ga znamo nekako sestaviti iz enostavnnejših kosov, katerih fundamentalne grupe poznamo. Če je na primer $g: I \rightarrow X$ zanka v X in $h: I \rightarrow Y$ zanka v Y , potem je preslikava $(g, h): I \rightarrow X \times Y$ zanka v $X \times Y$. Obratno, vsaki poti $I \rightarrow X \times Y$ pripada par poti (g, h) , kjer je $g: I \rightarrow X$ pot v X in $h: I \rightarrow Y$ pot v Y . Če sta $\text{pr}_X: X \times Y \rightarrow X$ in $\text{pr}_Y: X \times Y \rightarrow Y$ projekciji, sta namreč poti g in h določeni s predpisom $g = \text{pr}_X \circ f$ in $h = \text{pr}_Y \circ f$. Enako iz homotopije H med zankama f_1 in f_2 v $X \times Y$ dobimo homotopiji $\text{pr}_X \circ H$ med pripadajočima zankama g_1 in g_2 v X ter $\text{pr}_Y \circ H$ med h_1 in h_2 v Y . Od tod ni več daleč do naslednjega izreka (glej [4], str. 34):

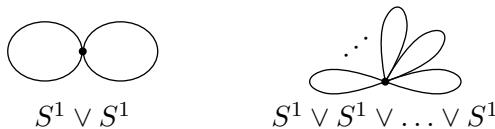
Trditev 3. Če sta prostora X in Y povezana s potmi, potem je

$$\pi_1(X \times Y) \cong \pi_1(X) \times \pi_1(Y).$$

Oglejmo si še primer, ko dana prostore (X, x_0) in (Y, y_0) zlepimo v nov prostor tako, da identificiramo izhodišči x_0 in y_0 . Dobljeni prostor imenujemo šop prostorov X in Y in ga običajno podamo kot podprostor produkta $X \times Y$:

$$X \vee Y = \{(x, y) \in X \times Y \mid x = x_0 \text{ ali } y = y_0\}.$$

Primer 9. Šop dveh krožnic $S^1 \vee S^1$ običajno imenujemo *osmica*. Induktivno lahko tvorimo tudi šop večjega števila prostorov. Če imamo v šopu več krožnic, dobimo prostor, ki res spominja na šopek (slika 7).



Slika 7. Osmica (šop dveh krožnic) in šop več krožnic

Trditev 4. Fundamentalna grupa šopa je prosti produkt fundamentalnih grup faktorjev:

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

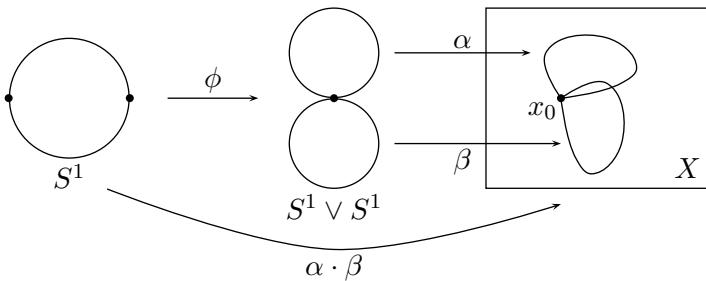
Fundamentalna grupa šopa dveh prostorov je torej v splošnem bolj zapletena kot fundamentalna grupa produkta. Slednja je preprostejša, ker je vsaka zanka v produktu določena s po eno zanko iz vsakega faktorja in ti zanki sta med seboj neodvisni. Zanka v šopu $X \vee Y$ je sestavljena iz več odsekov, od katerih poljubna sosednja ležita v različnih prostorih. Opišemo jo torej lahko z zaporedjem zank $\alpha_1, \beta_1, \dots, \alpha_n, \beta_n$, pri čemer zanke α_i ležijo v X , zanke β_i pa v Y (pri tem lahko kakšno na začetku ali na koncu izpustimo, ne smemo pa sprememnjati vrstnega reda). To nas takoj spomni na konstrukcijo proste grupe – vsaki zanki ustreza neka beseda. Zgornji rezultat nas torej ne preseneča.

4. O koH-prostorih

Poti smo definirali kot zvezne preslikave intervala v prostor, potem pa smo se takoj omejili na zanke. Ker smo vsakič zahtevali, da se začetna in

končna točka intervala preslikata v isto točko, ju lahko že pred tem identificiramo in zanke definiramo kot zvezne preslikave krožnice v prostor. Kako pa v tem primeru opišemo stikanje?

Naj bosta $\alpha, \beta: (S^1, 1) \rightarrow (X, x_0)$ zvezni preslikavi krožnice v prostor. Pri definiciji z intervali smo dobili stik z lepljenjem dveh kopij intervala tako, da se je končna točka prvega ujela z začetno točko drugega. Rezultat je bil spet interval (sicer nekoliko daljši, a smo si nato pomagali še z reparametrizacijo), zato smo v tem lahko prepoznali novo pot (slika 2). Na tem intervalu so se v isto točko preslikale točke 0, 1 in $\frac{1}{2}$. Če te točke identificiramo, dobimo šop dveh krožnic. Prvo moramo preslikati z α , drugo pa z β . Ker želimo preslikavo iz S^1 , vse skupaj še predkomponiramo s preslikavo $\phi: S^1 \rightarrow S^1 \vee S^1$, ki identificira točki 1 in -1 (slika 8). Kompozitum $(\alpha \vee \beta)\phi: S^1 \rightarrow X$ je zanka, ki ustreza stiku $\alpha \cdot \beta$.



Slika 8. Stikanje zank $(S^1, 1) \rightarrow (X, x_0)$

Naj bodo X topološki prostor, $\Delta: X \rightarrow X \times X$ preslikava, podana s predpisom $x \mapsto (x, x)$, in $J: X \vee X \rightarrow X \times X$ inkluzija. Kadar obstaja zvezna preslikava $\phi: X \rightarrow X \vee X$, za katero je $J\phi \simeq \Delta$, je X koH-prostor. Pravimo, da do homotopije natančno komutira diagram

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\phi} & X \vee X \\ & \searrow \Delta & \downarrow J \\ & & X \times X \end{array}$$

(Obstoj preslikave ϕ ni odvisen od izbire točk, v katerih staknemo dve kopiji prostora X v $X \vee X$.)

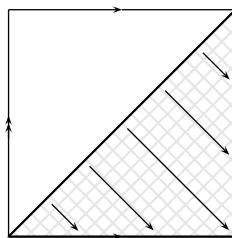
Primer 10. Naj bo $X = S^1 = \{e^{i\vartheta} \mid \vartheta \in [0, 2\pi]\}$ kompleksna krožnica. Šop dveh krožnic podajmo kot

$$S^1 \vee S^1 = \{(e^{i\xi}, 1) \mid \xi \in [0, 2\pi]\} \cup \{(1, e^{i\psi}) \mid \psi \in [0, 2\pi]\}.$$

Preslikava $\phi: S^1 \rightarrow S^1 \vee S^1$ naj bo podana s

$$\phi(e^{i\vartheta}) = \begin{cases} (e^{2i\vartheta}, 1), & \vartheta \in [0, \pi], \\ (1, e^{2i(\vartheta-\pi)}), & \vartheta \in [\pi, 2\pi]. \end{cases}$$

Potem je $J\phi(e^{i\vartheta}) = (e^{2i\vartheta}, 1)$ za $\vartheta \in [0, \pi]$ in $J\phi(e^{i\vartheta}) = (1, e^{2i(\vartheta-\pi)})$ za $\vartheta \in [\pi, 2\pi]$. Po drugi strani je $\Delta(e^{i\vartheta}) = (e^{i\vartheta}, e^{i\vartheta})$. Očitno $J\phi \neq \Delta$. Obstaja pa homotopija $H: S^1 \times I \rightarrow S^1 \times S^1$, za katero je $H|_{S^1 \times \{0\}} = J\phi$ in $H|_{S^1 \times \{1\}} = \Delta$. Ker je torej $J\phi \simeq \Delta$, je S^1 koH-prostor. Homotopijo H si najlažje predstavljamo, če torus $S^1 \times S^1$ predstavimo kot kvadrat, v katerem zlepimo para nasprotnih stranic. Slika preslikave Δ je ena od diagonal kvadrata, slika preslikave $J\phi$ pa par nevzporednih stranic (slika 9). Homotopijo dobimo tako, da diagonalo potisnemo na stranici.



Slika 9. Sled homotopije $H: S^1 \times I \rightarrow S^1 \times S^1$ med $J\phi$ in Δ

Zdaj lahko končno formuliramo in dokažemo našo glavno trditev:

Trditev 5. *Naj bo X ko-H prostor. Potem je grupa $\pi_1(X)$ prosta.*

Dokaz. Začnimo s homotopsko komutativnim diagramom

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\phi} & X \vee X \\ & \searrow \Delta & \downarrow J \\ & & X \times X \end{array}$$

iz definicije koH-prostora. Vemo tudi, da je $\pi_1(X \vee X) = \pi_1(X) * \pi_1(X)$ in $\pi_1(X \times X) = \pi_1(X) \times \pi_1(X)$. Od tod zaradi funktorialnosti sledi, da komutira tudi diagram

$$\begin{array}{ccc} \pi_1(X) & \xrightarrow{\phi_\#} & \pi_1(X) * \pi_1(X) \\ & \searrow \Delta_\# & \downarrow J_\# \\ & & \pi_1(X) \times \pi_1(X) \end{array}$$

torej je $J_{\#} \circ \phi_{\#} = \Delta_{\#}$. Inducirana preslikava $\Delta_{\#}$ je spet diagonalna (le da tokrat na $\pi_1(X)$ in ne na X), ker slika $a \in \pi_1(X)$ v par $(a, a) \in \pi_1(X) \times \pi_1(X)$.

Seveda je diagonalna $\Delta_{\#}$ injektivna, zato je tudi $\phi_{\#}$ injektivna. Poleg tega je $J_{\#}(\text{im } \phi_{\#}) = \text{im}(J_{\#} \circ \phi_{\#}) = \text{im } \Delta_{\#}$, od koder sklepamo, da je $\text{im } \phi_{\#} \subset J_{\#}^{-1}(\text{im } \Delta_{\#})$.

Naj bo

$$F := J_{\#}^{-1}(\text{im } \Delta_{\#}) \subset \pi_1(X) * \pi_1(X).$$

Pravkar smo videli, da je $\text{im } \phi_{\#} \subset F$ in lahko na $\pi_1(X)$ gledamo kot na podgrubo grupe F . Zadostuje torej, če pokažemo, da je gruba F prosta, ker bo tedaj po Nielsen-Schreierjevem izreku (izrek 2) tudi podgruba $\pi_1(X)$ prosta.

Spomnimo se, da so elementi v prostem produktu $\pi_1(X) * \pi_1(X)$ besede iz elementov $\pi_1(X)$. Ker se lahko isti element $\pi_1(X)$ v besedi pojavi kot element poljubnega od faktorjev, bo pomembno vedeti, katerega imamo v mislih. Za poljuben $a \in \pi_1(X)$ naj $j(a)$ pomeni njegovega predstavnika v prvem faktorju in $j'(a)$ njegovega predstavnika v drugem faktorju. Preslikava $J_{\#}$ torej preslika besedo $j(a_1)j'(b_1) \dots j(a_n)j'(b_n)$ v par $(a_1 \dots a_n, b_1 \dots b_n)$.

Označimo z G podgrubo $\pi_1(X) * \pi_1(X)$, ki je prosto generirana z elementi oblike $j(g)j'(g)$, in pokažimo, da je $F = G$. Seveda je G prosta gruba, zato bo od tod sledilo, da je tudi gruba F prosta.

Ker je $J_{\#}(j(a_1)j'(a_1) \dots j(a_n)j'(a_n)) = (a_1 \dots a_n, a_1 \dots a_n) \in \text{im } \Delta_{\#}$, je $G \subset F$. Dokažimo še, da je $F \subset G$. Če dopuščamo, da je morda prva ali pa zadnja črka besede enaka enoti, lahko vsak element iz $\pi_1(X) * \pi_1(X)$ (in tako tudi vsak element F) zapišemo v obliki $j(a_1)j'(b_1) \dots j(a_k)j'(b_k)$ za neki $k \in \mathbb{N}$. Označimo s F_n množico vseh elementov dolžine n iz F , tj. elementov oblike

$$j(a_1)j'(b_1) \dots j(a_n)j'(b_n).$$

Z indukcijo pokažemo, da za vsa naravna števila n velja $F_n \subset G$. Pri $n = 1$ naj bo $x \in F_1 \subset F$ oblike $j(a)j'(b)$. Ker je $J_{\#}(x) = (a, b) \in \text{im } \Delta_{\#}$, je $a = b$ in je $x = j(a)j'(a) \in G$. Predpostavimo zdaj, da velja $F_{n-1} \subset G$, in si oglejmo $x \in F_n$ oblike

$$x = j(a_1)j'(b_1) \dots j(a_n)j'(b_n).$$

Potem je

$$\begin{aligned}
 x &= j(a_1)j'(b_1) \dots j(a_n)j'(b_n) = \\
 &= j(a_1) [j'(a_1)j'(a_1)^{-1}] j'(b_1) \dots j(a_n) [j(b_n)^{-1}j(b_n)] j'(b_n) = \\
 &= [j(a_1)j'(a_1)] j'(a_1)^{-1} j'(b_1) \dots j(a_n)j(b_n)^{-1} [j(b_n)j'(b_n)] = \\
 &= [j(a_1)j'(a_1)] y^{-1} [j(b_n)j'(b_n)],
 \end{aligned}$$

kjer je

$$\begin{aligned}
 y &= j(b_n)j(a_n)^{-1}j'(b_{n-1})^{-1} \dots j(a_3)^{-1}j'(b_2)^{-1}j(a_2)^{-1}j'(b_1)^{-1}j'(a_1) = \\
 &= [j(b_n a_n^{-1})j'(b_{n-1})^{-1}] \dots [j(a_3)^{-1}j'(b_2)^{-1}] [j(a_2)^{-1}j'(b_1^{-1}a_1)]
 \end{aligned}$$

neki element F_{n-1} . Po indukcijski predpostavki je torej $y \in G$, in ker je G grupa, je tudi $y^{-1} \in G$. Prav tako je $j(a_1)j'(a_1) \in G$ in $j(b_n)j'(b_n) \in G$, zato tudi za x , ki je produkt treh elementov iz G , velja $x \in G$. Pokazali smo, da je $F^\infty := \bigcup_{n=1}^{\infty} F_n \subset G$. Po drugi strani pa smo zgoraj premislili, da F^∞ generira F , in ker je G grupa, je $F = \langle F^\infty \rangle \subset G$. ■

5. LS kategorija in fundamentalna grupa

Definirajmo *debeli šop* $W^n X$ prostora X kot podprostor vseh tistih točk v n -ternem produkta X^n , ki imajo vsaj eno od koordinat enako x_0 . Pri $n = 2$ dobimo šop $X \vee X$, ki se je pojavil v definiciji koH-prostora. Z $\Delta^n: X \rightarrow X^n$ označimo *diagonalo* $x \mapsto (x, \dots, x)$.

Definicija 4. Naj bo X topološki prostor. Najmanjše naravno število n , za katero obstaja zvezna preslikava $\phi: X \rightarrow W^{n+1}X$, zanjo pa do homotopije natančno komutira diagram

$$\begin{array}{ccc}
 X & \xrightarrow{\phi} & W^{n+1}X \\
 & \searrow \Delta^{n+1} & \downarrow i \\
 & & X^{n+1}
 \end{array}$$

imenujemo *Lusternik-Schnirelmannova kategorija (LS kategorija) prostora X* , cat X .

V literaturi lahko najdemo več definicij LS kategorije, ki v splošnem sicer niso ekvivalentne, se pa ujemajo na nekaterih pomembnih razredih topoloških prostorov (glej [5]). Zgoraj smo spoznali Whiteheadovo definicijo.

Za nas bo zanimiva še bolj geometrična definicija, ki pravi, da je $\text{cat } X$ enaka najmanjšemu naravnemu številu n , za katero obstaja pokritje prostora X z $n + 1$ odprtimi množicami, ki so kontraktibilne v X .

Primer 11. Pri $n = 0$ je $W^{n+1}X = W^1X = \{x_0\}$ in $\Delta^1 = \text{id}_X$. Če obstaja preslikava $\phi: X \rightarrow \{x_0\}$, za katero je $i\phi \simeq \text{id}_X$, je id_X homotopna konstanti in je X kontraktibilen. Seveda lahko kontraktibilen prostor pokrijemo že z eno samo odprto kontraktibilno množico, torej je tudi geometrično kategorija kontraktibilnega prostora enaka 0.

V trditvi 5 smo dokazali: Če je $\text{cat } X = 1$, potem je grupa $\pi_1(X)$ prosta. Če je $\text{cat } X = 0$, je X kontraktibilen, zato je grupa $\pi_1(X)$ trivialna. Kaj pa lahko povemo o prostorih z LS kategorijo 2, 3 ali več?

Za poljubno končno prezentirano grupo π lahko konstruiramo Eilenberg-MacLaneov prostor $K(\pi, 1)$, za katerega je $\pi_1(K(\pi, 1)) \cong \pi$. Če se pri konstrukciji ustavimo, ko smo dodali 2-celice, dobimo 2-dimenzionalen CW kompleks K (2-skelet Eilenberg-MacLaneovega prostora $K(\pi, 1)$), v katerem 1-celice ustrezajo generatorjem grupe π , 2-celice pa relacijam. Pri tem velja $\pi_1(K) = \pi$. Iz unije 0-celic, unije 1-celic in unije 2-celic zlahka konstruiramo pokritje iz treh odprtih množic, ki so kontraktibilne v K . Torej je $\text{cat } K \leq 2$. Ta primer nam pove, da našega izreka ne moremo posplošiti na prostore z LS kategorijo 2. Kot smo videli, namreč za poljubno končno prezentirano grupo π obstaja prostor K , za katerega je $\text{cat } K = 2$ in $\pi_1(K) = \pi$.

Nedavno pa so Dranishnikov, Katz in Rudyak v [1] pokazali, da ob nekaj dodatnih predpostavkah velja soroden izrek:

Izrek 6. *Naj bo $n \geq 3$ naravno število in naj bo M sklenjena n -mnogoterost s $\text{cat } M = 2$. Potem je grupa $\pi_1(M)$ prosta.*

V istem članku so tudi pokazali, da pri $\text{cat } M = 3$ analogen izrek ne velja niti za mnogoterosti. Za poljubno končno prezentirano grupo π so konstruirali 4-mnogoterost M , za katero je $\text{cat } M = 3$ in $\pi_1(M) = \pi$.

LITERATURA

- [1] A. N. Dranishnikov, M. G. Katz in Y. B. Rudyak, *Small values of Lusternik-Schnirelmann and Systolic Categories for Manifolds*, arXiv:0805.1527, 2008.
- [2] P. Pavešić, *Lusternik-Schnirelmannova kategorija*, Obzornik mat. fiz. **51** (2004) 2, str. 33–50.
- [3] P. Petek, *Fundamentalna grupa topološkega prostora*, Obzornik mat. fiz. **23** (1976) 1/2, str. 17–26.
- [4] A. Hatcher, *Algebraic Topology*, Cambridge University Press, Cambridge 2002.
- [5] O. Cornea, G. Lupton, J. Oprea in D. Tanré, *Lusternik-Schnirelmann category*, Mathematical Surveys and Monographs 103, American Mathematical Society, Providence 2003.