

<sup>1</sup> канд. фіз-мат. наук, доктор пед. наук, професор каф. МНМ та МНІ, ДВНЗ «ДДПУ»

e-mail: vladislav.velichko@gmail.com, ORCID 0000-0001-9752-0907

## ЕНДОМОРФІЗМИ ВІЛЬНОЇ ГРУПИ

В роботі за допомогою елементарного перетворення Нільсена рангу  $n$  на множенні наборів слів вільної групи визначається автоморфізм або ендоморфізм вільної групи. Розглядається будова вербальної підгрупи вільної групи.

**Ключові слова:** *вільна група, ендоморфізм, автоморфізм, перетворення Нільсена*

### Вступ

Вільною групою  $F = F(X)$  з системою вільних твірних  $X$  називається група, елементами якої є нескоротні групові слова над алфавітом  $X$ , а добуток елементів-слів визначається як їх приписування з подальшою редукцією – скороченням символів вигляду  $xx^{-1}$ ,  $x^{-1}x$ , які можуть з'явитися на стику двох слів при їх приписуванні. При цьому груповим словом називається слово вигляду

$$w = x_{i_1}^{\varepsilon_1} x_{i_2}^{\varepsilon_2} \dots x_{i_r}^{\varepsilon_r}, \text{ де } \varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots, \varepsilon_r \in \{-1, 1\}.$$

Слово  $w$  називається нескоротним, якщо воно не містить складів вигляду  $xx^{-1}$  чи  $x^{-1}x$ . Потужність множини вільних твірних  $X$  називається рангом вільної групи. Вільна група визначається своїм рангом однозначно: будь яка інша система твірних, яка є вільною, тобто такою, що довільне відображення цієї системи в групу  $F$  продовжується до ендоморфізму, має таку ж потужність як і  $X$ . Це число є інваріантом вільної групи, який називається її рангом. Вільну групу рангу  $n$  (з точністю до ізоморфізму вона лише одна) позначають символом  $F_n$ .

### Основна частина

Нехай  $(x_i)_{i \in I}$  – система вільних твірних вільної групи  $F$ , де  $I = \{1, 2, \dots, n\}$  або  $I = \mathbb{N}$ ,  $(w_i)_{i \in I}$  – система нескоротних слів - елементів  $F$ . Тоді відображення

$$x_i \rightarrow w_i, \quad i \in I, \quad (1)$$

можна продовжити до ендоморфізму групи  $F$ . При цьому різним відображенням відповідатимуть різні ендоморфізми і кожен ендоморфізм визначає певне відображення виду (1). А тому довільний ендоморфізм  $\alpha \in \text{End}F$

однозначно задається набором елементів  $(w_i)_{i \in I}$ . Нехай  $n$  – натуральне число,  $n \geq 2$ , тоді ендоморфізму  $\alpha$  відповідає набір

$$[\alpha] = \langle w_1(x_1, x_2, \dots, x_n), w_2(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, w_n(x_1, x_2, \dots, x_n) \rangle \quad (2)$$

Якщо ендоморфізму  $\beta$  відповідає набір

$$[\beta] = \langle w'_1(x_1, x_2, \dots, x_n), w'_2(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, w'_n(x_1, x_2, \dots, x_n) \rangle, \quad (3)$$

то добутку  $\alpha\beta$  відповідає набір, який утворився при суперпозиції (2) і (3), тобто

$$[\alpha] \cdot [\beta] = [\alpha\beta] = \langle w'_1(w_1(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, w_n(x_1, x_2, \dots, x_n)), \dots, \dots, w'_n(w_2(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, w_n(x_1, x_2, \dots, x_n)) \rangle \quad (4)$$

Відповідності (1) називаються (див. [1], с.138) підстановками на твірних  $x_i$ , або просто підстановками. Якщо множина слів  $\{w_i | i \in I\}$  вільно породжує вільну групу  $F$ , то підстановка називається вільною підстановкою на твірних  $x_i$ ,  $i \in I$ . Вільні підстановки визначають автоморфізми вільної групи  $F$ , а всі інші – ендоморфізми, які не являються автоморфізмами. Пересвідчитись чи є підстановка  $[\alpha]$  на твірних  $x_i$  вільною чи ні можна використовуючи так звані елементарні перетворення над словами вільної групи. Вони визначаються таким чином.

**Означення 1.** Елементарними перетвореннями Нільсена рангу  $n$  називаються перетворення на множині наборів (інакше – кортежів)

$$[\alpha] = \langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$$

нескоротних слів в алфавіті  $X$ , які належать до одного з таких типів:

- 1) Перестановка слів у наборі. Нехай  $\sigma$  – деяка перестановка з симетричної групи  $S_n$ . Тоді елементарним  $\sigma$ -перетворенням кортежа  $[\alpha]$  називається таке його перетворення

$$(w_1, w_2, \dots, w_n) \xrightarrow{\sigma} (w_{\sigma(1)}, w_{\sigma(2)}, \dots, w_{\sigma(n)}) \quad (5)$$

Образ кортежа  $[\alpha]$  при перетворенні (5) позначатимемо символом  $[\alpha]^\sigma$ .

- 2) Заміна компонент кортежа на обернені елементи вільної групи. Нехай  $\bar{a} = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  – деякий вектор, координати якого належать до множини  $\{1, -1\}$ .  $\bar{a}$ -перетворенням кортежа  $[\alpha]$  назвемо перетворення вигляду

$$(w_1, w_2, \dots, w_n) \rightarrow (w_1^{a_1}, w_2^{a_2}, \dots, w_n^{a_n}). \quad (6)$$

Образ кортежа  $\bar{a}$  при перетворенні (6) позначатимемо символом  $[\alpha]^{\bar{a}}$ .

3) Зміна компонент кортежа шляхом множення на інші компоненти. перетвореннями такого типу є наступні:

а)

$$(w_1, \dots, w_{i-1}, w_i, w_{i+1}, \dots, w_n) \rightarrow \\ (w_1, \dots, w_{i-1}, w_i \cdot w_j^\varepsilon, w_{i+1}, \dots, w_n);$$

б)

$$(w_1, \dots, w_{i-1}, w_i, w_{i+1}, \dots, w_n) \rightarrow \\ (w_1, \dots, w_{i-1}, w_j^\varepsilon \cdot w_i, w_{i+1}, \dots, w_n); \quad (7)$$

в)

$$(w_1, \dots, w_{i-1}, w_i, w_{i+1}, \dots, w_n) \rightarrow \\ (w_1, \dots, w_{i-1}, w_j^\varepsilon \cdot w_i \cdot w_j^{-\varepsilon}, w_{i+1}, \dots, w_n),$$

де  $1 \leq i \leq n$ ,  $1 \leq j \leq n$ ,  $i \neq j$ ,  $\varepsilon \in \{1, -1\}$ .

Якщо до набору  $[\alpha] = \langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  застосувати нільсенівське елементарне перетворення одного з типів 1)-3), то в результаті дістаємо новий кортеж, який породжує ту ж саму підгрупу групи  $SF$ , що й набір  $[\alpha]$ . Нехай  $L_x(w)$  – число входжень літери  $x$  в слово  $w$ ,  $L_x([\alpha]) = L_x(w_1) + \dots + L_x(w_n)$ .

**Лема 1.** Нехай  $[\alpha]$  – деякий набір елементів вільної групи  $F$ . Можна побудувати таку послідовність  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_s$  нільсенівських елементарних перетворень кортежів довжини  $n$ , що для довільної літери  $x \in X$  матимуть місце нерівності

$$L_x([\alpha]) \geq L_x([\alpha]^{\lambda_1}) \geq L_x([\alpha]^{\lambda_1 \lambda_2}) \geq \dots \geq L_x([\alpha]^{\lambda_1 \dots \lambda_s}),$$

причому кортеж  $[\beta] = [\alpha]^{\lambda_1 \dots \lambda_s}$  має вигляд

$$[\beta] = \langle \tilde{w}_1, \dots, \tilde{w}_l, e, \dots, e \rangle,$$

а  $\tilde{w}_1, \dots, \tilde{w}_l$  є вільною системою твірних підгрупи  $\langle \tilde{w}_1, \dots, \tilde{w}_l \rangle$ , породженої  $\tilde{w}_1, \tilde{w}_2, \dots, \tilde{w}_l$ . Число  $l$  не залежить від вибору послідовності елементарних нільсенівських перетворень  $\lambda_1 \lambda_2 \dots \lambda_s$ .

Доведення цієї леми див. ([1], с.133-136.)

Число  $l$ , яке є інваріантом набору  $[\alpha]$ , називатимемо рангом цього набору і позначатимемо  $r([\alpha])$ . очевидно для довільного набору  $[\alpha]$  неединичних нескоротних слів справджується нерівності:

$$1 \leq r([\alpha]) \leq n.$$

З леми 1 як наслідок відразу ж дістаємо таке твердження

**Лема 2.** *Набір  $[\alpha]$  задає автоморфізм вільної групи  $F(X)$  тоді й лише тоді, коли  $r([\alpha]) = n$ . В протилежному разі цей набір задає ендоморфізм групи  $F(X)$ , який не буде її автоморфізмом.*

*Д о в е д е н н я.* Якщо  $r([\alpha]) = n$ , то за допомогою елементарних перетворень Нільсена  $[\alpha]$  можна привести до вигляду  $\langle \widetilde{w}_1, \widetilde{w}_2, \dots, \widetilde{w}_l \rangle$  такого, що  $\widetilde{w}_1, \widetilde{w}_2, \dots, \widetilde{w}_l \in F(X)$  вільною системою твірних вільної групи  $F(X)$ . Звідси випливає, що й компоненти кортежа  $[\alpha]$  породжують вільну групу  $F(X)$ . А тому відображення

$$f : x_i \rightarrow w_i, \quad i = 1, 2, \dots, n,$$

можна продовжити до автоморфізму  $F(X)$  в себе. Якщо ж  $r([\alpha]) = k < n$ , то за допомогою елементарних перетворень Нільсена кортеж  $[\alpha]$  можна привести до вигляду  $\langle \widetilde{w}_1, \dots, \widetilde{w}_k, e, \dots, e \rangle$ . Але компоненти кортежа перетвореного і початкового породжують ту ж саму підгрупу рангу  $k$  в  $F(X)$ , тобто  $\langle \widetilde{w}_1, \dots, \widetilde{w}_k \rangle = \langle w_1, \dots, w_n \rangle$  звідси випливає, що відображення  $f$  продовжується до гомоморфізму, який відображає  $F(X)$  на власну підгрупу  $\langle \widetilde{w}_1, \dots, \widetilde{w}_l \rangle$ , який може бути автоморфізмом.  $\square$

Наведемо тепер визначення вербальної підгрупи в групі. Нехай  $G$  – довільна група,  $\mathcal{V} \subset F$  – довільна множина слів у вільній групі зліченого рангу. Вербальною  $v$ -підгрупою групи  $G$  називається підгрупа, що породжена всіма значеннями слів із  $\mathcal{V}$  в групі  $G$ . Позначатимемо цю підгрупу символом  $v(G)$ . Таким чином

$$v(G) = \{v(g_1, g_2, \dots, g_n) \mid v(x_1, \dots, x_n) \in \mathcal{V}, g_1, g_2, \dots, g_n \in G\}$$

Вербальна підгрупа довільної групи  $G$  є цілком характеристичною в ній, обернене взагалі кажучи є неправильним, але для вільних груп маємо таке твердження

**Лема 3.** *Кожна цілком характеристична підгрупа вільної групи є вербальною в ній.*

Доведення див. [2].

Враховуючи це твердження, вербальну підгрупу  $\mathcal{V}(X)$  вільної групи  $F$ , яка задається деяким словом  $v$  можна охарактеризувати таким чином

**Лема 4.** *Нехай  $v(x_1, \dots, x_n)$  – деяке незвідне слово з вільної групи зліченого рангу,  $F$  – вільна група скінченного або зліченого рангу. Вербальна підгрупа  $v(F)$  складається з найможливіших суперпозицій виду*

$$v(g_1, g_2, \dots, g_n), \quad g_1, g_2, \dots, g_n \in F$$

Доведення випливає безпосередньо з визначення вербальної підгрупи.

Прикладами власних вербальних підгруп вільної групи  $F$  є

- а) її комутант, який породжується словом  $[x_1, x_2] = x_1^{-1}x_2^{-1}x_1x_2$  і складається з усіх незвідних слів, сума степенів всіх входжень кожної букви  $x_i$  в які дорівнює нулю;
- б) члени ряду комутантів, які визначаються рекурентно рівностями  $F^{(0)} = F$ ,  $F^{(k)} = \{[u, v] | u, v \in F^{(k-1)}\}$ ,  $k = 1, 2, \dots$ ;
- в) члени нижнього центрального рядку, які визначаються рекурентно рівностями

$$\gamma_1(F) = F_1, \quad \gamma_k(F) = [F, \gamma_{k-1}(F)], \quad k = 2, 3, \dots,$$

де  $[U, V] = \langle [u, v] | u \in U, v \in V \rangle$  – взаємний комутант підгруп  $U, V$ ;

- г) Підгрупа  $m$ -тих степенів  $F^m = \langle u^m | u \in F \rangle$ .

Ми використали поняття вербальної підгрупи для певної характеристики лівих ідеалів кільця ендоморфізмів  $End F$  вільної групи  $F$  в роботі [3].

## Висновки

Вільна група є цікавим і корисним об'єктом вивчення в теорії груп на прикладі якої будуються різноманітні алгебраїчні конструкції. Результати дослідження вільної групи застосовуються і в теорії напівгруп, зокрема для опису ідеалів напівгрупи ендоморфізмів вільної групи.

## Література

1. В.Магнус, А.Каррас, Д.Солитер. Комбинаторная теория групп. Москва: Наука, 1974.
2. Х. Нейман Многообразия групп. М.: Мир, 1972, 192 с.
3. В.Є. Величко Ліві та праві ідеали напівгрупи ендоморфізмів вільної групи. Збірник наукових праць фізико-математичного факультету ДДПУ, Випуск №9, Слов'янськ : ДДПУ, 2019, С. 19–24.

## V.Ye. Velychko

Donbas State Pedagogical University, Sloviansk, Ukraine.

### Free group endomorphisms

In this work, the automorphism or endomorphism of a free group is determined by means of the elementary Nielsen transformation of rank  $n$  by multiplied sets of words of a free group. The structure of the verbal subgroup of a free group is considered.

**Keywords:** *free group, endomorphism, automorphism, Nielson transformation.*