

Чернівецький національний університет ім. Юрія Федьковича

ШИРИНА ВЕРБАЛЬНИХ ПІДГРУП ГРУПИ $UT_n(\mathbb{Z})$, ЩО ПОРОДЖУЮТЬСЯ СЛОВАМИ x^k , $k \in \mathbb{N}$

Встановлено, що ширина вербальної підгрупи групи $UT_n(\mathbb{Z})$, яка визначається за певних обмежень словом x^k дорівнює 1, а в інших випадках не перевищує $n - 1$.

The width of the verbal subgroups of $UT_n(\mathbb{Z})$ generated by the words x^k , $k \in \mathbb{N}$ is found.

1. Унітрикутні матричні групи над кільцем цілих чисел відіграють важливу роль в теорії нільпотентних груп. А саме, за теоремою Мальцева [1] на кожній скінченно породженній нільпотентній групі без скруті можна ввести “цілочисельні координати”, що дає можливість занурити ці групи в групу унітрикутних матриць деякої розмірності над кільцем цілих чисел. Такий спосіб зображення скінченно породжених нільпотентних груп без скруті істотно використовується при їх дослідженні, що в свою чергу, потребує докладного вивчення будови унітрикутних груп матриць над кільцем цілих чисел. Зокрема, проблема дослідження тотожностей, які можуть виконуватись в нільпотентних групах призводить до необхідності вивчення вербальних підгруп в групі унітрикутних матриць над кільцем цілих чисел.

Однією з важливих числових характеристик вербальної підгрупи є її ширина. Нагадаємо, що ширину вербальної підгрупи wG (де w – множина групових слів, якою визначається вербальна підгрупа) називається таке найменше число k , що будь-який елемент із підгрупи wG можна подати у вигляді добутку не більше ніж k значень слів із w в групі G або обернених до них; якщо такого числа k не існує, то вважається, що wG має нескінчуний ширину. Оскільки група унітрикутних матриць над довільним полем є алгебраїчною, то згідно з результатами [2,3] кожна її вербальна підгрупа має скінчуний ширину. При переході до групи унітри-

кутних матриць над кільцем цілих чисел ці результати перенести безпосередньо не вдається, а тому виникає проблема дослідження ширини вербальних підгруп в цих групах.

Оскільки кожен многовид нільпотентних груп має скінченну базу [4], то в нільпотентній групі кожна вербальна підгрупа може бути визначена тільки одним словом, а тому достатньо розглянути в цій ситуації лише такі вербальні підгрупи. Кожне слово є еквівалентне в сенсі теорії групових многовидів парі слів [4], одне з яких є комутаторним (належить до комутанта вільної групи), а друге має вигляд x^k для певного натурального числа k . Дослідженю ширини вербальних підгруп в групах унітрикутних матриць над кільцем цілих чисел, які породжуються найприроднішим типом комутаторних слів – простими комутаторами – присвячено нашу попередню публікацію [5]. Метою даної замітки є знаходження ширини підгрупи k -тих степенів (вербальної підгрупи, породженої словом x^k) в групах унітрикутних матриць над кільцем цілих чисел.

2. Нехай $UT_n(\mathbb{Z})$ – група верхніх унітрикутних матриць над кільцем цілих чисел \mathbb{Z} . Символом e позначимо одиничну матрицю n -го порядку, символом e_{ij} $i, j = 1, 2, \dots, n$ будемо позначати матричні одиниці, тобто квадратні матриці порядку n в яких на перетині i -го рядка і j -го стовпця знаходиться одиниця, а решта елементів є нулями. Довільну матрицю x із $UT_n(\mathbb{Z})$ можна подати

у вигляді суми

$$x = e + \sum_{i < j} x_{ij} e_{ij}$$

Символом $x_{ij}^{(m)}$ позначимо суму всеможливих “впорядкованих добутків” m елементів матриці x , тобто

$$x_{ij}^{(m)} = \sum_{i < k_1 < k_2 < \dots < k_{m-1} < j} x_{i,k_1} x_{k_1,k_2} \dots x_{k_{m-1},j}.$$

Нехай

$$\xi_{ij}(k) = \sum_{p=1}^{j-i} C_k^p x_{ij}^{(p)}, \quad (1)$$

де $C_k^p = \frac{k!}{p!(k-p)!} = \frac{k(k-1)\dots(k-p+1)}{p!}$ (при $p > k$ $C_k^p = 0$) Справедлива така теорема.

Теорема 1. Для довільної матриці з групи $UT_n(\mathbb{Z})$ і довільного натурального числа k

$$x^k = e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k)$$

Доведення. Індукція за числом k . База індукції — випадок $k = 1$. Згідно з (1) отримаємо

$$\xi_{ij}(1) = \sum_{p=1}^{j-i} C_1^p x_{ij}^{(p)} = x_{ij}^{(1)} = x_{ij}$$

Припустимо, що

$$x^k = e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k)$$

покажемо, що

$$x^{k+1} = e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k+1)$$

Дійсно, нехай $x^{k+1} = e + \sum_{i < j} \varphi_{ij} e_{ij} = x^k x$ тоді

$$\begin{aligned} \varphi_{ij} &= \sum_{s=i}^j \xi_{is}(k) x_{sj} = \\ &= x_{ij} + \xi_{i,i+1}(k) x_{i+1,j} + \xi_{i,i+2}(k) x_{i+2,j} + \dots \\ &\quad \dots + \xi_{i,j-1}(k) x_{j-1,j} + \xi_{ij}(k) = \\ &= x_{ij} + C_k^1 (x_{i,i+1}^{(1)} x_{i+1,j} + \dots + x_{i,j-1}^{(1)} x_{j-1,j}) + \\ &\quad + C_k^2 (x_{i,i+2}^{(2)} x_{i+2,j} + \dots + x_{i,j-1}^{(2)} x_{j-1,j}) + \dots \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\dots + C_k^{j-1-i} x_{i,j-1}^{j-1-i} x_{j-1,j} + \xi_{ij}(k) = \\ &= x_{ij} + C_k^1 x_{ij}^{(2)} + C_k^2 x_{ij}^{(3)} + \dots + C_k^{j-i-1} x_{ij}^{(j-i)} + \\ &\quad + C_k^1 x_{ij} + C_k^2 x_{ij}^{(2)} + C_k^3 x_{ij}^{(3)} + \dots + C_k^{j-i} x_{ij}^{(j-i)} = \\ &= (C_k^0 + C_k^1) x_{ij} + (C_k^1 + C_k^2) x_{ij}^{(2)} + (C_k^2 + C_k^3) x_{ij}^{(3)} + \dots \\ &\quad \dots + (C_k^{j-i-1} + C_k^{j-i}) x_{ij}^{(j-i)} = \\ &= C_{k+1}^1 x_{ij} + C_{k+1}^2 x_{ij}^{(2)} + C_{k+1}^3 x_{ij}^{(3)} + \dots \\ &\quad \dots + C_{k+1}^{j-i} x_{ij}^{j-i} = \xi_{ij}(k+1) \end{aligned}$$

Таким чином

$$x^{k+1} = e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k+1),$$

що і треба було показати. Теорему доведено.

Нагадаємо, що два цілих числа a та b , які при діленні на ціле додатне число m дають одну і ту ж остачу, називаються конгруентними або порівняльними за модулем m . Позначається наступним чином

$$a \equiv b \pmod{m}.$$

Розглянемо деяку систему конгруенцій

$$\begin{cases} k \equiv 1 \pmod{2}, \\ k \equiv 1, 2 \pmod{3}, \\ \dots \\ k \equiv 1, 2, \dots, (n-2) \pmod{(n-1)}, \end{cases} \quad (2)$$

де запис $x \equiv a_1, a_2, \dots, a_i \pmod{m}$, де $i = 1, 2, \dots, (n-1)$ рівносильний сукупності

$$\begin{bmatrix} x \equiv a_1 \pmod{m}, \\ x \equiv a_2 \pmod{m}, \\ \dots \\ x \equiv a_i \pmod{m}. \end{bmatrix}$$

Теорема 2.

1) Якщо число k є розв'язком системи конгруенцій (2), то для довільної матриці a з групи $UT_n(k\mathbb{Z})$ рівняння

$$x^k = a \quad \text{має єдиний розв'язок в групі } UT_n(\mathbb{Z})$$

2) Якщо число k не є розв'язком системи (2), то для довільної матриці a з групи $UT_n(k\mathbb{Z})$ рівняння

$$x_1^k x_2^k \dots x_{n-1}^k = a$$

має розв'язок в групі $UT_n(\mathbb{Z})$

Доведення. 1) Нехай $a \in UT_n(k\mathbb{Z})$, тоді

$$a = e + \sum_{i < j} e_{ij} k \alpha_{ij},$$

де $\alpha_{ij} \in \mathbb{Z}$. Покажемо, що в групі $UT_n(\mathbb{Z})$ існує розв'язок рівняння $x^k = a$. Згідно з теоремою 1

$$x^k = e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k)$$

тому

$$e + \sum_{i < j} e_{ij} \xi_{ij}(k) = e + \sum_{i < j} e_{ij} k \alpha_{ij}$$

звідки

$$\xi_{ij}(k) = k \alpha_{ij}$$

Далі згідно з (1) матимемо

$$\sum_{p=1}^{j-i} C_k^p x_{ij}^{(p)} = k \alpha_{ij}$$

тобто

$$C_k^1 x_{ij}^{(1)} + C_k^2 x_{ij}^{(2)} + \dots + C_k^{j-i} x_{ij}^{(j-i)} = k \alpha_{ij}$$

або

$$k x_{ij}^{(1)} + \frac{k(k-1)}{2!} x_{ij}^{(2)} + \dots + \frac{k(k-1)\dots(k-(j-i)+1)}{(j-i)!} x_{ij}^{(j-i)} = k \alpha_{ij}$$

звідки

$$x_{ij} = \alpha_{ij} - \frac{(k-1)}{2!} x_{ij}^{(2)} - \dots - \frac{(k-1)\dots(k-(j-i)+1)}{(j-i)!} x_{ij}^{(j-i)} \quad (3)$$

Коефіцієнти при $x_{ij}^{(p)}$, при $2 \leq p \leq (j-i)$ будуть цілими числами, бо k є розв'язком

системи (2). Покажемо, що $x_{ij}^{(p)} \in \mathbb{Z}$. Неважко переконатися, що $x_{ij}^{(p)}$ виражається через елементи матриці x , які знаходяться в трикутнику обмеженому i -м рядком, j -м стовпцем і першою над головною діагоналлю. Наприклад

$$\begin{aligned} x_{i,i+1} &= \alpha_{i,i+1}, \\ x_{i,i+2} &= \alpha_{i,i+2} - \frac{k-1}{2} x_{i,i+2}^{(2)} = \\ &= \alpha_{i,i+2} - \frac{k-1}{2} \alpha_{i,i+2}^{(2)}, \\ x_{i,i+3} &= \alpha_{i,i+3} - \frac{k-1}{2} x_{i,i+3}^{(2)} - \frac{(k-1)(k-2)}{3!} x_{i,i+3}^{(3)} = \\ &= \alpha_{i,i+3} - \frac{k-1}{2} \alpha_{i,i+3}^{(2)} - \\ &\quad - \left(\frac{(k-1)(k-2)}{3!} - 2 \left(\frac{k-1}{2} \right)^2 \right) \alpha_{i,i+3}^{(3)}. \end{aligned}$$

Звідси випливає, що рівність (3) задає ціле число, тобто матриця

$$x = e + \sum_{i < j} x_{ij} e_{ij}$$

належить до $UT_n(\mathbb{Z})$.

2) Довільну матрицю a з $UT_n(k\mathbb{Z})$ можна подати у вигляді добутку $n-1$ матриці наступним чином

$$\begin{aligned} a &= (e + k \alpha_{n-1,n} e_{n-1,n})(e + \sum_{j=n-1}^n k \alpha_{n-2,j} e_{n-2,j}) \dots \\ &\quad \dots (e + \sum_{j=2}^n k \alpha_{1,j} e_{1,j}) \end{aligned}$$

Кожна з цих матриць є k -м степенем деякої матриці з групи $UT_n(\mathbb{Z})$. Нехай

$$a_l = e + \sum_{j=n-l+1}^n k \alpha_{n-l,j} e_{n-l,j},$$

де $l = 1, 2, \dots, n-1$.

Покажемо, що в групі $UT_n(\mathbb{Z})$ знайдеться єдина матриця x_l така, що

$$(x_l)^k = a_l$$

Дійсно, згідно з теоремою 1 будемо мати

$$(x_l)^k = e + \sum_{i < j} e_{ij}(\xi_l)_{ij}(k) =$$

$$= e + \sum_{j=n-l+1}^n k\alpha_{n-l,j}e_{n-l,j}$$

Але для даної матриці a_l

$$(\xi_l)_{n-l,j}(k) = k(x_l)_{n-l,j}$$

Тому

$$x_l = e + \sum_{j=n-l+1}^n \alpha_{n-l,j}e_{n-l,j}$$

Таким чином $a = x_1^k x_2^k \dots x_{n-1}^k$. Теорему доказано.

Наслідок 1. Для довільного натурального числа k вербальна підгрупа групи $UT_n(\mathbb{Z})$, яка визначається словом x^k , збігається з підгрупою $UT_n(k\mathbb{Z})$.

Наслідок 2.

- 1) Якщо число k є розв'язком системи конгруенцій (2), то вербальна підгрупа групи $UT_n(\mathbb{Z})$, яка визначається словом x^k відносно цього слова має ширину 1.
- 2) Якщо число k не є розв'язком системи (2), то ширина цієї вербальної підгрупи не перевищує $n - 1$.

СПИСОК ЛІТЕРАТУРИ

1. Каргалов М.И., Мерзляков Ю.И. Основы теории групп. – М.: Наука, 1977. – 238с.
2. Мерзляков Ю.И. Алгебраические линейные группы как полные группы автоморфизмов и замкнутость их вербальных подгрупп // Алгебра и логика. – 1967. – Т.6, №1. – С.83-94.
3. Мерзляков Ю.И. Рациональные группы. – М.: Наука, 1987. – 326с.
4. Нейман Х. Многообразия групп. – М.: Мир, 1971. – 452с.
5. Ковдриш В.В. Ширини членів нижнього центрального ряду групи верхніх унітрикутних матриць над комутативним кільцем з одиницею // Науковий вісник Чернівецького університету. – 2006. – Випуск 314-315. – С. 91-93.