

# О комбинаторном свойстве одного класса групп

И. В. Добрынина

Московский технический университет связи и информатики

ivdobrynina@rambler.ru

**Аннотация.** Рассматривается конечная порожденность изолятора подгруппы с числом порождающих, взятых в конечном числе, из группы Артина, порожденной двумя элементами, указывается эффективная процедура его построения.

**Ключевые слова:** группа Артина; изолятор; подгруппа; комбинаторные свойства

## I. ВВЕДЕНИЕ

Одним из комбинаторных свойств групп является свойство конечной порожденности изолятора конечно порожденной подгруппы. Кроме этого, встает вопрос об эффективной процедуре (алгоритме) его построения.

Согласно работе [1], введем используемые далее определения, касающиеся изолятора подгруппы, причем их будем рассматривать только для конечно порожденной подгруппы.

Определение 1 [1]. Изолированной в группе  $G$  будем называть такую ее подгруппу  $A$ , что для всякого  $g \in G$  обладающего свойством  $g^k \in A$  ( $g \neq 1$ ), получаем, что  $g \in A$ .

Определение 2 [1]. Изолятором подгруппы  $A$  в группе  $G$  будем называть подгруппу, представляющую собой пересечение всевозможных содержащих подгруппу  $A$  и изолированных в  $G$ , подгрупп

Этот изолятор обозначим  $J(A)$ .

Определение 3. В группе  $G$  выполнено условие  $K$ , если изолятор  $J(A)$  всякой подгруппы  $A \leq G$  с конечным числом порождающих конечно порожден.

Рассмотрим группу Артина:

$$G = \langle a_1, a_2, \dots, a_m; \langle a_i, a_j \rangle^{t_{ij}} = \langle a_j, a_i \rangle^{t_{ji}} \rangle.$$

Запись  $\langle a_i, a_j \rangle^{t_{ij}}$  означает произведение чередующихся порождающих  $a_i, a_j$ , взятых в количестве  $t_{ij}$  элементов, где  $t_{ij}$  соответствует матрице Кокстера [2], обладающей свойством симметричности. Далее будем работать с группой  $G = \langle a_1, a_2; \langle a_1, a_2 \rangle^{t_{12}} = \langle a_2, a_1 \rangle^{t_{21}} \rangle$ . Такая группа является двупорожденной группой Артина.

Теорема 1 [2]. Существует изоморфизм двупорожденной группы Артина  $G$ , соответствующей  $t_{12} = 2n+1$ , на группу  $\langle b_1, b_2; b_1^{2m+1} = b_2^2 \rangle$ .

Теорема 2 [2]. Существует изоморфизм двупорожденной группы Артина  $G$ , соответствующей  $t_{12} = 2n, n > 1$ , на группу  $\langle t, b; t^{-1}b^m t = b^m \rangle$ .

Теорема 3. Двупорожденная группа Артина  $G$ , соответствующая  $t_{ij} = 2$ , является абелевой.

Доказательство очевидно.

## II. ОСНОВНЫЕ УТВЕРЖДЕНИЯ

Рассмотрим случай теоремы 1. Как видим, решение проблемы конечной порожденности изолятора и вопрос его построения сводится к изучению этих проблем в свободном произведении групп с объединением. Для этого возьмем группу  $G = A_1 *_H A_2$ ,  $G = \langle A_1 *_H A_2; H_2 = \varphi(H_1) \rangle$  (объединяемая подгруппа, соответствующая условию на объединение, для краткости здесь записана как  $H$ ). Считаем, что объединяемая подгруппа  $H$  изолирована.

Рассмотрим каноническое представление произвольного элемента  $g \in G = A_1 *_H A_2$ . Пусть это представление имеет вид:

$$g = l_1 \dots l_n K_g r_n \dots r_1. \quad (1)$$

В формуле (1)  $K_g$  – ядро  $g$ ,  $r_i, l_i^{-1}$  – представители правых смежных классов множителя  $A_1$  по  $H_1$  либо  $A_2$  по  $H_2$ ,  $r_i, r_{i+1}$  взяты из разных множителей группы  $G$  [3].

Слоговая длина в представлении (1) будет равна  $L(g) = 2n+1$  в том случае, когда ядро  $K_g$  не будет лежать в  $H$ , а  $l_n, r_n$  являются элементами из одного и того же множителя  $G$ , отличного от того, в котором содержится  $K_g$ . Если произведения элементов, стоящие слева и справа от ядра в представлении (1) удовлетворяют условию  $r_n \dots r_1 = (l_1 \dots l_n)^{-1}$ , то в (1) каноническое представление имеет вид  $g = r_1^{-1} \dots r_n^{-1} K_g r_n \dots r_1$ . Его назовем трансформой. Слоговая длина в представлении (1) будет давать  $L(g) = 2n$ , если  $g = l_1 \dots l_n h_g r_n \dots r_1$ ,  $h_g = K_g$ ,  $K_g \in H$ , при этом элементы  $l_n, r_n$  будут лежать в разных множителях группы  $G$ .

Левой половиной слова будем считать произведение  $l_1 \dots l_n$ . Аналогично определяется правая половина.

Левая (аналогично правая) половина  $w_i = l_1 \dots l_{m_i} K_i r_{m_i} \dots r_{l_i}$  изолирована в  $\{w_i\}_{i=1, N}$ , если ни для какого слова из  $\{w_j\}^\varepsilon$  ( $\varepsilon = \pm 1$ ) множества  $(\{w_i\}_{i=1, N} \setminus w_i) \cup (\{w_j^{-1}\}_{i=1, N} \setminus w_i^{-1})$  начальным (аналогично конечным) подсловом не является  $l_{i_1} \dots l_{m_i}$  ( $r_{m_i} \dots r_{l_i}$ ), что означает  $w_j^\varepsilon \neq l_{i_1} \dots l_{m_i+1, i} w_j^\varepsilon$

$(w_j^\varepsilon \neq w_j^\varepsilon r_{m+1,j} r_{m,j} \dots r_{1,j})$  и принадлежность  $l_{m_i}, l_{m+1,i}$   $(r_{m+1,j}, r_{m,j})$  разным множителям  $G$ .

Определение 4 [3]. Назовем конечное множество  $\{w_i\}_{i=1,\overline{N}}$  слов группы  $G$  специальным, если оно удовлетворяет условиям:

1. Левая половина нетрансформы из множества  $\{w_i\}_{i=1,\overline{N}}$  изолирована в нем; если нетрансформа есть слово четной длины, то изолированы и левая, и правая половины.

2. Длину нетрансформы  $w_{i0}$  нельзя уменьшить, умножая слева и справа на слова из подгруппы, порожденной множеством  $\{\{w_i\}_{i=1,\overline{N}} \setminus w_{i0}\}$ ; длину произвольного элемента  $w_{i0} \in \{w_i\}_{i=1,\overline{N}}$  нельзя уменьшить, умножая на слово  $w$  длины меньше  $L(w_{i0})$  подгруппы  $\langle \{w_i\}_{i=1,\overline{N}} \rangle$ .

3. Пусть  $w_{i0}^\varepsilon = l_1 \dots l_n K_w r_n \dots r_1$ ,  $\varepsilon = \pm 1$  – нетрансформа из множества  $\{w_i\}_{i=1,\overline{N}}$  и  $\{w_{\alpha_i}^{\varepsilon_i} = l_{1\alpha_i} \dots l_{n\alpha_i} K_{\alpha_i} r_{n\alpha_i} \dots r_{1\alpha_i}\}_{i=1,k}$ ,  $\varepsilon_i = \pm 1$  – подмножество нетрансформ из множества  $(\{w_i\} \setminus w_{i0}) \cup (\{w_i^{-1}\} \setminus w_{i0}^{-1})$ , правая половина которых оканчивается подсловом,  $r_{jw_0} \dots r_{1w_0}$ ,  $j < n$ , тогда, если подгруппа  $\langle \{w_i\}_{i=1,\overline{N}} \rangle \cap r_1^{-1} \dots r_j^{-1} D r_j \dots r_1 = B$ , где

$$D = \begin{cases} A_1, & \text{если } r_{(j+1)} \in A_1 \\ A_2, & \text{если } r_{(j+1)} \in A_2 \end{cases} \text{ не единична, то}$$

$$\begin{aligned} w_{i0} U &= l_1 \dots l_n K_w r_n \dots r_1 U = \\ &= l_1 \dots l_n K_w r_n \dots r_1 r_1^{-1} \dots r_j^{-1} D r_j \dots r_1 = \\ &= l_1 \dots l_n K_w r_n \dots r_{(j+1)} D r_j \dots r_1 \Rightarrow L(w_i U) \geq L(w_i), \end{aligned}$$

где  $U \in B$ ,  $L(w_i U w_{\alpha_i}^{\varepsilon_i}) \geq L(w_i)$ .

4. Пусть  $w_i = l_{1w_i} \dots l_{sw_i} l_{s+1,w_i} \dots l_{nw_i} K_{w_i} r_{nw_i} \dots r_{s+1,w_i} r_{sw_i} \dots r_{1w_i}$ ,  $w_j = l_{1w_j} \dots l_{sw_j} l_{s+1,w_j} \dots l_{mw_j} K_{w_j} r_{mw_j} \dots r_{s+1,w_j} r_{sw_j} \dots r_{1w_j}$ . Слова из  $\langle \{w_i\}_{i=1,\overline{N}} \rangle$ , не обязательно различные,  $m \leq n$ ,  $s \leq t$ , тогда не существует слова  $g \neq 1$  длины меньше  $2s$  из подгруппы  $\langle \{w_i\}_{i=1,\overline{N}} \rangle$  такого, что если  $l_{1w_i} \dots l_{sw_i} \neq l_{1w_j} \dots l_{sw_j}$ , то

$$g w_i = l_{1w_j} \dots l_{sw_j} l'_{s+1,w_j} \dots l'_{mw_j} K'_{w_i} r_{nw_i} \dots r_{s+1,w_i} r_{sw_i} \dots r_{1w_i},$$

либо, если  $r_{sw_i} \dots r_{1w_i} \neq r_{sw_j} \dots r_{1w_j}$ , то

$$w_i g = l_{1w_i} \dots l_{sw_i} l_{s+1,w_i} \dots l_{nw_i} K'_{w_i} r'_{nw_i} \dots r'_{s+1,w_i} r_{sw_i} \dots r_{1w_i},$$

либо, если  $r_{1w_i}^{-1} \dots r_{sw_i}^{-1} \neq l_{nw_j} \dots l_{sw_j}$ , то

$$g w_i^{-1} = l_{1w_j} \dots l_{sw_j} (r'_{s+1,w_i})^{-1} \dots (r'_{nw_i})^{-1} (K'_{w_i})^{-1} l_{nw_i}^{-1} \dots l_{1w_i}^{-1},$$

либо, если  $l_{sw_i}^{-1} \dots l_{1w_i}^{-1} \neq r_{sw_j} \dots r_{1w_j}$ , то

$$w_i^{-1} g = r_{1w_i}^{-1} \dots r_{nw_i}^{-1} (K'_{w_i})^{-1} (l'_{nw_i})^{-1} \dots (l'_{s+1,w_i})^{-1} r_{sw_j} \dots r_{1w_j}.$$

Теорема 4 [4]. Группа  $G = A_1 *_{H_1} A_2$  с  $\varphi(H_1) = H_2$ , где  $H_1 < A_1$ ,  $H_2 < A_2$ , изоморфизм  $\varphi$  фиксирован и конструктивен. Если в  $A_i$ ,  $i = 1, 2$ , выполнены условия:

- 1) алгоритмически разрешима проблема вхождения;
- 2)  $H_1, H_2$  обладают условием максимальности;
- 3) алгоритмически разрешима проблема пересечения классов смежности произвольной подгруппы с конечным числом порождающих из множителя  $A_i$ , и объединяемой подгруппы;
- 4) существует алгоритм, позволяющий найти порождающие пересечения произвольной подгруппы с конечным числом порождающих из множителя  $A_i$ ,  $i = 1, 2$ , и объединяемой подгруппы;

то в группе  $G$  всякое конечное множество слов эффективно приводится к специальному множеству.

Разобьем все слова специального множества слов  $\{w_i\}_{i=1,\overline{N}}$  из  $G$  на подмножества:  $M_0$  – нетрансформы и  $M_i$  – трансформы одного типа, содержащиеся в одной подгруппе, сопряженной некоторой подгруппе из множителя  $A_1$  или множителя  $A_2$ . Далее будем рассматривать подгруппу  $(M_i)$ ,  $i = 0, 1, 2, \dots, k$ , образующими которой выступают соответствующие элементы из  $M_i$ ,  $i = 0, 1, 2, \dots, k$ . Для  $i = 1, 2, \dots, k$  имеем  $(M_i) = r_{1i}^{-1} \dots r_{ni}^{-1} C_i r_{ni} \dots r_{1i}$ , здесь  $C_i$  порождаются ядрами трансформ и являются подгруппами из  $A_1 \cup A_2$ . Подгруппы  $(M_i)$ ,  $i = 1, \dots, k$ , расположим в порядке возрастания слоговых длин их крыльев. В результате образуется последовательность:

$$(M_1) \leq (M_2) \leq \dots \leq (M_k) \quad (2)$$

Лемма 1 [3]. Существует алгоритм, преобразующий последовательность (2) в ряд вида (2')

$$(M'_1) \leq (M'_2) \leq \dots \leq (M'_k), \quad (2')$$

в котором выполнены условия:

$$1. \quad gp(M_0, (M_1), \dots, (M_k)) = gp(M_0, (M'_1), \dots, (M'_k)).$$

2. Если подгруппе  $(M'_j) = r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} C'_j r_{nx} \dots r_{1x}$ ,  $1 \leq j \leq k'$  ряда (2') принадлежит трансформ  $U = r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} h r_{nx} \dots r_{1x}$ , где  $h$  принадлежит объединяемой подгруппе, то среди подгрупп ряда (2') имеется подгруппа  $(M'_i) = r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} C_i r_{nx} \dots r_{1x}$ ,  $1 \leq i \leq k'$ , содержащая  $U$ .

3. Если для некоторой трансформы  $U = r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} K_x r_{nx} \dots r_{1x}$ , принадлежащей подгруппе  $(M'_j) = r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} C'_j r_{nx} \dots r_{1x}$ , и нетрансформы  $y = l_{1y} \dots l_{ny} K_y r_{ny} \dots r_{1y}$  из  $M_0$ ,  $n_1 \geq n$  (левая половина  $y$  изолирована) выполняется соотношение  $L(y^{-1} U y) \leq L(y)$ , то существует подгруппа  $(M'_s)$  ряда (2'), содержащая трансформу  $y^{-1} (r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} K_x r_{nx} \dots r_{1x}) y$ , а если  $L(y U y^{-1}) < L(y)$ , то существует подгруппа  $(M'_s)$  из ряда (2'), содержащая  $y (r_{1x}^{-1} \dots r_{nx}^{-1} K_x r_{nx} \dots r_{1x}) y^{-1}$ .

4. Пусть  $(M'_j) = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} C'_j r_{n_1x} \dots r_{1x}, (M'_s) = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} r_{n_2y}^{-1} \dots r_{n_2y}^{-1} K_x r_{n_2y} \dots r_{1x}$  – подгруппы ряда (2'),  $n_2 > n_1$ , и подгруппа  $(M'_j)$  содержит трансформу  $U = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} h r_{n_1x} \dots r_{1x}$  либо  $U' = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} K r_{n_1x} \dots r_{1x}$ , где  $K = r_{n_1+1,x}^{-1} h r_{n_1+1,x}$ , тогда существует подгруппа ряда (2)  $(M'_k) = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} r_{n_1+1,x}^{-1} C'_k r_{n_1+1,x} \dots r_{1x}$ , содержащая в первом случае трансформу  $U$ , во втором –  $U'$ .

5. Если  $(M'_s) = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} C'_s r_{n_1x} \dots r_{1x}$  – подгруппа из ряда (2') и  $y^\varepsilon = l_{1y} \dots l_{n_2y} K r_{n_2y} \dots r_{n_1+1,y} r_{n_1x} \dots r_{1x}$  ( $\varepsilon = \pm 1$ ) – элемент специального множества, причем подслово  $r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} r_{n_1+1,y}^{-1}$  не является изолированной левой половиной некоторой нетрансформы  $w^\varepsilon$  ( $\varepsilon = \pm 1$ ) и если подгруппа  $(M'_s)$  содержит трансформу  $U = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} h r_{n_1x} \dots r_{1x}$  либо  $U' = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} K r_{n_1x} \dots r_{1x}$ , где  $K = r_{n_1+1,y}^{-1} h r_{n_1+1,y}$ , то в ряду (2') существует подгруппа  $(M'_j) = r_{1x}^{-1} \dots r_{n_1x}^{-1} r_{n_1+1,y}^{-1} C'_j r_{n_1+1,y} \dots r_{1x}$  содержащая эту трансформу.

Лемма 2 [3].  $(M_0)$ , не содержащая трансформ, является свободной подгруппой.

Пусть  $\{w_i\}_{i=1, \overline{N}}$  – специальное множество. Через  $gp(M_0, S)$  будем далее обозначать  $\left\langle \{w_i\}_{i=1, \overline{N}} \right\rangle$ .

Определение 5 [3]. Словом  $U_1 \dots U_k$  на  $U$  – символах подгруппы  $\langle w_1, \dots, w_N \rangle = gp(M_0, S)$  из  $G = A_1 *_H A_2$  будем считать произведение  $U_1 \dots U_k$  при соблюдении условий:

- 1) соседние символы  $U_i, U_{i+1}$  не лежат в одной подгруппе из (2');
- 2)  $U_i \neq 1, U_i \neq U_{i+1}^{-1}, U_i \in \{M_0 \cup M_0^{-1}\}$  или  $U_i \in (2)'$ ;
- 3)  $U_1 \dots U_k$  не содержит  $U_i U_{i+1} U_{i+2}, i = 1, \dots, k-2$ , такого, что  $U_i = U_{i+2}^{-1}, U_i \in \{M_0 \cup M_0^{-1}\}, U_{i+1} \in (M_j)$  и  $U_i U_{i+1} U_{i+2} \in (M_s); (M_s), (M_j)$  – из (2').

Лемма 3. Существует алгоритм, переводящий  $w_i^{\varepsilon_1} \dots w_m^{\varepsilon_m}$  ( $\varepsilon = \pm 1$ ) из подгруппы  $\left\langle \{w_i\}_{i=1, \overline{N}} \right\rangle$  в слово  $U_i \dots U_k, k \leq m$ , на  $U$  – символах подгруппы  $gp(M_0, S) = \left\langle \{w_i\}_{i=1, \overline{N}} \right\rangle$ .

Доказательство получаем из [3] и теоремы 4.

Лемма 4 [3]. Если  $G = A_1 *_H A_2, N = B_1 *_H B_2$ , причем  $B_i < A_i, i = 1, 2, H' < H, B_1, B_2$  задаются конечным числом порождающих и являются изолированными. Группы  $A_i, i = 1, 2$ , удовлетворяют условию  $K$ .  $H$  обладает свойством максимальности и является изолированной. Тогда  $J(N)$  обладает свойством конечной порожденности.

Пусть  $a_1 \dots a_i \dots a_n$  – нормальная запись слова из группы  $G = A_1 *_H A_2$ , то есть запись в  $U$  – символах.

Рассмотрим элементы  $w_1 = a_1 \dots a'_i, w_n = a''_i a_{i+1} \dots a_n$ , причем  $a_i = a'_i a''_i$ .

Определение 6 [3]. Подслово  $w_l$  и  $w_n$  слова  $w$  есть результат правильного разрыва слова  $w$ , если  $a''_i = 1$ . Если при этом  $a'_i \neq 1$  и  $a''_i \neq 1$ , то имеем неправильный  $i$  – разрыв  $w$ .

Определение 7 [3]. Пусть имеем  $i$  – разрыв слова  $w: w_{il}, w_{in}$ . Тогда разрыв вида  $w_{il} C^{-1}, C w_{in}$ , где  $C$  – произвольное слово группы  $G = A_1 *_H A_2$  назовем обобщенным правильным  $i$  – разрывом, если  $i$  – разрыв слова  $w$  был правильным, и обобщенным неправильным, если неправильным.

Определение 8 [3]. Пусть  $w \in G = A_1 *_H A_2, N < G, w^k \in N, w \notin N$ . Расширение  $N$  с помощью элемента  $w$  будем называть корневым и обозначать  $K_w(N) = gp\{N, w\}$ . При выполнении условия  $L(w) = L(w^k)$ , корневое расширение имеет 1-ый род и обозначается  $K_w^1(N)$ , при выполнении условия  $L(w) < L(w^k)$ , корневое расширение имеет 2-ой род и обозначается  $K_w^II(N)$ .

Лемма 5. Если  $w \in G = A_1 *_H A_2, N = gp(M_0, S) < G, w \notin N, w^k \in N, L(w) > L(w^k)$  и  $w = A a_1 \dots a_k A$ , где  $A = t_1 \dots t_p$ , то можно эффективно преобразовать  $w$  в слово  $w' = A' a_1 \dots a_n A'^{-1}$ , сопрягая  $w$  элементом из  $N$ , где  $A'$  – подслово левой половины для некоторого  $U$  – символа, при этом присоединения  $w'$  к  $N$  и  $w$  к  $N$  равнозначны.

Доказательство следует из теоремы 4 и работы [3].

Лемма 6. Пусть  $w \in G = A_1 *_H A_2, N = gp(M_0, S) < G, w \in N$ . Если  $w^k \in N$  и  $L(w^k) > L(w)$ , то расширению подгруппы  $N$  с помощью слова  $w$  соответствует обобщенный правильный или неправильный разрыв некоторого  $U$  – символа группы, который можно эффективно определить.

Доказательство получаем из [3] и теоремы 4.

Рассмотрим вспомогательный ряд [3]:

$$D_1 \leq D_2 \leq \dots \leq D_{N_1}. \quad (3)$$

Построим характеристику множества  $U$  – символов подгруппы  $N = gp(M_0, S)$ . Для этого зададим отображение  $P$  на множество нетрансформ  $M_0$  и подгруппах ряда (3) следующим образом:  $P(y_i) = y_i$ ;

$$P(D_j) = P(r_{1j}^{-1} \dots r_{kj}^{-1} A_j r_{kj} \dots r_{1j}) = \begin{cases} r_{1j}^{-1} \dots r_{kj}^{-1} \alpha r_{kj} \dots r_{1j}, & \text{если } r_{kj} \in A_1 \\ r_{1j}^{-1} \dots r_{kj}^{-1} \beta r_{kj} \dots r_{1j}, & \text{если } r_{kj} \in A_2 \end{cases}$$

$\alpha, \beta$  – символы единичной длины.

Определение 9 [3]. Характеристикой множества  $U$  – символов подгруппы  $N = gp(M_0, S)$  назовем набор пар  $\chi = ((p_1, 1), \dots, (p_l, l))$ , где  $p_i$  – число элементов  $P(y_i)$  и  $P(D_s)$  длины  $i$ ;  $l$  – максимальная длина элементов из  $\{P(y_i)\}$  и  $\{P(D_s)\}$ .

Определение 10. Пусть  $U$  и  $U'$  – два множества  $U$  – символов и  $\chi(U) = ((p_1, 1), \dots, (p_l, l))$  и  $\chi(U') = ((p'_1, 1), \dots, (p'_{l'}, l'))$  – их характеристики. Тогда  $\chi(U) < \chi(U')$ , если 1)  $l < l'$  или 2) при  $l = l'$ , то  $p_1 = p'_1, \dots, p_{l-j+1} = p'_{l-j+1}$ , но  $p_{l-j} \neq p'_{l-j}$ , где  $0 \leq j \leq l-1$ .

Лемма 7 [3]. Пусть подгруппе  $N = gp(M_0, S)$  соответствует множество  $U$  – символов  $U$ , а расширенной подгруппе  $\langle N, w \rangle$  – множество  $U'$  – символов –  $U'$ , где  $w \notin N$ ,  $L(w^k) > L(w)$ , причём  $w^k \in N$ . Тогда  $\chi(U) \leq \chi(U')$ .

Лемма 8. Пусть цепочке  $N < N_0 < N_1 < \dots < N_s < \dots$  вложенных подгрупп групп  $G = A_1 *_H A_2$ , где  $N_{i+1} = K_w^H(N_i)$ ,  $i = 0, 1, \dots, s, \dots$ , соответствует последовательность характеристик таких, что  $\chi^{(0)} \geq \chi^{(1)} \geq \dots \geq \chi^{(s)} \geq \dots$ . Если, начиная с некоторого номера  $j$ , получаем равенства:  $\chi^{(j)} = \chi^{(j+1)} = \dots = \chi^{(j+n)} = \dots$ , то эффективно определяется такое  $n < \infty$ , что либо  $\chi^{(j+n)} > \chi^{(j+n+1)}$ , либо подгруппы  $N_j$ , начиная с  $N_{j+n}$ , совпадают.

Доказательство получаем из [3] и теоремы 4.

Определение 11 [3].  $\dot{J}$  – преобразованием подгруппы  $N$  назовём преобразование, заменяющее каждую подгруппу  $(M_i)$ ,  $i = 1, \dots, k$ , её изолятором  $J(M_i)$ .

Лемма 9 [3]. Пусть подгруппе  $N = gp(M_0, S)$  соответствует множество  $U$  – символов  $U$ , а подгруппе  $gp(M_0, J(M_1), \dots, J(M_k))$ , полученной из  $N$  с помощью  $\dot{J}$  – преобразования – множество  $U'$ . Тогда  $\chi(U') \leq \chi(U)$ .

Лемма 10. Пусть цепочке  $N = N_0 \leq N_1 \leq \dots$  вложенных подгрупп группы  $G = A_1 *_H A_2$ , где  $N_i = \dot{J}(N_{i-1})$ ,  $i = 1, \dots, s, \dots$ , соответствует цепочка характеристик  $\chi^{(0)} \geq \chi^{(1)} \geq \dots \geq \chi^{(s)} \geq \dots$ . Если, начиная с некоторого номера, выполнено условие:  $\chi^{(j)} = \chi^{(j+1)} = \dots = \chi^{(j+n)} = \dots$ , то эффективно определяется такое  $n < \infty$ , что либо  $\chi^{(j+n)} > \chi^{(j+n+1)}$ , либо подгруппы  $N_i$ , начиная с  $N_{j+n}$ , совпадают.

Доказательство получаем из [3] и теоремы 4.

Лемма 11 [3]. Пусть  $N = gp(M_0, S)$  – подгруппа с конечным числом порождающих группы  $G = A_1 *_H A_2$ , множители  $A_1$  и  $A_2$  удовлетворяют условию  $K$ .  $J(H) = H$  и  $\dot{J}(N) = N$ . Тогда  $K_w^H(N) = N$ .

Теорема 5 [3]. Если  $G = A_1 *_H A_2$  – свободное произведение удовлетворяющих условию  $K$  групп  $A_1$  и  $A_2$  с объединением по изолированной подгруппе  $H$  с условием максимальности, то и  $G$  удовлетворяет условию  $K$ .

Теорема 6. Если  $G = A_1 *_H A_2$ , причём множители  $A_1$  и  $A_2$  удовлетворяют условию  $K$ ,  $H$  – условию максимальности и изолированию, то можно эффективно построить изолятор всякой подгруппы с конечным числом порождающих.

Далее остановимся на случае теоремы 2. В ней рассматривается HNN-расширение вида  $G = \langle G', t; t^{-1}xt = \varphi(x), x \in U_1 \rangle$ , то есть HNN-расширение некоторой группы  $G'$  с изоморфизмом  $\varphi$  и подгруппами  $U_1, U_{-1}$  и проходной буквой  $t$ ,  $t \notin G'$ .

Аналогично случаю свободного произведения доказывается следующая теорема. Параллельно строится алгоритм для изолятора.

Теорема 7 [5]. Пусть  $G = \langle G', t; t^{-1}xt = \varphi(x), x \in U_1 \rangle$  является HNN-расширением  $G'$  с подгруппами  $U_1, U_{-1}$  и изоморфизмом  $\varphi$ ,  $t, t \notin G'$  – проходная буква. Если  $G'$  удовлетворяет условию  $K$ , то  $G$  удовлетворяет условию  $K$ .

Теорема 8. Пусть  $G = \langle G', t; t^{-1}xt = \varphi(x), x \in U_1 \rangle$  является HNN-расширением  $G'$  с подгруппами  $U_1, U_{-1}$  и изоморфизмом  $\varphi$ ,  $t, t \notin G'$  – проходная буква. Если  $G'$  удовлетворяет условию  $K$ , то можно эффективно построить изолятор конечно порожденной подгруппы.

В случае 3 доказательство очевидно.

### III. ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Таким образом, получили следующую теорему.

Теорема 9. В двупорожденной группе Артина  $G = \langle a_1, a_2; \langle a_1 a_2 \rangle^{t_2} = \langle a_2 a_1 \rangle^{t_1} \rangle$  изолятор всякой подгруппы с конечным числом порождающих конечно порожден.

Теорема 10. В двупорожденной группе Артина  $G = \langle a_1, a_2; \langle a_1 a_2 \rangle^{t_2} = \langle a_2 a_1 \rangle^{t_1} \rangle$  существует эффективная процедура построения изолятора подгруппы с конечным числом порождающих.

Она дает полное исследование изолятора подгруппы с конечным числом порождающих в двупорожденной группе Артина.

### БЛАГОДАРНОСТЬ

Выражаю благодарность профессору В. Н. Безверхнему за внимание к исследованию.

### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- [1] Контрович П.Г. Группы с базисом расщепления, III. // Математический сборник, 1948. Т. 22. С. 79-100.
- [2] Безверхний В. Н., Добрынина И. В. Решение проблемы конечной ширины в группах Артина с двумя образующими // Чебышевский сборник. 2002. Т. 3, № 1 (3). 11-16.
- [3] Безверхняя И.С. О корневом замыкании подгрупп свободного произведения групп с объединением // Алгоритмические проблемы теории групп и полугрупп. Тула: ТГПУ им. Л.Н. Толстого, 1983. С. 81-112.
- [4] Безверхний В.Н. Решение проблемы вхождения в некоторых классах групп с одним определяющим соотношением // Алгоритмические проблемы теории групп и полугрупп. Тула: ТГПУ им. Л.Н. Толстого, 1986. С. 3-22.
- [5] Безверхний В.Н., Безверхняя И.С. О корневом замыкании подгрупп в HNN-группах // Алгоритмические проблемы теории групп и полугрупп. Тула: ТГПУ им. Л.Н. Толстого, 1990. С. 14-42.