

для некоторых  $i$  и  $T$   $ST \cong R_i$  и

$$\partial(S) > (1-2\lambda)\partial(R_i) \tag{I.3}$$

### § 2. Каноническая форма

Пусть  $M$  — множество слов  $R_i(a_\mu)$ ,  $i=1, \dots, N$ ,  $\mu=1, \dots, m$ , удовлетворяющих условиям 1), 2) параграфа I. Предположим, при этом, что множество  $M$  состоит из  $n_1$  слов длины  $t_1, \dots, n_k$  слов длины  $t_k$  и  $2 < t_1 < t_2 < \dots < t_k$ .

Блочный граф порядка  $p$  состоит из конечного множества  $V$  (быть может пустого), содержащего  $p$  вершин и множества  $X$  из  $q$  упорядоченных троек  $(i, u, v)$ , где  $i$  — натуральное число, а  $u, v$  — различные вершины; при таком определении автоматически исключаются петли (ребра, соединяющие вершину с ней самой) и кратные (параллельные) ребра. Вершина  $u \in V$  принадлежит к одному из  $k+1$  типов и в зависимости от типа имеет вид

0. отрезка, деленного на  $t_0 = 2$  равные части

I. отрезка, деленного на  $t_1$  равных частей

K. отрезка, деленного на  $t_k$  равных частей

$\nu(u)$  — обозначает тип вершины  $u$ .

Тройка  $x = (i, u, v)$ ,  $1 \leq i \leq t_j - 1$ ,  $\nu(u) = j$  называется ребром графа, при этом говорят, что ребро  $x$  соединяет  $i$ -ую точку деления вершины  $u$  с вершиной  $v$ . Вершины  $u$  и  $v$  называются смежными, а вершина  $u$  считается предшествующей вершине  $v$ . Последний факт мы будем отмечать неравенством  $u \ll v$ . Вершина  $u$  и ребро  $x$ , так же как вершина  $v$  и ребро  $x$ , называются инцидентными друг другу. Блочным деревом  $D$  называется блочный граф, не имеющий циклов. Множество вершин блочного

дерева можно превратить в частично упорядоченное множество с отношением порядка  $<$  (от частичного порядка в этом определении требуется только транзитивность) если считать, что  $u < v$  в том и только том случае, когда существует последовательность  $u_1, \dots, u_p$  вершин такая, что  $u \ll u_1 \ll u_2 \ll \dots \ll u_p \ll v$

Вершинами первого уровня блочного дерева  $D$  называются нижние грани максимальных цепей в частично упорядоченном множестве  $V(D)$  вершин дерева  $D$ . Конечными вершинами дерева  $D$  называются верхние грани максимальных цепей. Сотрем вершины первого уровня и ребра инцидентные им. Получим опять блочное дерево, множество вершин первого уровня для которого называется множеством вершин второго уровня исходного блочного дерева. Аналогичным образом определяются вершины третьего и последующих уровней. Пусть  $\xi(D)$  — обозначает максимальный из уровней вершин дерева

$D$ . Мы будем предполагать, что на множестве вершин  $V$  задан полный порядок  $\tau(D)$ , согласованный с введенным ранее отношением  $<$ . Два блочных дерева  $D_1$  и  $D_2$  называются изоморфными тогда и только тогда, когда существует взаимно однозначное отображение  $\varphi$  множества вершин  $V(D_1)$  на  $V(D_2)$  сохраняющее смежность и порядок. Множество блочных деревьев обозначим буквой  $\Delta$ . По определению, пустое множество принадлежит  $\Delta$ .

Назовем раскраской блочного дерева  $D \in \Delta$  отображение  $\psi$  множества вершин  $V(D)$  в множество слов  $\{a_\nu^\epsilon, a_\nu^{-\epsilon}, R_i(a_\nu) : \nu=1, \dots, m, \epsilon = \pm 1, i=1, \dots, N\}$ , причем, если  $u \in V(D)$ , то

$$\psi(u) \in \{a_\nu^\epsilon, a_\nu^{-\epsilon}, \nu=1, \dots, m, \epsilon = \pm 1\} \text{ если } \nu(u) = 0$$

$$\psi(u) \in \{R_i : \partial(R_i) = L_1\} \text{ если } \nu(u) = 1$$

$$\psi(u) \in \{R_i : \partial(R_i) = L_k\} \text{ если } \nu(u) = k.$$

$i$  - ый ( $1 \leq i \leq t_{V(u)}$ ) отрезок деления вершины  $u$  на  $t_{V(u)}$  равных частей мы раскрасим  $i$  - ой буквой слова  $\psi(u)$ . Два раскрашенных дерева  $D_1, D_2$  называются изоморфными тогда и только тогда, когда существует взаимно однозначное отображение множества  $V(D_1)$  на множество  $V(D_2)$  сохраняющее смежность, раскраску и порядок. Остовом раскрашенного дерева называется блочное дерево, получающееся в результате стирания раскраски. Через  $\Omega$  мы обозначим множество раскрашенных деревьев.

Пусть  $D \in \Delta$ . Продолжим порядок  $\tau(D)$  с множества вершин  $V(D)$  на множество всех отрезков деления вершин дерева  $D$ . Продолжение осуществляется следующим образом. Пусть вершины  $u$  и  $v$  - смежные, ребро  $(i, u, v)$  их соединяет и  $\{b_i\}$  - множество всех вершин  $b_i$  таких, что  $b < b_i$  в смысле частичного порядка на  $V(D)$ . Тогда все отрезки деления вершины  $u$  от 1 -го до  $i$  - го включительно считаются предшествующими отрезкам деления вершин  $b, b_1, \dots, b_s$ , а отрезки деления вершины  $u$  с  $(i+1)$  - го до  $t_{V(u)}$  -го считаются следующими за отрезками деления вершин  $b, b_1, \dots, b_s$ . Отрезки деления вершины  $u$  упорядочиваются слева направо. Новый порядок мы как и ранее будем обозначать через  $\tau(D)$ .

Пусть  $D \in \Omega$ . Разместим отрезки деления вершин дерева  $D$  в порядке  $\tau(D)$ . При этом получится некоторая последовательность  $\xi_1, \dots, \xi_n$  отрезков деления. Через  $\theta(D)$  обозначим слово  $\psi(\xi_1) \dots \psi(\xi_n)$ . Длиной раскрашенного дерева называется длина слова  $\theta(D)$ .

Каноническая форма  $Q(W)$  непустого несократимого слова  $W$  равного единице в группе  $G$ , множество  $M$  определяющих слов которой удовлетворяет условиям 1), 2), 3) параграфа I, это дерево  $Q(W) \in \Omega$ , которое строится по  $W$  следующим образом.

По доказанному ранее, у слова  $W$  есть подслово  $S$  такое, что  $R_{i_1} \cong S_1 T_1$  и  $\partial(T_1) < 3\lambda \partial(R_{i_1})$ . Если таких подслов несколько, выберем из них то, которое расположено левее остальных. Заменяем в  $W$  слово  $S$  на слово  $R_{i_1} T_1^{-1}$ . Полученное слово обозначим через  $W'$ . Введем в рассмотрение вершину  $u_1$ . Если  $\partial(R_{i_1}) = t_{\xi_1}$ , положим  $\sqrt{(u)} = \xi_1$  и раскрасим её словом  $R_{i_1}$ . Сократим слово  $W'$  не затрагивая при этом символов выделенного определяющего слова  $R_{i_1}$ . Из полученного слова  $W'' \cong U R_{i_1} V$  вычеркнем слово  $R_{i_1}$ . При этом получится слово  $W''' = UV$ . Если слово  $W'''$  сократимое, то сокращение может происходить только между последними символом слова  $U$  и первым символом слова  $V$ , между предпоследним символом слова  $U$  и вторым символом слова  $V$  и т.д. Предположим, что  $U \cong U_1 a_{i_1} \dots a_{i_p}$ ,  $V \cong a_{i_p}^{-1} \dots a_{i_1}^{-1} V_1$  и слово  $U_1 V_1$  несократимо. Присоединим к вершине  $u_1$  вершины  $u_2, \dots, u_{p+1}$  типа 0, раскрасим их словами  $a_{i_p} a_{i_p}^{-1}, \dots, a_{i_1} a_{i_1}^{-1}$ , а также введем ребра  $(1, u_2, u_1), (1, u_3, u_2), \dots, (1, u_{p+1}, u_p)$ . Будем считать, что  $u_{p+1} \ll u_p \ll \dots \ll u_1$ . Слово  $U_1 U_2$ , равное единице в группе  $G$ , обозначим через  $W_1$ . Поступим со словом  $W_1$  так же как со словом  $W$ : выделим подслово  $S_2$  такое, что  $R_{i_2} \cong S_2 T_2$  и  $\partial(T_2) < 3\lambda \partial(R_{i_2})$ . Введем вершины  $v_{p+1} \ll v_p \ll \dots \ll v_1$  а также ребра, соединяющие их последовательно, причем вершина  $v_1$  соответствует слову  $R_{i_2}$ ,  $\sqrt{(v_1)} = \xi_2$ , если  $\partial(R_{i_2}) = t_{\xi_2}$  и, наконец, построим слово  $W_3$ . Если слово  $R_{i_1}$  располагалось между символами слова  $S_2$  в слове  $W'$ , и если при этом  $j_1$  символов слова  $S_2$  были расположены левее слова  $R_{i_1}$ , то введем ребро  $(j_1, v_1, u_{p+1})$ . В противном случае новых ребер не вводим и считаем, что  $v_1 < u_{p+1}$  если слово  $R_{i_1}$  расположено левее слова  $S_2$  и  $v_1 > u_{p+1}$  в противном случае. Со словом

$W_3$  поступим так же, как поступали со словами  $W_1, W_2$  : вы-  
 делим подслово  $S_3$  такое, что  $R_{i_3} \equiv S_3 T_3$  и  $\partial(T_3) < 3 \lambda \partial(R_{i_3})$ .  
 Введем вершины  $h_{s+1} \ll \dots \ll h_1$ , а так же ребра, соединяющие  
 их последовательно, причем вершина  $h_1$  соответствует слову  
 $R_{i_3}$ ;  $\nu(h_1) = \xi_3$  если  $\partial(R_{i_3}) = t_{\xi_3}$  и, наконец, построим слово  
 $W_3$ . Если слово  $R_{i_1}$  располагалось между символами слова  $S_3$   
 в слове  $W'$ , то введем ребро  $(j_2, h_1, u_{p+1})$ , где  $j_2$  -  
 количество символов слова  $S_3$  расположенных левее слова  $R_{i_1}$   
 в слове  $W'$ . Аналогично, если слово  $R_{i_2}$  располагалось между  
 символами слова  $S_2$  в  $W_1'$ , то введем ребро  $(j_3, h_1, v_{q+1})$   
 где  $j_3$  - количество символов слова  $S_2$ , расположенных  
 левее слова  $R_{i_2}$  в слове  $W_1'$ . В противном случае новых ребер  
 не вводим, а полученное множество вершин упорядочиваем как и в  
 случае пары  $u_1, v_1$ . Продолжим эти действия до тех пор, пока  
 на некотором шаге  $l+1$  не получим, что  $W_l$  равно пустому слову.  
 Описанная процедура полностью определяет каноническую форму  $Q(W)$   
 слова  $W$ .

Условимся пустому слову сопоставлять пустое дерево. Через  
 $\Omega_0$  обозначим множество канонических форм.

**ЗАМЕЧАНИЕ.** Определение канонической формы мы дали в ситуации,  
 когда множество  $M$ , определяющих слов группы  $G$  удовлетворяет  
 условиям 1), 2), 3) параграфа I. Это определение дословно переносит-  
 ся на случай групп, множество определяющих соотношений которых  
 удовлетворяет условиям 1), 2), 3'), 4). Нужно только на каждом шаге  
 построения канонической формы выбирать слово  $S$  такое, что  
 $R_i \equiv ST$  и  $\partial(T) < 2 \lambda \partial(R_i)$ . Отметим, что у канонических  
 форм нет конечных вершин нулевого уровня и отображение  $Q$   
 взаимно однозначно.

§ 3. Основная теорема

ТЕОРЕМА 3.1. Пусть  $\mathcal{E}_\lambda(a_1, \dots, a_m)$  - множество конечноопределенных групп  $G$ , множество  $M_0$  определяющих слов  $R_i(a_\mu)$ ,  $1 \leq \mu \leq m$  которых, после замыкания относительно операций взятия обратного слова и циклических перестановок слова удовлетворяет условию 3) параграфа I,  $\chi_G$  - спектральный радиус простого блуждания на группе  $G$ . Тогда для произвольного  $\varepsilon > 0$  и натурального  $N$ , существует такое  $T$ , что если  $G \in \mathcal{E}_\lambda(a_1, \dots, a_m)$ ,  $|M_0| < N$  и  $\min_i \partial(R_i(a_\mu)) > T$ , то

$$|\chi_G - \frac{\sqrt{2m-1}}{m}| < \varepsilon \quad (3.1)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В силу теоремы 3.1 главы 2 достаточно доказать, что если  $H$  - нормальный делитель группы  $F(a_1, \dots, a_m)$  порожденный множеством определяющих слов  $M_0$ , то для произвольного  $\varepsilon > 0$  и натурального  $N$ , существует такое  $T$ , что если  $|M_0| < N$ ,  $G = F(a_1, \dots, a_m)/H \in \mathcal{E}_\lambda(a_1, \dots, a_m)$  и  $\min_i \partial(R_i(a_\mu)) > T$ , то

$$|\chi_H - \sqrt{2m-1}| < \varepsilon$$

Пусть множество  $M$  получается из множества  $M_0$  определяющих слов группы  $G$  замыканием относительно операций взятия обратного слова и циклических перестановок. Предположим, что  $M$  состоит из  $N_1$  слов длины  $l_1, \dots, N_k$  слов длины  $l_k$ . Построим по числам  $l_1, \dots, l_k$  множество  $\Delta$  блочных деревьев, а по множеству слов  $M$  множество  $\Omega$  раскрашенных блочных деревьев с вершинами  $k+1$  типа. Пусть  $D \in \Delta$ . Если  $u \in V(D)$ ,  $\nu(u) = i$ , то  $\eta(u) = x_i$  называется весом вершины  $u$ . Весом  $\eta(D)$  дерева  $D$  будем называть выражение  $\eta(u_1) \dots \eta(u_r)$ , где  $u_1, \dots, u_r$  - вершины дерева  $D$ , выписанные в произвольном порядке (естест-

венно, такое определение предполагает, что веса отдельных вершин коммутируют между собой). Весом раскрашенного дерева назовем вес его остова. Определим два формальных степенных ряда

$$\phi(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) = 1 + \sum_{i_0, \dots, i_k} c_{i_0 \dots i_k} x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k} \quad (3.2)$$

где  $c_{i_0 \dots i_k}$  обозначает число блочных деревьев веса  $x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k}$  у которых нет конечных вершин нулевого уровня и

$$\phi_0(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) = \sum_{D \in \mathcal{D}_0} \eta(D) = 1 + \sum_{i_0, \dots, i_k} b_{i_0 \dots i_k} x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k} \quad (3.3)$$

где  $b_{i_0 \dots i_k}$  обозначает число канонических форм слов  $W$  равных единице в группе  $G$ , веса  $x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k}$ . Ближайшая наша цель — показать, что ряд  $\phi(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  определяет аналитическую в окрестности нуля функцию переменных  $x_0, \dots, x_k$ .

Упорядоченным деревом называется дерево с заданным порядком на множестве его вершин, причем этот порядок должен быть согласован с отношением смежности вершин как и в случае блочного дерева (связность дерева не предполагается). Аналогично тому как это делалось для блочных деревьев, вводятся понятия уровней дерева, конечных вершин и т.д.

ЛЕММА 3.1. Пусть  $f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} f_n x^n$ , где  $f_n$  — число упорядоченных деревьев  $D$  с единственной вершиной первого уровня таких, что  $|V(D)| = n$ . Тогда

$$f(x) = \frac{1}{2} [1 - (1 - 4x)^{\frac{1}{2}}] \quad (3.4)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Покажем, что числа  $f_n$  удовлетворяют соотношению

$$f_n = \sum_{\rho=1}^{n-1} \sum_{\sum \alpha_i = n-1} f_{\alpha_1} \cdots f_{\alpha_\rho} \quad (3.5.)$$

Действительно, от вершины первого уровня могут отходить  $\rho$  ( $1 \leq \rho \leq n$ ) ребер. Если число  $\rho$  фиксировано, то от  $\rho$  вершин второго уровня дерево может продолжаться независимо, а сумма

$$\sum_{\sum \alpha_i = n-1} f_{\alpha_1} \cdots f_{\alpha_\rho}$$
 охватывает все случаи такого продолжения.

Умножая (3.5) на  $x^n$  и суммируя по  $n$ , находим

$$\begin{aligned} f(x) &= \sum_{n=1}^{\infty} f_n x^n = x + \sum_{n=2}^{\infty} \sum_{\rho=1}^{n-1} \sum_{\sum \alpha_i = n-1} f_{\alpha_1} \cdots f_{\alpha_\rho} x^n = \\ &= x + x \sum_{\rho=1}^{\infty} \sum_{n=\rho+1}^{\infty} \sum_{\sum \alpha_i = n-1} f_{\alpha_1} \cdots f_{\alpha_\rho} x^{n-1} = x + x \sum_{\rho=1}^{\infty} f^\rho(x) = x + \frac{x f(x)}{1-f(x)} \end{aligned}$$

Разрешив последнее уравнение относительно  $f(x)$ , получаем (3.4).

ЛЕММА 3.2. Пусть  $g(x) = \sum_{n=0}^{\infty} g_n x^n$ , где  $g_n$  - число упорядоченных деревьев таких, что  $|V(D)| = n$ . Тогда

$$g(x) = \frac{1}{1 - \frac{1}{2}[1 - (1-4x)^{1/2}]} \quad (3.6)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть число вершин первого уровня упорядоченного дерева  $D$  равно  $n$ . Так как от любой из этих вершин дерево независимым образом продолжается, то перечисляющий ряд деревьев указанного свойства равен  $f^n(x)$ . Поэтому  $g(x) = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} f^n(x)$

ч.т.д. Заметим, что слагаемое 1 появилось из-за того, что мы включаем в рассмотрение пустое дерево.

СЛЕДСТВИЕ 3.1. Имеет место оценка

$$g_n \leq N_1 (4+\varepsilon)^n, \quad \varepsilon > 0$$

(  $N_1$  - некоторая константа не зависящая от  $n$  ).

Действительно, радиус сходимости ряда  $g(x)$  равен  $1/4$ .



Следовательно,  $\lim_{n \rightarrow \infty} g_n^{\frac{1}{n}} = 4$ .

Пусть  $D$  — произвольное блочное дерево,  $|V(D)| = n$ , а множество  $V(D)$  состоит из  $i_0, \dots, i_k$  вершин первого,  $\dots$ ,  $k$ -го уровней ( $\sum_{j=0}^k i_j = n$ ). Произведем в дереве  $D$  следующую перестройку: вершины  $u$  дерева  $D$  превратим в точки  $\Xi(u)$ , а начала ребер, исходящих из точек деления вершины  $u$  объединим и поместим в  $\Xi(u)$ . Полученное в результате перестройки дерево обозначим через  $\Xi(D)$ .

ЛЕММА 3.3. Существует не более  $\left[ (k+1) 2^{\max i_j} \right]^n$  блочных деревьев  $D$  таких, что  $\eta(D) = \mathcal{X}_0^{i_0} \dots \mathcal{X}_k^{i_k}$  и таких, что при отображении  $\Xi$  они переходят в фиксированное дерево  $\Xi(D)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Итак, пусть  $\sum_{j=0}^k i_j = n = |V(\Xi(D))|$ . При восстановлении дерева  $D$  по дереву  $\Xi(D)$  мы, во-первых, должны решить к какому типу относится каждая из  $n$  вершин дерева  $\Xi(D)$ . Число возможных вариантов при этом равно числу различных размещений в  $n$  ящиков  $i_0$  неразличимых объектов нулевого сорта,  $\dots$ ,  $i_k$  неразличимых объектов  $k$ -го сорта, так, чтобы в каждом ящике оказалось по шарик, т.е. числу

$$\frac{n!}{i_0! i_1! \dots i_k!} < (k+1)^n$$

После того, как каждой вершине дерева  $\Xi(D)$  указан тип, нужно решить вопрос о размещении начал ребер в точки деления. Пусть из вершины  $\Xi(u_p)$  дерева  $\Xi(D)$  исходит  $q_p$  ребер и  $\nu(u_p) = i(p)$ . Число размещений начал  $q_p$  ребер в  $i(p)-1$  точку деления вершины  $u_p$  совпадает с числом целых неотрицательных решений уравнения

$$x_1 + \dots + x_{i(p)-1} = q_p, \text{ а оно равно числу}$$

$$\binom{t_{i(p)}^{-1} + q_p - 1}{q_p}$$

Пользуясь тем, что  $\sum_p q_p \leq n-1$ , получаем, что число различных размещений начал ребер не превосходит числа

$$\prod_p \binom{t_{i(p)}^{-1} + q_p - 1}{q_p} \leq \prod_p \binom{t_{i(p)} \cdot q_p}{q_p} \leq 2^{2 \sum_p t_{i(p)} q_p} \leq 2^{2 \max_i t_i \cdot n}$$

СЛЕДСТВИЕ. Коэффициенты  $c_{i_0 \dots i_k}$  перечисляющего ряда (3.2) удовлетворяют неравенствам

$$c_{i_0 \dots i_k} \leq \left[ (4 + \varepsilon)(k+1) 2^{2 \max_i t_i \sum_{j=0}^k i_j} \right]$$

а значит, перечисляющий ряд  $\phi(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  определяет функцию переменных  $x_0, \dots, x_k$ , аналитическую в окрестности нуля.

Пусть  $D \in \Delta$ . Назовем сечением  $l$ -го уровня дерева  $D$  ( $1 \leq l \leq \xi(D)$ ) дерево, состоящее из вершин от  $l$ -го до  $l$ -го уровней включительно, дерева  $D$ , расположенных в порядке  $\tau(D)$  с тем же отношением смежности, что и в  $D$ . Сечение  $l$ -го уровня образует самостоятельный объект, для которого естественным образом определяются понятия веса и изоморфизма.

ЛЕММА 3.4.  $\Gamma(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  — перечисляющий ряд для весов сечений первого уровня. Тогда

$$\Gamma(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) = \frac{1}{1 - (x_0^{t_0} + \dots + x_k^{t_k})^n} \quad (3.7)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Перечисляющий ряд для весов сечений первого уровня состоящих из  $n$  вершин равен  $(x_0^{t_0} + \dots + x_k^{t_k})^n$ . Следовательно

$$\Gamma(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) = 1 + (x_0^{t_0} + \dots + x_k^{t_k})^n + \dots + (x_0^{t_0} + \dots + x_k^{t_k})^{n^2} + \dots =$$

$$= \frac{1}{1 - (x_0^{t_0} + \dots + x_k^{t_k})}$$

Лемма доказана.

Пусть  $\Gamma_0(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) = \Gamma(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}) - 1$ .

Определим последовательности функций  $\phi_n(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k}), \psi_n(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  следующим образом

1)  $\phi_0 \equiv 1, \psi_0 \equiv 0$

2)  $\phi_{n+1} = \Gamma(x_0^{t_0} \psi_n^{t_0-1}, x_1^{t_1} \phi_n^{t_1-1}, \dots, x_k^{t_k} \phi_n^{t_k-1})$

$\psi_{n+1} = \Gamma_0(x_0^{t_0} \psi_n^{t_0-1}, x_1^{t_1} \phi_n^{t_1-1}, \dots, x_k^{t_k} \phi_n^{t_k-1})$

(3.8)

Очевидно, что функции  $\phi_n, \psi_n$  связаны соотношением  $\phi_n - 1 = \psi_n$ , а коэффициенты при неизвестных  $x_0, \dots, x_k$  в степенных рядах  $\phi_n, \psi_n$  стабилизируются с ростом  $n$ . Это означает, что если  $C_{i_0 \dots i_k}^n$  коэффициент в степенном ряде  $\phi_n(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  при весе  $x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k}$ ; то существует такое  $K$ , что все  $C_{i_0 \dots i_k}^n$  равны при  $n > K$ .

Нетрудно видеть, что можно положить  $K = \sum_{j=0}^k i_j$ .

ЛЕММА 3.5.  $\phi_n \rightarrow \phi, \psi_n \rightarrow \phi - 1$ , причем стремление понимается в указанном выше смысле стабилизации коэффициентов.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть дерево  $D$  таково, что у него нет конечных вершин нулевого типа,  $u \in V(D)$  и  $\nu(u) = i > 0$ . Из произвольной  $(t_i - 1)$ -ой точки деления отрезка  $u$  на  $t_i$  равных частей, дерево  $D$  может быть продолжено, причем перечисляющий ряд весов всех возможных продолжений на один уровень равен

$\Gamma(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})^{t_i-1}$

. Иная ситуация, когда  $\nu(u) = 0$ .

В этом случае перечисляющий ряд весов всех возможных продолжений

на один уровень равен  $\Gamma_0(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})^{t_0-1}$ , так как вершины нулевого типа не могут быть конечными вершинами дерева  $D$ , а подстановка  $x_0 \Gamma_0^{t_0-1}$  вместо  $x_0 \Gamma_0^{t_0-1}$  приводит к тому, что в перечисляющем ряде  $\phi(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  будут учтены деревья, у которых конечные вершины могут принадлежать к нулевому типу. Итак,

$\phi_1 = \Gamma_0$  - перечисляющий ряд для неизоморфных сечений первого уровня;

$\phi_2$  - перечисляющий ряд для неизоморфных сечений второго уровня;

$\phi_n$  - перечисляющий ряд для неизоморфных сечений  $n$ -го уровня

Если  $n > \xi(D)$ , то сечение  $n$ -го уровня дерева  $D$  совпадает с деревом  $\phi$ . Следовательно, ряд  $\phi' = \lim_{n \rightarrow \infty} \phi_n$  учитывает при пересчете веса всех блочных деревьев, среди конечных которых нет вершин нулевого типа и только такие деревья, а значит  $\phi' = \phi$  ч.т.д.

ЛЕММА 3.6. Функции  $\phi, \psi$  удовлетворяют системе алгебраических уравнений

$$\begin{aligned} \Gamma(x_0^2 \psi, x_1^{t_1} \phi, \dots, x_k^{t_k} \phi^{t_k-1}) &= \phi(x_0^2, x_1^{t_1}, \dots, x_k^{t_k}) \\ \Gamma_0(x_0^2 \psi, x_1^{t_1} \phi, \dots, x_k^{t_k} \phi^{t_k-1}) &= \psi(x_0^2, x_1^{t_1}, \dots, x_k^{t_k}) \end{aligned} \quad (3.9)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Система (3.9) следует из рекуррентных соотношений (3.8), леммы 3.5 и тех обстоятельств, что  $\phi$  и  $\psi$  функции, а  $t_0 = 2$ .

ЛЕММА 3.7. Перечисляющий ряд  $\phi$  удовлетворяет уравнению

$$\sum_{i=1}^k x_i^{t_i} \phi^{t_i} + x_0^2 \phi^2 - (x_0^2 + 1) \phi + 1 = 0 \quad (3.10.)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Функции  $\phi$  и  $\psi$  связаны соотношением

$\phi = \psi + 1$ . Используя явный вид функции  $\Gamma$  из первого

уравнения системы (3.9) находим

$$\frac{1}{1 - x_0^2 - x_0^2 \phi - x_1^{t_1} \phi^{t_1-1} - \dots - x_k^{t_k} \phi^{t_k-1}} = \phi$$

или

$$x_1^{t_1} \phi^{t_1} + \dots + x_k^{t_k} \phi^{t_k} + x_0^2 \phi^2 - (x_0^2 + 1) \phi + 1 = 0$$

Лемма доказана.

ЛЕММА 3.8. Коэффициенты  $b_{i_0 \dots i_k}$  перечисляющего ряда

$\tilde{\phi}(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  весов канонических форм не превосходит соответствующие коэффициенты ряда  $\phi((2m-1)x_0^2, N_1 x_1^{t_1}, \dots, N_k x_k^{t_k})$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Произвольное раскрашенное дерево (в том числе и каноническая форма) состоит из остова  $D$  и его раскраски  $\psi$ . Пусть блочное дерево есть остов канонической формы и  $\tau(D) = x_0^{2i_0} x_1^{t_1 i_1} \dots x_k^{t_k i_k}$ . Оценим сверху число раскрасок превращающих дерево  $D$  в каноническую форму. Если  $u \in V(D)$  и  $1 < \nu(u) \leq k$ , то существует  $N_{\nu(u)}$  возможностей раскрасить эту вершину. Пусть  $\nu(u) = 0$ . Вообще говоря, вершина  $u$  может быть раскрашена одним из  $2m$  символов  $a_\nu^\epsilon a_\nu^{-\epsilon}$ ,  $\nu=1, \dots, m, \epsilon=\pm 1$ . Однако, если ребро  $(i, u, v)$  принадлежит дереву  $D$ ,  $\nu(u) = v$ ,  $\psi(u) = x x^{-1}$ , и вершина  $v$  первая в порядке  $\tau(D)$  среди вершин смежных с  $u$  и таких, что  $u \ll v$ , то символ  $x$  не может быть обратным к первому символу слова  $\psi(v)$ . Так как вершины нулевого типа не могут быть конечными вершинами, остова канонической формы, то отсюда следует, что количество вариантов раскраски такой вершины не больше  $2m-1$ . Следовательно, если блочное дерево состоит из  $p_0, p_1, \dots, p_k$  вершин  $0$ -го  $\dots$ ,  $k$ -го типов, то это дерево может быть остовом не более чем

$(2m-1)^{p_0} N_1^{p_1} \dots N_k^{p_k}$  канонических форм. Итак, коэффициенты ряда

$\phi((2m-1)x_0^2, N_1 x_1^{t_1}, \dots, N_k x_k^{t_k})$  мажорируют сверху коэффициенты пере-

числяющего ряда  $\tilde{\Phi}(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$  ч.т.д.

С этого момента мы будем предполагать, что число  $\lambda$  из условия 3) параграфа 5 рационально:  $\lambda = \frac{\kappa}{S} < \frac{1}{6}$ . (Очевидно, что это предположение не уменьшает общности наших рассуждений).

ЛЕММА 3.9: Пусть  $H(x) = \sum_{n=0}^{\infty} |H_n| x^n$  - производящая функция нормального делителя  $H$ , порожденного множеством  $M_0$  определяющих слов группы  $G$ . Тогда радиус сходимости ряда  $H(x)$  не меньше радиуса сходимости ряда  $\Phi((2m-1)x^2, N_1 x^{(1-\epsilon)\lambda t_1}, \dots, N_k x^{(1-\epsilon)\lambda t_k})$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Ранее было доказано, что коэффициенты ряда  $\Phi((2m-1)x^2, N_1 x^{t_1}, \dots, N_k x^{t_k})$  мажорируют соответствующие коэффициенты перечисляющего ряда  $\tilde{\Phi}(x_0^{t_0}, \dots, x_k^{t_k})$

весов канонических форм. Пусть  $W$  - непустое несократимое слово,

$W=1$ ,  $\partial(W) = A$ . Напомним, что длиной канонической формы

$Q(W)$  называется длина слова  $\theta(Q(W))$ . Пусть  $\eta(Q) =$

$= x_0^{t_0} \dots x_k^{t_k}$ . Покажем, что  $\partial(\theta(Q(W))) - \partial(W) < \epsilon \lambda \sum_s t_s l_s$ . Действительно,

приведем слово  $\theta(Q(W))$  к слову  $W$  при помощи вписывания и вычеркивания слов вида  $a_s^{\epsilon} a_s^{-\epsilon}$  в последовательности,

обратной к той, которая проводилась при построении канонической

формы. Так как при этом, из каждого определяющего слова  $R$  можно

удалить не более  $3 \lambda(R)$  символов, а при каждом вычеркивании один

из символов слова  $a_s^{\epsilon} a_s^{-\epsilon}$  обязательно принадлежит к некоторому

определяющему слову, то число удаленных символов из слова  $\theta(Q(W))$

не превосходит  $\epsilon \lambda \sum_s t_s l_s$ .

Пусть

$$\Phi((2m-1)x^2, N_1 x^{(1-\epsilon)\lambda t_1}, \dots, N_k x^{(1-\epsilon)\lambda t_k}) = \sum_{p=0}^{S-1} \sum_{n=0}^{\infty} f_{n,p} x^{n + \frac{p}{S}} = \Psi^*(x)$$

$$\bar{\phi}(x) = \sum_{q=0}^{s-1} \left[ \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{j=0}^n f_{j,q} \right] x^{n+\frac{q}{s}} = \frac{1}{1-x} \sum_{q=0}^{s-1} \sum_{n=0}^{\infty} f_{n,q} x^{n+\frac{q}{s}}$$

Так как радиус сходимости ряда  $\phi^*(x)$  не превосходит

1, то он совпадает с радиусом сходимости  $\bar{\phi}(x)$ . Пусть

$$W=1, \partial(W)=n \text{ и } \eta(Q(W)) = x_0^{t_0 i_0} \dots x_k^{t_k i_k}$$

В силу того, что соответствие  $W \rightarrow Q(W)$  взаимно однозначно,

$$x_0^{t_0 i_0} x_1^{(1-\epsilon_1)t_1 i_1} \dots x_k^{(1-\epsilon_k)t_k i_k} = x_0^{i_0 t_0 + (1-\epsilon_1)\sum_s t_s i_s}$$

и

$$i_0 t_0 + (1-\epsilon_1)\sum_s t_s i_s \leq \partial(W) = n, \text{ получаем}$$

$$|H_n| \leq \sum_{j=0}^n \sum_{p=0}^{s-1} f_{j,p}$$

Следовательно радиус сходимости ряда  $H(x)$  не меньше радиуса сходимости ряда  $\bar{\phi}(x)$ , а значит и радиуса сходимости ряда

$$\sum_{n=0}^{\infty} \sum_{p=0}^{s-1} f_{n,p} x^{n+\frac{p}{s}}$$

. Лемма доказана.

ЛЕММА 3.10. Если существуют такие константы  $\epsilon$  и  $\sigma$ , что

$N_i(t_i) < \epsilon t_i^\sigma$ , то радиус сходимости ряда

$$F(x) = \phi((2m-1)x^2, N_1(t_1)x^{(1-\epsilon_1)t_1}, \dots, N_k(t_k)x^{(1-\epsilon_k)t_k}) \quad (3.11)$$

стремится к  $1/\sqrt{2m-1}$  при  $t_1, \dots, t_k \rightarrow \infty$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Функция  $F(x)$  определяется как аналитический в нуле корень уравнения

$$\sum_{s=1}^k N_s(t_s)x^{(1-\epsilon_s)t_s} F^{t_s} + (2m-1)x^2 F^2 - [(2m-1)x+1]F+1=0$$

удовлетворяющий условию  $F(0)=1$ . Ряд  $F(x)$  имеет неотрицательные коэффициенты при степенях  $x$ . Следовательно, при оценке радиуса сходимости необходимо учитывать наименьшую положительную особенность  $\sum$  функции  $F(x)$ , причем так как показатель

роста нормального делителя группы  $F_m$  больше  $\sqrt{2m-1}$ , можно считать, что  $\Sigma < 1/\sqrt{2m-1}$ . Множество положительных особых точек функции  $F(x)$  находится среди положительных решений  $x_0$  системы уравнений

$$\begin{cases} F_1(x, \mu) = \sum_{s=1}^K N_s(t_s) x^{(1-\lambda)t_s} \mu^{t_s} + (2\mu-1)x^2 \mu^2 - [(2m-1)x^2+1]\mu+1=0 \\ F_2(x, \mu) = \sum_{s=1}^K t_s N_s(t_s) x^{(1-\lambda)t_s} \mu^{t_s-1} + 2(2m-1)x^2 \mu - (2m-1)x^2-1=0 \end{cases} \quad (3.12)$$

Наряду с системой (3.12) рассмотрим систему уравнений

$$\begin{cases} (2m-1)x^2 \mu^2 - [(2m-1)x^2+1]\mu+1=0 \\ 2(2m-1)x^2 \mu - (2m-1)x^2-1=0 \end{cases} \quad (3.13)$$

Точка  $(\frac{1}{\sqrt{2m-1}}, 1)$  - единственное положительное решение этой системы.

Покажем, что все решения системы (3.12), принадлежащие полосе

$$Q = \{0 < x < \frac{1}{\sqrt{2m-1}}, 0 < \mu\}$$

стремятся к решению  $(\frac{1}{\sqrt{2m-1}}, 1)$

при  $t_1, \dots, t_k \rightarrow \infty$ . Первое уравнение системы (3.13) определяет в плоскости переменных  $x, \mu$  прямую  $\mu=1$  и квадратичную гиперболу

$$\mu = \frac{1}{(2m-1)x^2}$$

Обозначим через  $\Gamma_1$  и  $\Gamma_2$  сужения этих

кривых на область  $Q$ . Второе уравнение системы (3.13) определяет в плоскости  $(x, \mu)$  квадратичную гиперболу

$$\mu = \frac{(2m-1)x^2+1}{2(2m-1)x^2}$$

сужение которой на область  $Q$  мы обозначим через  $\Gamma_3$ . Функция

$F_1(x, \mu)$  выпукла по  $\mu$  при  $\mu > 0$ , а  $F_2(x, \mu)$  монотонно возрастает по  $\mu > 0$  при фиксированном  $x$ . Следовательно,

уравнение  $F_1(x, \mu) = 0$  определяет две кривые  $\tilde{\Gamma}_1, \tilde{\Gamma}_2$  в области  $Q$ , являющиеся решениями этого уравнения, а уравнение

$F_2(x, \mu) = 0$  определяет кривую  $\tilde{\Gamma}_3$ . Пусть  $x_0$  фиксировано

$$(0 < x_0 < \frac{1}{\sqrt{2m-1}}) \text{ и } \mu \in [1, \mu_0] \text{ , где } \mu_0 x_0^{(1-\lambda)} < 1$$



Так как

$$K(x, \mu) = \sum_{s=1}^n N_s(t_s) x^{(1-\epsilon_s)t_s} \mu^{t_s} \xrightarrow{\min t_i \rightarrow \infty} 0$$

в силу того, что  $N_s(t_s) < e t_s^\epsilon$  и  $x_0 \mu < 1$ , то меньший корень  $\mu(x_0)$  уравнения  $F_1(x, \mu)$  стремится к 1 при  $\max t_i \rightarrow \infty$  равномерно по  $x$ ,  $0 < x < \frac{1}{\sqrt{2m-1}}$ , причем  $\mu(x_0) \rightarrow 1$

при  $x_0 \rightarrow 0$ . Следовательно  $\mu(x) = F(x)$ .

Сравним между собой решения уравнений

$$2(2m-1)x^2\mu(x) - (2m-1)x^2 - 1 = 0$$

$$F_2(x, \mu) = \sum_{s=1}^k t_s N_s(t_s) x^{(1-\epsilon_s)t_s} \mu^{t_s-1} + 2(2m-1)x^2\mu - (2m-1)x^2 - 1 = 0$$

Обозначим через  $I(x_0)$ , значение  $F_2(x, \mu)$  в точке  $(x_0, \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2})$ .

$$I(x_0) = F_2(x_0, \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2}) = \sum_{s=1}^k t_s N_s(t_s) x_0^{(1-\epsilon_s)t_s} \left[ \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2} \right]^{t_s-1}$$

а через  $R(x_0)$  значение  $\frac{\partial(F_2(x, \mu))}{\partial \mu}$  в той же точке

$$R(x_0) = \sum_{s=1}^k t_s(t_s-1) N_s(t_s) x_0^{(1-\epsilon_s)t_s} \left[ \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2} \right]^{t_s-2}$$

Так как  $0 < \sum_{s=1}^k t_s N_s(t_s) x^\mu$  при  $x > 0, \mu > 0$ , то кривая

$\tilde{\Gamma}_3$  находится не выше кривой  $\Gamma_3$ . Пусть  $(x_0, \mu_0) \in \tilde{\Gamma}_3$ . Срав-

ним между собой числа  $\mu_0$  и  $\frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2}$ .

Так как производная  $\frac{\partial F_2(\mu, x)}{\partial \mu}$  с ростом  $\mu, (\mu > 0)$  возрастает,

то

$$0 < \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2} - \mu_0 < \frac{I(x_0)}{R(x_0)} \leq \frac{1}{\min(t_i-1)} \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2}$$

Нами установлено, что кривая  $\tilde{\Gamma}_3$  попадает в  $\frac{1}{\min(t_i-1)} \frac{(2m-1)x_0^2+1}{2(2m-1)x_0^2}$ .

окрестность квадратичной гиперболы  $\mu = \frac{(2m-1)x^2 + 1}{2(2m-1)x^2}$ . Ранее мы показали, что при  $t_1, \dots, t_k \rightarrow \infty$  кривая  $\tilde{\Gamma}_1$  стремится к кривой  $\{0 < x < \frac{1}{\sqrt{2m-1}}, \mu = 1\}$ . Отсюда следует, что все точки пересечения кривых  $\tilde{\Gamma}_1, \tilde{\Gamma}_3$  (а они являются решениями систем (3.12)) стремятся к точке  $(\frac{1}{\sqrt{2m-1}}, 1)$  ч.т.д.

Завершим доказательство теоремы 3.1. Пусть множество  $M_0$  состоит из  $\gamma_1$  слов длины  $t_1, \dots, \gamma_k$  слов длины  $t_k, \sum \gamma_j < N$ . Если  $N_j$  - число слов длины  $t_1, \dots, N_k$  - число слов длины  $t_k$  в множестве слов  $M$ , получающемся симметризацией множества  $M_0$ , то  $N_1 \leq 2\gamma_1 t_1, \dots, N_k \leq 2\gamma_k t_k$ .

Следовательно в лемме 3.10 можно положить  $C = 2 \max_j \gamma_j$ ,  $\sigma = 1$ . Так как радиус сходимости  $\gamma$  ряда  $H(x)$  не меньше радиуса сходимости  $\gamma_\phi$  ряда  $\phi((2m-1)x^2, N_1 x^{(1-\sigma)t_1}, \dots, N_k x^{(1-\sigma)t_k})$ , а  $\gamma_\phi \xrightarrow{t_i \rightarrow \infty} \frac{1}{\sqrt{2m-1}}$ , то  $\frac{1}{\gamma_\phi} \geq \frac{1}{\gamma} = \alpha_H \rightarrow \sqrt{2m-1}$  ибо  $\alpha_H > \sqrt{2m-1}$ .

Теорема доказана.

СЛЕДСТВИЕ. Пусть  $\{W_i(\alpha_\mu)\}, i=1, \dots, n, \mu=1, \dots, m$  набор несократимых слов такой, что никаких два различных циклических сдвига слов из множества  $\{W_i\}$  не есть степени одного и того же слова. Тогда спектральный радиус простого блуждания на группе

$$G = \langle a_1, \dots, a_m \mid W_1^{t_1} = \dots = W_n^{t_n} = e \rangle$$

стремится к  $\frac{\sqrt{2m-1}}{m}$  при  $t_1, \dots, t_n \rightarrow \infty$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Заметим, во-первых, что можно считать определяющие слова  $W_i$  циклически некоартимыми. Покажем, что существует такое  $L$ , что если  $l_1 > L, \dots, l_n > L$ , то при сокращении слова  $W_i^{l_i} W_j^{l_j}$  поглощается менее чем  $1/6$  часть букв сло-

ва  $W_j^{t_j}$ ,  $i, j = 1, \dots, n$ . Предположим противное. Тогда существуют такие натуральные  $\alpha$  и  $\beta$ , что

$$\alpha > \frac{12 \max_{1 \leq i \leq n} \partial(W_i)}{\min_{1 \leq i \leq n} \partial(W_i)}$$

$$\beta > \frac{12 \max_{1 \leq i \leq n} \partial(W_i)}{\min_{1 \leq i \leq n} \partial(W_i)}$$

и для некоторых  $i(\alpha)$ ,  $j(\beta)$  при сокращении слова  $W_{i(\alpha)}^\alpha W_{j(\beta)}^\beta$  поглощается не менее чем  $1/6$  часть букв слова  $W_{j(\beta)}^\beta$ . Следовательно, для подходящих  $t$  и  $\tau$  имеет место равенство

$$A^t A' \cong B^\tau B'$$

где  $A$  - некоторый циклический сдвиг слова  $W_{i(\alpha)}$ ,  $A'$  - начало слова  $A$ ,  $B$  - некоторый циклический сдвиг слова  $W_{j(\beta)}$ ,  $B'$  - начало слова  $B$  и

$$\partial(A^t A') \geq \frac{t}{6} \partial(W_{j(\beta)}^\beta) \geq \frac{\beta}{6} \partial(W_{j(\beta)}) \geq 2 \max_{1 \leq i \leq n} \partial(W_i) \geq$$

$$\geq \partial(AB)$$

Отсюда согласно пункту 2.3 § 2 главы I монографии [16] получаем, что существует такое слово  $D$ , что  $A \cong D^K$ ,  $B \cong D^S$  при некоторых  $K$  и  $S$ . Мы пришли к противоречию. Следовательно, существует такое  $L$ , что если  $l_1 > L, \dots, l_n > L$ , то множество определяющих слов группы  $G$  удовлетворяет условию теоремы 3.1. Следствие доказано.

ЗАМЕЧАНИЕ 1. Мы доказали теорему 3.1 в предположении, что множество  $M_0$  определяющих слов группы  $G$  после симметризации удовлетворяет условию 3) параграфа I. Нетрудно видеть, что все проведенные рассуждения проходят если класс групп  $\mathcal{E}_\lambda(a_1, \dots, a_m)$  заменить классом групп  $\mathcal{E}_\lambda(a_1, \dots, a_m)$ , множество определяющих слов которых после симметризации удовлетворяет условиям 3), 4). § 5.

ЗАМЕЧАНИЕ 2. Ограничения на класс рассматриваемых групп типа условий 3) или 3'), 4) существенны. Действительно, рассмотрим группу

$$G_n = \langle a, b \mid a^{-1} b a = b^n \rangle$$

группа  $G_n$  является разрешимой (а, следовательно, и аменабельной) при любом натуральном  $n$ . Значит спектральный радиус простого блуждания на этой группе равен 1, вопреки тому, что длина определяющего слова группы  $G_n$  неограниченно растет с ростом  $n$ . Очевидно, что группа  $G_n$  не входит в рассматриваемый класс ни при каком  $n$ .

Г Л А В А 4

КРИТЕРИИ СУЩЕСТВОВАНИЯ БАНАХОВОГО СРЕДНЕГО

§ I. О гипотезе фон Неймана для однородных пространств

Пусть  $G$  - группа, действующая как группа преобразований на множестве  $S$ , так что  $g_1 g_2(x) = g_1(g_2(x))$  и  $e(x) = x$  ( $e$  - единица в  $G$ ). нас будет интересовать вопрос о существовании конечно-аддитивных  $G$ -инвариантных мер,  $\mu: \Omega(S) \rightarrow [0, +\infty]$  ( $\Omega(S)$  - алгебра всех подмножеств  $S$ ), таких, что  $\mu(A) = 1$  для некоторого непустого множества  $A$ . Мы будем говорить о таких мерах, как об инвариантных мерах для тройки  $(G, S, A)$ .

Действие  $G$  на  $S$  называется свободным, если для всякого  $s \in S$  из равенства  $g(s) = s$  следует, что  $g = e$ . Определим ограниченное множество в  $S$  как множество, которое содержится в объединении конечного числа множеств вида  $gA$ . Положим

$X = \{f \in B(S): \text{supp}(f) \text{ ограничен}\}$ , где  $B(S)$  - пространство ограниченных комплекснозначных функций на  $G$ , снабженное нормой  $\|f\|_\infty = \sup_{s \in S} |f(s)|$ . Функционал  $m$  определенный на  $G$ -инвариантном подпространстве пространства  $B(S)$  называется инвариантным если  $m\{f(gx)\} = m\{f(x)\}$  для всех  $g \in G, x \in S$ .

**ПРЕДЛОЖЕНИЕ. [7].** Для того, чтобы существовала инвариантная мера для  $(G, S, A)$ , необходимо и достаточно, чтобы существовал неотрицательный  $G$ -инвариантный функционал  $m$  на  $X$  - такой что  $m\{\chi_A\} = 1$ , ( $\chi_A$  - характеристическая функция множества  $A$ ).

Пусть  $G$  - действует на себе сдвигами (например левыми). Напомним, что если для системы  $(G, G, G)$  инвариантная мера существует, то группа  $G$  называется аменабельной, а соответствующий линейный функционал  $m$  называется левоинвариантным средним.

Простейшим примером неамenable группы служит свободная группа с двумя образующими. Фон Нейман высказал гипотезу: для того, чтобы счетная группа  $G$  была amenable, необходимо и достаточно, чтобы она не содержала свободную группу с двумя образующими.

В данной работе будет опровергнут вариант этой гипотезы: для системы  $(G, S, A)$  не существует инвариантной меры тогда и только тогда, когда группа  $G$  содержит свободную подгруппу с двумя образующими, действующую на  $S$  свободно. Для  $S=G$  эта гипотеза превращается в гипотезу фон Неймана.

Пусть группа  $G$ , действующая транзитивно на множестве  $S$ , порождена конечным числом образующих  $a_1, \dots, a_m$ . Обозначим через  $P(G)$  множество неотрицательных функций  $\varphi$  на  $G$  таких, что 1)  $\sum_{g \in G} \varphi(g) = 1$ , 2)  $\varphi(g) = \varphi(g^{-1})$ . По функции  $\varphi \in P(G)$  построим марковскую цепь на множестве  $S$  следующим образом: вероятность перехода из элемента  $x$  в элемент  $gx$  за один шаг положим равной  $\varphi(g)$ . Самосопряженный оператор

$T_\varphi: \ell_2(S) \rightarrow \ell_2(S)$ , действующий по формуле

$$(T_\varphi f)(x) = \sum_{s \in S} f(s) \varphi(s^{-1}x) \quad (I.1)$$

имеет спектр, лежащий на отрезке  $[-1, 1]$ , а его спектральный радиус  $\chi(T_\varphi)$ , как показано в [3], может быть вычислен по формуле

$$\chi(T_\varphi) = \lim_{n \rightarrow \infty} \left\{ P_{\xi\xi}^{(n)} \right\}^{\frac{1}{n}} \quad (I.2)$$

где  $P_{\xi\xi}^{(n)}$  — вероятность возвращения в точку  $\xi$  на  $n$ -ом шаге, ( $\chi(T_\varphi)$  не зависит от выбора точки  $\xi$ ). В дальнейшем нам потребуется следующий результат.

**ТЕОРЕМА I.1.** Если для системы  $(G, S, S)$  существует инвариантная мера, то для любой функции  $\varphi \in P(G)$

$$\chi(T_p) = 1$$

Обратно, если существует функция  $\varphi \in P(G)$  носитель которой порождает группу  $G$  и  $\chi(T_p) = 1$ , то для системы  $(G, S, S)$  существует инвариантная мера.

Доказательство этой теоремы мы проводим следуя Кестену [2], рассмотревшему случай тройки  $(G, G, G)$ . При этом мы основываемся на критерии типа условия Фелнера, существования инвариантной меры для тройки  $(G, S, A)$  доказанном Розенблатом [18].

Пусть  $F_m$  - свободная группа ранга  $m$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$  - множество её образующих.

ТЕОРЕМА 1.2. (I) Для произвольной группы  $H \subset F_m$  существует константа  $C = C(H, \{\alpha_i\})$  такая, что

$$|H_n| \leq C \alpha_H^n$$

(II) Пусть  $H^i$  - возрастающая последовательность подгрупп группы  $F_m$ . Тогда существует константа  $K$  такая, что

$$i=1, 2, \dots, n=1, 2, \dots \quad |H_n^i| \leq K \alpha_{H^i}^n$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть  $W$  - слово в символах  $\alpha_i^{\epsilon}$ ,  $\epsilon = \pm 1$ . Через  $\theta(W)$  обозначим слово, получающееся из слова  $W$  путем всех возможных сокращений в слове  $W$ , а через  $\zeta(W)$  - слово, состоящее из первой и последней буквы слова  $W$ . Длину слова  $W$  мы обозначим  $\partial(W)$ . Если  $W$  и  $\zeta(W)$  несократимые слова, то слово  $W$  называется циклически несократимым. Если существует константа  $C$  такая, что

$$|H_n| \leq C \alpha^n$$

и  $\alpha > 1$ , то для группы  $gHg^{-1}$ , где  $g \in F_m$

$$|(gHg^{-1})_n| \leq C \frac{\alpha^{2\partial(g)+1}}{\alpha-1} \alpha^n$$

Действительно, если  $W$  - слово в  $\alpha$  - символах, то

$$|\partial(W) - \partial(\theta(gWg^{-1}))| \leq 2\partial(g)$$

Так как отображение  $h \rightarrow ghg^{-1}$  есть автоморфизм группы  $F_m$ , то

$$|(gHg^{-1})_n| \leq \sum_{i=0}^{n+2\partial(g)} |H_i| \leq C \sum_{i=0}^{n+2\partial(g)} \alpha^i < C \frac{\alpha^{2\partial(g)+1}}{\alpha-1} \alpha^n$$

Следовательно, доказать первое утверждение теоремы I.2 для группы  $H$  все равно, что доказать это утверждение для группы  $gHg^{-1}$ , а доказать второе утверждение для последовательности вложенных групп  $H^i$ , все равно, что доказать это утверждение для последовательности групп  $gH^i g^{-1}$ .

Построим отображение

$$\varphi: H_n \times H_m \rightarrow \bigcup_{i=-2M}^{2M} H_{n+m+i}$$

где  $M$  некоторое натуральное число, зависящее только от группы  $H$ . Предположим, что существуют два элемента  $U, V$  такие, что

а)  $U$  и  $V$  циклически несократимы,

б) слово  $U^\varepsilon$ ,  $\varepsilon = \pm 1$  не есть конец или начало слова

$V^\eta$ ,  $\eta = \pm 1$ , слово  $V^\varepsilon$ ,  $\varepsilon = \pm 1$  не есть конец или начало слова  $U^\eta$ ,  $\eta = \pm 1$ . Положим  $M = \max(\partial(U), \partial(V))$

Если  $g \in H_n, f \in H_m$  и  $\partial(g) + \partial(f) - \partial(gf) \leq 2M$ , то

$$\varphi(g, f) = \theta(gf) \in \bigcup_{i=-2M}^{2M} H_{n+m+i}$$

При таком отображении, которое определено на части множества  $H_n \times H_m$  в элемент  $h$  переходит не более, чем  $2M(2m-1)^M$  элементов. Предположим, теперь, что  $\partial(g) + \partial(f) - \partial(gf) > 2M$ .

Тогда, в одном из слов  $g u^\varepsilon f, g v^\eta f$ ,  $\varepsilon, \eta = \pm 1$  после всех воз-



можных сокращений останется хотя бы один символ слова  $u^\varepsilon$  или  $v^\varepsilon$ . Например, если в слове  $\theta(gu^\varepsilon f)$  остался хотя бы один символ  $u^\varepsilon$ , положим  $\varphi(g, f) = \theta(gu^\varepsilon f)$ . Аналогично определим отображение  $\varphi$  на остальных парах  $(g, f)$ .

Заметим, что при этом

$$\varphi(g, f) \in \bigcup_{i=-M}^M H_{n+m+i}$$

а в элемент  $h$  при отображении  $\varphi$  переходит не более чем  $2M(2m-1)^M$  элементов. Из свойств построенного отображения вытекает, что

$$|H_n \cap H_m| \leq 4M(2m-1)^M \sum_{i=-M}^M |H_{n+m+i}| = N \sum_{i=-M}^M |H_{n+m+i}|$$

где  $N = 4M(2m-1)^M$ . Предположим, что группа  $H$  не обладает свойствами а) и б). Тогда возможны следующие случаи.

I) Группа  $H$  порождена циклически несократимым словом  $W$  и некоторым непустым множеством  $\{V_i\}$  циклически сократимых слов, причем у группы  $H$  существуют два циклически сократимых слова  $U_1$  и  $U_2$  такие, что  $\partial(U_1) \neq \partial(U_2)$ .

В случае I) отображение  $\varphi$  строится следующим образом. Пусть  $g \in H_n$ ,  $f \in H_m$ , причем  $g$  и  $f$  циклически сократимы. Определим  $\varphi(g, f)$  как

$$\varphi(g, f) = g U_i f \in \bigcup_{i=0}^M H_{n+m+i}$$

где  $M = \max(\partial(U_1), \partial(U_2))$ , а  $i$  подобрано таким образом, чтобы слово  $g U_i f$  было несократимым. Если же хотя бы одно из слов  $g$  и  $f$  циклически несократимо,  $\varphi(g, f)$  определим следующим образом

$$\varphi(g, f) = g^\varepsilon f^\varepsilon$$

где числа  $\varepsilon, \eta = \pm 1$  подобраны таким образом, чтобы слово  $g^\varepsilon f^\eta$  было несократимым.

2) Группа  $H$  порождена циклически несократимым словом  $W$  и некоторым непустым множеством  $\{v_i\}$  циклически сократимых слов, причем у группы  $H$  не существует двух циклически сократимых слов  $U_1$  и  $U_2$  таких, что  $\sigma(U_1) \neq \sigma(U_2)$ .

Будем считать, что множество  $\{W, V_1, V_2, \dots\}$  образующих группы  $H$  является нильсеновским. Отображение  $\varphi$  в этом случае строится следующим образом. Пусть  $g \in H_n, f \in H_m$ . Если  $g$  и  $f$  циклически сократимы, то в силу свойств нильсеновского множества образующих, при сокращении одного из слов  $gWf, gW^{-1}f$  от  $W$  - слова останется хотя бы один символ, (разложение элементов  $g$  и  $f$  по нильсеновским образующим не может быть таким, чтобы разложение слова  $g$  кончалось на  $W^\eta$ , а разложение слова  $f$  начиналось на  $W^{-\eta}$ ,  $\eta = \pm 1$ ).  $\varphi(g, f)$  определим как

$$\varphi(g, f) = gW^\varepsilon f \in \bigcup_{i=-\partial(W)}^{\partial(W)} H_{n+m+i}$$

где число  $\varepsilon = \pm 1$  подобрано подходящим образом. Если же одно из слов  $g$  и  $f$  циклически сократимо, то как и в предыдущем случае, положим  $\varphi(g, f) = g^\varepsilon f^\eta$ , где числа  $\varepsilon, \eta = \pm 1$  подобраны таким образом, чтобы слово  $g^\varepsilon f^\eta$  было несократимым.

3) Все слова группы  $H$  циклически сократимы, но при этом есть два слова  $W_1, W_2 \in H$  такие, что  $\sigma(W_1) \neq \sigma(W_2)$ .

Отображение  $\varphi$  строится следующим образом. Если  $g \in H_n, f \in H_m$ , то

$$\varphi(g, f) = gW_i f \in \bigcup_{i=0}^M H_{n+m+i}$$

где  $M = \max(\partial(W_1), \partial(W_2))$ , а  $i = 1, 2$  подобрано таким образом, чтобы слово  $gW_i f$  было несократимым.

4) Группа  $H$  порождена несократимым словом  $W$ . Тогда  $H_n$  состоит не более чем из двух элементов и  $\alpha_H = 1$ .

5) Все элементы группы  $H$  циклически сократимы, но  $\sigma(W)$  одно и то же для всех  $W \in H$ .

Этот случай сводится к предыдущим переходом от группы  $H$  к группе  $gHg^{-1}$  где элемент  $g \in F_m$  подобран таким образом, чтобы группа  $gHg^{-1}$  не удовлетворяла условию 5.

Итак, нами установлено, что для произвольной подгруппы  $H$  группы  $F_m$  существуют константы  $N, T$ , зависящие от группы  $H$ , такие, что

$$|H_n| |H_m| \leq N \sum_{i=-T}^T |H_{n+m+i}|$$

Предположим теперь, что для всякого  $c$  существует  $n$  такое, что  $|H_n| \geq c \alpha_H^n$ . Тогда

$$N \sum_{i_1=-T}^T |H_{2n+i_1}| \geq |H_n|^2 \geq c^2 \alpha_H^{2n}$$

$$N^3 \sum_{i_1=-T}^T \sum_{i_2=-T}^T |H_{2(2n+i_1)+i_2}| \geq N^2 \sum_{i_1=-T}^T |H_{2n+i_1}|^2$$

$$\geq \frac{1}{2T} \left( N \sum_{i_1=-T}^T |H_{2n+i_1}| \right)^2 \geq \frac{c^4 \alpha_H^{4n}}{2T}$$

$$N^{2p+1} \sum_{i_1=-T}^T \sum_{i_2=-T}^T \dots \sum_{i_p=-T}^T |H_{2(2 \dots (2n+i_1)+i_2)+\dots+i_p}| \geq$$

$$\geq \frac{c^{2^p} \alpha_H^{2^p n}}{(2T)^{p-1}}$$