

АКАДЕМИЯ НАУК СССР
СИБИРСКОЕ ОТДЕЛЕНИЕ
ИНСТИТУТ МАТЕМАТИКИ

АЛГЕБРА И ЛОГИКА

СЕМИНАР

ТОМ 3
ВЫПУСК I

НОВОСИБИРСК
1964

*Восстановлено
и без названия.
Юрид*

ЭЛЕМЕНТАРНЫЕ СВОЙСТВА УПОРЯДОЧЕННЫХ
АБЕЛЕВЫХ ГРУПП

Ю.Ш.Гуревич

В работе устанавливается классификация упорядоченных абелевых групп по элементарным свойствам.

Доказывается, что элементарная теория упорядоченных абелевых групп разрешима в том и только том случае, если разрешима элементарная теория упорядоченных множеств. Отсюда, если учесть анонсированную в [1] теорему о разрешимости элементарной теории упорядоченных множеств, следует разрешимость элементарной теории упорядоченных абелевых групп.

§ I. Некоторые обозначения и определения

1.1. Пусть σ - сигнатура; $\Phi(\sigma)$ - множество, не содержащих свободных переменных формул УИП сигнатуры σ ; $\Phi_n(\sigma)$ - множество формул из $\Phi(\sigma)$, имеющих в префиксной форме не более n кванторов. Если \mathcal{M} - модель σ , то $\Phi(\mathcal{M})$ есть множество формул из $\Phi(\sigma)$, истинных на \mathcal{M} . По определению $\Phi_n(\mathcal{M}) = \Phi(\mathcal{M}) \cap \Phi_n(\sigma)$. Если \mathcal{K} - класс моделей σ , то $\Phi(\mathcal{K}) = \bigcap_{\mathcal{M} \in \mathcal{K}} \Phi(\mathcal{M})$. $\Phi(\mathcal{K})$ называется элементарной теорией класса.

1.2. Предикат $P(x_1, \dots, x_n)$ называется формульным в классе \mathcal{K} моделей сигнатуры σ , если существует такая формула $\mathcal{O}(x_1, \dots, x_n)$ УИП сигнатуры σ , что во всех моделях класса \mathcal{K} $P(x_1, \dots, x_n) = \mathcal{O}(x_1, \dots, x_n)$. В случае $n=0$ получаем определение формульного высказывания.

Пусть $\tau = (Q, R, \dots)$ есть множество формульных в классе \mathcal{K} моделей сигнатуры σ предикатов. И пусть $\mathcal{M} \in \mathcal{K}$.

$|M|$ обозначает множество элементов модели M . Так как предикаты Q, R, \dots формульны, то их значения в $|M|$ определены. Через $\langle |M|, \tau \rangle = \langle |M|, Q, R, \dots \rangle$ будем обозначать соответствующую модель сигнатуры τ . В частности, $M = \langle |M|, \sigma \rangle$. Пусть, кроме того, P - унарный формульный в классе \mathcal{K} предикат. $\langle |M|, \tau \rangle^P$ есть, по определению, подмодель $\langle |M|, \tau \rangle$, содержащая те и только те элементы $|M|$, которые удовлетворяют P .

1.3. Следующие выражения мы будем употреблять как синонимы:

1. Элементарная теория класса \mathcal{K} разрешима.
2. $\Phi(\mathcal{K})$ разрешима.
3. \mathcal{K} - разрешимый класс.

1.4. ρ_i обозначает в порядке возрастания i -ое простое число.

Пусть s - положительное целое число, $\ell(s)$ есть номер наибольшего простого числа, делящего s , $(s)_i$ есть показатель наибольшей степени числа ρ_i , делящей s , $\pi(s)$ есть множество простых делителей числа s .

1.5. Вместо "выигрышная стратегия", "упорядоченное множество", "упорядоченная абелева группа" будем коротко писать в.с., у.м., у.а.г., соответственно.

1.6. Упорядоченность везде будет обозначать линейную упорядоченность.

§ 2. $\Gamma_n(m_1, m_2)$

Ниже излагаются, следуя [2], условия для равенства $\Phi_n(m_1) = \Phi_n(m_2)$. Аналогичные условия на языке отображений были независимо получены А.Д.Таймановым [3].

Пусть m_1, m_2 - модели σ . $\Gamma_n(m_1, m_2)$ есть игра, в которую играют два игрока: I и II . Игроки по очереди делают ходы. Начинает I . На k -ом ($k=1, \dots, n$) ходу он выбирает сначала число ℓ_k , равное 1 или 2. Затем в модели m_{ℓ_k} он выбирает элемент $a_k^{\ell_k}$. II на k -ом ходу в $m_{3-\ell_k}$ выбирает элемент $a_k^{3-\ell_k}$. После n ходов получается соответствие:

$$\begin{array}{ccc} a_1^1 & \longrightarrow & a_1^2 \\ \dots & & \dots \\ a_n^1 & \longrightarrow & a_n^2 \end{array} \quad (*)$$

Если (*) есть изоморфизм, то выиграл II . В противном случае выиграл I .

ЛЕММА 1. Если $\bar{\Gamma}$ имеет в $\Gamma_n(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$ в. с., то $\Phi_n(\mathcal{M}_1) = \Phi_n(\mathcal{M}_2)$.

Пусть теперь σ конечна и $t = t(\sigma)$ есть такое положительное целое число, что $(t)_i$ есть число i -арных предикатов σ .

ЛЕММА 2. Существует такая примитивно рекурсивная функция $N = N(t(\sigma), n)$, что если $\Phi_{N(t(\sigma), n)}(\mathcal{M}_1) = \Phi_{N(t(\sigma), n)}(\mathcal{M}_2)$, то $\bar{\Gamma}$ имеет в. с. в $\Gamma_n(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$.

Мы будем использовать также игру $\Gamma_{(n_1, \dots, n_e)}(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$, которая отличается от $\Gamma_e(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$ лишь тем, что на k -ом ходу игроки выбирают по n_k элементов, но не обязательно по одному. Очевидна

ЛЕММА 3. Пусть $n = n_1 + \dots + n_e$. Если $\bar{\Gamma}$ имеет в. с. в $\Gamma_n(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$, то он имеет в. с. и в $\Gamma_{(n_1, \dots, n_e)}(\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2)$.

§ 3. m - цепи

3.1. Пусть m - положительное целое число, или ω , а τ_m - сигнатура, содержащая бинарный предикат $x < y$ и унарные предикаты $|x| = k$, $1 \leq k < m$.

- $x \leq y$ есть сокращение $\neg(y < x)$,
- $x \asymp y$ есть сокращение $\neg(x < y) \& \neg(y < x)$,
- $|x| \neq k$ есть сокращение $\neg(|x| = k)$.

В случае $x < y$ мы будем говорить, что x предшествует y . В случае $|x| = k$ мы будем говорить, что норма x равна k .

\mathcal{T}_m есть класс моделей сигнатуры τ_m , удовлетворяющих следующим аксиомам (кванторы всеобщности, предшествующие всем другим формальным символам, здесь и далее в подобных случаях опускаются):

- (3.1.1) $x \asymp x$.
- (3.1.2) $x \asymp y \rightarrow y \asymp x$.
- (3.1.3) $x \asymp y \& y \asymp z \rightarrow x \asymp z$.
- (3.1.4) $x_1 \asymp x_2 \& y_1 \asymp y_2 \& x_1 < y_1 \rightarrow x_2 < y_2$.
- (3.1.5) $x \asymp y \& |x| = k \rightarrow |y| = k, 1 \leq k < m$.
- (3.2.1) $x < y \rightarrow \neg(y < x)$.

$$(3.2.2) \quad x < y \ \& \ y < z \rightarrow x < z.$$

$$(3.3.1) \quad |x| = i \rightarrow |x| \neq j, \quad i \neq j, \quad 1 \leq i, j < m.$$

Модели класса T_m будем называть m -цепями. Таким образом, если не различать элементы, связанные знаком \approx , то m -цепь есть у.м., элементы которого могут не иметь никакой нормы и могут иметь одну единственную норму; нормами служат положительные целые числа, меньшие m ; никакой связи между порядком и нормами не предполагается. T_1 есть просто класс у.м.

Легко видеть, что

$$\Phi(T_m) = \Phi(T_\omega) \cap \Phi(\tau_m).$$

Мы будем употреблять для сокращения записи также предикат $|x| = 0$. $|x| = 0$ будет означать, что элемент x не имеет никакой (положительной) нормы. В случае конечного m $|x| = 0$ есть сокращение $|x| \neq 1 \ \& \ \dots \ \& \ |x| \neq (m-1)$. Предикат $|x| = 0$ не входит ни в τ_m , ни в формулы из $\Phi(T_m)$.

3.2. ЛЕММА 4. Если

1. \mathcal{K} - разрешимый класс моделей сигнатуры σ ;
2. $\tau = (a_1, a_2, \dots)$ - множество формульных в \mathcal{K} предикатов, a_1, a_2, \dots - соответствующие формулы УИП сигнатуры σ ;
3. P - унарный формульный в \mathcal{K} предикат;
4. L - такой класс моделей сигнатуры τ , что: а) для всякой $m \in \mathcal{K}$ $\langle m, \tau \rangle \in L$ и б) для всякой $\mathcal{M} \in L$ найдется такая $m \in \mathcal{K}$, что $\langle m, \tau \rangle^P \cong \mathcal{M}$, то $\Phi(L)$ разрешима.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $\mathcal{M} \in \Phi(\tau)$. Заменим в \mathcal{M} предикаты a_i формулами a_i и ограничим кванторы предикатом P . Получим формулу $\mathcal{L} \in \Phi(\sigma)$. Ясно, что $\mathcal{M} \in \Phi(L)$ равносильно $\mathcal{L} \in \Phi(\mathcal{K})$.

3.3. ЛЕММА 5. Элементарная теория ω -цепей разрешима, если разрешима элементарная теория у.м.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $S(x, y)$ есть сокращение $\neg \exists z (x < z < y) \ \& \ x < y$.

Положим

$$|x| = k^{df} \equiv \exists x_1 \dots \exists x_k \forall y [S(x, x_1) \& S(x_1, x_2) \& \dots \& \\ \& S(x_{k-1}, x_k) \& \neg S(x_k, y)], \quad 1 \leq k < \omega; \\ P(x)^{df} \equiv \neg \exists y S(y, x).$$

Воспользуемся леммой 4 с $T_1, \tau_1, T_\omega, \tau_\omega$ в качестве $k, \sigma, L, \bar{\tau}$, соответственно. Очевидно, что если $\mathfrak{M} \in T_1$, то $\langle |\mathfrak{M}|, \tau_\omega \rangle^P$ действительно ω -цепь. Пусть теперь \mathfrak{N} - ω -цепь. Элементу $x \in \mathfrak{N}$ с нормой k ($k=0, 1, \dots$) поставим в соответствие множество A_x , упорядоченное по типу $1+k+\omega^*+\omega$. Предполагаем, что $A_x = A_y$ при $x < y$ и $A_x \cap A_y = \emptyset$ - в противном случае. Продолжим частичный порядок в $\cup A_x$ до линейного, полагая при $x < y$ каждый элемент из A_x предшествующим каждому элементу из A_y . Получим у.м., которое будем называть ассоциированным с \mathfrak{N} . Это у.м., очевидно, искомое.

СЛЕДСТВИЕ. Пусть m конечно. Класс моделей \mathcal{T}_m , удовлетворяющих лишь аксиомам (3.1.1) - (3.2.2) разрешим, если разрешим класс у.м.

3.4. Пусть $\mathfrak{M}, \mathfrak{N}$ - ω -цепи, а $\mathfrak{M}', \mathfrak{N}'$ - ассоциированные с ними у.м.

ЛЕММА 6. Для $\Phi(\mathfrak{M}) = \Phi(\mathfrak{N})$ необходимо и достаточно, чтобы $\Phi(\mathfrak{M}') = \Phi(\mathfrak{N}')$.

Необходимость следует из того, что в.с. $\bar{\Pi}$ в $\Gamma_n(\mathfrak{M}', \mathfrak{N}')$ легко строится по в.с. $\bar{\Pi}$ в $\Gamma_n(\mathfrak{M}, \mathfrak{N})$.

Достаточность. Пусть $\Phi(\mathfrak{M}') = \Phi(\mathfrak{N}')$. Тогда $\Phi(\langle |\mathfrak{M}'|, \tau_\omega \rangle^P) = \Phi(\langle |\mathfrak{N}'|, \tau_\omega \rangle^P)$.

Но $\langle |\mathfrak{M}'|, \tau_\omega \rangle^P \cong \mathfrak{M}, \quad \langle |\mathfrak{N}'|, \tau_\omega \rangle^P \cong \mathfrak{N}$.

§ 4. Линейный порядок в прямых суммах циклических групп

4.1. Через σ_0 будем обозначать сигнатуру, содержащую один тернарный предикат $S(x, y, z)$. Вместо $S(x, y, z)$ будем часто писать $x + y = z$.

$x = 0$ есть сокращение $\forall y S(x, y, y)$.

$x = y$ есть сокращение $\forall z (z = 0 \rightarrow S(z, x, y))$.

$S(x, y, 0)$ есть сокращение $\forall z (z = 0 \rightarrow S(x, y, z))$.

\mathcal{K}^0 есть класс моделей сигнатуры σ_0 , удовлетворяющих аксиомам:

- (4.1.1) $x = x$.
 (4.1.2) $x = y \rightarrow y = x$.
 (4.1.3) $x = y \& y = z \rightarrow x = z$.
 (4.1.4) $x_1 = x_2 \& y_1 = y_2 \& z_1 = z_2 \& S(x_1, y_1, z_1) \rightarrow S(x_2, y_2, z_2)$.
 (4.2.1) $\exists z S(x, y, z)$.
 (4.2.2) $S(x, y, z_1) \& S(x, y, z_2) \rightarrow z_1 = z_2$.
 (4.2.3) $S(x, y, u) \& S(u, z, w_1) \& S(y, z, v) \& S(x, v, w_2) \rightarrow w_1 = w_2$.
 (4.2.4) $S(x, y, z) \rightarrow S(y, x, z)$.
 (4.2.5) $\exists x (x = 0)$.
 (4.2.6) $\exists x S(x, y, 0)$.

Таким образом, если не различать элементы, связанные знаком $=$, модель класса \mathcal{K}^0 есть абелева группа.

4.2. Пусть \mathcal{K}_{ij} есть класс абелевых групп, содержащий прямые суммы циклических групп порядка p_i^j и нулевую группу.

ЛЕММА 7. Каждый ненулевой элемент g из $G \in \mathcal{K}_{ij}$ лежит в циклическом прямом слагаемом.

СЛЕДСТВИЕ. Пусть $G \in \mathcal{K}_{ij}$, $g \in G$ и $0 \leq k \leq j$

$$p_i^k \cdot g = 0 \rightarrow p_i^{j-k} | g.$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Соответствие :

$$g^v \rightarrow h^v, \quad (I)$$

где $g^v \in G$, $h^v \in H$, $v = 1, \dots, k$; $G, H \in \mathcal{K}_{ij}$, называется правильным соответствием (элементов групп $G, H \in \mathcal{K}_{ij}$), если найдутся такие элементы $g_1, \dots, g_r \in G$ и $h_1, \dots, h_r \in H$ и такие целые числа ξ_μ^v , что $\{g_1\} + \dots + \{g_r\}$ есть прямое слагаемое G , $\{h_1\} + \dots + \{h_r\}$ есть прямое слагаемое H и $g^v = \sum \xi_\mu^v g_\mu$, $h^v = \sum \xi_\mu^v h_\mu$.

Здесь $\{g\}$ обозначает циклическую подгруппу, порожденную элементом g , а знак $+$ есть знак прямой суммы.

Наименьшее из возможных r называется рангом правильного соответствия (I).

Пусть $\alpha(G)$, где $G \in \mathcal{K}_{ij}$, есть число циклических прямых слагаемых в некотором разложении G .

Тогда $\alpha_n(G) \stackrel{\text{def}}{=} \min(\alpha(G), n)$.

ЛЕММА 8. Пусть (I) - правильное со-

ответствие ранга $\tau < n$ и $\alpha_n(G) = \alpha_n(H)$. Тогда для всякого $g \in G$ найдется такой $h \in H$, что продолжение (I) при помощи $g \rightarrow h$ есть правильное соответствие ранга $\leq \tau + 1$.

4.3. Пусть \mathcal{K}_s , где s - положительное целое число, есть класс абелевых групп, удовлетворяющих аксиоме $\forall x (sx = 0)$.

По первой теореме Прифера [4] группа $G \in \mathcal{K}_s$ может быть представлена в виде прямой суммы $G = \sum G_{ij}$, где $G_{ij} \in \mathcal{K}_{ij}$; $G_i \stackrel{\text{def}}{=} \sum_j G_{ij}$ - силовская.

Через g_i будем обозначать компоненту элемента $g \in G$ в G_i .

З а м е ч а н и е. Существует такое число ζ_i , зависящее лишь от s и i , что $g_i = \zeta_i g$. Зафиксируем для последующих ссылок для каждого s и i некоторое определенное ζ_i .

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Соответствие :

$$g^v \rightarrow h^v, \quad (2)$$

где $g^v \in G$, $h^v \in H$, $v = 1, \dots, k$; $G, H \in \mathcal{K}_s$, называется правильным соответствием (элементов групп $G, H \in \mathcal{K}_s$), если существуют такие прямые разложения $G = \sum G_{ij}$, $H = \sum H_{ij}$, где $G_{ij}, H_{ij} \in \mathcal{K}_{ij}$, что соответствие:

$$g_{ij}^v \rightarrow h_{ij}^v, \quad (2_{ij})$$

где g_{ij}^v , h_{ij}^v есть компоненты g^v , h^v в G_{ij} , H_{ij} , соответственно, $v = 1, \dots, k$, есть правильное соответствие.

Максимальный среди рангов соответствий (2_{ij}) называется рангом соответствия (2).

Пусть $G \in \mathcal{K}_s$ и $G = \sum G_{ij}$, где $G_{ij} \in \mathcal{K}_{ij}$. Положим

$$\beta_n(G) \stackrel{\text{def}}{=} \sum \alpha_n(G_{ij}) \cdot (n+1)^{(s)_1 + \dots + (s)_{i-1} + j - 1}$$

ЛЕММА 9. Пусть (2) - правильное соответствие ранга $\tau < n$ и $\beta_n(G) = \beta_n(H)$. Тогда для всякого $g \in G$ найдется такой $h \in H$, что продолжение (2) при помощи $g \rightarrow h$ есть правильное соответствие ранга $\leq (\tau + 1)$.

4.4. Пусть \mathcal{K}_s^* есть класс абелевых групп, содержащий прямые суммы циклических групп порядков $P_1^{(s)_1}, \dots, P_{e(s)}^{(s)_{e(s)}}$ и

нулевую группу.

ЛЕММА 10. Пусть $G \in \mathcal{K}_S^*$, $g \in G$ и $m|s$.
Тогда $mg=0 \rightarrow \frac{g}{m}|g$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО проводится при помощи следствия леммы 7.

4.5. Пусть ρ_1 есть сигнатура, содержащая предикаты $S(x, y, z)$ и $x < y$.

L_S есть класс таких моделей m сигнатуры ρ_1 , что:

а) $\langle |m|, S(x, y, z) \rangle \in \mathcal{K}_S^*$.

б) m удовлетворяет аксиомам (3.1.1) - (3.1.4), (3.2.1), (3.2.2) (с теми же соглашениями относительно сокращений).

в) m удовлетворяет аксиомам:

$$(4.8.1) \quad x \leq 0 \rightarrow x = 0.$$

$$(4.8.2) \quad x + y \leq \max(x, y).$$

$$(4.8.3) \quad px < y \rightarrow \exists z (pz = px \ \& \ z < y),$$

где $p \in \pi(s)$.

Без труда проверяются следующие простейшие свойства моделей класса L_S , где m - произвольное целое число, n - делитель S , $O(x)$ означает порядок элемента x в смысле теории групп.

$$1) \quad x = y \rightarrow x \times y.$$

$$2) \quad mx \leq x, \quad x_i \leq x.$$

$$3) \quad (m, s) = 1 \rightarrow mx \times x, \quad (m, O(x)) = 1 \rightarrow mx \times x, \quad -x \times x.$$

$$4) \quad x \neq y \rightarrow x + y \times \max(x, y).$$

$$5) \quad x = \max_i x_i$$

$$6) \quad mx < y \rightarrow \exists z (mz = mx \ \& \ z < y).$$

$$7) \quad D(x) \stackrel{df}{=} \langle \hat{y} (y < x), S(x, y, z) \rangle \in \mathcal{K}_S^*.$$

$$8) \quad \mathcal{E}(x) \stackrel{df}{=} \langle \hat{y} (y \leq x), S(x, y, z) \rangle \in \mathcal{K}_S.$$

$$9) \quad F(x) \stackrel{df}{=} \mathcal{E}(x) / D(x) \in \mathcal{K}_S.$$

В пунктах 7) и 9) предполагается $x \neq 0$. Дополнительно положим $D(0) = \emptyset$, $F(0) = 0$.

Пусть $G \in L_S$. Подгруппу A будем называть выпуклой, если

$$x, y \in A \ \& \ x < z < y \rightarrow z \in A.$$

Пустое множество тоже будем считать выпуклой подгруппой.

Подгруппы $D(x)$ и $\mathcal{E}(x)$ выпуклы. $D(x)$ сервантна.

$E(x) \setminus D(x)$ будем называть скачком G .

4.6. Пусть μ пробегает некоторое множество M натуральных чисел. И пусть $E_\mu^1 \setminus D_\mu^1$ есть скачок $G \in L_S$, $E_\mu^2 \setminus D_\mu^2$ есть скачок $H \in L_S$, $F_\mu^1 = E_\mu^1 / D_\mu^1$, $F_\mu^2 = E_\mu^2 / D_\mu^2$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Соответствие:

$$D_\mu^1 \longrightarrow D_\mu^2 \quad (8)$$

называется n - правильным соответствием, если:

1) $D_{\mu_1}^1 \subseteq D_{\mu_2}^1 \equiv D_{\mu_1}^2 \subseteq D_{\mu_2}^2$.

2) $\beta_n(F_{\mu_1}^1) = \beta_n(F_{\mu_2}^2)$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Соответствие:

$$g^v \longrightarrow h^v, \quad (4)$$

где $g^v \in G$, $h^v \in H$, $v=1, \dots, k$, $G, H \in L_S$, называется n - правильным соответствием, если:

1) $D(\sum \xi_\nu g^\nu) \longrightarrow D(\sum \xi_\nu h^\nu)$,

где ξ_1, \dots, ξ_k пробегают всевозможные целые числа, есть n - правильное соответствие.

2) Пусть $\sum \xi_\nu^e g^\nu, \dots, \sum \xi_\nu^e g^\nu$ - все элементы вида $\sum \xi_\nu g^\nu$, принадлежащие $E(\sum \xi_\nu^e g^\nu)$. Тогда $\sum \xi_\nu^e h^\nu, \dots, \sum \xi_\nu^e h^\nu$ - все элементы вида $\sum \xi_\nu h^\nu$, принадлежащие $E(\sum \xi_\nu^e h^\nu)$ и

$$\left. \begin{aligned} \sum \xi_\nu^e g^\nu + D(\sum \xi_\nu^e g^\nu) &\longrightarrow \sum \xi_\nu^e h^\nu + D(\sum \xi_\nu^e h^\nu) \\ \dots &\dots \\ \sum \xi_\nu^e g^\nu + D(\sum \xi_\nu^e g^\nu) &\longrightarrow \sum \xi_\nu^e g^\nu + D(\sum \xi_\nu^e h^\nu) \end{aligned} \right\} \quad (4')$$

есть правильное соответствие элементов групп

$$F(\sum \xi_\nu^e g^\nu), F(\sum \xi_\nu^e h^\nu) \in \mathcal{H}_S.$$

При этом (4') называется подсоответствием, относящимся к $D(\sum \xi_\nu^e g^\nu)$.

Рангом соответствия (4) называется максимальный среди рангов подсоответствий.

СЛЕДСТВИЕ. Пусть (4) - n -правильное соответствие и $m|s$. Тогда $m|\sum \xi_\nu g^\nu \longrightarrow m|\sum \xi_\nu h^\nu$.

В самом деле, пусть $m|\sum \xi_\nu g^\nu$. Тогда $\frac{s}{m} \sum \xi_\nu g^\nu = 0 \in E(\sum 0 \cdot g^\nu)$. Отсюда $\frac{s}{m} \cdot \sum \xi_\nu h^\nu = 0$, и в силу леммы 10 $m|\sum \xi_\nu h^\nu$.

4.7. ЛЕММА II. Дано:

0) $G, H \in L_{p^s}$, где p - простое число ;
 $\varepsilon^1 \setminus D^1$ и $\varepsilon^2 \setminus D^2$ - скачки G и H соот-
 ветственно ; $g^v \in G, h^v \in H, v=1, \dots, k; z \leq n$;
 $g \in G$.

1) Соответствие :

$$D(\sum \xi_v g^v) \longrightarrow D(\sum \xi_v h^v), \quad D^1 \longrightarrow D^2, \quad (5)$$

где ξ_1, \dots, ξ_k пробегает всевозможные
 целые числа, n - правильное соот-
 ветствие.

2) Соответствие :

$$g^v \longrightarrow h^v \quad (6)$$

где $v=1, \dots, k$ - n -правильное соот-
 ветствие ; причем ранг z может дости-
 гаться лишь в подсоответствиях, от-
 носящихся к тем $D(\sum \xi_v g^v)$, которые со-
 держатся в D^1 .

3) $\rho^j g$ - минимальный среди эле-
 ментов вида $\rho^j g + \sum \xi_v g^v$ при $0 < j < \eta$ и
 $\rho^j g \in \varepsilon^1 \setminus D^1$.

4) $\rho^\eta g = \sum \xi_v^0 g^v \in D^1$.

Тогда найдется такой $h \in H$, что про-
 должение (6) при помощи $g \longrightarrow h$ есть n -
 правильное соответствие ; причем,
 ранг z не может достигаться в под-
 соответствиях, относящихся к тем
 $D(\sum \xi_v g^v)$, которые содержат D^1 .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В силу следствия из второго определения из
 4.6. найдется такой $a \in H$, что $\rho^\eta a = \sum \xi_v^0 h^v \in D^2$.

Так как D^2 сервантна, то можно считать, что $a \in D^2$.

В силу леммы 9 найдется такой $b \in H$, что продолжение
 подсоответствия, относящегося к D^1 при помощи $g + D^1 \longrightarrow b + D^2$
 есть правильное соответствие ранга $\leq z$. При этом $\rho^\eta b \in D^2$.
 Пусть $c \in D^2$ и $\rho^\eta c = \rho^\eta b$. Положим $h = b - c + a$.
 Элемент h - искомый.

ЛЕММА 12. Дано :

0) $G, H \in L_{p^s}$; $\varepsilon_\mu^1 \setminus D_\mu^1$ - скачок G , $\varepsilon_\mu^2 \setminus D_\mu^2$ -
 скачок H , $\mu=1, \dots, s$; $g^v \in G, h^v \in H$,
 $v=1, \dots, k$; $g \in G$.

1) Соответствие:

$$\begin{cases} D(\sum \xi_\nu g^\nu) \longrightarrow D(\sum \xi_\nu h^\nu), \\ D_{\mu_1}^1 \longrightarrow D_{\mu_1}^2, \end{cases}$$

является n -правильным соответствием.

2) Соответствие:

$$g^\nu \longrightarrow h^\nu \quad (7)$$

является n -правильным соответствием ранга $r < n$.

3) a_μ - минимальный среди элементов вида $p^{s-\mu}g + \sum \xi_\nu g^\nu$ и $a_\mu \in \varepsilon_\mu^1 \setminus D_\mu^1$. Тогда найдется такой $h \in H$, что продолжение (7) при помощи $g \longrightarrow h$ является n -правильным соответствием ранга $\leq (r+1)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $i < j$. Тогда $p^{j-i}a_j$ имеет вид $p^{s-i}g + \sum \xi_\nu g^\nu$, и потому $a_i \leq p^{j-i}a_j \leq a_j$. Пусть $p^j | g$ при $0 \leq j \leq \mu_0$. Тогда (считаем $g \neq 0$, то есть $\mu_0 < s$; случай $g = 0$ тривиален):

$$0 = a_{\mu_0} < a_{\mu_0+1} \asymp \dots \asymp a_{\mu_1}$$

$$a_{\mu_{k-1}} < a_{\mu_{k-1}+1} \asymp \dots \asymp a_{\mu_k}$$

$$a_{\mu_{e-1}} < a_{\mu_{e-1}+1} \asymp \dots \asymp a_{\mu_e} = a_s$$

Ясно, что, не нарушая условий леммы, мы можем (см. k -ую строку) заменить $a_{\mu_{k-1}}$ на $pa_{\mu_k}, \dots, a_{\mu_{k-1}+1}$ на $p^{\mu_k - \mu_{k-1} - 1}a_{\mu_k}$, $k = 1, \dots, e$.

Условия леммы II удовлетворяются с $D_{\mu_1}^1, D_{\mu_1}^2, a_{\mu_1}$ в качестве D^1, D^2, g . Поэтому найдется такой $v_1 \in H$, что продолжение (7) при помощи $a_{\mu_1} \longrightarrow v_1$ является n -правильным соответствием с соответствующим ограничением на ранги подсоответствий. Аналогично продолжим полученное соответствие при помощи $a_{\mu_2} \longrightarrow v_2$ и т.д. Пусть уже найдены такие v_1, \dots, v_e , что продолжение (7) при помощи $a_{\mu_1} \longrightarrow v_1, \dots, a_{\mu_e} \longrightarrow v_e$

является n - правильным соответствием ранга $\leq (\tau+1)$. И пусть $\alpha_{\mu e} = a_s = g + \sum \xi_\nu^0 g^\nu$. Положим $h = b_e - \sum \xi_\nu^0 h^\nu$. Элемент h - искомый.

4.8. Пусть $G \in L_S$. Через G_i будем обозначать под-модель модели G , которая содержит те и только те элементы x , что $p_i^{(s)i} x = 0$. $G_i \in L_{p_i^{(s)i}}$.

ЛЕММА 13. Дано:

0) $G, H \in L_S$; $g^\nu \in G$, $h^\nu \in H$, $\nu = 1, \dots, k$; $g \in G$, $h \in H$.

1) Соответствие $g^\nu \rightarrow h^\nu$ является n - правильным соответствием.

2) Соответствие $g_i^\nu \rightarrow h_i^\nu$, $g_i \rightarrow h_i$ является n - правильным соответствием элементов моделей G_i, H_i , $i = 1, \dots, \ell(s)$.

3) Соответствие:

$$D(\sum \xi_\nu g^\nu + \xi g) \rightarrow D(\sum \xi_\nu h^\nu + \xi h) \quad (8)$$

является n - правильным соответствием.

Тогда и $g^\nu \rightarrow h^\nu$, $g \rightarrow h$ является n - правильным соответствием.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $x = \sum \xi_\nu g^\nu + \xi g$, $y = \sum \xi_\nu h^\nu + \xi h$. $x_i = \tau_i x$, $y_i = \tau_i y$ (см. 4.3). Так как (8) правильное соответствие, то $x_i \times x$ равносильно $y_i \times y$. Дальнейшее следует из определения в 4.3.

ЛЕММА 14. Дано:

0) $G, H \in L_S$; $g^\nu \in G$, $h^\nu \in H$, $\nu = 1, \dots, k$; $\mathcal{E}_{ij}^1 \setminus D_{ij}^1$ и $\mathcal{E}_{ij}^2 \setminus D_{ij}^2$, $p_i^j | s$, - скачки G и H , соответственно; $g \in G$.

1) Соответствие:

$$g^\nu \rightarrow h^\nu \quad (9)$$

является n - правильным соответствием ранга $\tau < n$.

2) Соответствие $D(\sum \xi_\nu g^\nu) \rightarrow D(\sum \xi_\nu h^\nu)$, $D_{ij}^1 \rightarrow D_{ij}^2$ является n - правильным соответствием.

3) a_{ij} - минимальный элемент ви-

да $\rho_i^{(s)i-j} g_i + \sum \xi_\nu g_i^\nu$ и $a_{ij} \in \mathcal{E}_{ij}^1 \setminus D_{ij}^1$.

Тогда найдется такой $h \in H$, что продолжение (9) при помощи $g \rightarrow h$ является n -правильным соответствием ранга $\leq (\tau + 1)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Нетрудно видеть, что условия леммы I2 удовлетворяются при ρ_i в качестве ρ . Поэтому найдется такой θ^i , что соответствие $g_i^\nu \rightarrow h_i^\nu$, $g_i \rightarrow \theta^i$ является n -правильным соответствием элементов моделей G_i, H_i . Положим $h = \sum \theta^i$. Теперь проверяются условия леммы I3.

4.9. Пусть $\rho_s = (S(x, y, z), x < y, \rho_j(x), 1 \leq j < s)$.

L_s^* есть класс таких моделей \mathcal{M} сигнатуры ρ_s , что $< |\mathcal{M}|, \rho_s > \in L_s$ и \mathcal{M} удовлетворяет, кроме того, следующим аксиомам, где $P(x)$ есть сокращение $P_1(x) \vee \dots \vee P_{s-1}(x)$:

$$(4.4.1) \quad P(x) \& x \times y \rightarrow P(y).$$

$$(4.4.2) \quad P(x) \rightarrow \exists y (P_1(y) \& x \times y).$$

$$(4.4.3) \quad P_j(x) \rightarrow 0(x) = s.$$

$$(4.4.4) \quad P_j(x) \rightarrow P_j(jx), \quad 1 \leq j < s.$$

$$(4.4.5) \quad P_j(x) \& P_j(y) \& x \times y \rightarrow x - y < x, \quad 1 \leq j < s.$$

Иначе говоря, в $\mathcal{M} \in L_s$ выбраны некоторые из таких скачков $\mathcal{E} \setminus D$, что $F = \mathcal{E} / D$ — циклическая порядка s . Элементы выбранных скачков и только они удовлетворяют ρ . Далее, в каждой такой циклической F выбрано по образующему. Пусть, например, $g + D$ — выбранный образующий в F . Элементы смежного класса $jq + D$ при $1 \leq j < s$, удовлетворяют предикату P_j .

Полученные выше результаты для L_s перенесем на L_s^* , а для этого достаточно:

а) первое определение из 4.6. дополнить требованием, чтобы $\mathcal{E}_\mu^1 \setminus D_\mu^1$ тогда и только тогда был выбранным скачком, когда $\mathcal{E}_\mu^2 \setminus D_\mu^2$ — выбранный скачок;

б) второе определение из 4.6. дополнить требованием:

$$P_j(\sum \xi_\nu g^\nu) \equiv P_j(\sum \xi_\nu h^\nu), \quad 1 \leq j < s;$$

в) в формулировках лемм II-I4 подставить звездочки к именам соответствующих классов;

г) в доказательстве измененной вышеуказанным образом леммы II дополнительно рассмотреть случай, когда g удовлетворяет одному из предикатов P_j . В этом случае в качестве θ можно взять произвольный элемент из $\mathcal{E}^2 \setminus D^2$, удовлетворяющий P_j ,

а остальное оставить без изменений.

Новые леммы обозначим II^* - $I4^*$, соответственно.

§ 5. S - регулярность

5.1. Пусть $\sigma^* = (S(x, y, z), x < y)$. \mathcal{K}^* есть класс моделей сигнатуры σ^* , удовлетворяющих аксиомам (4.1.1.)-(4.2.6) и, кроме того, аксиомам:

$$(5.1.5) \quad x_1 = x_2 \ \& \ y_1 = y_2 \ \& \ x_1 < y_1 \longrightarrow x_2 < y_2.$$

$$(5.3.1) \quad x < y \longrightarrow \neg(y < x).$$

$$(5.3.2) \quad x < y \ \& \ y < z \longrightarrow x < z.$$

$$(5.3.8) \quad (x = y) \equiv [\neg(x < y) \ \& \ \neg(y < x)].$$

$$(5.4.1) \quad x < y \longrightarrow x + z < y + z.$$

Таким образом, если не различать элементы, связанные знаком $=$, модель класса \mathcal{K}^* есть у.а.г.

5.2. ОПРЕДЕЛЕНИЕ. У.а.г. G называется S -регулярной, где S - положительное целое число, если она удовлетворяет аксиоме:

$$\forall x_1, \dots, \forall x_s \exists y (x_1 < \dots < x_s \longrightarrow x_1 \leq y \leq x_s \ \& \ s|y). \quad (A)$$

Из (A) непосредственно вытекает:

$$\forall z \forall x_1, \dots, \forall x_s \exists y (x_1 < \dots < x_s \longrightarrow x_1 \leq y \leq x_s \ \& \ y \equiv z \pmod{s}). \quad (B)$$

ЛЕММА 15. Данные выше определения S -регулярности эквивалентны.

В самом деле, пусть G дискретна и S -регулярна в смысле [6] (остальные случаи тривиальны). И пусть $x_1 < \dots < x_s$. Среди элементов вида $x_1 + ke$, где e - наименьший положительный элемент G , есть $x_1 + ze \equiv 0 \pmod{s}$. Не нарушая общности, можно считать $0 \leq z < s$. Но тогда $x_1 \leq x_1 + ze \leq x_s$.

ЛЕММА 16. Пусть $S = m \cdot n$. У.а.г. G тогда и только тогда S -регулярна, когда она и m -регулярна и n -регулярна.

5.3. ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Пусть \mathcal{R} - некоторое множество простых чи-

сел. У.а.г. G называется π -регулярной, если она p -регулярна для всякого $p \in \pi$. Если при этом π - множество всех простых чисел, то G называется регулярной.

Архимедова группа - регулярна.

Из леммы 16 следует, что у.а.г. G тогда и только тогда s -регулярна, когда $\pi(s)$ - регулярна.

ЛЕММА 17. У.а.г. G тогда и только тогда π -регулярна, когда G/C π -полна (то есть удовлетворяет аксиоме $\forall x (px = 0)$ при всяком $p \in \pi$) для всякой ненулевой выпуклой подгруппы C .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. 1) Пусть G - p -регулярна и $0 \neq C$ - выпуклая подгруппа и $g \in G$. В $g+C$ есть элемент, делящийся на p , потому $p|g+C$. 2) Пусть G/C - π -полна для всякой ненулевой выпуклой C . И пусть $x_1, \dots, x_s \in G$ и $x_1 < \dots < x_s$. Положим $y = \min(x_{i+1} - x_i)$. Пусть A - объединение всех выпуклых подгрупп, не содержащих y , B - пересечение всех выпуклых подгрупп, содержащих y . И пусть $p \in \pi$. Рассмотрим отдельно 2 подслучая.

2а) $A \neq 0$. Тогда $p|A+x_1$. Пусть $A+x_1 = A+px$. Тогда $x_1 \leq px + p|x_1 - px| < x_1 + y < x_2$.

2б) $A = 0$. Так как $p|B+x_1$, то в B найдется $v \equiv -x_1 \pmod{p}$, то есть $p|v+x_1$. Но так как B архимедова, то она p -регулярна и удовлетворяет аксиоме (В). Тогда можно считать $0 \leq v < (p-1)y$ потому $x_1 \leq x_1 + v \leq x_s$.

СЛЕДСТВИЕ. Расширение π -регулярной группы при помощи π -полной π -регулярно.

5.4. Пусть π - некоторое множество простых чисел, G - у.а.г. и $0 \neq g \in G$. Пусть $A(g)$ - объединение выпуклых подгрупп, не содержащих g , $B(g)$ - пересечение выпуклых подгрупп, содержащих g . $B(g)/A(g)$ - архимедова и потому π -регулярна. Пусть $A_\pi(g)$ есть пересечение таких выпуклых подгрупп C , что $B(g)/C$ - π -регулярна. Пусть $B_\pi(g)$ - объединение таких выпуклых подгрупп C , что $C/A(g)$ - π -регулярна. С помощью леммы 17 и следствия из нее без труда проверяется.

ЛЕММА 18. Пусть C - произвольная выпуклая подгруппа у.а.г. G и $0 \neq g, h \in G$.

1) $B_\pi(g)/A_\pi(g)$ - π -регулярна.

2) Если $C \subset A_\pi(g)$, то $B_\pi(g)/C$ - не

π - регулярна.

3) Если $C \supset B_\pi(q)$, то $C/A_\pi(q)$ - не π - регулярна.

4) $[A_\pi(q) \subset A_\pi(h)] \rightarrow [B_\pi(q) \subset B_\pi(h)]$.

5) $A_\pi(q) = \bigcup_{p \in \pi} A_p(q)$.

6) $B_\pi(q) = \bigcap_{p \in \pi} B_p(q)$.

$B_\pi(q) \setminus A_\pi(q)$ будем называть π - регулярным скачком, а $C_\pi(q) \text{ dt } = B_\pi(q)/A_\pi(q)$ - π - регулярным фактором, соответствующим q .

Таким образом, множество ненулевых элементов у.а.г. распадается в теоретико-множественную сумму непересекающихся π - регулярных скачков. Дополнительно положим $A_\pi(0) = \emptyset$, $B_\pi(0) = 0$, $C_\pi(0) = 0$. Вместо $A_{\pi(s)}(q)$, $B_{\pi(s)}(q)$, $C_{\pi(s)}(q)$ будем писать $A_s(q)$, $B_s(q)$, $C_s(q)$.

5.5. ЛЕММА 19. Пусть $q, h > 0$.

$$[A_s(q) \subset A_s(h)] \equiv [q \leq h \vee$$

$$\vee \forall x \exists y (q \geq x \geq h \rightarrow |y| < sh \ \& \ y \equiv x \pmod{s})].$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. 1) Пусть $A_s(q) \subset A_s(h)$ & $q \geq x \geq h$. Тогда $A_s(q) = A_s(h)$. В силу s - регулярности $C_s(q)$ найдется такой $z \in B_s(q)$, что $A_s(q) \leq A_s(q) + z \leq A_s(q) + (s-1)h$ и $A_s(q) + z \equiv A_s(q) + x \pmod{s}$.

Пусть $z = x + A_s(q) = su + A_s(q)$. Положим $y = x + su$.

2) Пусть $A_s(q) \supset A_s(h)$. Тогда $A_s(h) \subset B_s(h) \leq A_s(q) \subset B_s(q)$ и $B_s(q)/B_s(h)$ не s - полна. В $B_s(q) \setminus B_s(h)$ найдется такой x , что $x > 0$ и $s \nmid x + B_s(h)$. Тогда $h < x \leq q$, и если $|y| < sh$, то $y \in B_s(h)$ и потому $y \neq x \pmod{s}$.

СЛЕДСТВИЕ. Предикаты $A_s(q) \subset A_s(h)$, $A_s(q) = A_s(h)$ формульны в классе \mathcal{K}^* .

5.6. Пусть $d_i(q)$ - число независимых в обычном смысле по модулю p_i элементов группы $e_i^{(s)} C_s(q)$. И пусть $d_{in} = \min(d_i(q), n)$. Число $\sum_{i=1}^n d_{in}(q) \cdot (n+1)^{i-1}$, если $C_s(q)$ плотна и число $\sum_{i=1}^{e(s)} n \cdot (n+1)^{i+1} + 1 = (n+1)^{e(s)}$, если $C_s(q)$ дискретна, будем называть (s, n) - нормой выпуклой подгруппы $A_s(q)$ и обозначать $|A_s(q)|_n$.

ЛЕММА 20. Предикат $|A_s(q)|_n = k$ формульный в классе \mathcal{K}^* .

§ 6. s - фундаментальность

6.1. ОПРЕДЕЛЕНИЕ. s - фундаментом $D_s(g)$ элемента g у.а.г. G называется объединение таких выпуклых подгрупп C , что $C \cap (g + sG) = \phi$. Выпуклая подгруппа называется s - фундаментальной, если она есть $D_s(g)$ для какого-нибудь g . Выпуклая подгруппа называется π - фундаментальной, если она ρ - фундаментальна хотя бы для одного $\rho \in \pi$.

СЛЕДСТВИЯ. Пусть C - произвольная выпуклая подгруппа у.а.г. G , $g, h \in G$.

- 1) $s | g \equiv D_s(g) = \phi$;
- 2) $D_s(g) \cap (g + sG) = \phi$;
- 3) $C = D_s(g)$ равносильно $C = D_s(g + C)$, где $D_s(g + C)$ есть s - фундамент элемент $g + C$ у.а.г. G/C .
- 4) Если $D_s(g) \subseteq D_s(h)$, то $D_s(g+h) \subseteq D_s(h)$. Если $D_s(g) \subset D_s(h)$, то $D_s(g+h) = D_s(h)$.
- 5) $D_n(g) \subseteq D_{m \cdot n}(g)$, где m и n - положительные целые числа. Нетрудно при $m > 1$ построить пример, когда $D_n(g) \subset D_{m \cdot n}(g)$.
- 6) $D_{m \cdot n}(mg) = D_n(g)$.
- 7) Пусть $C = D_{\rho^s}(g) \supset D_{\rho}(g)$. Тогда найдется такое число j , что $D_{\rho^j}(g) \subset C \subset D_{\rho^{j+n}}(g) = C$. При этом в C есть элемент $h \equiv g \pmod{\rho^j}$. Пусть $g - h = \rho^j g'$. Тогда $D_{\rho}(g') = D_{\rho^{j+n}}(g - h) = D_{\rho}(g) = C$.

Отсюда и из 6) следует, что C тогда и только тогда ρ^s - фундаментальна, когда ρ - фундаментальна.

- 8) $\forall g \forall h [D_s(g) \subseteq A_s(h) \vee B_s(h) \subseteq D_s(g)]$.

Иначе говоря, s - фундаментальная подгруппа либо не пересекается с s - регулярным скачком, либо полностью содержит его.

- 9) $D_s(g) \subseteq A_s(g)$.

$$I0) D_s(g) = \bigcap_{h \in g+sG} A_s(h) .$$

$$II) D_s(g) = \max (D_{\rho_i^{(s)}} , 1 \leq i \leq \ell(s)) .$$

Отсюда и из предыдущего следует, что C тогда и только тогда s -фундаментальна, когда $\mathcal{K}(s)$ -фундаментальна.

$$I2) \text{ Пусть } \rho | s \text{ и } D_s(\rho g) \subset D_s(h) .$$

Тогда в $D_s(h)$ есть $g^1 \equiv \rho h \pmod{s}$.

Отсюда $\rho | g^1$. Пусть $g^1 = \rho g^2$.

При этом $g^2 \in D_s(h)$.

I3) G тогда и только тогда κ -регулярна, когда $\forall g (D_\kappa(g) \subseteq 0)$.

6.2. Множество элементов h таких, что $D_s(h) \subset D_s(g)$, образует подгруппу. Обозначим её $D_s^*(g)$.

$$[D_s(g) \subset D_s(h)] = [D_s^*(g) \subset D_s^*(h)]; \varepsilon_s(g)^{\text{df}} = \langle \hat{h}(D_s(h) \subseteq D_s(g)), s \rangle ;$$

$F_s(g)^{\text{df}} = \varepsilon_s(g) / D_s^*(g)$. $\varepsilon_s(g) \setminus D_s^*(g)$ будем называть s -скачком у.а.г. G .

Если $\exists h (D_s(g) = A_s(h))$, то выпуклая подгруппа $D_s(g)$ уже имеет (s, n) -норму. (См. 5.6.)

Пусть $\neg \exists h (D_s(g) = A_s(h))$. Число

$$(n+1)^{\ell(s)} + \beta_n(F_s(g))$$

(см. 4.3) будем называть в этом случае (s, n) -нормой s -фундаментальной подгруппы $D_s(g)$ и обозначать $|D_s(g)|_n$.

Пусть

$$m = m(s, n) = (n+1)^{\ell(s)} + \sum_{\rho_i^j | s} n \cdot (n+1)^{(s)_2 + \dots + (s)_{i-1} + j - 1} + 1 = \\ = (n+1)^{\ell(s)} + (n+1)^{(s)_2 + \dots + (s)_{\ell(s)}} .$$

Выпуклые подгруппы вида $A_s(g)$ и $D_s(g)$ у.а.г. G с приписанными им выше (s, n) -нормами и отношением включения с точностью до обозначения предикатов образуют m -цепь, которую мы будем обозначать $T_{s,n}(G)$.

6.8. Пусть P_{sj} означает, что существует такой h , что $D_s(g) = A_s(h)$, и что при этом $G_s(h)$ дискретна и $A_s(h) + g = A_s(h) + je \pmod{s}$ в $G/A_s(h)$, где

$A_s(h)+e$ - наименьший положительный элемент $C_s(h)$;
 $1 \leq j < s$.

Пусть

$$G_s = \langle G/sG, D_s(g) \subset D_s(h), P_{sj}(g), 1 \leq j < s \rangle .$$

Без труда проверяется, что G_s есть элемент L_s^* (см. 4.9), но с той лишь несущественной оговоркой, что вместо $g < h$ и $P_j(g)$ мы здесь пишем $D_s(g) \subset D_s(h)$ и $P_{sj}(g)$, соответственно.

При гомоморфизме (групповом) $G \rightarrow G/sG$ подгруппы $D_s^*(g)$ и $\mathcal{E}_s(g)$ переходят в $\mathcal{D}(g+sG)$ и $\mathcal{E}(g+sG)$. И, наоборот, полные прообразы $\mathcal{D}(g+sG)$ и $\mathcal{E}(g+sG)$ есть $D_s^*(g)$ и $\mathcal{E}_s(g)$. $F_s(g) \cong F(g+sG)$. Элемент $\xi_i g$ (см. замечание в 4.3) переходит в $(g+sG)_i$.

Переформулируем для дальнейших ссылок необходимое определение и лемму $I4^*$.

6.4. ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Соответствие

$$g^\nu \longmapsto h^\nu, \tag{I}$$

где $g^\nu \in G$, $h^\nu \in H$, $\nu=1, \dots, \kappa$, G и H - у.а.г., называется (s, κ) - п р а в и л ь н ы м, если:

1) Соответствие $D_s(\sum \xi_\nu g^\nu) \longmapsto D_s(\sum \xi_\nu h^\nu)$, где ξ_1, \dots, ξ_κ пробегает всевозможные целые числа, есть изоморфизм подмоделей $T_{s\kappa}(G)$ и $T_{s,\kappa}(H)$.

2) Пусть $\sum \xi'_\nu g^\nu, \dots, \sum \xi''_\nu g^\nu$ - все элементы вида $\sum \xi_\nu g^\nu$, принадлежащие $\mathcal{E}(\sum \xi'_\nu g^\nu)$. Тогда $\sum \xi'_\nu h^\nu, \dots, \sum \xi''_\nu h^\nu$ - все элементы вида $\sum \xi_\nu h^\nu$, принадлежащие $\mathcal{E}(\sum \xi'_\nu h^\nu)$, и соответствие

$$\begin{aligned} \sum \xi'_\nu g^\nu + D_s^*(\sum \xi'_\nu g^\nu) &\longmapsto \sum \xi'_\nu h^\nu + D_s^*(\sum \xi'_\nu h^\nu), \\ \dots\dots\dots &\dots\dots\dots \\ \sum \xi''_\nu g^\nu + D_s^*(\sum \xi''_\nu g^\nu) &\longmapsto \sum \xi''_\nu h^\nu + D_s^*(\sum \xi''_\nu h^\nu) \end{aligned} \tag{I'}$$

есть κ - правильное соответствие элементов групп $F_s(\sum \xi_\nu g^\nu)$, $F_s(\sum \xi_\nu h^\nu) \in \mathcal{K}_s$.

3) $P_{sj}(\sum \xi_\nu g^\nu) \cong P_{sj}(\sum \xi_\nu h^\nu)$, $1 \leq j < s$.

Рангом соответствия (I) называется максимальный среди рангов соответствий вида (I').

СЛЕДСТВИЕ. Пусть (I) - (s, κ) - п р а в и л ь н о е

соответствие $m|s$. Тогда

$$m|\sum \xi_\nu g^\nu \longrightarrow m|\sum \xi_\nu h^\nu.$$

ЛЕММА 21. Дано

0) G, H - у. а. г.; $g^\nu \in G, h^\nu \in H, \nu=1, \dots, k$;
 $\varepsilon_{ij}^1 \setminus D_{ij}^{1*}$ и $\varepsilon_{ij}^2 \setminus D_{ij}^{2*}$, $D_i^j | s$ - s -скачки
 в G и H , соответственно;

1) Соответствие

$$g^\nu \longleftrightarrow h^\nu \quad (2)$$

(s, n) - правильное соответствие ранга $\tau < n$.

2) Соответствие $D_s(\sum \xi_\nu g^\nu) \longleftrightarrow D_s(\sum \xi_\nu h^\nu)$,
 $D_{ij}^1 \longleftrightarrow D_{ij}^2$ есть изоморфизм подмодулей $T_{s,n}(G)$ и $T_{s,n}(H)$.

3) α_{ij} есть элемент с минимальным s -фундаментом среди элементов вида $\rho_i^{(s)} \zeta_i g + \sum \xi_\nu \zeta_i g^\nu$ и $\alpha_{ij} \in \varepsilon_{ij}^1 \setminus D_{ij}^{1*}$.

Тогда найдется такой $h \in H$, что продолжение (2) при помощи $g \longleftrightarrow h$ есть (s, n) -правильное соответствие ранга $\leq (\tau + 1)$.

Замечание. Из предыдущего ясно и легко проверяется непосредственно, что всевозможные $D_s(\xi_\nu g^\nu + \xi g)$ исчерпываются всевозможными $D_s(\xi_\nu g^\nu)$ и D_{ij}^1 .

6.5. ЛЕММА 22. Пусть $g, h \in G$. Тогда

1) $D_s(g) \subset A_s(h)$ равносильно

$$\exists x [A_s(x) \subset A_s(h) \ \& \ x = g \pmod{s}].$$

2) $A_s(g) \subset D_s(h)$ равносильно

$$\forall y [y \equiv h \pmod{s} \longrightarrow A_s(g) \subset A_s(y)].$$

3) $D_s(g) \subset D_s(h)$ равносильно

$$\exists \bar{x} [x \equiv g \pmod{s} \ \& \ A_s(x) \subset D_s(h)].$$

ЛЕММА 23. Предикат $|D_s(g)|_n = k$ - формульный в \mathcal{H}^* .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Высказывание $\beta(G) = k$ формульно в \mathcal{H}_s .

Пусть \mathcal{A} - формула из $\Phi(\sigma_0)$, соответствующая высказыванию $\beta(G) = k - (n+1)^{\ell(s)}$. Заменяя в \mathcal{A} предикат $S(x, y, z)$ предикатом $D_s(x+y-z) \subset D_s(g)$ и ограничив кванторы предикатом $D_s(x) \subseteq D_s(g)$, получим искомую формулу.

§ 7. $T_{s,n}(G)$

7.1. ЛЕММА 24. При всяких s и n существуют такие формульные в \mathcal{H}^* (см. 5.1) предикаты $g < h$ и $|g| = k$, $1 \leq k < m = m(s, n)$, (см. 6.2), что если $G \in \mathcal{H}^*$, то

$$\langle |G|, g < h, |g| = k, 1 \leq k < m \rangle$$

есть m -цепь, изоморфная $T_{s,n}(G)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Положим

$$|g| = k \stackrel{df}{=} [s|g \ \& \ |A_s(g)|_n = k] \vee [stg \ \& \ |D_s(g)|_n = k];$$

$$g < h \stackrel{df}{=} [s|g \ \& \ s|h \longrightarrow A_s(g) \subset A_s(h)] \ \&$$

$$\& [s|g \ \& \ sth \longrightarrow A_s(g) \subset D_s(h)] \ \&$$

$$\& [stg \ \& \ s|h \longrightarrow D_s(g) \subset A_s(h)] \ \&$$

$$\& [stg \ \& \ sth \longrightarrow D_s(g) \subset D_s(h)].$$

При строящемся изоморфизме подгруппе $A_s(g)$ соответствуют элементы из $B_s(g) \setminus A_s(g)$, делящиеся на s , и все такие элементы h , что $D_s(h) = A_s(g)$. Таким образом, пустому множеству, которое мы считаем здесь выпуклой подгруппой и элементом $T_{s,n}(G)$, соответствует множество, состоящее из одного единственного элемента - нуля.

Пусть $\neg \exists h (D_s(g) = A_s(h))$, выпуклой подгруппе $D_s(g)$ соответствует $\hat{h} (D_s(h) = D_s(g))$.

Отметим здесь, что набор элементов $T_{s,n}(G)$ зависит лишь от $\pi(s)$. (s, n) -норма $|A_s(g)|_n$ зависит также от n . (s, n) -норма $|D_s(g)|_n$ зависит и от $(s)_i, 1 \leq i \leq \ell(s)$.

7.2. Введем следующие формульные в T_m (см. 3.1.) предикаты $(m = m(s, n))$:

$\alpha_i(x), \beta_{ij}(x), \gamma_i(x), 1 \leq i \leq \ell(s), 1 \leq j \leq (s)_i$.

Положим $\alpha_i(x) = 1$, $\beta_{ij}(x) = 0$, если $|x| = (n+1)^{e(s)}$.

Положим $\alpha_i(x) = 0$, $\beta_{ij}(x) = \beta_{ij}$, если

$$|x| = (n+1)^{e(s)} + \sum \beta_{ij} (n+1)^{(s)_1 + \dots + (s)_{i-1} + j - 1}.$$

Наконец, $f_i(x) \stackrel{df}{=} \alpha_i(x) + \beta_{i1}(x) + \dots + \beta_{i(s)_i}(x)$. Далее,

пусть

$$Q_i^1(x, y) \stackrel{df}{=} \alpha_i(x) = 0 \ \& \ f_i(x) \neq 0 \ \& \ x < y \ \&$$

$$\forall z [x < z < y \rightarrow f_i(z) = 0];$$

$$Q_i^1(x) \stackrel{df}{=} \alpha_i(x) \neq 0 \vee \exists y Q_i^1(x, y);$$

$$Q_i^2(x) \stackrel{df}{=} \alpha_i(x) = 0 \ \& \ f_i(x) \neq 0 \ \& \ \neg \exists y Q_i^1(x, y) \equiv \\ \equiv \exists j (\beta_{ij}(x) \neq 0) \ \& \ \forall y [x < y \rightarrow \exists z (x < z \leq y \ \& \ f_i(z) \neq 0)];$$

$$Q_i^3(x) \stackrel{df}{=} Q_i^2(x) \ \& \ \forall y [x < y \rightarrow \exists z (x < z \leq y \ \& \ Q_i^1(z))];$$

$$Q_i^2(x, y) \stackrel{df}{=} Q_i^2(x) \ \& \ x < y \ \& \ \forall z (x < z \leq y \rightarrow \neg Q_i^1(z));$$

$$Q_i^4(x) \stackrel{df}{=} \exists y Q_i^2(x, y).$$

Очевидно, $f_i(x) \equiv Q_i^1(x) \vee Q_i^2(x)$, $\neg (Q_i^1(x) \ \& \ Q_i^2(x))$,

$$Q_i^2(x) \equiv Q_i^3(x) \vee Q_i^4(x), \quad \neg (Q_i^3(x) \ \& \ Q_i^4(x)).$$

7.3. Нетрудно проверить, что $T_{s,n}(G)$ удовлетворяет следующим аксиомам:

(а) $\exists x (|x| = 0 \ \& \ \forall y (x \leq y))$,

(в) $x < y \ \& \ |y| = 0 \rightarrow \exists z (x < z < y \ \& \ |z| \neq 0)$,

(с₁) $|x| > (n+1)^{e(s)} \rightarrow \exists y (x < y)$,

(с₂) $x < y \ \& \ |x| > (n+1)^{e(s)} \rightarrow \exists z (x < z < y \ \& \ |z| \leq (n+1)^{e(s)})$.

Пусть $x, y \in T_{s,n}(G)$ и $Q_i^1(x, y)$. И пусть $g \in G$ и

$g \in y \setminus x$, это имеет смысл, так как x и y - подгруппы G . И пусть $p_i \nmid g$. Тогда $f_i(D_{p_i}(g)) \neq 0$ и $D_{p_i}(g) \subseteq A_{p_i}(g) \subset y$. Но, по определению $Q_i^1(x, y)$, в этом случае $D_{p_i}(g) \subseteq x$. Это означает (в силу следствий 3) и I3) из 6.1.), что y/x p_i -регулярна. А тогда $\beta_{ij}(x) = 0$ при $1 \leq j < (s)_i$.

Таким образом, $T_{s,n}(G)$ удовлетворяют аксиомам

$$(a_i) \quad \exists y Q_i^1(x, y) \rightarrow f_i(x) = \beta_{i(s)_i}(x).$$

Конъюнкцию всех выписанных в этом пункте аксиом обозначим \mathcal{L}_m^* . Класс m - цепей, удовлетворяющих \mathcal{L}_m^* , обозначим T_m^* .

7.4. ЛЕММА 25. Пусть $T \in T_m^*$. Тогда найдется такая у.а.г. G , что $\Phi(T_{s,n}(G)) = \Phi(T)$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Не нарушая общности, можно считать T счетной. Построим такую у.а.г. G , что $T_{s,n}(G) \cong T$.

Пусть $k = \sum_{i=1}^{s(s)} d_i(n+1)^{i-1}$ и $0 \leq d_i \leq n$. Обозначим через G_k^1 архимедово упорядоченную прямую сумму d_i групп типа $A_{p_1}, \dots, A_{e(s)}$ групп типа $R_{p e(s)}$, где R_m - упорядоченная естественным образом группа рациональных чисел (по сложению), знаменатели которых взаимно просты с m . Через G_k^2 обозначим R_m , где $m = \prod_{i=1}^s p_i$.

Пусть теперь $y \in T$ и $|y| = k$. Поставим в соответствие y у.а.г. $G_y = G_k^1 + G_k^2$, где знак $+$ есть знак лексикографически упорядоченной прямой суммы, причем G_k^1 - выпуклая подгруппа в G_y .

Пусть $y \in T$ и $|y| = (n+1)^{e(s)}$. Поставим в соответствие y у.а.г. G_y , изоморфную группе целых чисел.

Пусть $\mathcal{H}_0 = \sum_{|y| \leq (n+1)^{e(s)}} G_y$. Здесь \sum означает лексикографически упорядоченную прямую сумму, причем элементы, имеющие отличные от нуля компоненты лишь в G_{y_1} , по модулю меньше элементов, имеющих отличные от нуля компоненты лишь в G_{y_2} при $y_1 < y_2$.

Через α_y обозначим один из элементов, имеющих отличные от нуля компоненты лишь в G_y , таких, что $p_i \nmid \alpha_y$ при $p_i \mid s$.

Пусть \mathcal{B} есть минимальная полная у.а.г., содержащая \mathcal{H}_0 в качестве подгруппы.

А. Пусть $\exists y Q_i^1(x, y)$. Легко видеть, что $y Q_i^1(x, y)$ выпукло в T и содержит последовательность, сходящуюся к x . Разобьем $y Q_i^1(x, y)$ на $f_i(x) = \beta_{i(s)_i}(x)$ подмножеств, каждое из которых содержит последовательность, сходящуюся к x . И если y и z попали в одно и то же подмножество, то выделим в \mathcal{B} элементы

$$\frac{a_y - a_z}{\rho_i^\xi}, \quad \xi = 1, 2, \dots \quad (I)$$

Один из элементов вида a_y , где $Q_i^1(x, y)$, обозначим через a_x .

Пусть A_{0xi} - наименьшая подгруппа B , содержащая A_0 и выделенные элементы (I). И пусть D - наибольшая выпуклая подгруппа A_{0xi} , не содержащая элементов a_y при $Q_i^1(x, y)$. Легко видеть, что $\alpha_i(D) = 0$ и $\beta_{ij}(D) = 0$ при $j < (s)_i$, а $\beta_{i(s)_i}(D) = \beta_{i(s)_i}(x)$.

Пусть A_1 - наименьшая подгруппа B , содержащая все A_{0xi} , где $i = 1, \dots, \ell(s)$, а x пробегает все такие элементы, что $\exists y Q_i^1(x, y)$.

Б. Перенумеруем все такие элементы $x \in T$, что $Q_i^3(x)$: x_1, x_2, \dots .

Так как $Q_i^3(x)$, то существует такая последовательность $\{y_{kv}\}$, что

$$Б.1. \quad Q_i^1(y_{kv}),$$

$$Б.2. \quad y_{k1} > y_{k2} > \dots,$$

$$Б.3. \quad \lim y_{kv} = x_k.$$

Так как $\{y_{iv}\} \cap \{y_{j\mu}\}$ конечно при $i \neq j$, то, очевидно, можно считать,

$$Б.4. \quad \{y_{iv}\} \cap \{y_{j\mu}\} = \emptyset.$$

Выделим в B элементы

$$\frac{a_{kv} - a_{k\mu}}{\rho_i^j}, \quad (2)$$

где $a_{kv} = a_{y_{kv}}$,

$$v \equiv \mu \equiv \beta_{i1}(x_k) + \dots + \beta_{i(j-1)}(x_k) + \xi \pmod{\rho_i(x_k)},$$

где $0 < \xi \leq \beta_{ij}(x_k)$; $k = 1, 2, \dots$.

Пусть A_{1i} - наименьшая подгруппа B , содержащая A_1 и выделенные элементы (2). И пусть D - наибольшая выпуклая подгруппа A_{1i} , не содержащая элементов $a_{y_{kv}}$ при фиксированном k и $v = 1, 2, \dots$. Легко видеть, что

$$\alpha_i(D) = 0, \quad \beta_{ij}(D) = \beta_{ij}(x_k), \quad 1 \leq j \leq (s)_i.$$

Пусть A_2 есть наименьшая подгруппа B , содержащая все

f_{i1} , $i=1, \dots, \ell(s)$.

В. Пусть $x, y \in T$ и $Q_i^2(x, y)$. Каждый элемент отрезка $[x, y]$ удовлетворяет предикату $f_i(x) \neq 0 \rightarrow Q_i^2(x)$. Пусть Z - наибольшая выпуклая подмодель T , содержащая $[x, y]$, каждый элемент которой удовлетворяет предикату $f_i(x) \neq 0 \rightarrow Q_i^2(x)$. На множестве элементов $z \in Z$, для которых $f_i(z) = 0$, определим отношение эквивалентности

$$P_i(x, y) \stackrel{\text{def}}{=} \forall z (x \leq z \leq y \vee y \leq z \leq x \rightarrow f_i(z) = 0).$$

Для каждого x, y таких, что $P_i(x, y)$, выделим в B элементы

$$\frac{a_x - a_y}{\rho_i^\xi}, \quad \xi = 1, 2, \dots \quad (3)$$

Зафиксируем в каждом классе эквивалентности по $P_i(x, y)$ один элемент. Пусть Z^* - подмодель Z , содержащая все элементы $x \in Z$ с $f_i(x) \neq 0$ и те среди элементов $y \in Z$ с $f_i(y) = 0$, которые оказались зафиксированными.

Перенумеруем все элементы $x \in Z^*$ с $f_i(x) \neq 0$: x_1, x_2, \dots .

Аналогично тому, как мы это делали в Б, каждому x_k поставим в соответствие такую последовательность $\{y_{kv}\}$ элементов Z^* , что

V.I.1. $f_i(y_{kv}) = 0$,

V.I.2. $y_{k1} > y_{k2} > \dots$,

V.I.3. $\lim y_{kv} = x_k$,

V.I.4. $\{y_{iv}\} \cap \{y_{j\mu}\} = \emptyset$.

Кроме того, мы можем считать, что $\bigcup_k \{y_{kv}\}$ исчерпывает все такие $y \in Z^*$ с $f_i(y) = 0$, что существует такой $x \in Z^*$, что $x < y$ & $f_i(x) \neq 0$.

Выделим в B элементы

$$\frac{a_{kv} - a_{k\mu}}{\rho_i^j}, \quad (4)$$

где $a_{kv} = a_{y_{kv}}$,

$$v \equiv \mu \equiv \beta_{i1}(x_k) + \dots + \beta_{i(j-1)}(x_k) + \xi \pmod{f_i(x_k)},$$

где $0 < \xi \leq \beta_{ij}(x_k)$; $k = 1, 2, \dots$.

Пусть теперь $a_k = a_{y_{k\xi}}$, $\xi_k = \min(j, \beta_{ij}(x_k) \neq 0)$, $a_{k\xi}$ - один из элементов (4) при некотором $\mu \geq v$.

Каждому y_{kv} поставим в соответствие последовательность

$\{x_{k(e)}\}$ элементов Z^* со следующими свойствами:

$$B.2.1. \quad f_i(x_{k(e)}) \neq 0,$$

$$B.2.2. \quad x_{k(1)} = x_k,$$

$$B.2.3. \quad x_{k(1)} < x_{k(2)} < \dots,$$

$$B.2.4. \quad \lim x_{k(e)} = y_{k\nu} \quad (\text{в } Z^*).$$

Выделим в B элементы

$$\alpha_{k\nu}^2 = \frac{\alpha_{k\nu}^1 - \alpha_{k(2)}}{\rho_i^{\xi_{k(2)}}}, \quad \alpha_{k\nu}^3 = \frac{\alpha_{k\nu}^2 - \alpha_{k(3)}}{\rho_i^{\xi_{k(3)}}}, \dots \quad (5)$$

при каждых k, ν .

Г. Пусть $y \in T$ и $f_i(y) = 0$, и $\neg \exists x Q_i^1(x, y)$ и $\neg \exists x Q_i^2(x, y)$. Пусть y_1, y_2, \dots - все такие элементы. Выделим в B элементы

$$\frac{\alpha_{y_k}}{\rho_i^{\xi}}, \quad \xi = 1, 2, \dots; k = 1, 2, \dots \quad (6)$$

Пусть G - наименьшая подгруппа B , содержащая A_2 и элементы, выделенные в (3)-(6) при всех возможных Z и i .

У.а.г. G искомая.

З а м е ч а н и е. Если s - степень простого числа ρ_i , то $Q_i^1(x) \rightarrow \alpha_i(x) \neq 0$, $\rho_i(x, y) \rightarrow x \times y$, то есть пункт А и начало пункта В соответствуют тому, что мы "склеиваем" распавшиеся ρ_i - регулярные скачки. (При $\pi_1 < \pi_2$ π_1 -регулярный скачок распадается, вообще говоря, в теоретико-множественную сумму π_2 - регулярных скачков.)

Положение ρ_i - фундаментальной подгруппы полностью определяется тем сечением, которое она производит в ряду ρ_i - регулярных скачков.

Итак, пусть s - степень ρ_i и G' - наименьшая подгруппа B , содержащая A_0 и элементы (2), (4) при всевозможных Z . $T_{s, n}(G')$ отличается от T лишь тем, что на месте элементов y с $f_i(y) = 0$ стоят элементы y' с $\alpha_i(y') = 1$. Этим диктуется необходимость выделения элементов (5) и (6).

§ 8. ω -замыкания

ОПРЕДЕЛЕНИЕ I. 1-замыканием подмодели M у.а.г. G называется подмодель M_1 , состоящая из элементов M , и м про-

тивоположных, и нуля. u - замкка -
нием подмодели M , где u - положи -
тельное целое число, называется
подмодель M_u , состоящая из всех эле-
ментов x вида

$$x = \sum_{i=1}^{u^2} a_i, \quad a_i \in M_1.$$

ЛЕММА 26. Дано:

0) $w \geq 1$, $v = (3w^2)!$, $u = v^2$; G, H - у.а.г.; M -
подмодель G , N - подмодель H , φ - изо-
морфизм M на N , допускающий про-
должение до изоморфизма

$$\varphi^* M_u = N_u; \quad g \in G, h \in H.$$

1) $vg \in M_v$, $vh \in N_v$, $\varphi^* vg = vh$.

или

2) $vg \in M_v$, $vh \in N_v$ и подмодели $\langle M_v, vg \rangle$ и
 $\langle N_v, vh \rangle$ изоморфны как у.м., причем
этот изоморфизм на M_v совпадает с
 φ^* .

Тогда продолжение φ при помощи
 $g \rightarrow h$ есть изоморфизм ψ , допускаю-
щий продолжение до изоморфизма
 $\psi^* \langle M, g \rangle_w = \langle N, h \rangle_w$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. 1) $vg \in M_v$. Легко проверить, что ес-
ли $x \in \langle M, g \rangle_w$, то $vx \in M_u$ и $v\varphi^*x = \varphi^*vx$.

Пусть теперь $x, y, z \in \langle M, g \rangle_w$.

Если $x + y = z$, то $\varphi^*x + \varphi^*y = \frac{1}{v}(\varphi^*vx + \varphi^*vy) =$
 $= \frac{1}{v} \varphi^*vz = \varphi^*z$.

Если $x < y$, то и $\varphi^*x - \varphi^*y = \frac{1}{v}(\varphi^*vx - \varphi^*vy) < 0$.

2) $vg \in M_v$. Пусть $x, y, z \in \langle M, g \rangle_w$ и $x = \alpha g + x'$,
 $y = \beta g + y'$, $z = \gamma g + z'$, где $x', y', z' \in M_w$.

2а) $x + y = z$. Если $\alpha + \beta = \gamma$, то, очевидно, $\varphi^*x + \varphi^*y =$
 $= \varphi^*z$.

Пусть $\alpha + \beta \neq \gamma$. Тогда $0 = x + y - z = (\alpha + \beta - \gamma)g - (z' - x' - y') =$
 $= vg - \frac{v}{\alpha + \beta - \gamma} (z' - x' - y')$, откуда, $vy \in M_v$.

2б) $x < y$. Если $\alpha = \beta$, то, очевидно, $\varphi^*x < \varphi^*y$.
Пусть $\alpha \neq \beta$ и, для определенности, $\alpha > \beta$. Тогда

$\frac{\sqrt{v}}{\alpha-\beta} (x-y) = vq - \frac{\sqrt{v}}{\alpha-\beta} (y'-x') < 0$, то есть $vq < \frac{\sqrt{v}}{\alpha-\beta} (y'-x') \in M_v$.

Тогда и $vh < \frac{\sqrt{v}}{\alpha-\beta} (\varphi^*y' - \varphi^*x') \in N_v$, откуда $\frac{\sqrt{v}}{\alpha-\beta} (\varphi^*x - \varphi^*y) < 0$, $\varphi^*x < \varphi^*y$.

§ 9. Классификация

9.1. Введем следующие примитивно-рекурсивные функции:

$$\alpha(k) = (3k^2)! \quad \beta(k) = (\alpha(k))^2.$$

$$\begin{cases} \gamma(0) = 1, \\ \gamma(k+1) = \beta(\gamma(k)). \end{cases}$$

$$\begin{cases} \delta(0) = 1, \\ \delta(k+1) = \delta(k) \cdot \alpha(\gamma(k)). \end{cases}$$

$$\begin{cases} \varepsilon(0) = 0, \\ \varepsilon(k+1) = 2[\varepsilon(k) \cdot \alpha(\gamma(k)) + \delta(k)]. \end{cases}$$

$$e^1(k) = (k), + \dots + (k)e(k). \quad t(k) = e^1(\delta(k)) + 2.$$

Вместо $T_{\delta(n), n}(G)$ будем писать $T_n(G)$.

Пусть s - положительное целое число. Определим на у. а. г. G функцию $\rho(q)$ следующим образом:

1) $\rho(0) = 0$.

2) Если $C_s(q)$ плотна, то $\rho(q) = \infty$.

3) Пусть $C_s(q)$ дискретна, $e + A_s(q)$ - наименьший положительный элемент $C_s(q)$ и m - целое число. Тогда

$$\rho(q) = \begin{cases} |m|, & \text{если } q + A_s(q) = me + A_s(q). \\ \infty, & \text{если } \forall m [|q + A_s(q)| > me + A_s(q)]. \end{cases}$$

Легко видеть, что значение функции $\rho(q)$ не зависит от s . Можно было бы в определении $\rho(q)$ вместо $A_s(q)$ и $C_s(q)$ использовать $A(q)$ и $C(q) = B(q) / A(q)$, где $B(q) \setminus A(q)$ - архимедовый скачок, содержащий q .

9.2. ЛЕММА 27. Пусть G и H - у. а. г. и в $\Gamma_n(G, H)$ сделано k ходов ($k = 0, 1, \dots, n$):

$$g^v \longrightarrow h^v, \quad v = 1, \dots, k. \quad (A_k)$$

И пусть при этом:

(а_k) Соответствие (A_k) продолжается

де изоморфизма

$$\varphi_k \langle g^1, \dots, g^k \rangle_{\gamma(n-k)} = \langle h^1, \dots, h^k \rangle_{\gamma(n-k)}.$$

(в_k) Соответствие

$$\frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} g^v \longmapsto \frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} h^v, \quad v=1, \dots, k. \quad (B_k)$$

есть $(\delta(n), n)$ -правильное соответствие ранга $\leq k$.

(с_k) Если $x \in \langle g^1, \dots, g^k \rangle_{\gamma(n-k)}$, то $\rho(x) < \varepsilon(n-k) \vee \rho(\varphi_k x) < \varepsilon(n-k) \implies \rho(x) = \rho(\varphi_k x)$.

(а_k) После k ходов в игре

$\Gamma_{(t(n), \dots, t(n))}(T_n(G), T_n(H))$ с n ходами сложилась ситуация:

$$\begin{cases} D_{\delta(n-k)}(\sum \xi_v g^v) \longmapsto D_{\delta(n-k)}(\sum \xi_v h^v), \\ A_{\delta(n)}(x) \longmapsto A_{\delta(n)}(\varphi_k x), \end{cases}$$

где ξ_1, \dots, ξ_k пробегает всевозможные целые числа, а $x \in \langle g^1, \dots, g^k \rangle_{\gamma(n-k)}$, и Π имеет при доигрывании в.с.

Тогда Π имеет в.с. при доигрывании $\Gamma_n(G, H)$.

Доказательство тривиально при $k=n$. Пусть $k < n$ и для $k+1$ лемма уже доказана. И пусть I на $(k+1)$ -ом ходу игры $\Gamma_n(G, H)$ выбрал элемент $g^{k+1} \in G$. В силу симметрии условий достаточно ограничиться рассмотрением этого случая.

Для краткости и связи с предыдущим введем следующие обозначения:

$$\delta(n) = s, \quad \gamma(n-k-1) = w, \quad \alpha(\gamma(n-k-1)) = v,$$

$$\gamma(n-k) = u, \quad \langle g^1, \dots, g^k \rangle = M, \quad \langle h^1, \dots, h^k \rangle = N.$$

А. Пусть оказалось, что $vg \in M_v$. В силу следствия определения из 6.4. $v | \varphi_k(vg)$. В этом случае Π на $(k+1)$ -ом ходу игры $\Gamma_n(G, H)$ выбирает элемент $h^{k+1} = \frac{1}{v} \varphi_k(vg)$. Условие (a_{k+1}) выполнено в силу леммы 26. Напомним, что если $x \in \langle M, g \rangle_w$, то $vx \in M_v$. Отсюда следует (c_{k+1}) , так как $\varepsilon(n-k) < v \cdot \varepsilon(n-k-1)$. Кроме того, $\delta(n-k) = v \cdot \delta(n-k-1)$, и потому $\frac{\delta(n)}{\delta(n-k-1)} = \frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} \cdot v$. Отсюда следует (a_{k+1}) и (b_{k+1}) .

В. Переходим к рассмотрению случая: $vg \in M_V$.

В.1. Пусть c_1 - ближайший слева, а c_2 - ближайший справа к vg^{k+1} элементы M_V и $d = c_2 - c_1$, и пусть для определенности $vg^{k+1} - c_1 \leq c_2 - vg^{k+1}$. Обозначим тогда $g = vg^{k+1} - c_1$.

Пусть a_{ij} - элемент с наименьшим S - фундаментом среди элементов вида

$$\rho_i^{(s)} \tau_i^{-j} \tau_i g + \sum_V \xi_v \tau_i \frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} g^v$$

(см. замечание в 4.3.).

Будем считать, что на $(k+1)$ -ом ходу игры $\Gamma_{(t(n), \dots, t(n))}(T_n(G), T_n(H))$ игрок I выбрал элементы $D_S(a_{ij})$ при всех таких i и j , что $\rho_i^j | s$, и элемент $A_S(g)$ (а если $k=0$, то и $\emptyset \subset G$) в $T_n(G)$. Пусть D_{ij} и A - соответствующие элементы, которые II выбрал в $T_n(H)$, пользуясь в.с. при доигрывании (если $k=0$, то II , кроме этих элементов, выбирает также $\emptyset \subset H$).

В силу леммы 2I найдется такой $v \in H$, что продолжение (B_k) при помощи $g \rightarrow v$, а потому и продолжение (B_k) при помощи

$\frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} g \rightarrow \frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} v$ есть (s, n) -правильное соответствие ранга $< (k+1)$.

Отметим, что (см. 6.3) при $1 \leq j \leq s$ и $\frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} | j$

$$P_{S(n)j} \left(\frac{\delta(n)}{\delta(n-k)} \cdot x \right) \equiv P_{\delta(n-k) \frac{j\delta(n-k)}{\delta(n)}} (x).$$

Отсюда $P_{\delta(n-k)j}(g) \equiv P_{\delta(n-k)j}(v)$, $1 \leq j < \delta(n-k)$.

В.2. Пусть нам удалось найти такой $h \in H$, что

а) $h \equiv v \pmod{\delta(n-k)}$,

б) $A_S(h) = A$,

в) $A < 2h + A \leq \varphi_k d + A$ в H/A ,

г) $\rho(g) < v \cdot \varepsilon(n-k-1) \vee \rho(h) < v \cdot \varepsilon(n-k-1) \rightarrow \rho(g) = \rho(h)$.

При этом, не нарушая общности, мы можем считать, что

д) $0 < 2h \leq \varphi_k d$.

В самом деле, если $2h > \varphi_k d$, то $a = 2h - \varphi_k d \in A$, и в качестве h мы можем взять $h^* = h - \delta(n-k) \cdot a$.

Так как $vg^{k+1} = c_1 + g$, то в силу следствия определения из 6.4. $v | \varphi_k c_1 + h$. В этом случае на $(k+1)$ -ом ходу игры $\Gamma_n(G, H)$ игрок II выбирает элемент $h^{k+1} = \frac{1}{v} (\varphi_k c_1 + h)$.

В.2.1. При этом условии (a_{k+1}) выполнено в силу леммы 26.

В.2.2. В силу выбора ν выполнено условие (b_{k+1}) .

В.2.3. Пусть $x = \xi g - \sum \xi_\nu g^\nu$ - произвольный элемент из $\langle M, g \rangle_w$. Для проверки условия (d_{k+1}) нам теперь, очевидно, достаточно показать, что если $A_S(x) = A_S(g)$, то $A_S(\varphi_{k+1} x) = A$, а если $A_S(x) \neq A_S(g)$, то найдется такой $a \in M_\nu$, что $A_S(x) = A_S(a)$ и $A_S(\varphi_{k+1} x) = A_S(\varphi_k a)$. При этом достаточно ограничиться случаем $\xi \neq 0$. Заметим, что

$$\left| \frac{\nu}{\xi} x \right| = \left| \nu g^{k+1} - \sum \xi_\nu g^\nu \right| \geq g,$$

откуда $A_S(x) \geq A_S(g)$.

Пусть $y = \frac{\nu}{\xi} \sum \xi_\nu g^\nu \leq c_1$, тогда $\left| \frac{\nu}{\xi} x \right| = g + a$, где $a \in M_u$ и $a > 0$. В этом случае $\left| \frac{\nu}{\xi} \varphi_{k+1} x \right| = h + \varphi_k a$. Если $A_S(a) \leq A_S(g)$, то $A_S(x) = A_S(g)$ и $A_S(\varphi_{k+1} x) = A$, а если $A_S(a) > A_S(g)$, то $A_S(x) = A_S(a)$ и $A_S(\varphi_{k+1} x) = A_S(\varphi_k a)$.

Пусть $y \geq c_2$, тогда $\left| \frac{\nu}{\xi} x \right| = a' - g$, где $a' \in M_u$ и $a' \geq 2g$, и проверка аналогична.

Но так как $y \in M_\nu$, то либо $y \leq c_1$, либо $y \geq c_2$.

В.2.4. Проверим условие (c_{k+1}) . Сохраним обозначения п. В.2.3. Пусть $\rho(x) < \varepsilon(n-k-1)$, случай $\rho(\varphi_{k+1} x) < \varepsilon(n-k-1)$ разбирается аналогично. Ограничимся также лишь разбором случая $\left| \frac{\nu}{\xi} x \right| = a' - g$, где $a' \in M_u$ и $a' \geq 2g$. Случай $\left| \frac{\nu}{\xi} x \right| = g + a$, где $a \in M_u$ и $a > 0$, проще. При этом $\left| \frac{\nu}{\xi} \varphi_{k+1} x \right| = \varphi_k a' - h$. Если $A_S(a') \leq A_S(g)$, то

$$\left| \frac{\nu}{\xi} \cdot \rho(x) = \rho\left(\left| \frac{\nu}{\xi} x \right|\right) = \rho(g) < \nu \cdot \varepsilon(n-k-1).$$

Тогда $\left| \frac{\nu}{\xi} \right| \cdot \rho(\varphi_{k+1} x) = \rho(h) = \rho(g)$. Откуда, $\rho(x) = \rho(\varphi_{k+1} x)$. Если $A_S(a') > A_S(g)$, то $\left| \frac{\nu}{\xi} \right| \cdot \rho(x) = \rho(a') < \varepsilon(n-k)$ и поэтому $\left| \frac{\nu}{\xi} \right| \cdot \rho(\varphi_{k+1} x) = \rho(\varphi_k a') = \rho(a')$ и $\rho(x) = \rho(\varphi_{k+1} x)$. Если $A_S(a') = A_S(g)$, то $\rho(g) \leq \rho(a' - g) < \nu \cdot \varepsilon(n-k-1)$ и потому $\rho(g) = \rho(h)$. Кроме того, $\varepsilon(a' - g) = (a' - 2g) + a' \geq a'$ и потому $\rho(a') \leq 2\rho(a' - g) < \varepsilon(n-k)$. Отсюда $\rho(a') = \rho(\varphi_k a')$ и $\rho(a' - g) = \rho(\varphi_k a' - h)$ и $\rho(x) = \rho(\varphi_{k+1} x)$.

В.3. Переходим к выбору h . Введем дополнительные обозначения: $\delta(n-k) = t$; B есть верхняя подгруппа того S -регулярного скачка у.а.г. H , нижней подгруппой которого является A ; $C = B/A$. Отметим, что так как

$D_t(g) = D_S\left(\frac{\xi}{\xi} g\right) \leq A_S\left(\frac{\xi}{\xi} g\right) = A_S(g) \leq A_S(d)$, то в силу выбора D_{ij} и A $D_t(b) \leq A \leq A_S(\varphi_k d)$.

Не нарушая общности, мы можем считать, что $b \in B \setminus A$ и $b > 0$.

1) $C_S(g)$ плотна. Тогда и C плотна. Если $A < A_S(\varphi_k d)$, то положим $h = b$. Если $A = A_S(\varphi_k d)$, то в силу t -регулярности и плотности $C_S(g)$ найдется такой $c \in H$, что $A < 2c + A \leq \varphi_k d + A$ и $c + A = b + A \pmod{t}$. Пусть $c = b + A - ta + A$. Положим $h = b + ta$.

2) $C_S(g)$ дискретна. Тогда и C дискретна. Пусть $e \in G$ и $e + A_S(g)$ - наименьший положительный элемент $C_S(g)$. Пусть $f \in H$ и $f + A$ - наименьший положительный элемент C . В силу дискретности и t -регулярности $C_S(g)$ среди чисел $1, \dots, t$ найдется такое число j , что $g + A_S(g) = je + A_S(g) \pmod{t}$. В силу (I) (см. В. I) в этом случае $b + A = jf + A \pmod{t}$.

2.а) $\rho(g) < \nu \cdot \varepsilon(n-k-1)$. Тогда $\rho(g) = j \pmod{t}$. Поэтому найдется такой c , что $\rho(g)f - b + A = tc + A$. Положим $h = b + tc$.

2.б) $\rho(g) \geq \nu \cdot \varepsilon(n-k-1)$.

Среди элементов $\nu \cdot \varepsilon(n-k-1)f + A, \dots, (\nu \cdot \varepsilon(n-k-1) + t - 1)f + A$ найдется $lf + A = jf + A \pmod{t}$. Пусть $lf - b + A = tc + A$. Положим $h = b + tc$.

Итак, во всех возможных случаях мы подобрали элемент h , удовлетворяющий условиям а) - г).

Лемма 27 доказана.

9.В. Положим теперь $k=0$ в лемме 27. Получается, что если \bar{H} имеет в.с. в $\Gamma(t(n), \dots, t(n)) (T_n(G), T_n(H))$, то он имеет в.с. и в $\Gamma_n(G, H)$. Отсюда с помощью лемм I - 3 следует

ТЕОРЕМА I. (теорема о классификации). Пусть G и H - у. а. г. Существует такая примитивно-рекурсивная функция $\mathcal{N} = \mathcal{N}(n)$, что если $\Phi_{\mathcal{N}(n)}(T_n(G)) = \Phi_{\mathcal{N}(n)}(T_n(H))$, то $\Phi_n(G) = \Phi_n(H)$.

Примечания. 1) Можно выписать равенства, задающие функцию $\mathcal{N} = \mathcal{N}(n)$. 2) Существует примитивно-рекурсивная функция $M = M(n, k)$, такая, что если $\Phi_{M(n, k)}(G) = \Phi_{M(n, k)}(H)$, то $\Phi_k(G) = \Phi_k(H)$. Это непосредственно следует из леммы 24.

СЛЕДСТВИЕ I. $\Phi(G) = \Phi(H)$ тогда и только тогда, когда при всяком n
 $\Phi(T_n(G)) = \Phi(T_n(H))$.

Пусть G - у. а. г. Построим следующую ω -цепь, которую будем называть $T_\omega(G)$. Берем $T_1(G)$. Приписываем справа элемент x_1 без нормы, так что каждый элемент из $T_1(G)$ предшествует x_1 . Затем в естественном порядке выписываем $T_2(G)$, так что x_1 предшествует каждому элементу из $T_2(G)$. Затем приписываем справа элемент x_2 без нормы и т.д.

СЛЕДСТВИЕ 2. $\Phi(G) = \Phi(H)$ равносильно $\Phi(T_\omega(G)) = \Phi(T_\omega(H))$.

Пусть $T'_\omega(G)$ и $T'_\omega(H)$ - у. м., ассоциированные с $T_\omega(G)$ и $T_\omega(H)$, соответственно (см. 3.4.).

СЛЕДСТВИЕ 3. $\Phi(G) = \Phi(H)$ равносильно $\Phi(T'_\omega(G)) = \Phi(T'_\omega(H))$.

9.4. СЛЕДСТВИЕ 4. Пусть G и H - $\delta(n)$ -регулярные и дискретные у. а. г. Тогда $\Phi_n(G) = \Phi_n(H)$.

СЛЕДСТВИЕ 5. Пусть G и H - $\delta(n)$ -регулярные и плотные у. а. г. И пусть $\alpha_i(G)$ (соответственно, $\alpha_i(H)$) есть число независимых по модулю ρ_i элементов G (соответственно, H) и $\min(\alpha_i(G), n) = \min(\alpha_i(H), n)$ при всех таких i , что $\rho_i | \delta(n)$. Тогда $\Phi_n(G) = \Phi_n(H)$.

Из следствий 4 и 5 вытекает признак элементарной эквивалентности регулярных групп, найденный в [5].

Из теоремы I следует справедливость условий элементарной эквивалентности, найденных в [7] для класса у. а. г., который там рассматривается. Когда G лежит в этом классе, то $\Phi_n(G)$ конечна при всяком n . Требование вполне упорядоченности выпуклых подгрупп можно опустить.

СЛЕДСТВИЕ 6. Пусть C - выпуклая подгруппа у. а. г. G . Тогда $\Phi(G) = \Phi(C + \cdot G/C)$.

Отметим, что следствия 4-6 можно непосредственно доказать при помощи лемм I и 26.

§ 10. Разрешимость элементарной теории у. а. г.

10.1. ЛЕММА 28. Пусть \mathcal{K} - класс моделей сигнатуры σ и $\Phi(\mathcal{K})$ рекурсивно аксиоматизируема. И пусть по каждому n мы можем эффективно построить такие формулы $\alpha_{n1}, \dots, \alpha_{n\varphi(n)}$, что:

- а) $\Phi(\mathcal{K}) \vdash \alpha_{n1} \vee \dots \vee \alpha_{n\varphi(n)}$,
- б) α_{ni} выполнима в \mathcal{K} ,
- в) Если $\mathcal{M}, \mathcal{N} \in \mathcal{K}$ и $\alpha_{ni} \in \Phi(\mathcal{M}) \cap \Phi(\mathcal{N})$, то $\Phi_n(\mathcal{M}) = \Phi_n(\mathcal{N})$.

Тогда $\Phi(\mathcal{K})$ разрешима.

ТЕОРЕМА 2. (о разрешимости). Элементарная теория у. а. г. разрешима в том и только том случае, если разрешима элементарная теория у. м.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. А. Пусть разрешим класс у.м.. Тогда по лемме 5 разрешима $\mathcal{F}(T_\omega)$.

Пусть $m = m(\delta(n), n)$. В силу конечности сигнатуры T_m в $\mathcal{F}_{\mathcal{N}(n)}(T_m)$, где $\mathcal{N} = \mathcal{N}(n)$ - функция, о которой идет речь в теореме I, есть лишь конечное число таких формул, которые имеют пренексную форму, а бескванторные части их имеют дизъюнктивную нормальную форму. Пусть эти формулы: $\mathcal{L}_1^1, \mathcal{L}_2^1, \dots$. Составим всевозможные формулы $\mathcal{L}_i^2 = \mathcal{L}_1 \& \mathcal{L}_2 \& \dots$, где \mathcal{L}_j есть \mathcal{L}_j^1 или $\neg \mathcal{L}_j^1$. Множество этих формул удовлетворяет требованиям а) и в) из IO. I при $\mathcal{K} = T_m^*$ и $\mathcal{N}(n)$ в качестве того n , о котором там шла речь. Заметим, что (см. § 7) $(\mathcal{L}_m^* \rightarrow \mathcal{L}_i^2) \in \mathcal{F}(T_m)$ равносильно $\mathcal{L}_i^2 \in \mathcal{F}(T_m^*)$. Но $\mathcal{F}(T_m) = \mathcal{F}(T_\omega) \cap \mathcal{F}(T_m)$.

Пользуясь разрешимостью $\mathcal{F}(T_\omega)$, отберем среди формул \mathcal{L}_i^2 те, что $\neg \mathcal{L}_i^2 \in \mathcal{F}(T_m^*)$, то есть выполнимые в T_m^* . Пусть эти формулы: $\mathcal{L}_1, \dots, \mathcal{L}_{\varphi(n)}$. Согласно лемме 24, мы в состоянии написать такие формулы $\alpha_{n1}, \dots, \alpha_{n\varphi(n)}$, что для всякой у.а.г. G и $i = 1, \dots, \varphi(n)$ $\alpha_{ni} \in \mathcal{F}(G)$ равносильно $\mathcal{L}_i \in \mathcal{F}(T_n(G))$.

Используя леммы 25 и 27, найдём, что а) - в) для формул $\alpha_{n1}, \dots, \alpha_{n\varphi(n)}$ и $\mathcal{K} = \mathcal{K}^*$ выполнены.

Б. Пусть $\mathcal{F}(\mathcal{K}^*)$ разрешима. Выберем некоторое целое число $s > 1$. Предикат $x < y \stackrel{df}{=} \mathcal{L}_s(x) < \mathcal{L}_s(y)$ - формульный в \mathcal{K}^* . Предикат $\rho(x)$, обозначающий, что $\mathcal{L}_s(x)$ дискретна, - формульный в \mathcal{K}^* . Для завершения доказательства теоремы 2 остается применить лемму 4.

СЛЕДСТВИЕ. Класс полугрупп положи-
тельных элементов у.а.г., то есть
коммутативных полугрупп с сокра-
щением, удовлетворяющих аксиомам:

$$\exists z (z = x - y \vee z = y - x), \quad x \neq 0, \quad x \neq -y.$$

разрешим.

Из теоремы I и леммы 28 следу-
ет также разрешимость класса ре-
гулярных (а потому и архимедовых - см. [5]) у.а.г.

Л и т е р а т у р а

- I. Ehrenfeucht A. Decidability of the theory of linear order-
ing relation. (Abstract). AMSN, vol 6(1959),
pp 268-269.

2. Ehrenfeucht A. An applikation of games to the completeness problem for formalized theories. *Fund.Math.* XLIX.1.(1960), pp 129-141.
3. Тайманов А.Д. Характеристики аксиоматизируемых классов моделей. Сб. "Алгебра и логика. Семинар", 1962, т. I, вып. 4, 5-31.
4. Курош А.Г. Теория групп, 1953, М.
5. Robinson A. and Zakon E. Elementary properties ordered abelian groups *Trans. of Amer. Math. Soc.*, (1960), 96, № 9, pp 222-236
6. Zakon E. Generalized archimedean groups. *Trans. of Amer. Math. Soc.*, (1961), 99, №1, pp 21-40.
7. Каргаполов М.И. Классификация упорядоченных абелевых групп по элементарным свойствам. Сб. "Алгебра и логика. Семинар", 1963, т. 2, вып. 2, 31-46.

