

В . М . Ш и р я е в

ПОЛУРЕШЕТКИ КОНЕЧНОЙ ШИРИНЫ
С ПОПАРНО СРАВНИМЫМИ РАЗЛОЖИМЫМИ ЭЛЕМЕНТАМИ

В данной работе продолжается исследование полурешеток конечной ширины , начатое в [5] и [6] . Показано, как составить любую полурешетку ширины $n > 2$ с указанным в заглавии

свойством по некоторому набору цепей и деревьев ширины не более n . Конструкция в определенном смысле инвариантна относительно автоморфизмов. Основные теоремы сформулированы в § 2. В § 5 собраны примеры, в частности, приведена диаграмма одно-родной полурешетки указанного класса.

§ I. Терминология и обозначения

Используем в основном обычные термины и обозначения теории полурешеток и упорядоченных множеств. Некоторые из них, а также вновь введенные выписаны ниже.

Пусть E — множество. Тогда $|E|$ — его мощность, $\Delta_E = \{(\alpha, \alpha)\}_{\alpha \in E}$ — его диагональ. Сумма, то есть дизъюнктное объединение множеств E и F , обозначается через $E \sqcup F$. Пусть теперь E — упорядоченное множество с порядком $\leq$, A, B — его подмножества. Положим $[A, B] = \{c \in E \mid \exists a \in A \exists b \in B (a \leq c \leq b)\}$, $[A, B[= [A, B] \setminus B$,

$$[A) = \{c \in E \mid \exists a \in A (a \leq c)\},]A) = [A) \setminus A$$

двойственно определяем множества $]A, B], (A], (A[$. Отношение $\leq \cup \geq$ сравнимости обозначается через $\geq$, дополнительное к нему отношение несравнимости — через $\parallel$. Запись $A \leq B, A \geq B, A \parallel B$ будет означать, что соответствующие отношения содержат все пары из $A \times B$. Через $A^\cup$ (соответственно $A^\cap$) обозначим множество всех немаксимальных (неминимальных) элементов из A . Положим

$$\text{Com } A = \{\alpha \in E \mid \{\alpha\} \geq A\}.$$

Шириной E называем точную верхнюю грань мощностей всех антицепей E (то есть подмножеств, состоящих из попарно несравнимых элементов). E называем лесом, если мажоранты каждого элемента образуют цепь. Максимальную подцепь леса называем стволом. Пусть E — минорантная полурешетка с умножением. Ее элемент α называем разложимым, если $\alpha = \beta \gamma$, где $\beta \parallel \gamma$. $\text{Dec } E$ будет означать множество всех разложимых элементов E . Если оно пусто или цепь, то E называем моноризальной полурешеткой. Положим $\text{Kar } E = \text{Com Dec } E$.

Множество $Piv E = ComKar E$ назовем стержнем E . Если E моноризальна и не цепь, то $\emptyset \neq Dec E \subseteq Piv E \subseteq Kar E$ и $Piv E$ есть подцепь полурешетки E . Пусть теперь E -цепь. Множество ее выпуклых подцепей обозначаем через $Kon E$. Рассмотрим семейство

$$(A_\alpha)_{\alpha \in \Gamma} \quad (I.I.)$$

выпуклых подцепей цепи E .

Для $\alpha \in E$ множество $\{\alpha \in \Gamma \mid \alpha \in A_\alpha\}$ обозначаем через Γ_α . Положим

$$\alpha \Gamma = \begin{cases} \emptyset, & \text{если } \Gamma_\alpha = \emptyset, \\ \cap \{A_\alpha \mid \alpha \in \Gamma_\alpha\}, & \text{если } \Gamma_\alpha \neq \emptyset. \end{cases}$$

Определим плотность $d_\Gamma \alpha$, кратность $h_\Gamma \alpha$, ранг $r_\Gamma \alpha$ элемента α относительно семейства (I.I.) по формулам

$$d_\Gamma \alpha = \begin{cases} 1 & \iff |\alpha \Gamma| > 1, \\ 0 & \iff |\alpha \Gamma| \leq 1. \end{cases}$$

$$h_\Gamma \alpha = |\Gamma_\alpha|, \quad r_\Gamma \alpha = h_\Gamma \alpha + d_\Gamma \alpha.$$

Рангом r_Γ семейства (I.I.) назовем кардинал

$$\sup \{r_\Gamma \alpha \mid \alpha \in E\}.$$

Следуя [1], семейство (I.I.) назовем сцепленным, если $\forall \alpha, \beta \in \Gamma \exists m \in \mathbb{N}$,

$$\exists \alpha_1, \dots, \alpha_m \in \Gamma (\alpha = \alpha_1, \beta = \alpha_m, A_{\alpha_1} \cap A_{\alpha_2} \neq \emptyset \neq \dots \neq \emptyset \neq A_{\alpha_{m-1}} \cap A_{\alpha_m}).$$

Телом семейства (I.I.) назовем объединение всех его множеств. Тело сцепленного семейства (I.I.) выпукло в E , что доказывается аналогично Предложению I.4.9 книги [1]. Семейство (I.I.) назовем покрытием цепи E , если его тело совпадает с E . Покрытие (I.I.) назовем начальным, если

$$\forall \alpha, \beta \in \Gamma (A_\alpha \subseteq A_\beta \Rightarrow \alpha = \beta).$$

На множестве $Kon E$ введем отношения $\triangleleft$ и $\triangleleft$, именно для $A, B \in Kon E$:

$$A \triangleleft B \iff \emptyset \neq A \setminus B < B \wedge A < B \setminus A \neq \emptyset,$$

$$A \triangleleft B = A \triangleleft B \wedge A \cap B \neq \emptyset.$$

Цепь E назовем δ - цепью, если она дуально вполне упорядочена и γ - цепью в противном случае. Для всякой γ -цепи существует наибольший (по включению) идеал $I(E)$ среди идеалов полурешетки E , не имеющих наибольших элементов.

§ 2. Основные теоремы

Полурешетку E назовем разложимой, если ее нельзя гомоморфно отобразить на нетривиальную цепь. Известно, что каждая полурешетка единственным образом разлагается в ординальную сумму неразложимых полурешеток (с линейно-упорядоченным множеством индексов). Легко видеть, что полурешетка моноризальна и имеет ширину n тогда и только тогда, когда каждая компонента ее ординального разложения моноризальна и имеет компонента с наибольшей шириной, равной n . Поэтому описание моноризальных полурешеток ширины n сводится к описанию неразложимых моноризальных полурешеток ширины $\leq n$. Как следует из [5], каждая полурешетка ширины 2 моноризальна, там же есть их описание. В работе [6] получено описание моноризальных полурешеток ширины 3. Конструкция, позволяющая получать неразложимые моноризальные полурешетки ширины $n > 2$ с заданным стержнем A , представлена ниже. Процесс реализуется в пять шагов: 1) построение сцепленного покрытия ранга n ; 2) получение исходя из него фундаментального покрытия цепи A ; 3) выбор промежуточного семейства цепей, вписанного в фундаментальное покрытие; 4) построение сопровождающего монотонного отображения; 5) получение полурешетки E как расширения A вдоль сопровождающего отображения.

1) Пусть A есть цепь, $n > 2$. Тогда существует сцепленное покрытие цепи A ранга n . Способ построения такого покрытия коротко описан в § 3.

2) Сцепленное покрытие (I.I.) цепи A назовем фундаментальным, если выполняются условия:

$$\Gamma 1. \forall \alpha \in \Gamma (|A_\alpha| = 1 \Rightarrow \exists \beta \in \Gamma \setminus \alpha ((A_\alpha] = (A_\beta])).$$

$$\Gamma 2. \forall \alpha, \beta \in \Gamma ((A_\alpha] = A \quad \wedge \quad (\text{цепь } [A_\beta] \\ \text{есть } \delta - \text{ цепь, содержащаяся в } A_\alpha) \Rightarrow \exists \gamma \in \Gamma \setminus \alpha \\ ((A_\gamma] = A \vee \exists \lambda \in \Gamma \setminus \gamma \exists \alpha \in A (\alpha = \\ = \max A_\gamma = \max A_\lambda \wedge \forall \mu \in \Gamma (\alpha \in [A_\mu) \& \\ \& (\alpha = \min A_\mu \Rightarrow |A_\mu| = 1))))).$$

Предложение 2.1. Если сцепленное покрытие ранга n не фундаментально, то добавлением или исключением из него некоторых одноэлементных цепей можно получить фундаментальное покрытие ранга n .

3) Пусть теперь (I.I.) – фундаментальное покрытие. Рассмотрим семейство

$$(D_\alpha)_{\alpha \in \Gamma} \quad (2.1.)$$

подцепей цепи A . Его назовем промежуточным семейством, вписанным в покрытие (I.I.), если выполняются условия:

$$D1. \forall \alpha \in \Gamma (D_\alpha \text{ содержится и коинициальна в } A_\alpha);$$

$$D2. \forall \alpha \in \Gamma \forall \alpha \in D_\alpha (\alpha = \max A_\alpha \Rightarrow \exists \beta \in \Gamma \setminus \{\alpha\} \\ (\alpha = \max A_\beta \in D_\beta);$$

$$D3. \forall \alpha \in \Gamma \forall \alpha \in D_\alpha (\alpha = \max (U_{\beta \in \Gamma} D_\beta) \cap A_\alpha \Rightarrow \alpha = \max A_\alpha).$$

Предложение 2.2. Для каждого фундаментального покрытия существует вписанное в него промежуточное семейство.

4) Пусть B есть лес с множеством $\{B_\alpha\}_{\alpha \in \Gamma}$ всех его стволов. Пусть $\varphi: B \rightarrow A$ – монотонное отображение и пусть выполняются следующие условия:

$$B1. \forall \alpha \in \Gamma (\varphi(B_\alpha) = D_\alpha)$$

$$B2. \forall \alpha, \beta \in \Gamma (B_\alpha \cap B_\beta \neq \emptyset \Rightarrow [A_\alpha] = [A_\beta]).$$

$$B3. \forall \alpha \in \Gamma \forall \alpha \in D_\alpha (\alpha = \max A_\alpha \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \exists \beta \in \Gamma (\alpha = \max A_\beta \in D_\beta \wedge B_\alpha \cap B_\beta = \emptyset)).$$

Тогда семейство

$$(\{B_\alpha\}_{\alpha \in \Gamma}, B, \varphi, A, (A_\alpha)_{\alpha \in \Gamma}) \quad (2.2.)$$

назовем допустимым, а φ - сопровождающим отображением.

Предложение 2.3. Для любого фундаментального покрытия (I.I.) и вписанного в него промежуточного семейства (2.I.) существуют лес B и отображение φ , такие, что семейство (2.2.) допустимо.

5) Пусть теперь (2.2.) - допустимое семейство. Положим $E = A \sqcup B$. Определим отношение σ_E на E :

$$\sigma_E = \sigma_A \cup \sigma_B \cup \bigcup_{\alpha \in \Gamma, a \in B} (\sigma_\alpha \cup \Delta_E) \circ (\sigma_a \cup \Delta_E),$$

где σ_A и σ_B - отношения порядка на A и B соответственно и для $\alpha \in \Gamma, a \in B$

$$\sigma_\alpha = B_\alpha \times]A_\alpha], \quad \sigma_a = \{\varphi a\} \times \{\alpha\}.$$

ТЕОРЕМА 2.4. Отношение σ_E есть отношение порядка на E , с которым E становится неразложимой моноризальной полурешеткой ширины n со стержнем A .

В этом случае E будем называть расширением цепи A вдоль отображения φ , а семейство (2.2.) - фундаментом E .

ТЕОРЕМА 2.5. Всякая неразложимая моноризальная полурешетка ширины $n > 2$ есть расширение своего стержня вдоль некоторого сопровождающего отображения.

ТЕОРЕМА 2.6. Пусть для $i \in \{1, 2\}$ будет

$(\{B_\alpha^i\}_{\alpha \in \Gamma^i}, B^i, \varphi^i, A^i, (A_\alpha^i)_{\alpha \in \Gamma^i})$ фундамент полурешетки E^i . E^1 -изоморфна E^2 тогда и только тогда, когда существует изоморфизм ϱ цепи A^1 на A^2 , изоморфизм ν леса B^1 на B^2 , биекция χ множества Γ^1 на Γ^2 , такие, что выполняются условия:

$$I1. \forall \alpha \in \Gamma^1 (\varrho(A_\alpha^1) = A_{\chi(\alpha)}^2).$$

$$I2. \forall \alpha \in \Gamma^1 (\nu(B_\alpha^1) = B_{\chi(\alpha)}^2).$$

$$I3. \varrho \circ \varphi^1 = \varphi^2 \circ \nu.$$

Доказательства предложений 2.I. - 2.3 намечены в § 4. Теоремы 2.4 - 2.6 приводятся без доказательства.

§ 3. Сцепленное покрытие

Предположим, что (I.I.) – сцепленное покрытие цепи A ранга $n \geq 2$. Пусть $Q \subseteq \Gamma$. Семейство

$$(A_\alpha)_{\alpha \in Q} \quad (3.1.)$$

назовем базой покрытия (I.I.), если выполняются условия:

Q1. Семейство (3.1) есть начальное покрытие цепи A .

Q2. $\forall \alpha \in \Gamma \exists \beta \in Q (A_\alpha \subseteq A_\beta)$.

Из Q2 следует, что всякая база есть сцепленное покрытие A . Любое сцепленное покрытие цепи A конечного ранга имеет базу. Если (I.I.) – такое покрытие, то в качестве Q можно взять максимальное по включению множество элементов из Γ , попарно несравнимых и максимальных относительно квазипорядка $\subseteq$, где $\forall \alpha, \beta \in \Gamma (\alpha \subseteq \beta \iff A_\alpha \subseteq A_\beta)$.

ЛЕММА 3.1. Покрытие (I.I.) цепи A конечного ранга есть сцепленное начальное покрытие тогда и только тогда, когда существует биекция ρ множества Γ на некоторую выпуклую подцепь цепи Z целых чисел такая, что

$$\forall \alpha \in \Gamma (\rho(\alpha+1) \in \rho(\Gamma) \implies A_\alpha \not\subseteq A_{\rho(\alpha+1)})$$

ЛЕММА 3.2. Пусть (I.I.) есть семейство выпуклых подцепей цепи A ранга $n \geq 1$. Тогда существует разбиение

$$\Gamma = \bigcup_{t \in T} \Gamma^t \quad (3.2.)$$

множества Γ^t , для которого каждое семейство $(A_\alpha)_{\alpha \in \Gamma^t}$, где $t \in T$, есть сцепленное покрытие цепи $C^t = \bigcup_{\alpha \in \Gamma^t} A_\alpha$, причем цепи C^t попарно дизъюнкты и $\max \{r_{\Gamma^t}\} = n$.

Итак, построение любого покрытия цепи A ранга n сводится к построению сцепленных покрытий ранга $\leq n$ компонент выпуклого разбиения A . Сцепленное покрытие ранга 1 – это одноэлементное покрытие одноэлементной цепи. Пусть (I.I.) – сцепленное покрытие цепи A и (3.1.) – его база

Γ . Положим $\Theta = \Gamma \setminus Q$ и пусть $\Theta \neq \emptyset$. Рассмотрим семейство

$$(A_\alpha)_{\alpha \in \Theta} \quad (3.3.)$$

выпуклых подцепей цепи A . Его будем называть надстройкой покрытия (I.I.), а покрытие (3.I.) будем называть наполнением семейства (3.3.). Легко видеть, что ранг последнего меньше n . Используя это для построения сцепленного покрытия ранга, будем применять индукцию, предполагая надстройку построенной и конструируя соответствующим образом ее наполнение.

Итак, пусть дано семейство (I.I) выпуклых подцепей цепи A ранга меньше n . Пусть (3.2.) - разбиение Γ и цепи C^t определены как в лемме 3.2. Положим $C = \bigcup_{t \in T} C^t$.

Для того чтобы покрытие (3.I.) было наполнением семейства (I.I.), необходимо и достаточно, чтобы выполнялись следующие условия (с точностью до замены Q на равномошное множество):

$$U1. Q \in \text{Kon}(2Z+1);$$

$$U2. \forall k \in Q^U (A_k \triangle A_{k+2});$$

$$U3. \forall \alpha \in \Gamma \exists k \in Q (A_\alpha \subseteq A_k);$$

$$U4. \text{Ранг семейства } (A_\alpha)_{\alpha \in \Gamma \cup Q} \text{ не больше } n.$$

Пусть $P \in 2Z$. Семейство

$$(A_k)_{k \in P} \quad (3.4.)$$

выпуклых подцепей цепи A назовем гирляндой на A , если

$$P1. \forall k \in P ((A_k] \neq A \neq [A_k));$$

$$P2. \forall k \in P^U (A_k \triangle A_{k+2});$$

$$P3. \forall \alpha \in \Gamma \forall k \in P (A_\alpha \subseteq (A_k] \vee A_\alpha \subseteq [A_k));$$

$$P4. \text{Ранг семейства}$$

$$(A_\alpha)_{\alpha \in L}, \quad (3.5.)$$

где $L = \Gamma \cup P$, не превосходит $n-1$;

$$P5. (P) = Z \Rightarrow \bigcup_{k \in P} (A_k) = A ;$$

$$P6. [P] = Z \Rightarrow \bigcup_{k \in P} [A_k] = A .$$

Множество всех гирлянд на A обозначаем через $\mathcal{U}$. Если $\mathcal{U}$ есть обозначение (имя) гирлянды (3.4.), то полагаем $P^u = P, A_k^u = A_k, \mathcal{L}^u = \mathcal{L}$. Если P^u конечно, то гирлянду $\mathcal{U}$ называем конечной, а число $|P^u|$ - ее длиной. Если $(P^u) = Z$, то $\mathcal{U}$ называем бесконечной справа, двойственно определяем понятие бесконечной слева гирлянды. Пусть $u, v \in \mathcal{U}$. Положим $u \subset v$, если

$$(P^u = (P^v)^u \vee P^u = (P^v)^v) \wedge \forall k \in P^u (A_k^u = A_k^v).$$

Тогда v назовем расширением u , правым, если $P^u = (P^v)^u$, левым, если $P^u = (P^v)^v$. Всякая конечная гирлянда есть либо гирлянда длины 1, либо расширение гирлянды меньшей длины.

Рассмотрим сначала способ построения гирлянды длины 1. Положим $S = \{\alpha \in A^{un} \mid r_r \alpha \leq n-2\}$,

$$R = \{\alpha \in A^{un} \mid r_r \alpha = n-1 > h_r \alpha, \alpha = \min \alpha^r\},$$

$$L = \{\alpha \in A^{un} \mid r_r \alpha = n-1 > h_r \alpha, \alpha = \max \alpha^r\}.$$

Каждая гирлянда длины 1 состоит из цепи G , удовлетворяющей условиям: 1) $G \in \text{Kon } A^{un}$, 2) $G^{un} \subseteq S$,

$$3) \alpha \in G \setminus S \Rightarrow \alpha = \min G \in L \vee \alpha = \max G \in R,$$

$$4) G \text{ содержит цепь } K \text{ одного из видов: К1) } K \subseteq S \setminus G,$$

К2) $\exists t \in T$ (K есть пересечение некоторых элементов базы покрытия $(A_\alpha)_{\alpha \in r^+}$ цепи C^t) К3) $\exists t \in T$ (K есть идеал или фильтр C^t).

Для существования G необходимо и достаточно, чтобы либо цепь S содержала цепь K одного из видов К1 - К3, либо $\exists t \in T (\exists \alpha \in R (\alpha = \min C^t) \vee \exists \alpha \in L (\alpha = \max C^t))$.

Рассмотрим способ построения правого расширения. Пусть V есть правое расширение конечной гирлянды $\mathcal{U}$. Положим $P = \max P^u, G = A_{p+2}, \tilde{A} = [A_p]$.

Тогда семейства (G) есть гирлянда длины I на $\tilde{A}$, причем в качестве исходного семейства $(I.I.)$ выступает $(\tilde{A} \cap A) \alpha \in L^u$ и выполняется дополнительное условие $A_p \triangleleft G$. Поэтому условия существования и способ построения расширения аналогичны условиям существования и способу построения гирлянды длины I .

Переходим к построению бесконечных гирлянд. Пусть имеется бесконечная последовательность расширений: $u, \subset u_2 \subset \dots$. Для некоторого символа u положим $P^u = \bigcup_{i \in \mathbb{N}} P^{u_i}$ и для $k \in P^u$ $A_k^u = A_k^{u_i}$, если $k \in P^{u_i}$. Тогда семейство $(A_k^u)_{k \in P}$ есть гирлянда, если выполняются условия:

$$(P^u) = Z \Rightarrow \bigcup_{k \in P^u} (A_k^u) = A,$$

$$(P^u) = Z \Rightarrow \bigcup_{k \in P^u} [A_k^u] = A.$$

Всякая бесконечная гирлянда строится таким способом.

Приступим к построению наполнения семейства $(I.I.)$. По крайней мере одно существует — это A , его назовем тривиальным. Существование нетривиальных наполнений связано с наличием гирлянд на A . Пусть $u = (A_k)_{k \in P}$ — одна из них. Положим $Q = (P+1) \cup (P-1)$. Для $k \in Q$ определим множество

$$A_k = \begin{cases} [A_{k-1}, A_{k+1}], & \text{если } k+1, k-1 \in P, \\ [A_{k-1}], & \text{если } k+1 \notin P, k-1 \in P, \\ [A_{k+1}], & \text{если } k+1 \in P, k-1 \notin P. \end{cases}$$

Согласно $P2$, $A_k \neq \emptyset$, так что получаем семейство $(A_k)_{k \in Q}$, которое и есть требуемое наполнение. Таким образом можно построить любое наполнение для $(I.I.)$. Процесс добавления наполнений к исходному семейству можно продолжать, пока не получим покрытия ранга n .

§ 4. Допустимое семейство

Наметим доказательство предложения 2.1. Пусть (I.I.) есть сцепленное покрытие цепи A , $r = n$ с базой (3.1.). Если Γ_1 не выполняется, то множество

$$X = \{\lambda \in \Gamma \mid \exists \alpha \in A (A_\lambda = \{\alpha\} \wedge \forall \mu \in \Gamma \setminus \{\lambda\} ([\alpha] \neq [A_\mu]))\}$$

не пусто. Тогда семейство $(A_\alpha)_{\alpha \in \Gamma \setminus X}$ есть сцепленное покрытие цепи A ранга n , удовлетворяющее Γ_1 . Пусть для него не выполняется Γ_2 . Тогда A имеет наибольший элемент α . Присоединяя к исходному семейству цепь $\{\alpha\}$, получим требуемое покрытие.

Наметим доказательство предложения 2.2. Пусть (I.I.) - фундаментальное покрытие цепи A с базой (3.1.). Будем строить семейство (2.1.). Можно считать, что $Q \in \text{Kon } \mathbb{Z}$. Если Q имеет наибольший элемент q и существует $\alpha \in A_q^0$, такой, что

$$\exists \gamma, \lambda \in \Gamma (\gamma \neq \lambda \wedge \alpha = \max A_\gamma = \max A_\lambda \wedge \forall \mu \in \Gamma \setminus \{\alpha\} (\alpha \in [A_\mu] \wedge (\alpha = \min A_\mu \Rightarrow |A_\mu| = 1))),$$

то α назовем ориентиром и зафиксируем. Пусть $\alpha \in \Gamma$. Если $\exists \beta \in \Gamma \setminus \{\alpha\} ([A_\alpha] = [A_\beta])$, то положим

$D_\alpha = A_\alpha$. Пусть теперь это условие не выполняется. Если $\alpha \in Q^0$, то положим $D_\alpha = A_\alpha \setminus A_{\alpha+1}$. Если $\alpha \in \Gamma \setminus Q^0$, то положим $D_\alpha = I(A_\alpha)$, если A_α есть δ цепь, $D_\alpha = \{\alpha\} \cap A_\alpha$, если A_α есть δ цепь, ориентир α существует и находится в A_α , $D_\alpha = A_\alpha^0$ в остальных случаях.

Предложение 2.3. доказывается так же, как и предложение 2.4. [6].

§ 5. Примеры

На рис. 1 представлены диаграммы всех жестких (с одним автоморфизмом) неразложимых моноризальных полурешеток мощности 10, ширины 5, размерности 6.

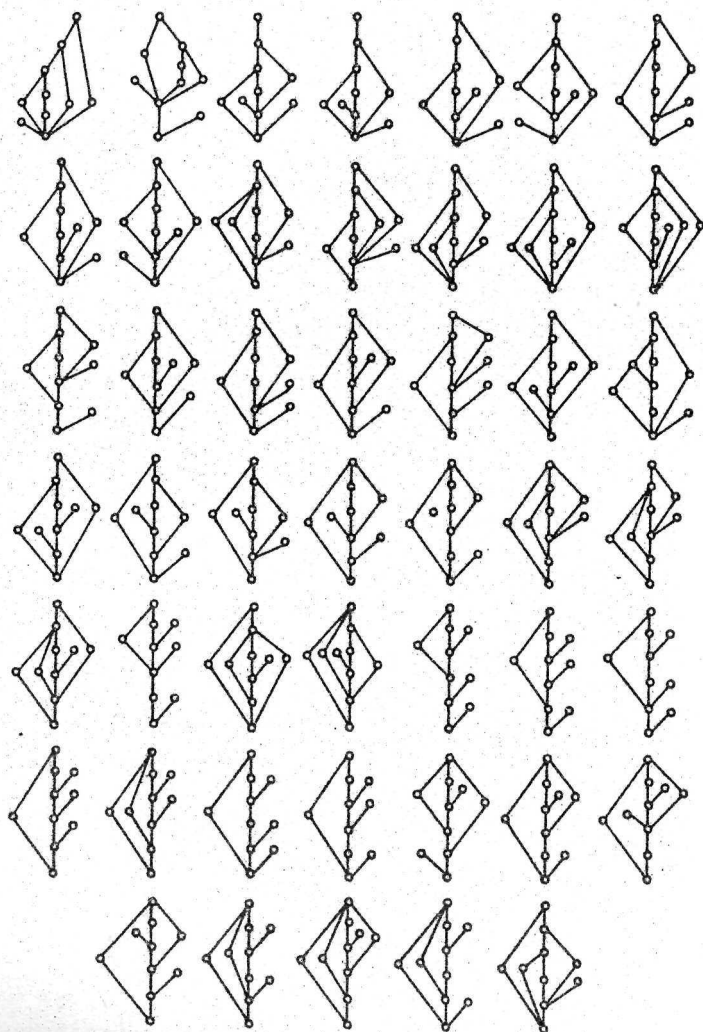


Рис. I

На рис.2 изображена диаграмма однородной моноризальной полурешетки ширины $n > 2$. Здесь $A = \mathbb{R}$, $\Gamma = \mathbb{Z}$.

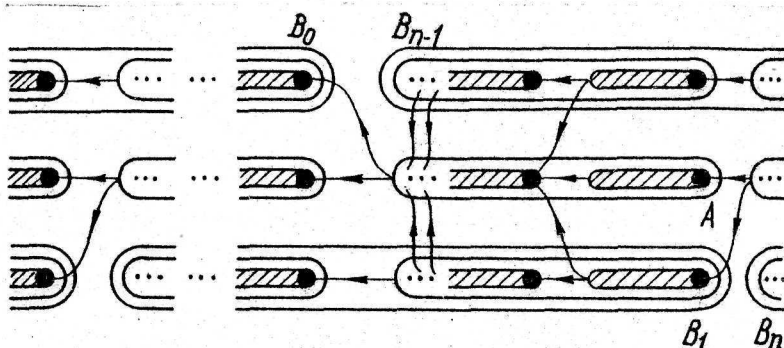


Рис.2

Для $k \in \Gamma$ $A_k =]k, k+n-1]$, $B = \sqcup_{k \in \Gamma} B_k$, $\varphi = \sqcup_{k \in \Gamma} \varphi_k$,
 где $\varphi_k = \chi_k \circ \chi_k$, χ_k есть изоморфизм B_k на A_k и для
 $a \in A_k$ $\chi_k(a) = \max \{ \beta + \frac{1}{2m} \mid \beta \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}, \beta + \frac{1}{2m} < a \}$.

Л и т е р а т у р а

1. Александров П.С., Пасынков Б.А. Введение в теорию размерности. М., 1973.
2. Салий В.Н. Лекции по теории решеток. Изд-во Саратов. ун-та, 1970.
3. Munn W.D. Uniform semilattices and bisimple inverse semigroups.- Quart. J. math., 1966, v.17, N2, p. 151-159.
4. Birkhoff G. Lattice theory.- AMS Coll. Publ., 1967, v.25.
5. Širjaev V.M. Semilattices of width 2.- Semigroup Forum, 1976, v. 13, N2, p. 149-177.
6. Širjaev V.M. Semilattices of width 3 whose decomposable elements form a chain.- Semigroup Forum, 1979, v. 17, N3, p. 201-240.