

УДК 519.176

**О РЕШЕТКАХ, АССОЦИИРОВАННЫХ С МАКСИМАЛЬНЫМИ  
ГРАФИЧЕСКИМИ РАЗБИЕНИЯМИ****В. А. Баранский, В. В. Зуев**

Цель данной работы состоит в описании для заданного графического разбиения  $\lambda$  веса  $2m$  и ранга  $r$  множества всех максимальных графических разбиений  $\mu$  веса  $2m$ , доминирующих  $\lambda$ . Для этого достаточно найти множество голов таких разбиений. В теореме 1 установлено, что для любого натурального числа  $t$  множество голов всех максимальных графических разбиений  $\mu$  веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующих  $\lambda$ , образует интервал решетки всех целочисленных разбиений, если такие разбиения  $\mu$  ранга  $t$  существуют. Указаны алгоритмы вычисления наибольших и наименьших разбиений в этих интервалах.

Ключевые слова: решетка, целочисленное разбиение, диаграмма Ферре, граф, максимальное графическое разбиение.

**V. A. Baransky, V. V. Zuev. On lattices associated with maximal graphical partitions.**

The aim of this paper is to describe, for a given graphical partition  $\lambda$  of weight  $2m$  and rank  $r$ , the set of all maximal graphical partitions  $\mu$  of weight  $2m$  that dominate  $\lambda$ . To do this, it is enough to find the set of heads of such partitions. Theorem 1 states that, for any natural number  $t$ , the set of heads of all maximal graphical partitions  $\mu$  of weight  $2m$  and rank  $t$  dominating  $\lambda$  forms an interval of the integer partition lattice if such partitions  $\mu$  of rank  $t$  exist. Algorithms are also provided for finding the smallest and largest elements of this interval.

Keywords: lattice, integer partition, Ferrers diagram, graph, maximal graphical partition.

**MSC:** 05A17, 05C07, 05C35

**DOI:** 10.21538/0134-4889-2024-30-1-32-42

**Введение**

Целочисленным разбиением или просто разбиением [1] называется последовательность  $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, \dots)$  целых неотрицательных чисел такая, что  $\lambda$  содержит лишь конечное число ненулевых компонент и  $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots$ . Через  $\sum(\lambda)$  будем обозначать сумму всех компонент разбиения  $\lambda$ . Если  $\sum(\lambda) = m$ , то говорят, что  $\lambda$  является разбиением числа  $m$ , а  $m$  называют весом разбиения  $\lambda$ . Число  $\ell = \ell(\lambda)$  такое, что  $\lambda_\ell > 0$  и  $\lambda_{\ell+1} = \lambda_{\ell+2} = \dots = 0$ , называют длиной разбиения  $\lambda$ . Будем считать, что нулевое разбиение  $(0, 0, \dots)$  числа 0 имеет длину 0. Разбиение  $\lambda$  длины  $\ell > 0$  будем иногда записывать для удобства в виде  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$ , где  $t \geq \ell$ .

Теория разбиений представляет собой важный классический раздел комбинаторики, который активно развивается более 300 лет и имеет многочисленные приложения в разных областях математики, а также в химии и статистической механике.

Через  $IPL$  будем обозначать множество всех разбиений всех целых неотрицательных чисел, а через  $IPL(m)$  — множество всех разбиений заданного целого неотрицательного числа  $m$ . На множествах будем рассматривать известное отношение доминирования, полагая  $\lambda \leq \mu$ , если  $\lambda_1 + \dots + \lambda_i \leq \mu_1 + \dots + \mu_i$  для любого натурального числа  $i$ . Множества вида  $IPL$  и  $IPL(m)$  являются решетками относительно отношения доминирования (см., например, [2]).

Данная работа продолжает цикл исследований В. А. Баранского, Т. А. Королевой и Т. А. Сеньчонок, которые за последние 15 лет разработали оригинальный метод элементарных преобразований для разбиений и связанный с ним метод вращения ребер в графах.

С помощью этих методов они получили новые результаты о деталях строения решетки разбиений и свойствах графических разбиений, включая максимальные графические разбиения и как итог — результаты о связи графов с пороговыми графами, рассмотрен важный класс двудольно-пороговых графов (см., например, Baransky V.A., Senchonok T.A. Around the Erdős-Gallai criterion. *Ural Math. J.*, 2023, vol. 9, no. 1, pp. 29–48.) Далее мы будем придерживаться терминологии и обозначений, принятых в [3]. Для изображения диаграмм Ферре разбиений будем использовать декартову форму их представления.

Через  $cut(\lambda; t, p)$ , где  $\lambda$  — разбиение, а  $t$  и  $p$  — целые неотрицательные числа, обозначим разбиение, диаграмма Ферре которого получается из диаграммы Ферре разбиения  $\lambda$  удалением всех столбцов с номерами, большими  $t$ , и удалением в оставшихся столбцах первых  $p$  строк. Разбиение  $cut(\lambda; t, p)$  будем называть *урезанием разбиения  $\lambda$  по первым  $t$  столбцам и  $p$  строкам*. Ясно, что  $cut(\lambda; t, p) = (\max(0, \lambda_1 - p), \max(0, \lambda_2 - p), \dots, \max(0, \lambda_t - p))$ .

На рис. 1 представлена диаграмма Ферре разбиения  $\lambda = (5, 4, 4, 3, 2, 1, 1)$ , где заштриховано  $cut(\lambda; 4, 1) = (4, 3, 3, 2)$ .

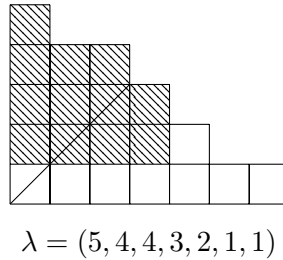


Рис. 1. Удаление первой строки и всех столбцов после четвертого.

Аналогично можно определить *урезание разбиения  $\lambda$  по первым  $t$  строкам и  $p$  столбцам*, диаграмма Ферре которого получается из диаграммы Ферре разбиения  $\lambda$  удалением всех строк с номерами, большими  $t$ , и удалением в оставшихся строках первых  $p$  столбцов.

Как нетрудно заметить, такое урезание по строкам совпадает с разбиением, сопряженным к  $cut(\lambda^*; t, p)$ .

Разбиение  $cut(\lambda; t, t - 1)$  обозначим через  $hd_t(\lambda)$ , а разбиение  $cut(\lambda^*; t, t) — через  $tl_t(\lambda)$ .$

Ранг  $r = r(\lambda)$  разбиения  $\lambda$  по определению равен  $\max\{i | \lambda_i \geq i\}$ . В качестве *головы*  $hd(\lambda)$  разбиения  $\lambda$  возьмем разбиение, которое получается из разбиения  $\lambda$  уменьшением всех первых  $r$  компонент на одно и то же число  $r - 1$  и обнулением всех компонент с номерами  $r + 1, r + 2, \dots$ . В качестве *хвоста*  $tl(\lambda)$  возьмем разбиение, сопряженное с разбиением, полученным из разбиения  $\lambda$  удалением первых  $r$  столбцов.

В качестве иллюстрации на рис. 2 изображена диаграмма Ферре разбиения  $\lambda = (6, 5, 4, 4, 3, 2, 1, 1)$  ранга 4 с головой  $hd(\lambda) = (3, 2, 1, 1)$  и хвостом  $tl(\lambda) = (4, 2, 1)$ . Компоненты разбиения  $hd(\lambda)$  считываются по столбцам слева направо, а компоненты разбиения  $tl(\lambda)$  считываются по строкам снизу вверх.

Ясно, что если  $r$  — ранг разбиения  $\lambda$ , то  $hd_r(\lambda) = hd(\lambda)$  и  $tl_r(\lambda) = tl(\lambda)$ . В некотором смысле  $hd_t(\lambda)$  и  $tl_t(\lambda)$  — это голова и хвост разбиения  $\lambda$ , если бы у него был бы ранг  $t$ . Например, на рис. 3 представлена диаграмма Ферре разбиения  $\lambda = (5, 4, 4, 3, 2, 1, 1)$  ранга 3, а также разбиений  $hd_2(\lambda) = (4, 3)$  и  $tl_2(\lambda) = (5, 3)$ .

Разбиение  $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell, 0, 0, \dots)$  длины  $\ell$  называется *графическим*, если существует граф  $G = (V, E)$  на  $\ell$  вершинах такой, что  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_\ell\}$  и  $deg(v_1) = \lambda_1, deg(v_2) = \lambda_2, \dots, deg(v_\ell) = \lambda_\ell$ , иными словами,  $\lambda = dpt(G)$ , где  $dpt(G)$  — степенное разбиение графа  $G$ . Различные критерии графичности разбиений см. в [3–6].

Разбиение  $\lambda$  веса  $2m$  будем называть *максимальным графическим разбиением*, если оно максимально относительно порядка  $\leq$  среди всех графических разбиений веса  $2m$  [7].

Разбиение  $\lambda$  является максимальным графическим разбиением тогда и только тогда, когда  $hd(\lambda) = tl(\lambda)$  (см. теорему 1 в [7]). Поэтому максимальное графическое разбиение однозначно

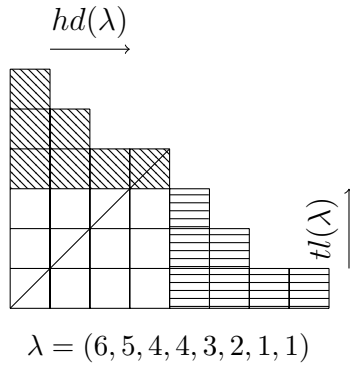


Рис. 2. Разбиение  $(6, 5, 4, 4, 3, 2, 1, 1)$  ранга 4 с головой  $(3, 2, 1, 1)$  и хвостом  $(4, 2, 1)$ .

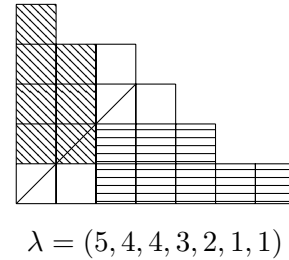


Рис. 3. Голова и хвост ранга 2 разбиения  $(5, 4, 4, 3, 2, 1, 1)$ , имеющего ранг 3.

задается своей головой, поскольку ранг такого разбиения равен длине головы. Ясно, что любое разбиение является головой некоторого максимального графического разбиения.

Цель настоящей работы состоит в следующем: для заданного графического разбиения  $\lambda$  веса  $2m$  и ранга  $r$  найти множество всех максимальных графических разбиений  $\mu$  веса  $2m$ , доминирующих  $\lambda$ . Для этого достаточно определить множество голов таких разбиений.

В основном результате данной работы, теореме 1, будет установлено, что для любого натурального числа  $t$  множество голов всех максимальных графических разбиений  $\mu$  веса  $2m$  и ранга  $r$ , доминирующих  $\lambda$ , образует интервал решетки  $IPL$ , если такие разбиения ранга  $t$  существуют. Кроме того, представлены алгоритмы для вычисления наименьшего и наибольшего элементов таких интервалов.

Множество всех максимальных графических разбиений, доминирующих заданное графическое разбиение, очевидно образует антицепь в решетке разбиений. Представляется удивительным тот факт, что множество голов таких разбиений фиксированного ранга  $t$ , для которого разбиения существуют, образуют интервал в решетке разбиений.

## 1. Основные результаты

Приведем сначала ряд вспомогательных утверждений и лемм, необходимых для доказательства теоремы 1.

Пусть  $m \in \mathbb{N}$ . Для произвольного числа  $t \in \mathbb{N}$  определим отношение  $\leq_t$  на  $IPL(2m)$ , полагая  $\lambda \leq_t \mu$  тогда и только тогда, когда  $(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_t, 0, 0, \dots) \leq (\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_t, 0, 0, \dots)$ , т. е. когда  $\lambda_1 + \dots + \lambda_i \leq \mu_1 + \dots + \mu_i$  для любого  $i = 1, \dots, t$ .

**Лемма 1.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  — произвольные разбиения. Положим  $\ell(\mu) = \ell$ . Пусть  $\lambda \leq_\ell \mu$  и  $\sum(\lambda) \leq \sum(\mu)$ . Тогда  $\lambda \leq \mu$ .

**Доказательство.** Неравенства  $\lambda_1 + \dots + \lambda_i \leq \mu_1 + \dots + \mu_i$  верны при  $i = 1, \dots, \ell$  по определению  $\lambda \leq_\ell \mu$ . По условию выполняется  $\ell(\mu) = \ell$ , поэтому  $\mu_1 + \dots + \mu_\ell = \sum(\mu)$ . Тогда для  $i = 1, 2, \dots$  справедливы и соотношения  $\lambda_1 + \dots + \lambda_{\ell+i} \leq \sum(\lambda) \leq \sum(\mu) = \mu_1 + \dots + \mu_{\ell+i}$ . Все полученные неравенства вместе дают неравенство  $\lambda \leq \mu$ .

Лемма доказана.

Через  $MGP_r(2m)$  будем обозначать множество всех максимальных графических разбиений веса  $2m$  и ранга  $r$ . Пусть  $\mu \in MGP_r(2m)$ . Поскольку  $hd(\mu) = tl(\mu)$ , то  $\sum(\mu) = 2\sum(hd(\mu)) + r(r-1)$ , следовательно,

$$\sum(hd(\mu)) = \frac{\sum(\mu) - r(r-1)}{2} = m - \frac{r(r-1)}{2} \geq r.$$

Отсюда имеем  $2m \geq 2r + r(r - 1)$ , т. е.  $0 \geq r^2 + r - 2m$ , и поэтому

$$r \leq \left\lfloor \frac{\sqrt{8m + 1} - 1}{2} \right\rfloor.$$

Обозначим через  $IPL(m, t)$ , где  $m \geq t$ , множество всех разбиений веса  $m$  и длины  $t$ . Нетрудно видеть, что решетка  $IPL(m, t)$  является интервалом решетки  $IPL(m)$ .

Обозначим через  $minp(m, t)$  наименьшее разбиение веса  $m$  и длины  $t$ , а через  $maxp(m, t)$  — наибольшее разбиение веса  $m$  и длины  $t$ . Разбиение  $maxp(m, t)$  имеет вид  $(m - t + 1, 1, 1, \dots, 1)$ , а разбиение  $minp(m, t)$  — вид  $(\lceil m/t \rceil, \dots, \lceil m/t \rceil, \lfloor m/t \rfloor, \dots, \lfloor m/t \rfloor)$ , где  $\lceil m/t \rceil$  повторяется  $m \pmod t$  раз.

Диаграмма Ферре разбиения  $minp(m, t)$  строится добавлением блоков по рядам снизу вверх и в каждом ряду — слева направо. На рис. 4 приведены диаграммы Ферре разбиений  $minp(8, 3) = (3, 3, 2)$  и  $maxp(8, 3) = (6, 1, 1)$ .

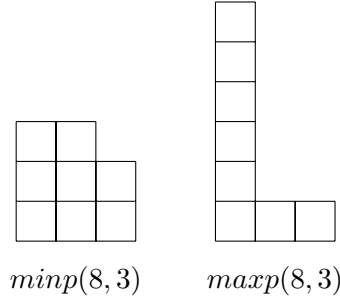


Рис. 4. Наименьшее и наибольшее разбиения веса 8 и длины 3.

Пусть  $\lambda$  — фиксированное графическое разбиение веса  $2m$ . Обозначим через  $hdMGP_k(\lambda)$  множество всех голов максимальных графических разбиений  $\mu$  веса  $2m$  и ранга  $k$  таких, что  $\lambda \leq \mu$ . Поскольку  $\sum(hd(\mu)) = m - k(k - 1)/2$ , то  $hdMGP_k(\lambda) \subseteq IPL(m - k(k - 1)/2, k)$ .

Далее будет показано, что любое непустое множество вида  $hdMGP_k(\lambda)$  является интервалом решетки  $IPL(m - k(k - 1)/2, k)$ .

**Лемма 2.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  — разбиения веса  $2m$ ,  $\text{rank}(\mu) = s$ ,  $\lambda \leq_s \mu$  и  $\mu^* \leq_s \lambda^*$ . Тогда  $\lambda \leq \mu$ .

**Доказательство.** Пусть  $\lambda'$  и  $\mu'$  — разбиения, диаграммы Ферре которых получаются из диаграмм Ферре разбиений  $\lambda$  и  $\mu$  соответственно переносом всех блоков из первых  $s$  столбцов и всех блоков из строк, расположенных выше  $s$ -строки (т. е. строки с номером  $s$ ), в  $(s + 1)$ -столбец. При этом  $(s + 1)$ -столбец сделаем первым.

Поскольку  $\text{rank}(\mu) = s$ , выполняется  $\mu_{s+1} \leq s$ , откуда следует, что в диаграмме Ферре разбиения  $\mu$  нет блоков, лежащих выше  $s$ -строки и расположенных правее  $s$ -столбца. Ясно, что диаграмма  $\mu'$  получается из диаграммы  $\mu$  просто переносом всех блоков из первых  $s$  столбцов в  $(s + 1)$ -столбец и выполняются при  $i = 1, 2, \dots$  равенства

$$\mu'_1 + \mu'_2 + \dots + \mu'_i = \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{s+i}.$$

В диаграмме Ферре разбиения  $\lambda$  могут быть блоки, лежащие выше  $s$ -строки и расположенные правее  $(s + 1)$ -столбца. Тогда диаграмма  $\lambda'$  получается из диаграммы  $\lambda$ , кроме переносов всех блоков из первых  $s$  столбцов в  $(s + 1)$ -столбец, еще и переносом всех блоков, изначально находившихся выше  $s$ -строки и правее  $(s + 1)$ -столбца, по очереди. Верхний крайний правый блок при этом переносится в  $(s + 1)$ -столбец, который становится первым. Каждый перенос блока влево увеличивает разбиение (см. [7]), следовательно, выполняются при  $i = 1, 2, \dots$  неравенства

$$\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{s+i} \leq \lambda'_1 + \dots + \lambda'_i.$$

Рассмотрим сопряженные разбиения  $\lambda^* = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots)$  и  $\mu^* = (\mu_1^*, \mu_2^*, \dots)$ .

Пусть  $\lambda^{(1)} = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_s^*, 0, 0, \dots)$  и  $\mu^{(1)} = (\mu_1^*, \mu_2^*, \dots, \mu_s^*, 0, 0, \dots)$  — разбиения, первые  $s$  компоненты которых равны первым  $s$  компонентам разбиений  $\lambda^*$  и  $\mu^*$  соответственно, а остальные компоненты равны нулю.

Так как по условию  $\mu^* \leq_s \lambda^*$ , справедливо соотношение  $\mu^{(1)} \leq \lambda^{(1)}$ . Также выполняется неравенство  $\ell(\lambda^{(1)}) \leq s$ , а для  $\mu^{(1)}$  верно равенство  $\ell(\mu^{(1)}) = s$ , поскольку  $\text{rank}(\mu) = s$ .

Далее проведем следующую цепочку преобразований.

1. Припишем  $\sum(\lambda^{(1)}) - \sum(\mu^{(1)})$  единичных компонент в конец разбиения  $\mu^{(1)}$ , а  $\lambda^{(1)}$  оставим без изменений. Отметим, что число  $\sum(\lambda^{(1)}) - \sum(\mu^{(1)})$  неотрицательно, так как  $\lambda^{(1)} \geq \mu^{(1)}$ .

Положим  $\lambda^{(2)} = \lambda^{(1)}$ ,  $\mu^{(2)} = (\mu_1^*, \mu_2^*, \dots, \mu_s^*, 1, \dots, 1, 0, \dots)$ , где единица записана  $\sum(\lambda^{(1)}) - \sum(\mu^{(1)})$  раз. Теперь  $\sum(\lambda^{(2)}) = \sum(\mu^{(2)})$ . Обозначим  $\ell(\lambda^{(1)})$  через  $\ell$ , это число также равно  $\ell(\lambda^{(2)})$ . Так как  $\mu^{(1)} \leq \lambda^{(1)}$  и  $\ell \leq \ell(\mu^{(1)})$ , верно соотношение  $\mu^{(2)} \leq_\ell \lambda^{(2)}$ . Тогда по лемме 1 выполняется соотношение  $\mu^{(2)} \leq \lambda^{(2)}$ .

2. Переходя к сопряженным разбиениям, положим  $\lambda^{(3)} = (\lambda^{(2)})^*$  и  $\mu^{(3)} = (\mu^{(2)})^*$ . Так как  $\sum(\lambda^{(2)}) = \sum(\mu^{(2)})$  и  $\mu^{(2)} \leq \lambda^{(2)}$ , справедливо соотношение  $\lambda^{(3)} \leq \mu^{(3)}$ .

3. Увеличим первую компоненту обоих разбиений на  $2m - \sum(\lambda^{(3)})$ . Отметим, что число  $2m - \sum(\lambda^{(3)})$  неотрицательно, поскольку  $2m \geq \sum(\lambda^{(1)}) = \sum(\lambda^{(2)}) = \sum(\lambda^{(3)})$ . В результате получим разбиения  $\lambda^{(4)}$  и  $\mu^{(4)}$ , где  $\sum(\lambda^{(4)}) = \sum(\mu^{(4)}) = 2m$  и  $\lambda^{(4)} \leq \mu^{(4)}$ .

4. Для каждого из разбиений  $\lambda^{(4)}$  и  $\mu^{(4)}$  удалим первые  $s$  компонент и прибавим их сумму к  $(s + 1)$ -й компоненте соответствующего разбиения, при этом  $(s + 1)$ -ю компоненту сделаем первой. Для диаграмм Ферре это преобразование соответствует перемещению всех блоков из первых  $s$  столбцов в  $(s + 1)$ -столбец. Получим разбиения  $\lambda^{(5)}$  и  $\mu^{(5)}$ , и соотношение  $\lambda^{(5)} \leq \mu^{(5)}$  сохраняется, так как  $i$ -е частичные суммы разбиений  $\lambda^{(5)}$  и  $\mu^{(5)}$  — это  $(s + i)$ -е частичные суммы разбиений  $\lambda^{(4)}$  и  $\mu^{(4)}$  соответственно. Отметим, что  $\sum(\lambda^{(5)}) = \sum(\mu^{(5)}) = 2m$ , а диаграммы Ферре разбиений  $\lambda^{(5)}$  и  $\mu^{(5)}$  отличаются от диаграмм исходных разбиений  $\lambda$  и  $\mu$  удалением всех блоков выше  $s$ -строки, удалением первых  $s$  столбцов и добавлением блоков по числу удаленных в новый первый столбец. Таким образом, верно  $\lambda^{(5)} = \lambda'$  и  $\mu^{(5)} = \mu'$ . Следовательно, выполняется соотношение  $\lambda' \leq \mu'$ .  $\square$

По определению отношения доминирования из соотношения  $\lambda' \leq \mu'$  вытекают для  $i = 1, 2, \dots$  неравенства  $\lambda'_1 + \lambda'_2 + \dots + \lambda'_i \leq \mu'_1 + \mu'_2 + \dots + \mu'_i$ .

Совмещая эту систему с ранее установленными системами, получаем при  $i = 1, 2, \dots$  неравенства  $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{s+i} \leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{s+i}$ .

Вместе с условием  $\lambda \leq_s \mu$  отсюда имеем  $\lambda \leq \mu$ .

Лемма доказана.

**З а м е ч а н и е 1.** Проиллюстрируем доказательство леммы 2 с помощью примеров. На рис. 5 приведены диаграммы Ферре разбиений  $\lambda = (5, 4, 4, 4, 4, 3)$  и  $\mu = (6, 6, 4, 3, 3, 2)$ ,

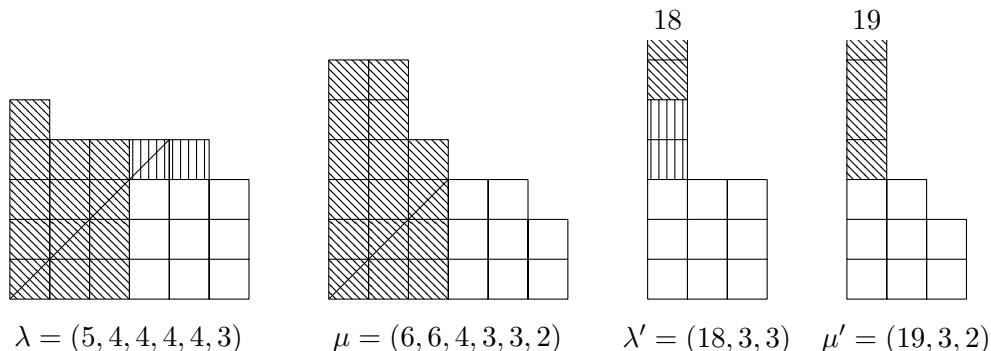


Рис. 5. Перенос первых трех столбцов и строк выше третьей строки в четвертый столбец.

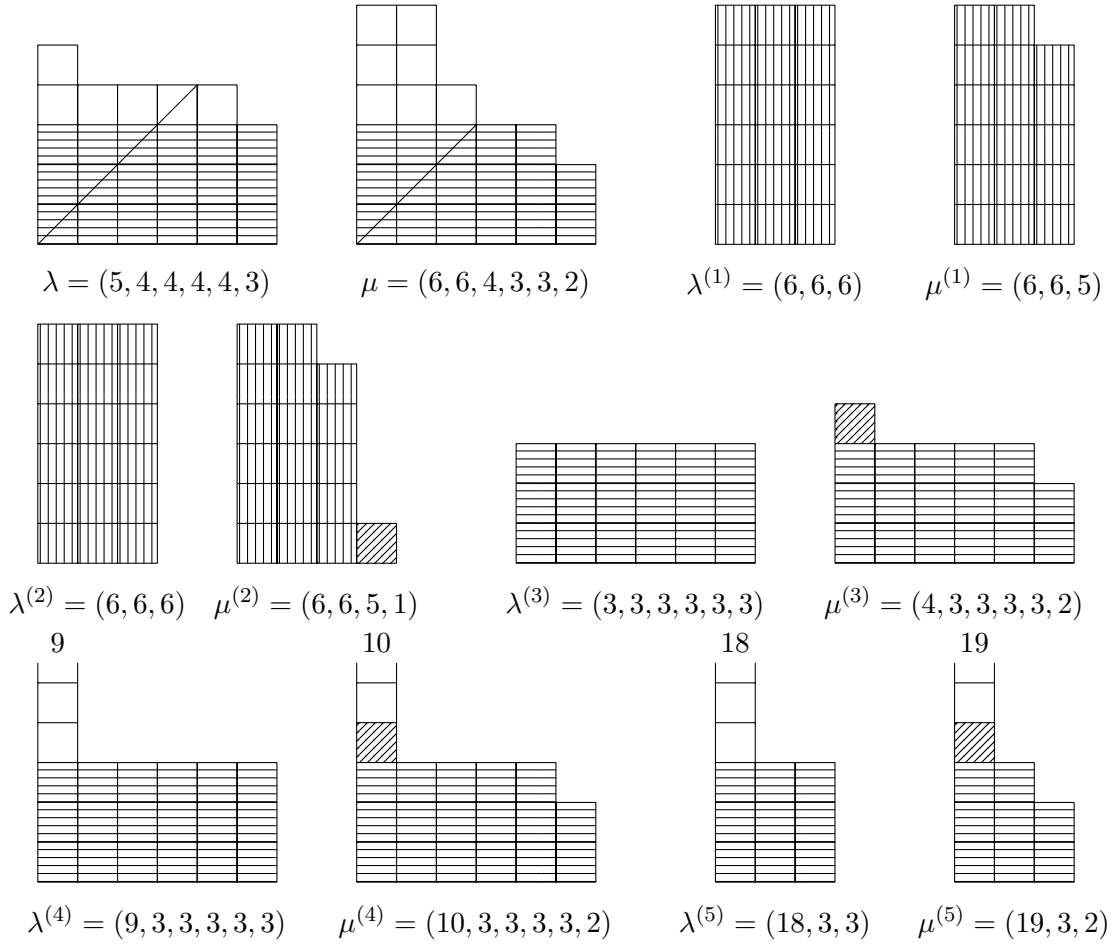


Рис. 6. Последовательность преобразований в соответствии с доказательством леммы 2.

где  $2t = 24, s = 3$ , а также диаграммы Ферре соответствующих разбиений  $\lambda' = (18, 3, 3)$  и  $\mu' = (19, 3, 2)$ . На рис. 6 показаны диаграммы Ферре разбиений  $\lambda = (5, 4, 4, 4, 4, 3)$  и  $\mu = (6, 6, 4, 3, 3, 2)$ , а также всех разбиений, получающихся в процессе преобразований.

Подставляя в условие леммы 2 разбиения  $\mu^*$  и  $\lambda^*$  вместо  $\lambda$  и  $\mu$  соответственно и  $r$  вместо  $s$  в соотношения, получаем

**Следствие 1.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  – разбиения веса  $2t$ ,  $\text{rank}(\lambda) = r$ ,  $\lambda \leq_r \mu$  и  $\mu^* \leq_r \lambda^*$ . Тогда  $\lambda \leq \mu$ .

**Лемма 3.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  – произвольные разбиения одинакового веса  $2t$  такие, что  $\lambda \leq \mu$ , и  $t, p$  – произвольные целые неотрицательные числа. Тогда  $\text{cut}(\lambda; t, p) \leq \text{cut}(\mu; t, p)$ .

**Доказательство.** Обозначим  $\text{cut}(\lambda; t, p)$  через  $\lambda'$  и  $\text{cut}(\mu; t, p)$  через  $\mu'$ . Положим  $\ell_1 = \ell(\lambda')$  и  $\ell_2 = \ell(\mu')$ . По определению процедуры урезания  $\text{cut}$  числа  $\ell_1$  и  $\ell_2$  не превосходят  $t$ .

**Случай 1.**  $\ell_1 \leq \ell_2$ . В этом случае первые  $\ell_1$  компонент разбиений  $\lambda'$  и  $\mu'$  получаются из первых  $\ell_1$  компонент  $\lambda$  и  $\mu$  соответственно уменьшением на  $p$ , поэтому из  $\lambda \leq \mu$  следует  $\lambda' \leq_{\ell_1} \mu'$ . При этом все компоненты разбиения  $\lambda'$  с номерами больше числа  $\ell_1$  равны нулю. Следовательно,  $\lambda' \leq \mu'$ .

**Случай 2.**  $\ell_1 > \ell_2$ . Аналогично первому случаю выполняется  $\lambda' \leq_{\ell_2} \mu'$ . Первые  $\ell_1$  компонент разбиения  $\lambda'$  находим из первых  $\ell_1$  компонент разбиения  $\lambda'$  просто уменьшением их на число  $p$ . Поэтому верно равенство  $\sum(\lambda') = \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{\ell_1} - \ell_1 p$ .

Для разбиения  $\mu'$  справедливо  $\mu' = (\max(0, \mu_1 - p), \max(0, \mu_2 - p), \dots, \max(0, \mu_t - p))$  и одновременно с этим имеем  $\mu' = (\mu_1 - p, \mu_2 - p, \dots, \mu_{\ell_2} - p, 0, 0, \dots)$ .

Следовательно, компоненты разбиения  $\mu'$  с номерами от  $(\ell_2 + 1)$  до  $\ell_1$  меньше не более чем на  $p$  соответствующих компонент разбиения  $\mu$ . Поэтому выполняется неравенство  $\sum(\mu') \geq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{\ell_1} - \ell_1 p$ .

Наконец, из того, что  $\lambda \leq \mu$ , следует  $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{\ell_1} - \ell_1 p \leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{\ell_1} - \ell_1 p$ .

Совмещая полученные соотношения, выводим неравенство  $\sum(\lambda') \leq \sum(\mu')$ . Вместе с ранее доказанным соотношением  $\lambda' \leq_{\ell_2} \mu'$  по лемме 1 получаем  $\lambda' \leq \mu'$ .

Лемма доказана.

**Следствие 2.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  — произвольные разбиения одинакового веса  $2m$  такие, что  $\lambda \leq \mu$ . Тогда для любого  $t \in \mathbb{N}$  выполняется  $hd_t(\lambda) \leq hd_t(\mu)$  и  $tl_t(\lambda) \geq tl_t(\mu)$ .

Отметим, что неравенство  $tl_t(\lambda) \geq tl_t(\mu)$  выводится из леммы 3 подстановкой  $\mu^*$  и  $\lambda^*$  вместо  $\lambda$  и  $\mu$  соответственно.

**Лемма 4.** Пусть  $\lambda$  и  $\mu$  — произвольные ненулевые разбиения одинакового веса  $2m$ ,

$$\text{rank}(\lambda) = r, \quad \text{rank}(\mu) = s.$$

Пусть  $hd_s(\lambda) \leq hd(\mu)$  и  $tl_s(\lambda) \geq tl(\mu)$ . Тогда  $\lambda \leq \mu$ .

**Доказательство.** С л у ч а й 1.  $r \geq s$ . В этом случае головы  $hd_s(\lambda)$  и  $hd(\mu)$  получаются уменьшением первых  $s$  компонент разбиений  $\lambda$  и  $\mu$  соответственно на одно и то же число  $s - 1$ . Тогда из соотношения  $hd_s(\lambda) \leq hd(\mu)$  следует  $\lambda \leq_s \mu$ . Аналогично из  $tl_s(\lambda) \geq tl(\mu)$  вытекает  $\lambda^* \geq_s \mu^*$ . Отсюда по лемме 2 верно  $\lambda \leq \mu$ .

С л у ч а й 2.  $r < s$ . Положим  $\ell_1 = \ell(hd_s(\lambda))$  и  $\ell_2 = \ell(tl_s(\lambda))$ . В этом случае только первые  $\ell_1$  компонент разбиения  $hd_s(\lambda)$  получаются уменьшением на  $s - 1$  соответствующих компонент разбиения  $\lambda$ , и только первые  $\ell_2$  компонент разбиения  $tl_s(\lambda)$  находим уменьшением на  $s$  соответствующих компонент разбиения  $\lambda^*$ . Аналогично первому случаю выполняется  $\lambda \leq_{\ell_1} \mu$  и  $\lambda^* \geq_{\ell_2} \mu^*$ .

Поскольку для всех  $i \in \mathbb{N}$ , таких что  $\ell_1 < i \leq r$ , справедливо  $\lambda_i \leq s$  и  $\mu_i \geq s$ , из соотношения  $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{\ell_1} \leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{\ell_1}$  следуют неравенства

$$\begin{aligned} \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{\ell_1+1} &\leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{\ell_1+1}, \\ \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_{\ell_1+2} &\leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_{\ell_1+2}, \\ &\dots \\ \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_r &\leq \mu_1 + \mu_2 + \dots + \mu_r. \end{aligned}$$

Таким образом,  $\lambda \leq_r \mu$ .

Рассмотрим сопряженные разбиения  $\lambda^* = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots)$  и  $\mu^* = (\mu_1^*, \mu_2^*, \dots)$ .

Поскольку  $\text{rank}(\lambda) = r$ , справедливо  $2m = \lambda_1 + \dots + \lambda_r + \lambda_1^* + \dots + \lambda_r^* - r^2$ .

Пусть  $k$  — количество блоков в диаграмме Ферре разбиения  $\mu$ , расположенных правее  $r$ -столбца и выше  $r$ -строки. Число  $k$  положительно, так как  $s > r$ . Тогда верно  $2m = \mu_1 + \dots + \mu_r + \mu_1^* + \dots + \mu_r^* - r^2 + k$ .

Из ранее доказанного соотношения  $\lambda \leq_r \mu$  следует, что  $\lambda_1 + \dots + \lambda_r \leq \mu_1 + \dots + \mu_r$ .

Совмещая это неравенство с ранее полученными формулами для  $2m$ , мы выводим неравенство  $\lambda_1^* + \dots + \lambda_r^* - r^2 \geq \mu_1^* + \dots + \mu_r^* - r^2 + k$ .

Отсюда верно неравенство  $\lambda_1^* + \dots + \lambda_r^* \geq \mu_1^* + \dots + \mu_r^*$ .

Поскольку для всех  $i \in \mathbb{N}$ , таких что  $\ell_2 < i \leq r$ , выполняется  $\lambda_i^* \leq s$  и  $\mu_i^* \geq s$ , из найденного неравенства вытекают следующие соотношения:

$$\begin{aligned} \lambda_1^* + \dots + \lambda_{r-1}^* &\geq \mu_1^* + \dots + \mu_{r-1}^*, \\ \lambda_1^* + \dots + \lambda_{r-2}^* &\geq \mu_1^* + \dots + \mu_{r-2}^*, \\ &\dots \\ \lambda_1^* + \dots + \lambda_{\ell_2+1}^* &\geq \mu_1^* + \dots + \mu_{\ell_2+1}^*. \end{aligned}$$

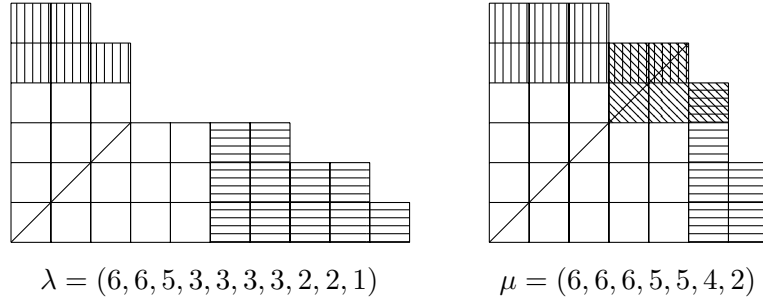


Рис. 7. Разбиения  $\lambda$  и  $\mu$  рангов 3 и 5 соответственно; выделены головы и хвосты ранга 5, а также все блоки, лежащие сверху от третьей строки и справа от третьего столбца.

Эти неравенства и ранее доказанное соотношение  $\lambda^* \geq_{\ell_2} \mu^*$  вместе дают  $\lambda^* \geq_r \mu^*$ .

Таким образом,  $\lambda \leq_r \mu$  и  $\lambda^* \geq_r \mu^*$ , отсюда в силу следствия 1 выполняется  $\lambda \leq \mu$ .

Лемма доказана.

**З а м е ч а н и е 2.** Проиллюстрируем доказательство леммы 4 с помощью примера. На рис. 7 изображены разбиения  $\lambda = (6, 6, 5, 3, 3, 3, 3, 2, 2, 1)$  и  $\mu = (6, 6, 6, 5, 5, 4, 2)$ , где  $2m = 34, r = 3, s = 5$  и  $\lambda \leq \mu$ . Для разбиения  $\lambda$  выполняется  $hd_s(\lambda) = (2, 2, 1), tl_s(\lambda) = (5, 4, 2), \ell_1 = 3$  и  $\ell_2 = 3$ .

Для разбиения  $\mu$  выполняется  $hd(\mu) = (2, 2, 2, 1, 1), tl(\mu) = (2, 2, 1, 1), k = 5$ .

В леммах 1, 2 и 4 приведены три достаточных условия доминирования, которые нашли применение в данной работе и могут быть полезны в дальнейших исследованиях решетки разбиений  $IPL$ .

Приведем теперь основной результат работы.

**Теорема 1.** Пусть  $\lambda$  — произвольное графическое разбиение веса  $2m$  и ранга  $r$ . Пусть  $t$  — произвольное натуральное число. Положим

$$\eta_1 = hd_t(\lambda) \vee \min p(m - t(t - 1)/2, t), \quad \eta_2 = tl_t(\lambda) \wedge \max p(m - t(t - 1)/2, t),$$

где  $\vee$  и  $\wedge$  — соответственно объединение и пересечение разбиений в решетке  $IPL$ . Тогда

1. Если  $\eta_1 \leq \eta_2$ , то множество  $hdMGP_t(\lambda)$  голов максимальных графических разбиений веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующих  $\lambda$ , является интервалом решетки  $IPL(m - t(t - 1)/2, t)$  с наименьшим элементом  $\eta_1$  и наибольшим элементом  $\eta_2$ ;
2. Если  $\eta_1$  и  $\eta_2$  не сравнимы или  $\eta_1 > \eta_2$ , то не существует максимальных графических разбиений веса  $2m$  и ранга  $t$ , лежащих над  $\lambda$ , т. е. множество  $hdMGP_t(\lambda)$  пусто.

**Д о к а з а т е л ь с т в о.** 1. Убедимся, что любая голова максимального графического разбиения веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующего  $\lambda$ , лежит в интервале от  $\eta_1$  до  $\eta_2$ .

Пусть  $\mu$  — произвольное максимальное графическое разбиение веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующее  $\lambda$ . Положим  $\eta = hd(\mu) = tl(\mu)$ . Так как  $\mu \in MGP_t(2m)$ , имеем  $\mu \in IPL(m - t(t - 1)/2, t)$ . Следовательно,  $\min p(m - t(t - 1)/2, t) \leq \eta \leq \max p(m - t(t - 1)/2, t)$ . Кроме того, в силу следствия 2 справедливо  $hd_t(\lambda) \leq hd_t(\mu)$  и  $tl_t(\lambda) \geq tl_t(\mu)$ . Поскольку  $hd_t(\mu) = tl_t(\mu) = \eta$ , отсюда выводим  $hd_t(\lambda) \leq \eta \leq tl_t(\lambda)$ . Совмещая полученные двойные неравенства, имеем  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$ .

Таким образом, если  $\eta \in hdMGP_t(\lambda)$ , то выполняется  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$ .

2. Покажем, что любое разбиение, лежащее в интервале от  $\eta_1$  до  $\eta_2$ , является головой максимального графического разбиения веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующего  $\lambda$ .

Пусть  $\eta$  — любое такое разбиение, что  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$ . Тогда верно

$$\min p(m - t(t - 1)/2, t) \leq \eta \leq \max p(m - t(t - 1)/2, t).$$



Следовательно, выполняется  $\eta \in IPL(m - t(t - 1)/2, t)$ . Обозначим через  $\mu$  максимальное графическое разбиение с головой  $\eta$ . Тогда верны равенства  $\text{rank}(\mu) = \ell(\eta) = t$  и  $\sum(\mu) = 2\sum(\eta) + t(t - 1) = 2m$ , поэтому  $\mu \in MGP_t(2m)$ .

Из двойного неравенства  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$  также вытекает, что  $hd_t(\lambda) \leq \eta \leq tl_t(\lambda)$ . Поскольку  $hd(\mu) = tl(\mu) = \eta$ , имеем  $hd_t(\lambda) \leq hd(\mu)$  и  $tl(\mu) \leq tl_t(\lambda)$ . Следовательно, в силу леммы 4 верно  $\lambda \leq \mu$ . Поэтому если  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$ , то  $\eta \in hdMGP_t(\lambda)$ .

Значит, множество  $hdMGP_t(\lambda)$  голов максимальных графических разбиений веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующих  $\lambda$ , совпадает с множеством всех разбиений  $\eta$  таких, что  $\eta_1 \leq \eta \leq \eta_2$ .

Теперь ясно, что если не выполняется  $\eta_1 \leq \eta_2$ , то не существует максимальных графических разбиений веса  $2m$  и ранга  $t$ , доминирующих  $\lambda$ .

Теорема доказана.

Пр и м е р. Рассмотрим разбиение  $\lambda = (6, 4, 3, 3, 2, 2, 1, 1, 1, 1)$  (см. рис. 8), где  $m = 12$ .

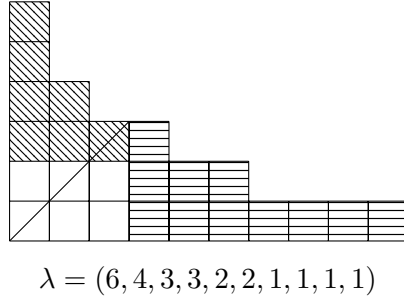


Рис. 8. Графическое разбиение  $(6, 4, 3, 3, 2, 2, 1, 1, 1, 1)$ .

Поскольку  $\sum(\lambda) = 24$  и  $hd(\lambda) = (4, 2, 1) \leq tl(\lambda) = (7, 3, 1)$ , разбиение  $\lambda$  является графическим. Максимальный возможный ранг доминирующих его максимальных графических разбиений того же веса вычисляется по формуле

$$\left\lfloor \frac{\sqrt{8m+1}-1}{2} \right\rfloor = 4,$$

т. е. все искомые максимальные графические разбиения имеют ранг не более 4.

1. Пусть  $t = 1$ . Тогда  $hd_t(\lambda) = (6)$ ,  $tl_t(\lambda) = (9)$ ,

$$\min p(m - t(t - 1)/2, t) = (12), \quad \max p(m - t(t - 1)/2, t) = (12),$$

$\eta_1 = (12)$ ,  $\eta_2 = (9)$  и не выполняется условие  $\eta_1 \leq \eta_2$ . Следовательно, множество  $hdMGP_1(\lambda)$  пусто.

2. Пусть  $t = 2$ . Тогда  $hd_t(\lambda) = (5, 3)$ ,  $tl_t(\lambda) = (8, 4)$ ,

$$\min p(m - t(t - 1)/2, t) = (6, 5), \quad \max p(m - t(t - 1)/2, t) = (10, 1),$$

$\eta_1 = (6, 5)$ ,  $\eta_2 = (8, 3)$  и  $\eta_1 \leq \eta_2$ . Значит, множество  $hdMGP_2(\lambda)$  непустое и содержит разбиения  $(6, 5)$ ,  $(7, 4)$  и  $(8, 3)$ . Максимальные графические разбиения, построенные по этим головам, имеют вид  $(7, 6, 2, 2, 2, 2, 2, 1)$ ,  $(8, 5, 2, 2, 2, 2, 1, 1, 1)$ ,  $(9, 4, 2, 2, 2, 1, 1, 1, 1, 1)$ .

3. Пусть  $t = 3$ . Тогда  $hd_t(\lambda) = (4, 2, 1)$ ,  $tl_t(\lambda) = (7, 3, 1)$ ,

$$\min p(m - t(t - 1)/2, t) = (3, 3, 3), \quad \max p(m - t(t - 1)/2, t) = (7, 1, 1),$$

$\eta_1 = (4, 3, 2)$ ,  $\eta_2 = (7, 1, 1)$  и  $\eta_1 \leq \eta_2$ . Итак, множество  $hdMGP_3(\lambda)$  непустое и является интервалом  $[\eta_1, \eta_2]$  решетки разбиений  $IPL$ . В этом интервале лежат разбиения  $(4, 3, 2)$ ,  $(4, 4, 1)$ ,

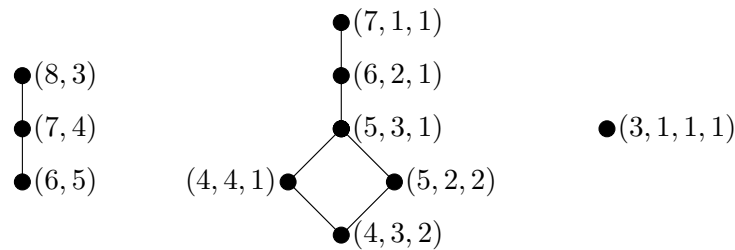


Рис. 9. Множество голов всех максимальных графических разбиений веса 24, доминирующих разбиение  $(6, 4, 3, 3, 2, 2, 1, 1, 1)$ .

$(5, 2, 2)$ ,  $(5, 3, 1)$ ,  $(6, 2, 1)$  и  $(7, 1, 1)$ . Максимальные графические разбиения, построенные по этим головам, имеют вид

$$(6, 5, 4, 3, 3, 2, 1), \quad (6, 6, 3, 3, 2, 2, 2), \quad (7, 4, 4, 3, 3, 1, 1, 1), \quad (7, 5, 3, 3, 2, 2, 1, 1),$$

$$(8, 4, 3, 3, 2, 1, 1, 1, 1), \quad (9, 3, 3, 3, 1, 1, 1, 1, 1).$$

4. Пусть  $t = 4$ . Тогда  $hd_t(\lambda) = (3, 1)$ ,  $tl_t(\lambda) = (6, 2)$ ,

$$\min p(m - t(t - 1)/2, t) = (2, 2, 1, 1), \quad \max p(m - t(t - 1)/2, t) = (3, 1, 1, 1),$$

$\eta_1 = (3, 1, 1, 1)$ ,  $\eta_2 = (3, 1, 1, 1)$  и  $\eta_1 \leq \eta_2$ . Следовательно, множество  $hdMGP_4(\lambda)$  непустое и содержит единственный элемент  $(3, 1, 1, 1)$ . Максимальное графическое разбиение, построенное по этой голове, имеет вид  $(6, 4, 4, 4, 1, 1)$ .

Таким образом, существует 10 максимальных графических разбиений веса 24, доминирующих  $\lambda$ . Они, конечно, не сравнимы между собой, но их головы образуют три подрешетки в  $IPL$ . Эти подрешетки показаны на рис. 9.

Обратим внимание, что множество голов всех максимальных графических разбиений веса  $2m$ , доминирующих  $\lambda$ , в данном примере не является ординальной суммой указанных трех подрешеток. Кроме того, имеется максимальное графическое разбиение  $(5, 5, 5, 3, 3, 3)$  веса 24, не доминирующее  $\lambda$ , голова которого  $(3, 3, 3)$  лежит в интервале от  $(3, 1, 1, 1)$  до  $(8, 3)$ , т.е. множество голов всех максимальных графических разбиений веса  $2m$ , доминирующих  $\lambda$ , в данном примере не является интервалом решетки  $IPL$ , но является объединением трех интервалов.

Отметим, что В. В. Зуевым проведен численный эксперимент по проверке теоремы 1 с помощью переборного алгоритма для всех графических разбиений веса не превосходящего 50.

В заключение заметим, что с помощью теоремы 1 можно построить эффективный алгоритм нахождения всех максимальных графических разбиений, доминирующих заданное графическое разбиение, который полезен для находжений всех пороговых графов [8], получаемых из заданного графа с помощью повышающих вращений ребер (см. [7]).

### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. **Andrews G.E.** The theory of partitions. Cambridge: Cambridge University Press, 1976. 255 p.
2. **Brylawski T.** The lattice of integer partitions // Discrete Math. 1973. Vol. 6, no. 3. P. 201–219. doi: 10.1016/0012-365X(73)90094-0.
3. **Баранский В.А., Сеньчонок Т.А.** О максимальных графических разбиениях, ближайших к заданному графическому разбиению // Сиб. электрон. мат. изв. 2020. Т. 17. С. 338–363. doi: 10.33048/semi.2020.17.022
4. **Erdős P., Gallai T.** Graphs with given degree of vertices // Math. Lapok. 1960. Vol. 11. P. 264–274.
5. **Sierksma G., Hoogeveen H.** Seven criteria for integer sequences being graphic // J. Graph Theory. 1991. Vol. 15, no. 2. P. 223–231. doi: 10.1002/jgt.3190150209
6. **Kohnert A.** Dominance order and graphical partitions // Elec. J. Comb. 2004. Vol. 11, no. 1. Art. no. N4. P. 1–17. doi: 10.37236/1845

7. Баранский В.А., Сеньчонок Т.А. О максимальных графических разбиениях // Сиб. электрон. мат. изв. 2017. Т. 14. С. 112–124. doi: 10.17377/semi.2017.14.012
8. Mahadev N.V.R., Peled U.N. Threshold graphs and related topics. Amsterdam: North-Holland Publishing Co., 1995. 542 p. (Ser. Annals of Discr. Math.; vol. 56.)

Поступила 30.11.2023  
После доработки 19.12.2023  
Принята к публикации 25.12.2023

Баранский Виталий Анатольевич  
д-р физ.-мат. наук, профессор  
профессор  
Уральский федеральный университет  
г. Екатеринбург  
e-mail: vitaly.baransky@urfu.ru

Зуев Валентин Викторович  
аспирант  
Уральский федеральный университет  
г. Екатеринбург  
e-mail: valentin.zuev@urfu.ru

#### REFERENCES

1. Andrews G.E. *The theory of partitions*. Cambridge: Cambridge University Press, 1976. 255 p.
2. Brylawski T. The lattice of integer partitions. *Discrete Math.*, 1973, vol. 6, no. 3, pp. 201–219. doi: 10.1016/0012-365X(73)90094-0
3. Baransky V.A., Senchonok T.A. On maximal graphical partitions that are the nearest to a given graphical partition. *Sib. Elect. Math. Reports*, 2020, vol. 17, pp. 338–363 (in Russian). doi: 10.33048/semi.2020.17.022
4. Erdős P., Gallai T. Graphs with given degree of vertices. *Math. Lapok*, 1960, vol. 11, pp. 264–274.
5. Sierksma G., Hoogeveen H. Seven criteria for integer sequences being graphic. *J. Graph Theory*, 1991, vol. 15, no. 2. P. 223–231. doi: 10.1002/jgt.3190150209
6. Kohnert A. Dominance order and graphical partitions. *Elec. J. Comb.*, 2004, vol. 11, no. 1, art. no. N4, pp. 1–17. doi: 10.37236/1845
7. Baransky V.A., Senchonok T.A. On maximal graphical partitions. *Sib. Electron. Mat. Izv.*, 2017, vol. 14, pp. 112–124 (in Russian). doi: 10.17377/semi.2017.14.012
8. Mahadev N.V.R., Peled U.N. *Threshold graphs and related topics*. Ser. Annals of Discr. Math., vol. 56, Amsterdam: North-Holland Publishing Co., 1995, 542 p.

Received November 30, 2023  
Revised December 19, 2023  
Accepted December 25, 2023

Vitaly Anatolievich Baransky, Dr. Phys.-Math. Sci., Prof., Ural Federal University Yekaterinburg, 620000 Russia, e-mail: vitaly.baransky@urfu.ru .

Valentin Viktorovich Zuev, doctoral student, Ural Federal University Yekaterinburg, 620000 Russia, e-mail: valentin.zuev@urfu.ru .

Cite this article as: V. A. Baransky, V. V. Zuev. On lattices associated with maximal graphical partitions. *Trudy Instituta Matematiki i Mekhaniki UrO RAN*, 2024, vol. 30, no. 1, pp. 32–42.