УДК 519.115:519.2

ВЕРОЯТНОСТНЫЙ АНАЛИЗ СХЕМ РАЗМЕЩЕНИЯ ЧАСТИЦ ПО ЯЧЕЙКАМ С ФИКСИРОВАННЫМ ЗНАЧЕНИЕМ ИХ МИНИМАЛЬНОГО ЗАПОЛНЕНИЯ

Н. Ю. Энатская

Московский институт электроники и математики, Национальный исследовательский университет «Высшая школа экономики», Россия

В схемах равновероятного размещения r частиц по n ячейкам изучаются вероятностные распределения минимальных уровней заполнения ячеек, чисел ячеек с фиксированным минимальным уровнем заполнения и числа пустых ячеек. Рассматриваемые схемы отличаются разными парными качествами ячеек и частиц по их различимости.

Ключевые слова: варианты размещения частиц; число пустых ячеек; вероятностное распределение минимального заполнения ячеек.

N. Yu. Enatskaya. PROBABILITY ANALYSIS OF THE SCHEMES OF PARTICLE ALLOCATION TO CELLS WITH A FIXED MINIMUM FILLING VALUE

Schemes of equiprobable allocation of r particles to n cells are studied for the probability distributions of minimum cell fill levels, numbers of cells with a fixed minimum fill level, and the number of empty cells. The schemes have different paired qualities of cells and particles in terms of their distinguishability.

 ${\rm Keywords:}\ {\rm particle}\ {\rm allocation}\ {\rm variants;}\ {\rm number}\ {\rm of}\ {\rm empty}\ {\rm cells;}\ {\rm probability}\ {\rm distribution}\ {\rm of}\ {\rm the}\ {\rm minimal}\ {\rm numbers}\ {\rm of}\ {\rm elements}\ {\rm per}\ {\rm cells.}$

Введение

Вероятностные распределения указанных для исследования характеристик определяются в следующих четырех схемах размещения частиц по ячейкам, характеризующихся разными парными качествами ячеек и частиц в них:

схема *А* – размещение различимых частиц по различимым ячейкам;

схема *B* – размещение различимых частиц по неразличимым ячейкам;

схема *С* – размещение неразличимых частиц по различимым ячейкам;

схема *D* – размещение неразличимых частиц по неразличимым ячейкам.

Вероятностный анализ схем проводится на основе процедур прямого перечисления благоприятных исходов схем для допустимых значений изучаемых характеристик со следующими обозначениями:

U – минимальный уровень заполнения ячеек в исходе схемы;

 μ_k – число ячеек с минимальным уровнем заполнения U = k, где k – целое ≥ 0 ;

 μ_0 – число пустых ячеек.

Для всех схем считаем, что $r \ge nk$.

Укажем диапазоны изменения возможных значений k, μ_k изучаемых характеристик. Очевидно, что

$$k = \overline{0, [r/n]},\tag{1}$$

где [Z] – целая часть числа Z,

$$\mu_k = \overline{l, L},\tag{2}$$

где для μ_k при заданном значении k величины l и L очевидно определяются из условий $r - \mu_k k \ge (n - \mu_k)(k+1)$, т. к. μ_k ячеек с k частицами, а остальные $(n-\mu_k)$ ячеек с более чем k частицами, откуда $r \ge \mu_k k + (n - \mu_k)(k+1)$, а L = n, когда r = nk, или L = n - 1, когда r > nk, что можно записать следующими формулами для значений l и L:

$$l = max(1, n(k+1) - r),$$

$$J = 1 - C_n^{n+r-nk}, \quad L = n - J.$$
(3)

Число пустых ячеек равно 0 при U = k > 0.

Вероятностный анализ характеристик схем начнем с нахождения распределения случайной величины (с. в.) U с учетом разных качеств ячеек и частиц (по их различимости):

а) при различимости ячеек будем различать варианты наборов составов частиц в ячейках (для различимых частиц) или их количеств (для неразличимых частиц);

б) при различимости частиц будем различать наборы составов частиц в ячейках с учетом порядка этих наборов (для различимых ячеек) или без учета их порядка (для неразличимых ячеек).

Теперь по приведенным общим соображениям будем находить вероятностные распределения исследуемых характеристик в каждой схеме со спецификой, определяемой качествами ячеек и частиц.

1. Вероятностный анализ схемы А

Теорема 1. Для вероятностного распределения минимального заполнения ячеек при k, удовлетворяющего (1), выполняется соотношение

$$P(U=k) = \frac{M_A(k)}{n^r} = \frac{1}{n^r} \sum_{i=l}^{L} \sum_{(\{\bar{w}\})} \left(\frac{r!}{\prod_{j=1}^{n} w_j!}\right) \left(\frac{n!}{\prod_{a=0}^{r} q_a!}\right), \quad (4)$$

где $M_A(k)$ – число исходов события (U = k), т. е. все варианты размещения частиц в схеме, когда в части ячеек по k частиц, а

78

в остальных ячейках больше, чем по k, последняя сумма производится по перечислению всех наборов $\{\bar{w}\}$ уровней заполнения ячеек $\bar{w} = (w_1, \ldots, w_n)$ в данном их порядке при каждой фиксации числа і ячеек с их заданным минимальным уровнем заполнения k, а $\bar{q} = (q_0, \ldots, q_r)$ – вторая маркировка уровней заполнения ячеек, где q_a – число ячеек с уровнем заполнения a, $a = \bar{0}, r$.

Доказательство. Число исходов N_A схемы A размещения различимых частиц по различимым ячейкам известно: $N_A = n^r$. Вероятность P(U = k) для допустимых по (1) значений k будем искать в виде $M_A(k)/n^r$. Число исходов $M_A(k)$ определяется по процедуре их перечисления в следующем порядке:

- 1) перечисляем все допустимые по (2) и (3) значения μ_k ячеек, содержащих ровно по k частиц;
- 2) для каждого значения $\mu_k = i$ из 1) перечисляем все размеры превышения заданного уровня заполнения остальных (n - i) ячеек по схеме сочетаний с повторением без пустых ячеек при размещении по ним (r - nk) неразличимых частиц числом способов C_{r-nk-1}^{n-i-1} в виде $\bar{m} = (m_1, \ldots, m_n)$, где компоненты превышений перечисляются в порядке нумерации ячеек, и на местах выбранных в 1) *i* ячеек стоят нули;
- 3) прибавляя ко всем компонентам каждого вектора из 2) \bar{m} по k, получаем все наборы требуемых размеров уровней заполнения ячеек $\bar{w} = (w_1, \ldots, w_n);$
- 4) для каждого \bar{w} вычисляем \bar{q} ;
- 5) по результатам 3) и 4) по схеме перестановок с повторением находим число размещений r различимых частиц по n различимым ячейкам во всех заданных вектором \bar{w} количествах при фиксированном значении i, обеспечивающих выполнение события (U = k) – это первый сомножитель в круглых скобках в (4), и число делений n ячеек на группы ячеек с совпадающими уровнями заполнений – это второй сомножитель в круглых скобках в (4).

Тогда

$$M_A(k) = \sum_{i=l}^{L} \sum_{(\{\bar{w}\})} \frac{r!}{\prod_{j=1}^{n} w_j!} \frac{n!}{\prod_{a=0}^{r} q_a!}$$

а перечисление всех наборов $\{\bar{w}\}$ при каждой фиксации числа *i* ячеек с их заданным минимальным уровнем заполнения *k* следует из перечисления исходов схемы сочетаний с повторением в количестве C_{r-nk-1}^{n-i-1} в связи с перебором наборов размеров превышений уровня заполнения ячеек, описанным в п. 2) перечисления благоприятных исходов события (U = k), что приводит к формуле (4).

Отсюда получаем вероятностное распределение с. в. μ_k при заданном значении k с. в. U, т. е.

$$P(\mu_k = i/U = k) = (1/M_A(k)) \sum_{(\{\bar{w}^*\})} \frac{r!}{\prod_{j=1}^n w_j!} \frac{n!}{\prod_{a=0}^r q_a!}, \quad (5)$$

где сумма производится по перечислению всех наборов $\{\bar{w}^*\} = \{\bar{w}\}: \sum_{j=1}^n I(w_j - k) = n - i$ при I(Z) = 0, когда Z = 0, и I(Z) = 1, когда Z > 0. Тогда при j = 0

$$P(\mu_0 = j) = P(U \neq 0),$$

и при
$$j > 0$$
 (6)
 $P(\mu_0 = j) = P(\mu_0 = j/U = 0)P(U = 0).$

Замечание 1. а) Очевидно, что $\sum_{k} M_{A}(k) = n^{r}$.

б) Формулы (6) верны для всех схем A - D.

Приведем числовой пример расчета вероятностных распределений приведенных характеристик.

Пример 1. Пусть n = 3, r = 3. Общее число исходов схемы $N_A = 3^3 = 27$; $k = \overline{0, [3/3]} = \overline{0, 1}$; по (2) и (3) при k = 0 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 3 - 3) = 1, L = 2, а при k = 1 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 6 - 3) = 3, L = 3.

Для наглядности и проверки результатов расчетов в примере приведем граф полного перечисления исходов схемы на рисунке 1.

Для k = 0, i = 1 при любой фиксации одной ячейки с уровнем заполнения 0 получаем одинаковые по составу наборы уровней заполнения $\bar{w} = (0, 1, 2)$, для которых $\bar{q} = (1, 1, 1, 0)$;

для k = 0, i = 2 при любой фиксации двух ячеек с уровнем заполнения 0 получаем одинаковые по составу наборы уровней заполнения $\bar{w} = (0, 0, 3)$, для которых $\bar{q} = (2, 0, 0, 1)$; тогда находим

$$M_A(0) = \frac{3!}{0!1!2!} \frac{3!}{1!1!1!0!} + \frac{3!}{0!0!3!} \frac{3!}{2!0!0!1!}$$
$$= 18 + 3 = 21.$$



Рис. 1. Граф перечисления исходов схемы *А* в примере 1

Fig. 1. Enumeration graph of outcomes of the scheme A in example 1

Отсюда по (4) получаем P(U = 0) = 21/27 = 7/9.

Для k = 1, i = 3 при фиксации трех ячеек с уровнем заполнения 1 получаем один набор уровней заполнения $\bar{w} = (1, 1, 1)$, для которого $\bar{q} = (0, 3, 0, 0)$; тогда находим

$$M_A(1) = \frac{3!}{1!1!1!} \frac{3!}{0!3!0!0!} = 6.$$

Проверка по замечанию 1: $M_A(0) + M_A(1) = 27 = 3^3$.

В результате получено: P(U = 0) = 7/9; P(U = 1) = 2/9 – вероятностное распределение минимального уровня заполнений в схеме. Отсюда по (5) находим условные распределения для с. в. μ_k :

$$P(\mu_0 = 1/U = 0) = 18/21 = 6/7;$$

$$P(\mu_0 = 2/U = 0) = 3/21 = 1/7;$$

$$P(\mu_1 = 3/U = 1) = 6/6 = 1.$$

Тогда число пустых ячее
к μ_0 имеет по (6) распределение

$$P(\mu_0 = 0) = 6/27 = 2/9;$$

$$P(\mu_0 = 1) = 18/27 = 6/9;$$

$$P(\mu_0 = 2) = 3/27 = 1/9.$$

Все полученные результаты совпадают с расчетами по графу на рисунке 1.

2. Вероятностный анализ схемы В

Теорема 2. Для вероятностного распределения минимального заполнения ячеек при k, удовлетворяющего (1), выполняется соотношение

$$P(U = k) = \frac{M_B(k)}{N_B}$$
$$= \frac{1}{N_B} \sum_{i=l}^{L} \sum_{(\{\bar{w}\})} \frac{r!}{\prod_{j=1}^{n} w_j! \prod_{a=1}^{n^*} q_a!},$$
(7)

где число исходов N_B схемы B размещения различимых частиц по неразличимым ячейкам, $M_B(k)$ – число исходов события (U=k), m. e. все варианты размещения частиц в схеме, когда в части ячеек по k частиц, а в остальных ячейках больше, чем по k, а последняя сумма производится по перечислению всех наборов $\{\bar{w}\}$ уровней заполнения ячеек \bar{w} в порядке их возрастания при кажсдой фиксации числа і ячеек с их заданным минимальным уровнем заполнения k, а $\bar{q} =$ (q_1, \ldots, q_{n^*}) – вторые маркировки уровней заполнения м^{*} $\leq r$.

Доказательство. Число исходов N_B схемы B размещения различимых частиц по неразличимым ячейкам N_B получено в [1]. Вероятность P(U = k) для допустимых по (1) значений k будем искать в виде $M_B(k)/N_B$. Число исходов $M_B(k)$ определяется по процедуре их перечисления в следующем порядке:

- 1) при заданном по (1) числе k по всем допустимым по (2) и (3) значениям i ячеек с минимальным уровнем заполнения k перечисляем все размеры превышения заданного уровня заполнения остальных (n-i) ячеек по схеме деления остальных (r-nk) частиц, считая их номера от 1 до (r-nk), на (n-i) непустых частей по [2] и проводя по ним перечисление всех разных упорядоченных по возрастанию наборов размеров этих превышений по всем (n-i) ячейкам, в виде $\bar{m} = (m_1, \ldots, m_n)$, где первые i компонент = 0;
- 2) прибавляя ко всем компонентам каждого вектора из 1) \bar{m} по k, получаем все наборы требуемых размеров уровней заполнения ячеек $\bar{w} = (w_1, \ldots, w_n)$, среди которых проводим вторые маркировки по всем положительным размерам заполнений $n^* \leq r$ вида $\bar{q} = (q_1, \ldots, q_{n^*})$;
- 3) по результату 2) по схеме из [3] находим число размещений *r* различимых частиц

по *n* различимым ячейкам во всех заданных вектором \bar{w} количествах при фиксированном значении *i*, обеспечивающих выполнение события (U = k).

Тогда в связи с неразличимостью ячеек, учитывая делением на $\prod_{a=1}^{n^*} q_a!$ неразличимость перестановок составов ячеек, совпадающих по уровням ≥ 1 заполнения ячеек, получаем число исходов схемы

$$M_B(k) = \sum_{i=l}^{L} \sum_{(\{\bar{w}\})} \frac{r!}{\prod_{j=1}^{n} w_j! \prod_{a=1}^{n^*} q_a!}$$

где первая сумма производится по значениям i, а вторая – по перечислению всех наборов $\{\bar{w}\}$ при каждом значении i с их заданным минимальным уровнем заполнения k, которое следует из перечисления исходов указанной схемы из [2] в связи с перебором наборов размеров превышений уровня заполнения ячеек, описанным в п. 1) перечисления благоприятных исходов события (U = k) (значение kменяется по (1)).

Отсюда получаем вероятностное распределение с. в. μ_k при заданном значении k с. в. U,т. е.

$$P(\mu_k = i/U = k) = (1/M_B(k)) \sum_{(\{\bar{w}^*\})} \frac{r!}{\prod_{j=1}^n w_j! \prod_{a=1}^{n^*} q_a!}, \quad (8)$$

где сумма производится по перечислению всех наборов $\{\bar{w}^*\} = \{\bar{w}\} : \sum_{j=1}^n I(w_j - k) = n - i$ при I(Z) = 0, когда Z = 0, и I(Z) = 1, когда Z > 0.

Тогда вероятностное распределение с. в. μ_0 снова находится по (6).

Замечание 2. Очевидно, что $\sum_k M_B(k)$ – число исходов схемы В.

Приведем числовой пример расчета вероятностных распределений приведенных характеристик.

Пример 2. Пусть n = 3, r = 4. Общее число исходов схемы N_B по [1] равно 14 и можно проверить по графу перечисления (см. рис. 2); $k = \overline{0, [4/3]} = \overline{0, 1}$; по (2) и (3) при k = 0 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 3 - 4) = 1, L = 2, а при k = 1 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 6 - 4) = 2, L = 2.

Для k = 0, i = 1 получаем все \bar{w} – это $\bar{w} = (0, 1, 3)$ с $\bar{q} = (1, 1)$ и $\bar{w} = (0, 2, 2)$ с $\bar{q} = (2)$.



 $Puc.\ 2.$ Граф перечисления всех исходов схем
ыBв примере2

Fig. 2. Enumeration graph of all outcomes of the scheme B in example 2

Для k = 0, i = 2 получаем все \bar{w} – это $\bar{w} = (0, 0, 4)$ с $\bar{q} = (1)$. Отсюда по (7) находим

$$\begin{split} P(U=0) \\ = (1/14)(\frac{4!}{0!1!3!1!1!} + \frac{4!}{0!2!2!2!} + \frac{4!}{0!0!4!1!}) \\ = (1/14)(4+3+1) = 8/14 = 4/7 \quad (M_B(0)=8). \end{split}$$

Для k = 1, i = 2 получаем все \bar{w} – это $\bar{w} = (1, 1, 2)$ с $\bar{q} = (2, 1)$. Отсюда по (7) находим

$$P(U = 1)$$

= (1/14) $\frac{4!}{1!1!2!2!1!} = 6/14 = 3/7 \quad (M_B(1) = 6).$

По замечанию 2 число исходов схемы есть $M_B(0) + M_B(1) = 14.$

В результате получено: P(U = 0) = 4/7; P(U = 1) = 3/7 – вероятностное распределение минимального уровня заполнений в схеме. Отсюда по (8) находим условные распределения для с. в. μ_k :

$$P(\mu_0 = 1/U = 0) = 7/8;$$

$$P(\mu_0 = 2/U = 0) = 1/8;$$

$$P(\mu_1 = 1/U = 1) = 0/6 = 0;$$

$$P(\mu_1 = 2/U = 1) = 6/6 = 1;$$

$$P(\mu_1 = 3/U = 1) = 0/6 = 0.$$

Тогда число пустых ячеек μ_0 имеет по (6) распределение

$$P(\mu_0 = 0) = 6/14;$$

 $P(\mu_0 = 1) = 7/14;$
 $P(\mu_0 = 2) = 1/14.$

Вероятностный анализ схемы С

Подобная схема исследовалась в [5].

Теорема 3. Для вероятностного распределения минимального заполнения ячеек при k, удовлетворяющего (1), выполняется соотношение

$$P(U=k) = \frac{M_C(k)}{C_{n+r-1}^r}$$

 $npu \ r = nk \ u$

$$P(U = k) = \frac{M_C(k)}{C_{n+r-1}^r}$$

$$= \frac{1}{C_{n+r-1}^r} \sum_{i=l}^L C_n^i C_{r-nk-1}^{n-i-1}$$
(9)

при r > nk, где $M_C(k)$ – число исходов события (U = k), т. е. все варианты размещения частиц в схеме, когда в части ячеек по k частиц, а в остальных ячейках больше, чем по k частиц.

Доказательство. Число исходов N_C схемы C размещения неразличимых частиц по различимым ячейкам известно: $N_C = C_{n+r-1}^r$. Вероятность P(U = k) для допустимых по (1) значений k будем искать в виде $M_C(k)/C_{n+r-1}^r$, где число $M_C(k)$ определяется по процедуре их перечисления в следующем порядке:

- 1) перечисляем все допустимые по (2) и (3) фиксации *i* ячеек, содержащих ровно по k частиц числом способов C_n^i ;
- 2) для каждой фиксации 1) перечисляем все размещения остальных (r-nk) частиц по остальным (n-i) ячейкам по схеме сочетаний с повторением без пустых ячеек числом способов C_{r-nk-1}^{n-i-1} . Они и определяют все возможные благоприятные событию (U = k) исходы при данной фиксации ровно *i* ячеек с минимальным уровнем заполнения *k*.

Гогда
$$M_C(k) = 1$$
 при $r = nk$ и

$$M_C(k) = \sum_{i=l}^{L} C_n^i C_{r-nk-1}^{n-i-1}$$

при r > nk, что и приводит к формуле (9).

Отсюда получаем вероятностное распределение с. в. μ_k при заданном значении k с. в. U, т. е. $P(\mu_k = i/U = k) = (1/M_C(k))$ при r = nk и

$$P(\mu_k = i/U = k) = (1/M_C(k))C_n^i C_{r-nk-1}^{n-i-1}$$
(10)

при r > nk. Тогда вероятностное распределение с. в. μ_0 снова находится по (6). Приведем числовой пример расчета вероятностных распределений приведенных характеристик.

Пример 3. Пусть n = 3, r = 4. Общее число исходов схемы $N_A = C_6^4 = 15; k = \overline{0, [4/3]} = \overline{0, 1};$ по (2) и (3) при k = 0 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 3 - 4) = 1, L = 2, а при k = 1 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 6 - 4) = 2, L = 2.

Для наглядности и проверки результатов расчетов в примере приведем граф полного перечисления исходов схемы на рисунке 3, где исходы будем задавать в виде перечня уровней заполнения ячеек в порядке их нумерации.



 $Puc.\ 3.$ Граф перечисления исходов схемыCв пример
е3

Fig. 3. Enumeration graph of outcomes of the scheme C in example 3

По формуле (9) при
$$k = 0$$
 получаем
 $P(U = 0) = (1/15)(C_3^1 C_3^1 + C_3^2 C_3^0)$
 $= (9+3)/15 = 12/15 = 4/5 \quad (M_C(0) = 12),$
при $k = 1$

$$P(U = 1) = (1/15)C_3^2 C_0^0 = 3/15 = 1/5$$

 $(M_C(1) = 3).$

В результате получено: P(U = 0) = 4/5;P(U = 1) = 1/5 – вероятностное распределение минимального уровня заполнений в схеме. Отсюда по (10) находим условные распределения для с. в. μ_k :

$$\begin{split} P(\mu_0 &= 1/U = 0) = 9/12 = 3/4; \\ P(\mu_0 &= 2/U = 0) = 3/12 = 1/4; \\ P(\mu_1 &= 2/U = 1) = 3/3 = 1. \end{split}$$

Тогда число пустых ячеек μ_0 имеет по (6) распределение

 $P(\mu_0 = 0) = 3/15 = 1/5;$ $P(\mu_0 = 1) = 9/15 = 3/5;$ $P(\mu_0 = 2) = 3/15 = 1/5.$

a

Все полученные результаты совпадают с расчетами по графу на рисунке 3.

82

Вероятностный анализ схемы D

Теорема 4. Для вероятностного распределения минимального заполнения ячеек при k, удовлетворяющего (1), выполняется соотношение

$$P(U = k) = \frac{M_D(k)}{N^*(r, n)}$$

= $\frac{1}{N^*(r, n)} \sum_{i=l}^{L} N(r - nk, n - i),$ (11)

где $N^*(r, n)$ – число исходов схемы D размещения неразличимых частиц по неразличимым ячейкам, а число исходов в той же схеме без пустых ячеек обозначено через N(r, n), $M_D(k)$ – число исходов события (U = k), т. е. все варианты размещения частиц в схеме, когда в части ячеек по k частиц, а в остальных ячейках больше, чем по k частиц.

Доказательство. В [4] получены число исходов схемы D размещения неразличимых частиц по неразличимым ячейкам $N^*(r, n)$ и число исходов в той же схеме без пустых ячеек N(r, n) (в обозначениях [4]). Вероятность P(U = k) для допустимых по (1) значений k будем искать в виде $M_D(k)/N^*(r,n)$, где $M_D(k)$ – число благоприятных исходов события (U = k), т. е. все варианты размещения частиц в схеме, когда в части ячеек по k частиц, а в остальных ячейках больше, чем по k частиц. Число $M_D(k)$ определяется по процедуре их перечисления: при заданном по (1) числе k при всех допустимых по (2) и (3) значениях $i \in [l, L]$, считая, что во всех n ячейках уже находится по k частиц, размещаем (r-nk) остальных частиц по любым (n-i)ячейкам без пустых известным из 4 числом N(r-nk, n-i) (в принятых там обозначениях) способами, определяющими при каждом значении і благоприятное число исходов события U = k.

Тогда

=

$$M_D(k) = \sum_{i=l}^{L} N(r - nk, n - i),$$

что и приводит к формуле (11).

Отсюда получаем вероятностное распределение с. в. μ_k при заданном значении k с. в. U, т. е.

$$P(\mu_k = i/U = k) = (1/M_D(k))N(r - nk, n - i).$$
(12)

Тогда вероятностное распределение с. в. t_0 снова находится по (6).

Приведем числовой пример расчета вероятностных распределений приведенных характеристик.

Пример 4. Пусть n = 3, r = 4. Общее число исходов схемы по [4] $N^*(r, n) = 4, k = \overline{0, [4/3]} = \overline{0, 1}$; по (2) и (3) при k = 0 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 3 - 4) = 1, L = 2, а при k = 1 $i = \overline{l, L}$, где l = max(1, 6 - 4) = 2, L = 2.

Для наглядности и проверки результатов расчетов в примере приведем граф полного перечисления исходов схемы на рисунке 4, где исходы будем задавать в виде перечня в возрастающем порядке уровней заполнения ячеек.



 $Puc.\ 4.$ Граф перечисления исходов схемыDв примере4

Fig. 4. Enumeration graph of outcomes of the scheme D in example 4

Очевидно, при k = 0, i = 1 по уровням заполнения ячеек получаем два исхода: (0,1,3) и (0,2,2), а при k = 0, i = 2 один исход: (0,0,4), откуда по (11) при k = 0 получаем

$$P(U=0) = (1/4)(2+1) = 3/4$$
 ($M_D(0) = 3$),

а при k = 1, i = 2 получаем один исход: (1,1,2), откуда по (11) получаем

$$P(U=1) = 1/4$$
 $(M_D(1) = 1).$

References

1. Enatskaya N. Yu. Kombinatornoe predstavlenie skhemy razmeshchenia razlichimykh chastits po nerazlichimym yacheikam [Combinatorial representation of the scheme of distiguishable particles arrangement to indistinguishable cells]. Diskretnaya matematika [Discrete Mathematics]. 2017. Vol. 29, no. 1. P. 126–135. doi: 10.4213/dm1410

2. *Enatskaya N. Yu.* Kombinatornyi analiz podstanovok s fiksirovannym chislom tsiklov [Combinatorial analysis of the permutations with В результате получено: P(U = 0) = 3/4; P(U = 1) = 1/4 – вероятностное распределение минимального уровня заполнений в схеме. Отсюда по (12) находим условные распределения для с. в. μ_k :

3;

$$P(\mu_0 = 1/U = 0) = 2/P(\mu_0 = 2/U = 0) = 1/V$$

$$P(\mu_0 = 2/U = 0) = 1/3;P(\mu_1 = 2/U = 1) = 1.$$

Тогда число пустых ячеек μ_0 имеет по (6) распределение

 $P(\mu_0 = 0) = 1/4;$

$$P(\mu_0 = 1) = 1/2;$$

 $P(\mu_0 = 2) = 1/4.$

Все полученные результаты совпадают с расчетами по графу на рисунке 4.

Литература

1. Энатская Н. Ю. Комбинаторное представление схемы размещения различимых частиц по неразличимым ячейкам // Дискретная математика. 2017. Т. 29, № 1. С. 86–93. doi: 10.4213/dm1410

2. Энатская Н. Ю. Комбинаторный анализ подстановок с фиксированным числом циклов // Труды КарНЦ РАН. 2020. № 7. С. 110–119. doi: 10.17076/mat1171

3. Энатская Н. Ю. Комбинаторный анализ схемы деления совокупности различимых элементов на части заданных размеров без учета их порядка // Труды КарНЦ РАН. 2019. № 7. С. 63–69. doi: 10.17076/mat972

4. Энатская Н. Ю., Хакимуллин Е. Р., Колчин А. В. Анализ схемы размещения неразличимых частиц по неразличимым ячейкам // Труды КарНЦ РАН. 2014. № 4. С. 80–86.

5. Энатская Н. Ю. Комбинаторный анализ схемы домино и случай фиксированной минимальной цифры на фишке домино // Труды КарНЦ РАН. 2017. № 8. С. 86–93. doi: 10.17076/mat562

Поступила в редакцию 09.12.2020

a fixed number of cycles]. *Trudy KarNTs RAN* [Trans. KarRC RAS]. 2020. No. 7. P. 110–119. doi: 10.17076/mat1171

3. Enatskaya N. Yu. Kombinatornyi analiz skhemy deleniya sovokupnosti razlichimykh elementov na chasti zadannykh razmerov bez ucheta ikh poryadka [Combinatorial analysis of the scheme of division of a population of distinguishable elements into parts of given sizes irrespective of their order]. Trudy KarNTs RAN [Trans. KarRC RAS]. 2019. No. 7. P. 63–69. doi: 10.17076/mat972 4. Enatskaya N. Yu., Khakimullin E. R., Kolchin A. V. Analiz skhemy razmeshcheniya nerazlichimykh chastits po nerazlichimym yacheikam [Analisis of a scheme of allocating indistinguishable particles to indistinguishable cells]. Trudy KarNTs RAN [Trans. KarRC RAS]. 2014. No. 4. P. 143–154.

5. Enatskaya N. Yu. Kombinatornyi analiz skhemy domino i sluchai fiksirovannoi minimal'noi tsifry na fishke domino [Combinatorial analysis of the scheme of domino and case of fixed minimal figure on board of domino]. Trudy KarNTs RAN [Trans. KarRC RAS]. 2017. No. 8. P. 86–93. doi: 10.17076/mat562

Received December 09, 2020

СВЕДЕНИЯ ОБ АВТОРЕ:

Энатская Наталия Юрьевна

доцент Департамента прикладной математики, к. ф.-м. н. Национальный исследовательский университет «Высшая школа экономики», Московский институт электроники и математики ул. Таллинская, 34, Москва, Россия, 123458 эл. почта: nat1943@mail.ru тел.: +79037411345

CONTRIBUTOR:

Enatskaya, Natalia National Research University Higher School of Economics, Moscow Institute of Electronics and Mathematics 34 Tallinskaya St., 123458 Moscow, Russia e-mail: nat1943@mail.ru tel.: +79037411345