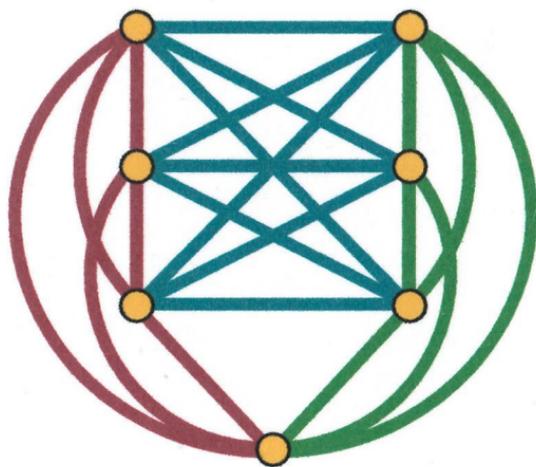


Одинадцятий Міжвузівський науково-практичний семінар

---

## *Комбінаторні конфігурації та їх застосування*

*15-16 квітня 2011 року*



Міністерство освіти і науки України  
Кіровоградський національний технічний університет

*Матеріали*

Одинадцятого Міжвузівського науково-практичного семінару

**“КОМБІНАТОРНІ КОНФІГУРАЦІЇ  
ТА ЇХ ЗАСТОСУВАННЯ”**

*15–16 квітня 2011 року*

Кіровоград  
2011

Одинадцятий Міжвузівський науково-практичний семінар  
КОМБІНАТОРНІ КОНФІГУРАЦІЇ  
ТА ЇХ ЗАСТОСУВАННЯ

Кіровоград, 15–16 квітня 2011 року

Засновник семінару – Державна льотна академія України

У збірнику вміщено матеріали Одинадцятого Міжвузівського науково-практичного семінару – ПОВІДОМЛЕННЯ про його роботу, ТЕЗИ 44 наукових доповідей, представлених на семінар.

**Редакційна колегія:**

**Відповідальний редактор**

**Донець Георгій Папасович** – доктор фізико-математичних наук, професор, зав. відділом Інституту кібернетики НАН України

**Члени редколегії:**

**Петренюк А. Я.** – доктор фізико-математичних наук, професор

Кіровоградського національного технічного університету

**Авраменко О.В.** – д.ф.-м.н., завідувач кафедри прикладної математики та інформатики

Кіровоградського державного педагогічного університету ім.В. Вінниченка;

**Белявська Г.Б.** – к.ф.-м.н., ст. н.с. Інституту математики та інформатики Академії Наук Молдови

**Бондар О. П.** – к.ф.-м.н., доцент кафедри фізико-математичних наук Державної льотної академії України

**Воблий В.А.** – к.ф.-м.н., доцент Московського державного технічного університету ім. Баумана

**Волков Ю.І.** – д.ф.-м.н., професор, завідувач кафедри математики Кіровоградського державного педагогічного університету ім.В. Вінниченка

**Гамалій В.Ф.** – д.ф.-м.н., професор, завідувач кафедри економічної кібернетики і маркетингу Кіровоградського національного технічного університету

**Козін І.В.** – доцент кафедри економічної кібернетики Запорізького національного університету

**Ревякин А.М.** – к.ф.-м.н., доцент, Московський державний інститут електронної техніки (технічний університет)

**Сопронюк Ф.О.** – д.ф.-м.н., професор, декан факультету комп'ютерних наук Чернівецького національного університету ім. Ю.Федьковича

**Філер З.Ю.** – д.т.н., к.ф.-м.н., професор кафедри математики Кіровоградського державного педагогічного університету ім.В. Вінниченка

**Шендеровський В.А.** — д.ф.-м.п., професор, віце-президент Українського фізичного товариства (м.Київ)

**Ясинський В.К.** — д.ф.-м.п., професор, завідувач кафедри теорії ймовірності Чернівецького національного університету ім. Ю.Федьковича

### **Секретар редколегії**

**Семенюта М. Ф.** — к.ф.-м.п., ст. викладач Державної льотної академії України

### **Організаційний комітет:**

**Голова** — Семенюта М.Ф., к.ф.-м.п.

**Відповідальний секретар** — Петренюк В.І., к.ф.-м.п., доцент

### **Члени оргкомітету:**

**Гамалій В.Ф.** — д.ф.-м.п., професор, зав.кафедри економічної кібернетики і маркетингу КНТУ

**Дресв О.М.** — викладач кафедри програмного забезпечення КНТУ

**Кузнецов С.Т.** — ст.викладач кафедри інформаційних технологій ДЛАУ

**Настоящий В.А.** — к.т.п., професор, завідувач кафедри будівельних дорожніх машин та будівництва КНТУ

**Неділько С.М.** — к.т.п., професор, ректор ДЛАУ

**Петренюк А.Я.** — д.ф.-м.п., професор каф. БДМБ КНТУ

**Сидоренко В.В.** — д.т.п., завідувач кафедри програмного забезпечення КНТУ

**Семенюта М.Ф.** — к.ф.-м.п., ст.викладач Державної льотної академії України

**Семенюта О.С.** — студентка Кіровоградського національного технічного університету

**Якименко С.М.** — к.ф.-м.п., зав. кафедри вищої математики КНТУ

1. Настоящий В.А., Петренюк А.Я. Десятый міжвузівський науково-практичний семінар «Комбінаторні конфігурації та їх застосування».....	6
2. Агаи Аз Гамиш Ягуб Математические сейфы с однотипными замками на матрицах.....	10
3. Бабий В.Я. Исследование морфологического и синтаксического анализа русского языка и их программная реализация .....	15
4. Барболіна Т.М. Наближений метод розв'язування частково комбінаторних задач на розміщеннях .....	22
5. Бондарь О.П. О представлении графами действий авиаспециалистов .....	27
6. Бовдаренко А. С. Асимптотическая эквивалентность задачи с жесткими задержками задаче упаковки в контейнеры.....	28
7. Величко И.Г., Стеганцева П.Г., Башова Н.П. Вектор топологии и его свойства.....	32
8. В.А. Вобльий Об асимптотике помеченных n-угольных кактусов.....	34
9. Ю.И. Волков Распределения степенных рядов и функции деревьев.....	36
10. А.А.Вороненко Линейное доказательство повторности булевых функций в бинарном базисе .....	39
11. Г.П.Донець Екстремальні задачі на перестановках зі спеціальною генерацією .....	41
12. Донець Г.П., Мироненко О.В. Побудова базових компонент біциклічної Т-факторизації за допомогою базових графів.....	49
13. Донець Г.А., Кузнецов С.Т. О возможности нахождения за восемь проверок радиоактивной пары шаров среди 22-х.....	56
14. Дубиньцький Артем, Дресв О.М. Дослідження продуктивності багато потокових алгоритмів сортування на двоядерних системах .....	60
15. Дресв О. М. Вдосконалення методу послідовного вилучення трендів.....	63
16. Дресва Г.М. Чисельний пошук коренів довільних степеневих поліномів.....	64
17. Ємець О.О., Ємець Ол-ра О. Моделювання розміщення нечітких прямокутників в задачах комбінаторної оптимізації.....	66
18. Ємець О.О., Ольховська О.В. Доведення збіжності Доведення збіжності ітераційного методу розв'язування задач комбінаторної оптимізації ігрового типу на розміщеннях.....	70
19. Ємець О.О., Ємець Є.М., Парфьонова Т.О., Чілікіна Т.В. Оцінки в методі гілок та меж для задач нелінійної умовної оптимізації на переставленнях .....	74
20. А. И Зинченко, И. Г. Величко Числа Каталана в задачах регулярного раскроя .....	76
21. А.В.Извалов Задачи дискретной математики в онлайн-играх.....	78
22. Кожухов И.Б., Малинаускас К.К., Ревякин А.М. Диаграммы Вороного и их приложения.....	80

23. И.В.Козин, С.В.Курапов Эволюционно-фрагментарный метод выделения максимально плоского суграфа .....	100
24. И.В. Козин, С.И. Полюга Модель задачи размещения производства с ограничениями.....	102
25. С.В. Курапов, Т.А. Похальчук Выделение дерева графа оптимальной стоимости методом алгебры структурных чисел.....	104
26. С.Т. Кузнецов О простых решениях известных комбинаторных логических задач .....	108
27. Михалева А.С. О некоторых специальных числах .....	113
28. Нагорный А.С. О свойствах предполных классов в трехзначной логике.....	117
29. Олійник Д. О. Дослідження та розробка графових моделей розподілу навантажень екіпажу у цивільній авіації.....	122
30. Падзіня Ілля, Дресв О.М. Нові методи фарбування множини Мандельброта.....	125
31. В.И.Петренко Построение некоторых графов ограниченного ориентируемого рода.....	128
32. Петровська Т.В. Терновський П.А...Кордальність корона-графів.....	132
33. Петровська Т.В. Кордальність повних дводольних графів.....	135
34. О.С.Пічугіна Метод побудови опуклих продовжень квадратних поліномів на одному класі розміщень та його застосування.....	138
35. В.А.Романов Базисные разбиения Гауссовских мер.....	143
36. Семенюта М. Ф., Олійник О. С., Петренко А. Я. Про вершинно-антимігічні нумерації графів.....	149
37. Сырко В. М. О симметрии простых чисел на промежутке $[0, 2n]$ .....	161
38. Тимофієва Н. К. Про залежність цільової функції від кількох змінних у задачі розміщення різногабаритних модулів.....	174
39. Турчина В. А., Федоренко Н. К. Використання графів при моделюванні паралельних процесів.....	178
40. Филлер З.Е., Дресв А.Н. Метод валожения эпох.....	181
41. Філер З.Ю., Музиченко О.І. Піфагорейські трійки та велика теорема Ферма.....	186
42. Д. В. Чистиков Дискретные функции с двумя сильно существенными переменными.....	190
43. К. М. Шевченко Побудова ізоморфізмі деяких 4-регулярних гамільтоново розкладних графів.....	194
44. С.Д. Шевченко, О.С. Безушко Лінійне перетворення деяких 3-мінімальних графів із $K_4$ та $K_{2,2}$ .....	198

модель сформульованої задачі упакування прямокутників з нечіткими розмірами представляється у такому вигляді:

$$F^*(x^*) = \min_{x \in E_n(G)} \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^{p-m+1} x_{ij}; \quad x^* = \arg \min_{x \in E_n(G)} \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^{p-m+1} x_{ij}.$$

де  $\arg f(x)$  позначає точку  $x$ , що доставляє значення  $f(x)$  функції  $f$ .

В доповіді пропонуються методи знаходження точних та наближених розв'язків.

### ЛІТЕРАТУРА

1. Кофман А. Введение в теорию нечетких множеств. – М.: Радио и связь, 1982. – 432 с.
2. Ємець О.О., Ємець, Ол-ра О. Операції та відношення над нечіткими числами // Наукові вісті НТУУ «КПІ». – 2008 – №5. – С. 39-46.

## ДОВЕДЕННЯ ЗБІЖНОСТІ ІТЕРАЦІЙНОГО МЕТОДУ РОЗВ'ЯЗУВАННЯ ЗАДАЧ КОМБІНАТОРНОЇ ОПТИМІЗАЦІЇ ІГРОВОГО ТИПУ НА РОЗМІЩЕННЯХ

Ємець О.О., Ольховська О.В.  
yemetsli@mail.ru, contacts@informatics.org.ua  
Полтавський університет економіки і торгівлі

В [1] розглянуто алгоритм ітераційного методу розв'язування комбінаторних оптимізаційних задач ігрового типу на розміщеннях [2-4]. У доповіді дається доведення збіжності ітераційного методу розв'язування комбінаторних оптимізаційних задач на розміщеннях.

Нехай матрична гра задана платіжною матрицею  $A' = (a_{ij})'$  вимірності  $\bar{m} \times n$ , елемент  $a_{ij}'$  якої показує перевищення (різницю) прибутків другого гравця в порівнянні з першим гравцем. На стратегії першого гравця накладаються обмеження, що визначаються розміщеннями.

Задана множина  $G$  з  $k$  елементами,  $|G| = k$ , з якої формується множина  $E_k^{\bar{m}}(G)$  розміщень  $X = (x_1, \dots, x_m) \in E_k^{\bar{m}}(G)$ , де  $\bar{m} \leq k$ .

Складемо нову платіжну матрицю  $A = (a_{ij})$  вимірності  $m \times n$ , де

$m = \frac{k!}{(k - \bar{m})!}$ . В цій матриці

$$a_{ij} = \sum_{i=1}^{\bar{m}} a'_{ij} x_{i1}, \quad \forall i = \overline{1, \bar{m}}, \quad \forall j = \overline{1, n},$$

де  $i$  - номер відповідного розміщення,  $X_i = (x_{i1}, x_{i2}, \dots, x_{im})$ .

Нехай ймовірність вибору першим гравцем  $i$ -го рядка  $p_i$ , а ймовірність другого гравця обрати  $j$ -й стовпчик -  $q_j$ , де  $p_i \geq 0$ ,  $\sum_{i=1}^m p_i = 1$ ,  $q_j \geq 0$ ,  $\sum_{j=1}^n q_j = 1$ .

Математичне сподівання платежу першого гравця дорівнює  $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} p_i q_j$ .

Оскільки

$$\min_j \sum_{i=1}^m a_{ij} p_i \leq \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} p_i q_j \leq \max_i \sum_{j=1}^n a_{ij} q_j,$$

то

$$\min_j \sum_{i=1}^m a_{ij} p_i \leq \max_i \sum_{j=1}^n a_{ij} q_j \quad (1)$$

Згідно основної теореми теорії ігор [5] при деяких наборах ймовірностей  $P = (p_1, \dots, p_m)$  та  $Q = (q_1, \dots, q_n)$  нерівність (1) справджується як рівність, а такі стратегії  $P, Q$  є оптимальними стратегіями в матричній грі. Значення  $v$  ціни гри при цьому дорівнює

$$v = \min_j \sum_{i=1}^m a_{ij} p_i = \max_i \sum_{j=1}^n a_{ij} q_j.$$

Позначимо  $A_i$   $i$ -й рядок матриці  $A$ , а  $B_j$  - відповідно  $j$ -й стовпець.

Нехай  $SUM_1(N)$  - вектор в послідовності  $\{SUM_1(0), SUM_1(1), \dots, SUM_1(N), \dots\}$ .

Позначимо його  $j$ -ту координату  $SUM_{1j}(N)$  та

$$\max \text{SUM}_1(N) = \max_j \text{SUM}_{1j}(N)$$

$$\min \text{SUM}_1(N) = \max_j \text{SUM}_{1j}(N)$$

З цими позначеннями перепишемо (1):

$$\min_j \sum_{i=1}^m A_i p_i \leq \max_i \sum_{j=1}^n B_j q_j,$$

$$\text{де } p_i \geq 0, \sum_{i=1}^m p_i = 1, q_j \geq 0, \sum_{j=1}^n q_j = 1.$$

Означення. Система  $(\text{SUM}_2, \text{SUM}_1)$ , яка складається із послідовності  $m$ -вимірних векторів  $\text{SUM}_2(0), \text{SUM}_2(1), \dots$ , та  $n$ -вимірних векторів  $\text{SUM}_1(0), \text{SUM}_1(1), \dots$ , називається векторною системою  $(\text{SUM}_2, \text{SUM}_1)$  для матриці  $A$ , якщо виконуються такі умови.

1. Вектори  $\text{SUM}_1(0), \text{SUM}_2(0)$  - нульові, тобто  $\text{SUM}_1(0) = (0, \dots, 0)$ ,  $\text{SUM}_2(0) = (0, \dots, 0)$ . Зауважимо, що тоді виконується умова  $\min \text{SUM}_2(0) = \max \text{SUM}_1(0) = 0$ .

2.  $\text{SUM}_2(N+1) = \text{SUM}_2(N) + A_i$ ,  $\text{SUM}_1(N+1) = \text{SUM}_1(N) + B_j$  (2), де  $i, j$  задовольняють співвідношенню

$$\text{SUM}_{1i}(t) = \max_j \text{SUM}_1(N), \text{SUM}_{2j}(t) = \max_i \text{SUM}_2(N).$$

При реалізації алгоритму з [1] система  $(\text{SUM}_2, \text{SUM}_1)$ , що утворюється, задовольняє властивості, наведені в означенні векторної системи.

Для кожного  $N$  ( $N$  - кількість ітерацій методу) буде виконуватися :

$$\frac{\min \text{SUM}_2(N)}{N} \leq v \leq \frac{\max \text{SUM}_1(N)}{N}.$$

Розв'язок гри одержується, коли ці границі рівні при  $N \rightarrow \infty$ . Доведена теорема, що встановлює цей факт.

Теорема. Якщо у процесі роботи алгоритму ітераційного методу для розв'язування задач комбінаторної оптимізації ігрового типу на розміщеннях [1] утворена векторна система  $(SUM_2, SUM_1)$  для матриці  $A$ , то

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \frac{\min SUM_2(N)}{N} = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{\max SUM_1(N)}{N} = v.$$

Теорема доводиться аналогічно доведенню збіжності методу Брауна-Робінсона [6].

В доповіді представлено обґрунтування збіжності ітераційного методу для розв'язування задач комбінаторної оптимізації ігрового типу на розміщеннях.

#### ЛІТЕРАТУРА

1. Ємець О.О. Ольховська О.В. Розв'язування задач ігрового типу на множині розміщень // Інформатика та системні науки (ІСН-2010): матеріали Всеукраїнської науково-практичної конференції 18-20 березня 2010 р. - Полтава: РВВ ПУСКУ, 2010. - С.61-63.
2. Емец О. А., Устьян Н. Ю. Решение некоторых задач комбинаторной оптимизации на размещениях и перестановках игрового типа // Проблемы управления и информатики. – 2006. – № 3. – С. 37-47.
3. Емец О. А., Устьян Н. Ю. Исследование задач комбинаторной оптимизации игрового типа на размещениях // Проблемы управления и информатики. – 2007. – № 1. – С. 26-36.
4. Емец О. А., Устьян Н. Ю. Игры с комбинаторными ограничениями // Кибернетика и сист. анализ. – 2008. – №4. – С.134-141.
5. Вентцель Е.С. Элементы теории игр. Изд. 2-е, стереотип. – М.: Физматгиз, 1961. – 67 с.
6. Robinson J. An iterative method of solving a game // The Annals of Mathematics, Second Series. –1951. Vol. 54.– No. 2.–P.296-301.