



**Українська Федерація Інформатики**  
**Інститут кібернетики імені В. М. Глушкова НАН України**  
**Вищий навчальний заклад Укоопспілки**  
**«ПОЛТАВСЬКИЙ УНІВЕРСИТЕТ ЕКОНОМІКИ І ТОРГІВЛІ»**  
**(ПУЕТ)**

# **ІНФОРМАТИКА ТА СИСТЕМНІ НАУКИ (ІСН-2015)**

**МАТЕРІАЛИ  
VI ВСЕУКРАЇНСЬКОЇ НАУКОВО-ПРАКТИЧНОЇ  
КОНФЕРЕНЦІЇ ЗА МІЖНАРОДНОЮ УЧАСТЮ**

**(м. Полтава, 19-21 березня 2015 року)**

За редакцією професора О. О. Ємця

**Полтава  
ПУЕТ  
2015**

## ОДНА ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ РОЗМІЩЕННЯ ПРЯМОКУТНИКІВ ЗІ СТОХАСТИЧНИМИ ПАРАМЕТРАМИ

*Т. М. Барболіна, к. ф.-м. н., доцент*

*Полтавський національний педагогічний університет імені*

*В. Г. Короленка*

*tn\_b@rambler.ru*

Нехай є деяка система обслуговування, яка містить  $m$  пристроїв. Кожний із пристроїв у будь-який момент часу може здійснювати обслуговування одного із  $p$  замовлень, причому тривалість виконання замовлень не залежить від обслуговуючого пристрою. Вважатимемо, що тривалість обслуговування задається центрованим інтервалом, нечітким числом з дискретним носієм скінченної потужності або дискретною випадковою величиною, що має скінченну множину можливих значень. Необхідно до початку обслуговування визначити для кожного замовлення відповідний пристрій і момент початку його виконання за таких умов:

- відсутність затримки обслуговування: у момент часу, визначений як початок обслуговування  $i$ -го замовлення, виконання на цьому пристрої попередніх замовлень повинно завершитися;
- час обслуговування системою всіх замовлень повинен бути мінімально можливим.

Якщо при заданні часу виконання замовлень відсутня невизначеність, то, як відомо [1], розглянута задача може бути сформульована як задача упакування прямокутників у напівнескінченну смугу у такій постановці. Нехай маємо напівнескінченну смугу, розділену на смужки однакової ширини  $H$ . Задано також  $t$  прямокутників ширини  $H$  з довжинами  $a_1, \dots, a_t$ . Задача полягає у розташуванні прямокутників без накладань у смужі таким чином, щоб довжина зайнятої частини смуги була мінімально можливою (під довжиною зайнятої

частини смуги розуміють максимальну з довжин зайнятих частин окремих смужок).

Якщо у визначенні тривалості обслуговування має місце вказана вище невизначеність, то доцільно розглядати прямокутники, довжина яких є центрованим інтервалом, нечітким числом з дискретним носієм скінченної потужності або скінченнозначною дискретною випадковою величиною. Такі параметри прямокутників з невизначеністю (інтервальною, нечіткою, стохастичною) позначатимемо літерами напівжирного накреслення і називатимемо ІНСН-параметрами.

Слід зазначити, що наявність невизначеності у задачі упакування прямокутників вимагає формалізації розташування прямокутників у смугі. Одним із можливих підходів до вирішення даної проблеми може бути використання введеного порядку на множині відповідних величин [2]–[4]. Проте таке розуміння взаємного розташування прямокутників не дає можливості гарантувати відсутність затримок обслуговування при всіх можливих значеннях ІНСН-параметрів. У даній роботі розглядається підхід, який вільний від зазначених недоліків і ідейно близький до жорстких постановок задач стохастичної оптимізації.

Для зручності викладу говоритимемо також про можливі значення ІНСН-параметрів, під якими розумітимемо:

- для центрованих інтервалів – множину точок відповідного інтервалу, у тому числі кінці інтервалу;
- для нечітких чисел – елементи носія нечіткого числа;
- для дискретних випадкових величин – відповідно до загальноприйнятого розуміння – множину тих значень, для яких відповідно ймовірність додатна.

Можливі значення ІНСН-параметрів позначатимемо літерами звичайного накреслення. Також для ІНСН-параметра  $r$  через  $r^{\min}$  позначатимемо найменше, а через  $r^{\max}$  найбільше можливе значення. Прямокутником  $\Pi$ , у якого принаймні один із розмірів заданий ІНСН-параметром, назвемо множину реалізацій прямокутників, розміри яких набувають одне з можливих значень відповідних ІНСН-параметрів.

Нехай на площині задана декартова система координат  $xOy$ .

Розглядатимемо розташування прямокутників з  $\Pi$ , сторони яких паралельні осям координат. Тоді розташування прямокутника відносно системи координат може бути визначене такими ІНСН-параметрами:

$(\xi, \mathbf{v})$  – відповідно абсциса й ордината лівого нижнього кута при кожній реалізації прямокутника з  $\Pi$  в системі координат  $xOy$ ;

$\mathbf{h}$  – ширина (висота) прямокутника;

$\mathbf{d}$  – довжина прямокутника.

Прямокутник з такими ІНСН-параметрами позначатимемо  $\Pi \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d}$ . Також через  $\tau(\eta, \theta)$  позначатимемо відрізок з координатами кінців  $\eta$  і  $\theta$  (ІНСН-параметрами або дійсними числами). Надалі вважаємо, що виконуються нерівності  $\eta \leq \theta$  (якщо  $\eta, \theta \in R^1$ ),  $\eta^{\min} \leq \theta^{\min}$  (для ІНСН-параметрів), а також  $\eta^{\max} \leq \theta^{\max}$ . Назвемо проєкціями прямокутника  $\Pi \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d}$  на осі координат:  $\Pi_x \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d} = \tau \xi, \xi + \mathbf{d}$  (проєкція на вісь  $Ox$ ),  $\Pi_y \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d} = \tau \mathbf{v}, \mathbf{v} + \mathbf{h}$  (проєкція на  $Oy$ ).

Формалізація взаємного розташування прямокутників може бути здійснена на основі встановлення взаємного розташування їх проєкцій на осі координат. Наведемо необхідні означення щодо взаємного розташування відрізків.

**Означення 1.** Відрізок  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо *безумовно належним* відрізку  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$ , якщо при будь-яких можливих значеннях  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$  всі точки відрізка  $\tau(r, s)$  належать відрізку  $\tau(p, q)$ .

**Означення 2.** Відрізок  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо *можливо належним* відрізку  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$ , якщо за відсутності безумовної належності існують такі можливі значення  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$ , при яких усі точки відрізка  $\tau(r, s)$  належать відрізку  $\tau(p, q)$ .

**Означення 3.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що *безумовно не перетинаються*, якщо при будь-яких можливих значеннях  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$  відрізки

$\tau(p, q)$  і  $\tau(r, s)$  не мають спільних точок.

**Означення 4.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що можливо не перетинаються, якщо виконуються такі умови:

а) існують можливі значення  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$ , при яких відрізки  $\tau(p, q)$  і  $\tau(r, s)$  мають більше однієї спільної точки.;

б) існує таке можливе значення  $\bar{r}$  ІНСН-параметра  $\mathbf{r}$ , що при бідь-яких можливих значеннях ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{s}$  відрізки  $\tau(p, q)$  і  $\tau(\bar{r}, s)$  не мають спільних точок.

**Означення 5.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що *зовнішньо дотикаються*, якщо існує єдина пара можливих значень  $q, r$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{q}, \mathbf{r}$ , при яких незалежно від можливих значень  $p, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{s}$  відрізки  $\tau(p, q)$  і  $\tau(r, s)$  мають одну спільну точку, а при всіх інших можливих значеннях ІНСН-параметрів відрізки не мають спільних точок.

**Означення 6.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що *внутрішньо дотикаються*, якщо для будь-яких можливих значень  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$  відрізки  $\tau(r, s)$  і  $\tau(p, q)$  мають відмінні (неспільні) точки і при цьому існує єдина пара можливих значень  $\bar{q}, \bar{r}$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{q}, \mathbf{r}$  така, що незалежно від можливих значень  $p, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{s}$  відрізки  $\tau(p, \bar{q})$  і  $\tau(\bar{r}, s)$  мають одну спільну точку, а при всіх інших можливих значеннях ІНСН-параметрів відрізки мають більше однієї спільної точки.

**Означення 7.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що *безумовно перетинаються*, якщо  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  не є безумовно або можливо належним  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і при будь яких можливих значеннях  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів  $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}, \mathbf{s}$  відрізки  $\tau(p, q)$  і  $\tau(r, s)$  мають більше однієї спільної точки.

**Означення 8.** Відрізки  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$  і  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  називатимемо такими, що *можливо перетинаються*, якщо виконуються такі умови:

а) відрізок  $\tau(\mathbf{r}, \mathbf{s})$  не є можливо належним відрізку  $\tau(\mathbf{p}, \mathbf{q})$ ;

б) існують можливі значення  $p, q, r, s$  ІНСН-параметрів

$\mathbf{p, q, r, s}$ , при яких відрізки  $\tau(p, q)$  і  $\tau(r, s)$  не мають спільних точок;

в) існує таке можливе значення  $\bar{q}$  ІНСН-параметра  $\mathbf{q}$ , що при будь-яких можливих значеннях ІНСН-параметрів  $\mathbf{p, r, s}$  відрізки  $\tau(p, \bar{q})$  і  $\tau(r, s)$  мають принаймні одну спільну точку.

**Твердження 1.** Для будь-яких двох відрізків  $\tau(\mathbf{p, q})$  і  $\tau(\mathbf{r, s})$ , для яких виконуються умови  $p^{\max} \leq q^{\min}$  і  $p^{\min} \leq r^{\min}$ , має місце одне із співвідношень, введених в означеннях 1-8.

Способи взаємного розташування прямокутників, що встановлюються на основі взаємного розташування їх проєкцій, наведено в табл. 1, де використано такі позначення:

- Б – безумовно,
- М – можливо,
- Н – належить
- П – перетинаються,
- НП – не перетинаються,
- З – зовнішньо,
- В – внутрішньо,
- Д – дотикаються,
- Р – розміщується.

Таблиця 1

$\Pi_x$ $\Pi_y$	БН	МН	БНП	МНП	БП	МП	ЗД	ВД
<b>БН</b>	БР	МР	БНП	МНП	БП	МП	БЗД	БВД
<b>МН</b>	МР	МР	БНП	МНП	БП	МП	МЗД	МВД
<b>БНП</b>	БНП	БНП	БНП	БНП	БНП	БНП	БНП	БНП
<b>МНП</b>	МНП	МНП	БНП	МНП	МНП	МНП	МНП	МНП
<b>БП</b>	БП	БП	БНП	МНП	БП	ВП	БЗД	БВД
<b>МП</b>	МП	МП	БНП	МНП	МП	МП	МЗД	МВД
<b>ЗД</b>	БЗД	МЗД	БНП	МНП	БЗД	МЗД	ЗД	ЗВД
<b>ВД</b>	БВД	МВД	БНП	МНП	БВД	МВД	ЗВД	ВД

Зокрема, прямокутник  $\Pi \xi, \mathbf{v, h, d}$  називатимемо таким, що безумовно розміщується у прямокутнику  $\Pi \xi', \mathbf{v', h', d'}$ , якщо

відрізки  $\Pi_x \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d}$  і  $\Pi_y \xi, \mathbf{v}, \mathbf{h}, \mathbf{d}$  як безумовно належними відрізкам  $\Pi_x \xi', \mathbf{v}', \mathbf{h}', \mathbf{d}'$  і  $\Pi_y \xi', \mathbf{v}', \mathbf{h}', \mathbf{d}'$  відповідно.

Аналогічно формулюються означення інших способів взаємного розташування прямокутників: можлива належність, безумовний і можливий неперетини, безумовний і можливий перетини, безумовний зовнішній (внутрішній) дотик, можливий зовнішній (внутрішній) дотик, зовнішній (внутрішній) дотик, зовнішньо-внутрішній дотик.

Використовуючи введені поняття, побудуємо математичну модель сформульованої вище задачі розподілу завдань. Відсутність затримок обслуговування означає, що при будь-яких реалізаціях довжин прямокутників не можуть виникати накладання, тобто прямокутники або безумовно не перетинаються, або зовнішньо дотикаються. Очевидно, що в оптимальному розв'язку прямокутники у смужках повинні розташовуватися таким чином, щоб кожний наступний зовнішньо дотикався попереднього.

Позначимо  $\Pi \xi_{ij}, \mathbf{v}_{ij}, \mathbf{h}_{ij}, \mathbf{x}_{ij}$  – прямокутник, що стоїть в  $i$ -й ( $i = \overline{1, m}$ ) смужці на  $j$ -му ( $j = \overline{1, n}$ ) від початку смужки місці (лівий нижній кінець смуги розташований в початку системи координат, причому вісь  $Ox$  спрямована вздовж нескінченної сторони смуги). Тоді  $\mathbf{h}_{ij} = H$ ,  $\mathbf{v}_{ij} = (i-1)H$ ,  $\xi_{ij} \in R^1$

$\forall i = \overline{1, m}, j = \overline{1, n}$ . Можна показати, що необхідною і достатньою умовою зовнішнього дотику сусідніх прямокутників є виконання рівності  $\xi_{ij} + x_{ij}^{\max} = \xi_{i, j+1}^{\min}$ . А тоді також  $\xi_{i, j+1}^{\min} = \xi_{ij} + x_{ij}^{\max}$  і довжина зайнятої частини  $i$ -ї смужки

дорівнює  $\sum_{j=1}^n x_{ij}^{\max}$ , а довжина зайнятої частини смуги в цілому —

$\max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^n x_{ij}^{\max}$ . Для формалізації обмежень на можливі довжини

прямокутників уведемо в розгляд мультимножину

$$G = \left\{ \underbrace{\mathbf{a}_0, \dots, \mathbf{a}_0}_{mn-t}, \mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_t \right\}, \quad \text{де} \quad \mathbf{a}_0 = \mathbf{0}. \quad \text{Тоді} \quad \text{кожному}$$

розташуванню прямокутників у смузі взаємно однозначно відповідає вектор  $x = \mathbf{x}_{11}, \dots, \mathbf{x}_{1n}, \mathbf{x}_{21}, \dots, \mathbf{x}_{m1}, \dots, \mathbf{x}_{mn} \in E_k G$  ( $k = mn$ ), причому додавання прямокутників нульової довжини не змінює довжини зайнятої частини смуги. Таким чином, математична модель сформульованої задачі має вигляд

$$F x^* = \min_{x \in E_k G} \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^n x_{ij}^{\max}; \quad x^* = \arg \min_{x \in E_k G} \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^n x_{ij}^{\max}$$

Отже, в роботі формалізовано взаємне розміщення прямокутників з ІНСН-параметрами. Введенні поняття використано для побудови математичної моделі упаковки прямокутників за умови, що накладання прямокутників не може місця при жодних реалізаціях стохастичних параметрів.

### *Література*

1. Стоян Ю. Г. Теорія і методи евклідової комбінаторної оптимізації / Ю. Г. Стоян, О. О. Ємець – К.: Ін-т системн. досліджень освіти, 1993. – 188 с.
2. Сергиенко И. В. Задачи оптимизации с интервальной неопределенностью: метод ветвей и границ / И. В. Сергиенко, О. А. Емец, А. О. Емец // Кибернетика и системный анализ. – 2013. – №5. – С. 38-50.
3. Ємець О. О. Розв'язування задач комбінаторної оптимізації на нечітких множинах: монографія / О. О. Ємець, Олра О. Ємець. – Полтава: ПУЕТ, 2011. – 239 с. – Режим доступу: <http://dspace.puet.edu.ua/handle/123456789/352>.
4. Ємець О. О. Формалізація взаємного розташування прямокутників з випадковими параметрами / О. О. Ємець, Т. М. Барболіна // Problems of decision making under uncertainties (PDMU-2014): abstracts of XXIV International Conference, September 1-5, 2014, Cesky Rudolec, Czech Republic. – К.: ТВіМС, 2014. – С. 124-125.