



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**

**РОЗВ'ЯЗУВАННЯ ЛІНІЙНИХ БЕЗУМОВНИХ
ОПТИМІЗАЦІЙНИХ ЗАДАЧ НА РОЗМІЩЕННЯХ З
ІМОВІРНІСНОЮ НЕВИЗНАЧЕНІСТЮ**

Т. М. Барболіна, к.ф.-м.н., доцент

*Полтавський національний педагогічний університет імені
В.Г.Короленка*

tn_b@rambler.ru

Ємець О.О., д.ф.-м.н., професор

ВНЗ Укоопспілки «Полтавський університет економіки і торгівлі»

yemetsli@ukr.net

У доповіді розглядається задача

$$C(X^*) = \min_{X \in E_n^k(\Gamma)} \sum_{j=1}^k c_j X_j, \quad X^* = \arg \min_{X \in E_n^k(\Gamma)} \sum_{j=1}^k c_j X_j, \quad (1)$$

де $C(X) = \sum_{j=1}^k c_j X_j$, где $c_j \in R^1$, $c_j > 0$, $E_n^k(\Gamma)$ — загальна

множина розміщень з елементів мультимножини $\Gamma = \{G_1, \dots, G_n\}$, які є дискретними випадковими величинами, що мають скінченну кількість можливих значень та невід'ємне математичне сподівання. Мінімум розуміємо як дискретну випадкову величину, першу в скінченному переліку дискретних випадкових величин, упорядкованих згідно з введеним нижче лінійним порядком.

Нехай $M(A)$ позначає математичне сподівання, а $D(A)$ — дисперсію дискретної випадкової величини A , $H(A) = (M(A); -D(A))$. Для будь-яких $u, u' \in R^m$ записуватимемо $u <_l u'$, якщо перша ненульова компонента різниці $u - u'$ від'ємна. Якщо $u <_l u'$ або $u = u'$, то записуватимемо $u \leq_l u'$

Означення. Дискретні випадкові величини A, B називатимемо упорядкованими у неспадному порядку ($A \preceq B$),

якщо виконується одна з таких умов:

а) $A = B$;

б) $H(A) <_l H(B)$;

в) $H(A) = H(B)$ і знайдеться таке t , що $a^i = b^i$, $P(A = a^i) = P(B = b^i)$ для всіх $1 \leq i < t$, і при цьому або $a^t < b^t$, або $a^t = b^t$ і $P(A = a^t) > P(B = b^t)$.

Вважатимемо, що коефіцієнти цільової функції $C(X)$ упорядковані за незростанням, причому мультимножина $\{c_1, c_2, \dots, c_k\}$ має основу $(\bar{c}_1, \dots, \bar{c}_s)$ і первинну специфікацію

$$(\bar{q}_1, \dots, \bar{q}_s). \text{ Позначимо } q_1 = 1, q_{i+1} = q_i + \bar{q}_i = 1 + \sum_{j=1}^i q_j \text{ для } i \in J_s;$$

тоді виконуються співвідношення

$$c_{q_1} = \dots = c_{q_2-1} > c_{q_2} = \dots = c_{q_3-1} > \dots > c_{q_s} = \dots = c_k > 0. \quad (2)$$

Разом із задачею (1) розглянемо детерміновану задачу

$$L(x^*) = \text{extr}_{x \in E_\eta^k(G)} \sum_{j=1}^k c_j x_j, \quad x^* = \arg \text{extr}_{x \in E_\eta^k(G)} \sum_{j=1}^k c_j x_j, \quad (3)$$

де $x = (x_1, \dots, x_k) \in R^k$, $c_j \in R^1$, $c_j > 0 \quad \forall j \in J_k$, елементи мультимножини $G = \{g_1, \dots, g_\eta\}$ задовольняють умову

$$0 \leq g_1 \leq \dots \leq g_\eta. \quad (4)$$

Відома [1] достатня умова розв'язку задачі (3). Використовуючи критерій суміжності вершин загального многогранника розміщень, можна показати справедливість такої теореми.

Теорема 1. Точка x^* дає розв'язок задачі (3), у якій для коефіцієнтів цільової функції та елементів мультимножини виконуються нерівності (2) і (4) відповідно, тоді й тільки тоді, коли вона задовольняє умови

$$(x_{q_w}^*, \dots, x_{q_{w+1}-1}^*) \in E_{m_w}(G^w) \quad \forall w \in J_s,$$

де $m_w = |G^w|$, $G^w = \{g_{q_w}, \dots, g_{q_{w+1}-1}\}$ для задач мінімізації и $G^w = \{g_{\eta-q_w+1}, \dots, g_{\eta-q_w+1}\}$ для задач максимізації.

Розглянемо тепер властивості розв'язку задачі (1).

Теорема 2. Якщо виконуються умови (2) і

$$H(G_1) \leq_l \dots \leq_l H(G_\eta), \quad (5)$$

то для однієї з мінімалей X^* у задачі (1) виконуються співвідношення

$$H(X_j^*) = H(G_j) \quad \forall j \in J_k. \quad (6)$$

Доведення проводиться за такою схемою. Нехай C^* — мінімум в задачі (1), $\Gamma^M = \{M(G_1), \dots, M(G_\eta)\}$. Для точки $X \in E_\eta^k(\Gamma)$ позначимо $\mu(X) = (M(X_1), \dots, M(X_k))$. Тоді розв'язок задачі мінімізації лінійної цільової функції $L(x) = \sum_{j=1}^k c_j x_j$ на множині $E_\eta^k(\Gamma^M)$ дає точка $\mu(X^*)$, де X^* задовольняє (6). Оскільки $L(\mu(X)) = M(C(X))$, то $M(C(X^*)) \leq M(C(X))$ для будь-якої точки $X \in E_\eta^k(\Gamma)$. З іншого боку $M(C^*) \leq M(C(X^*))$. Отже, $M(C^*) = M(C(X^*))$. Ґрунтуючись на теоремі 1, можна також показати, що існує така точка X' , що $C(X') = C^*$ і при цьому

$$M(X'_j) = M(G_j) \quad \forall j \in J_k; \quad (7)$$

На наступному етапі розіб'ємо мультимножину Γ на підмультимножини Γ_i так, щоб усі випадкові величини, належні Γ_i , мали однакове математичне сподівання. Тоді

$$(X'_\eta, \dots, X'_{\eta+k_i-1}) \in E_{n_i}^{k_i}(\Gamma_i), \quad \text{де } n_i = |\Gamma_i|, \quad k_i = \min \left\{ n_i, k - \sum_{j=1}^{i-1} n_j \right\}.$$

Максималлю функції $\tilde{L}_i(x) = \sum_{j=\eta_i}^{\eta_i+k_i-1} c_j^2 x_j$ на множині k_i -розміщень з мультимножини $\Gamma_i^D = \{D(G_{\eta_i}), \dots, D(G_{\eta_i+n_i-1})\}$ є точка $\delta_i(X) = (D(X_{\eta_i}^*), \dots, D(X_{\eta_i+k_i-1}^*))$. Тоді також $\sum_{j=1}^k c_j^2 D(X_j^*) \geq \sum_{j=1}^k c_j^2 D(X_j')$, тобто $D(C(X^*)) \geq D(C(X'))$. Але оскільки з $M(C(X')) = M(C(X^*))$ і $C(X') = C^* \preceq C(X^*)$ випливає $D(C(X')) \geq D(C(X^*))$, то $D(C(X')) = D(C(X^*))$. Далі аналогічно, як це робиться для математичного сподівання, доводиться, що знайдеться точка X'' , яка задовольняє (7), така що $C(X'') = C^*$ і $D(X_j'') = D(X_j^*) \forall j \in J_k$. Таким чином, мінімаль X'' в задачі (1) задовольняє умови $H(X_j'') = H(X_j^*) = H(G_j) \quad \forall j \in J_k$.

Слід зазначити, що, з одного боку, задача (1) може мати мінімалі, які не задовольняють умову (6), а з іншого, не всі точки, що задовольняють (6), є мінімалами. Для пошуку розв'язку задачі (1) пропонується розбити мультимножину Γ на підмультимножини з рівними значеннями характеристичних векторів елементів. Тоді мінімаль вихідної задачі формується із мінімалей в задачах вигляду (1) на кожній із таких підмультимножин.

У доповіді досліджуються властивості розв'язку лінійної безумовної задачі стохастичної оптимізації на розміщеннях.

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.