

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ УКРАЇНИ

# ВІСНИК

ДЕРЖАВНОГО УНІВЕРСИТЕТУ  
“ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА”

№ 364

ПРИКЛАДНА МАТЕМАТИКА

*Видається з 1969 р.*

*Друкується за рекомендацією  
Вченої ради Державного університету  
«Львівська політехніка»  
(протокол №38 засідання від 23.03.99)*

Видавництво  
Державного університету “Львівська політехніка”  
Львів 1999

$$\begin{aligned}
& + \max_j \max_{\Omega^T} \sum_{m=1, j \neq m}^n |a_{jm}(x, t)| + \max_j \max_{x \in (-\beta T, \beta T)} \sum_{m=1}^n |a'_{jm}(x)| \times \\
& \times \max \left\{ \max_j \max_{\Omega^T} \left| \frac{\partial \omega_j}{\partial x} \right|, \|G^{-1}(0)\| \max_j \max_{\Omega^T} \left| \frac{\partial \omega_j}{\partial t} \right| \right\} \times \max_j \left( \frac{1}{a_{jj}(0)} \right) < 1, \\
& \max_j \left( \frac{1}{a_{jj}(0)} \right) (\max_j \max_i (a'_{ji}(t))) T + \max_j \max_{\Omega^T} \sum_{m=1, j \neq m}^n |a_{jm}(x, t)| < 1,
\end{aligned}$$

де  $\beta$  довільне число, що  $\|\Lambda(x, t)\| \leq \beta, \omega_j (j = 1, \dots, n)$  – характеристики вихідної системи. Тоді розв'язок задачі (1)–(3) допускає асимптотичне розвинення вигляду (4), (5), де функції регулярних частин асимптотики  $u^i(x, t), f^i(t)$  визначаються співвідношеннями (6), (9); функції прилежового шару  $\Pi^i(x, \tau), \varphi^i(\tau)$  визначаються співвідношеннями (7), (8), (10), (11); функції  $R^N(x, t, \varepsilon), f^N(t, \varepsilon)$  задовольняють відповідно (12), (13).

1. Вишик М.И., Люстерник Л.А. Регулярное вырождение и пограничный слой для линейных дифференциальных уравнений с малым параметром // Успехи мат. наук 1957. Т.12. № 5. С. 3-122. 2. Орловский Д.Г. К задаче определения правой части гиперболической системы // Дифференц. уравнения. 1983. 19. № 6.

УДК 519.85

## ПАРАМЕТРИЧНА КОМБІНАТОРНА ОПТИМІЗАЦІЯ НА СПОЛУЧЕННЯХ

© Ємець О.О., Роскладка А.А., 1999

Полтавський державний технічний університет

A generalized parameter problem on Euclidean combinatorial set of combinations with recurrences is considered. An insensitivity of an optimal solution with a variation of input parameters of this problem is examine.

Розвиток наукових досліджень в різних галузях вимагає досконалішого використання в них математичних моделей і методів оптимізації. Наявність параметра в задачах оптимізації значно поширює коло питань, які можна дослідити під час їх розв'язання. Однією з найпоширеніших у практичному застосуванні евклідових комбінаторних множин є множина сполучень з повтореннями. У даній роботі проводиться аналіз стійкості розв'язку для цього класу задач комбінаторної оптимізації за умови залежності від деякого параметра всіх характеристик задачі.

Нехай  $J_n$  – множина  $n$  перших натуральних чисел, тобто  $J_n = \{1, \dots, n\}$ ;  $J_n^0 = J_n \cup \{0\}$ ,  $J_0 = \emptyset$ . Будемо розглядати мультимножину  $G = \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$

$g_i \in R^1, \forall i \in J_n$ , яка містить по  $k$  екземплярів кожного з  $e_i$  елементів своєї основи  $S(G) = \{e_1, e_2, \dots, e_n\}$ . Елементами евклідової комбінаторної множини  $k$ -сполучень [1] з повтореннями  $\bar{S}_n^k(G)$  є всі упорядковані по неспаданню  $k$ -вибірці з мультимножини  $G$  вигляду  $e = (g_{i_1}, g_{i_2}, \dots, g_{i_k})$ , де  $g_{i_j} \in G, i_j \neq i_t \forall i_j, i_t \in J_n, \forall j, t \in J_k$ .

Розглянемо задачу з параметром у цільовій функції та системі обмежень на множині  $\bar{S}_n^k(G)$ .

Формулювання задачі: Знайти пару  $\langle C(x^*), x^* \rangle$ , де

$$C(x^*) = \operatorname{extr}_{x \in R^k} \sum_{j=1}^k (c'_j + tc''_j)x_j; \quad x^* = \arg \operatorname{extr}_{x \in R^k} \sum_{j=1}^k (c'_j + tc''_j)x_j \quad (1)$$

таку, що

$$t \in [t_*; t_{**}], \text{ де } c'_j, c''_j \in R^1 \quad (2)$$

за умови

$$x \in \bar{S}_n^k(G(t)). \quad (3)$$

Якщо від параметра залежить лише цільова функція ((1),(2) за умови  $x \in \bar{S}_n^k(G)$ ), то для знаходження розв'язку цієї задачі необхідно [2] для кожного значення  $s \in J_k^0$  знайти розв'язок системи

$$\sum_{j=1}^m c'_{s+1-j} + tc''_{s+1-j} \geq 0 \forall m \in J_s; \quad \sum_{j=1}^m c'_{s+j} + tc''_{s+j} \leq 0 \forall m \in J_{k-s} \quad (4)$$

у вигляді проміжку  $T_j, j \in J_k^0$ , на якому оптимальний розв'язок задачі залишається сталим

$$x_q^* = e_1 \quad \forall q \in J_s; \quad x_q^* = e_n \quad \forall q \in J_k \setminus J_s.$$

Якщо параметр містить тільки система обмежень даної задачі ((2),(3)

$$C(x^*) = \operatorname{extr}_{x \in R^k} \sum_{j=1}^k c_j x_j; \quad x^* = \arg \operatorname{extr}_{x \in R^k} \sum_{j=1}^k c_j x_j), \text{ то для визначення її розв'язку треба [2] для}$$

кожного переставлення елементів множини  $S(G(t))$  скласти систему

$$g_1(t) < g_r(t) < g_n(t) \forall r \in J_{n-1} \setminus \{1\} \quad (5)$$

і знайти її розв'язок у вигляді проміжку  $T_j$ . Переріз інтервалу  $[t_a; t_b]$  з відповідними проміжками  $T_j$  і визначатиме оптимальний розв'язок даних задач, які є частинними випадками задачі (1)-(3).

Множина розв'язків системи (4) розбиває числову вісь на  $k+1$  інтервал. Серед інтервалів  $T_j, j \in J_k^0$  можуть бути і такі, множини точок яких є порожніми. Множина розв'язків системи (5) розбиває числову вісь на інтервали, кількість яких дорівнює  $n(n-1)$ . Серед інтервалів  $T_j, j \in J_{n(n-1)}$  також можуть бути такі, що  $T_j = \emptyset$ .

Задача (1)-(3) має розв'язок

$$x_q^* = g_1(t) \quad \forall q \in J_s; \quad x_q^* = g_n(t) \quad \forall q \in J_k \setminus J_s \quad (6)$$

за умови  $t \in T_v \cap [t; t_{\%0}]$ , де  $T_v = T_i \cap T_j \quad \forall i \in J_k^0, \forall j \in J_{n(n-1)}$  і не має розв'язків при  $t \in [t; t_{\%0}] \setminus \bigcup_v T_v$ .

Значення  $t \in T_j \subset T_v$  визначають многогранник допустимих розв'язків задачі (1)-(3), а значення  $t \in T_i \subset T_v$  визначають положення вектора цільової функції в просторі  $R^k$ . В (6) при  $t \in T_i \cap T_j$  значення  $s$  дорівнює  $i$ , а  $g_1(t)$  і  $g_n(t)$  відповідають першому і останньому елементам множини  $S(G(t))$  в  $j$ -му переставленні.

Розглянемо алгоритм пошуку розв'язку задачі (1)-(3).

Крок 1. Для кожного значення  $s \in J_k^0$  скласти систему (4).

Крок 2. Знайти розв'язки цих систем у вигляді проміжків  $T_i$ .

Крок 3. Для кожного переставлення елементів  $S(G(t))$  скласти систему (5).

Крок 4. Знайти розв'язки цих систем у вигляді проміжків  $T_j$ .

Крок 5. Знайти інтервали  $T_v = T_i \cap T_j$ .

Крок 6. Знайти переріз інтервалу  $[t_n; t_b]$  з відповідними проміжками  $T_v$ , що і визначатиме розв'язок (6) задачі (1)-(3).

1. Стоян Ю.Г., Ємець О.О. Теорія і методи евклідової комбінаторної оптимізації. К., 1993. 2. Ємець О.О., Роскладка А.А. Алгоритмічний розв'язок двох параметричних задач на множині сполучень з повтореннями // Мат-ли VII міжнар. наук. конф. ім. ак. М.Кравчука (14-16 травня 1998 р., Київ): К., 1998.-С. 169.

УДК 539.377

## ПРО РОЗВ'ЯЗОК ЗАДАЧІ ТЕПЛОПРОВІДНОСТІ ДЛЯ ПОЛОГОЇ ОБОЛОНКИ ЗІ ЗЛОМАМИ В ОДНОМУ НАПРЯМІ

© Б.С. Хапко, Л.П. Швець, 1999

ДУ "Львівська політехніка", кафедра вищої математики

Rectangular slopping shell is considered provided its temperature field can be described by a system of two differential equations with discontinuous coefficients that took account of surface irregularity. The solution to the problem is obtained in the form of trigonometrical series as a combination of smooth and discontinuous functions.