

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ УКРАЇНИ
ПОЛТАВСЬКИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ

ТЕЗИ ДО ПОВІДЕЙ

47 НАУКОВОЇ КОНФЕРЕНЦІЇ ПРОФЕСОРІВ,
ВИКЛАДАЧІВ, НАУКОВИХ ПРАЦІВНИКІВ,
АСПІРАНТІВ ТА СТУДЕНТІВ УНІВЕРСИТЕТУ

Частина I.

Секції:

українознавство; російська мова;
історичні дисципліни і право;
філософія; мовознавство; вища
математика; фізичне виховання

Полтава - 1995 рік

СЕКЦІЯ ВИЩОЇ МАТЕМАТИКИ

УДК 519.854.2

Емень О.О., Пічугіна О.С.

Полтавський ТУ

**МЕТОД ТОЧНОГО РОЗВ'ЯЗКУ ОДНІЄї ЗАДАЧІ ЛІНІЙНОЇ ОПТИМІЗАЦІЇ
НА $S_k^n(G)$ ТА ЙЇ ЗАСТОСУВАННІ**

Нехай s – мультимоніна: $s = \langle s_1, \dots, s_n \rangle$, $s_i \in S_{k+1}$, $\forall i \in J_{n+1}$.
 $S(s) = \langle s^1, \dots, s^k \rangle$, $|S| = \{1, \dots, n\}$; $S_k^n(G)$ – евклідова множина сполучень з повтореннями з елементів s .

Розглянемо задачу: знайти $\max_{x \in S_k^n(G)} \sum_{i=1}^n x_i$, якщо $x \in S_k^n(G)$ при обмеженні $\sum_{i=1}^n x_i \leq h$.

Нехай n' – деякий розв'язок даної задачі (неприклад, $n' = ng^k$), $n_b = \max((n - n_i)s^i + n_i s^k \cdot n')$, де $n_i = \begin{cases} \frac{h - n' s^i}{s^k - s^i} & s^k > s^i \\ 0 & s^k \leq s^i \end{cases}$.

ТВЕРДЕННЯ: Для точок

$$x \in S_k^n(G), n_b < \sum_{i=1}^n x_i \leq n' \quad (I)$$

не більш як n_b координат дорівнюють s^i і не більш як $(n - n_i - 1) - s^k$.

Розкладемо множину точок (I) на $N \leq (n - n_i)(n_i + 1)$ множин (вітка), які не перетинаються: вітка (i, j) містить точки (1), і первих координат яких дорівнюють s^i і j останніх – s^k . Інші $t = n - i - j$ координати x_t належать $S_{k-t}^{n-i}(G')$, де $G' = S(s^i) = S(s) \setminus \{s^i, s^k\}$, $|G'| = \{t, \dots, t\}$ і виконується умова:

$$n_b - 1s^i - js^k = h_b < \sum_{l=t+1}^{n-j} x_l = \sum_{l=t+1}^t \bar{x}_l \leq h' = h - 1s^i - js^k.$$

ВІДСІКАННЯ: а) якщо $n_b = h$, то точний розв'язок задачі знайдено;
 б) $x_i \leq \lfloor a \rfloor_g$, де $a = h - (n - 1)s^i$, $\lfloor a \rfloor_g$ – найближчий до a елемент S , не більший a ; $x_i > \lceil b \rceil_g$, де $b = h_b - (n - 1)s^i$, $\lceil b \rceil_g$ – найближчий до b елемент S , більший b .

в) вітку (i, j) відсікаємо, якщо $n' < t g^k$ або $n' > t g^{k-i}$. Якщо j фіксовано, а i змінюється, то ця умова для i має виду: гілку відкидаємо, якщо $i < \left[\frac{j s^k + (n - j) g^{k-i} - n}{g^{k-i}} \right]$ або $i > \left[\frac{j s^k + (n - j) g^{k-i} - h_b}{g^{k-i}} \right]$.

г) Якщо $|h' - (n - i - j - 1)s^i|_g < g^k$, то вітка є безперспективною та відсікається. Якщо $|h'_b - (n - i - j - 1)s^i|_g > g^{k-i}$, то вітка також безперспективна та відсікається.

ЛІТЕРАТУРА.

- Стоян В.Г., Емень О.О. Алгоритми і методи евклідової комбінаторної оптимізації. – К.: ІСНД. 1993 – 188 с.

З МІСТ

Секція українознавства	3
Секція російської мови та літератури.....	1
Секція історичних дисциплін і права	2
Секція філософії	32
Секція мовознавства	51
Секція вишої математики	60
Секція фізичного виховання	76

Упрстет. з. №332, т. 32, 20. 03. 95р.