

КОНСТРУКТИВНАЯ ТЕОРИЯ ДЕКОМПОЗИЦИИ В ЗАДАЧАХ ДРОБНО-ЛИНЕЙНОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ

Л.А. Пилипчук

Белгосуниверситет, факультет прикладной математики и информатики, Минск, Беларусь pilipchuk@bsu.by

В работе рассматривается математическая модель неоднородной задачи дробно-линейного потокового программирования следующего вида:

$$f(x) = \frac{p(x)}{q(x)} = \frac{\sum_{(i,j) \in U} \sum_{k \in K(i,j)} p_{ij}^k x_{ij}^k + \beta}{\sum_{(i,j) \in U} \sum_{k \in K(i,j)} q_{ij}^k x_{ij}^k + \gamma} \longrightarrow \max, \quad (1)$$

$$\sum_{j \in I_i^+(U^k)} x_{ij}^k - \sum_{j \in I_i^-(U^k)} x_{ji}^k = a_i^k, \quad i \in I^k, \quad k \in K; \quad (2)$$

$$\sum_{(i,j) \in U} \sum_{k \in K(i,j)} \lambda_{ij}^{kp} x_{ij}^k = \alpha_p, \quad p = \overline{1, l}; \quad (3)$$

$$\sum_{k \in K_0(i,j)} x_{ij}^k \leq d_{ij}^0, \quad x_{ij}^k \geq 0, \quad k \in K_0(i,j), \quad (i,j) \in U_0; \quad (4)$$

$$0 \leq x_{ij}^k \leq d_{ij}^k, \quad k \in K_1(i,j), \quad (i,j) \in U; \quad (5)$$

$$x_{ij}^k \geq 0, \quad k \in K(i,j) \setminus K_1(i,j), \quad (i,j) \in U \setminus U_0, \quad (6)$$

где I — множество узлов и U — множество мультидуг мультисети $G = \{I, U\}$, $U \subseteq I \times I$, $|I| < \infty$, $|U| < \infty$. Мультисеть $G = (I, U)$ представлена в виде множества G^k , $k \in K$, связанных сетей $G^k = (I^k, U^k)$. Каждая связанная сеть G^k соответствует некоторому типу k потока в мультисети $G = (I, U)$, $k \in K$, $|K| < \infty$. $K(i)$ — множество типов потоков, проходящих через узел i : $K(i) = \{k \in K : i \in I^k\}$. Для каждой мультидуги $(i, j) \in U$ определим множество $K(i, j)$ типов потоков, проходящих через (i, j) : $K(i, j) = \{k \in K : (i, j)^k \in U^k\}$. Для каждой мультидуги (i, j) определим подмножество $K_1(i, j) = \{k \in K : (i, j)^k \in U_1^k\}$, $U_1^k \subseteq U^k$. Введем множество U_0 мультидуг $(i, j) \in U_0$, $|K_0(i, j)| > 1$, где $K_0(i, j) = K(i, j) \setminus K_1(i, j)$, $(i, j) \in U_0$. Каждая сеть G^k имеет следующие характеристики: x_{ij}^k — поток k -го типа по дуге (i, j) (дуговой поток k -го типа); p_{ij}^k, g_{ij}^k — параметры дробно-линейной целевой функции (1) для дугового потока k -го типа дуги $(i, j)^k$; d_{ij}^k — пропускная способность дуги (i, j) для k -го типа потока, $k \in K_1(i, j)$; d_{ij}^0 — суммарная пропускная способность мультидуги $(i, j) \in U_0$; a_i^k интенсивность узла i для k -го типа потока; α_p , $p = \overline{1, l}$, λ_{ij}^{kp} — параметры дополнительных ограничений (3), отражающих взаимосвязи дуговых потоков мультисети $G = (I, U)$. $I_i^+(U^k) = \{j \in I^k : (i, j)^k \in U^k\}$, $I_i^-(U^k) = \{j \in I^k : (j, i)^k \in U^k\}$. Полагаем, что знаменатель $q(x) = \sum_{(i,j) \in U} \sum_{k \in K(i,j)} q_{ij}^k x_{ij}^k + \gamma$ дробно-линейной целевой функции $f(x)$ не меняет знак на множестве X допустимых решений (мультипоточков) задачи (1)–(6), $x \in X$, $x = (x_{ij}^k, (i, j) \in U, k \in K(i, j))$.

Неоднородные задачи потокового программирования вида (1)–(6) относятся к классу нелинейных (дробно-линейных) задач математического программирования с дробно-линейной целевой функцией (1) и линейными ограничениями (2)–(6), а также характеризуются наличием взаимосвязи дуговых потоков (3), (4). Математические модели (1)–(6) дробно-линейного программирования (ДЛП) рассматриваются в исходном виде, без сведения их к соответствующим моделям линейного программирования (ЛП) [1]. В конструктивной теории решения экстремальных сетевых задач [2–4] перспективен подход, в котором максимально применяются общие принципы оптимизации для сетевой (разреженной) структуры ограничений. На основе результатов, полученных для решения неоднородных сетевых задач линейной

оптимизации [1], разработана теория декомпозиции [5, 6] для разделения ограничений (2)–(6) задачи (1)–(6) на независимые части, одна из которых представляет собой разреженную часть ограничений (2), вторая — ограничения общего вида. Затем, на основе полученных теоретических результатов, применяются эффективные алгоритмы и технологии [7, 8] построения численных решений для исследуемой математической модели (1)–(6) в целом. На основе применения конструктивной теории декомпозиции [8] для разреженных недоопределенных систем линейных алгебраических уравнений и результатов, полученных для решения неоднородных сетевых задач линейной оптимизации [1], разработаны прямые точные опорные методы решения неоднородных сетевых задач дробно-линейной оптимизации вида (1)–(6) с применением современных достижений в технологии построения численных решений нелинейных задач математического программирования.

Доказан критерий оптимальности опорного мультипотока. Получена формула приращения дробно-линейной целевой функции (1). В случаях нарушения условий оптимальности на дугах и мультидугах, разработаны эффективные алгоритмы решения разреженных линейных систем для нахождения подходящих направлений [9] изменения допустимого мультипотока. Используются концепции теории графов и теории потоков для операций декомпозиции мультисети и построения общих решений разреженных недоопределенных систем линейных алгебраических уравнений с прямоугольными матрицами [10].

Литература

1. Пилипчук Л. А. *Линейные неоднородные задачи потокового программирования*. Минск: БГУ, 2009.
2. Габасов Р., Кириллова Ф. М. *Методы линейного программирования. Ч. 3. Специальные задачи*. Минск: БГУ, 1980.
3. Pilipchuk L. A., Vecharynski E. S., Y. H. Pesheva Y. H. *Solution of Large Linear Systems with Embedded Network Structure for a Non-Homogeneous Network Flow Programming Problem // Mathematica Balkanica*. Vol. 22, Fasc. 3–4, 2008. P. 235–254.
4. Pilipchuk L. A., German O. V., Pilipchuk A. S. *The General Solutions of Sparse Systems with Rectangular Matrices in the Problem of Sensors Optimal Location in the Nodes of a Generalized Graph // Vestnik BSU. Ser. 1*. 2015. No. 2. P. 91–96.
5. Pilipchuk L. A., Malakhouskaya Y. V., Kincaid D. R., Lai M. *Algorithms of Solving Large Sparse Underdetermined Linear Systems with Embedded Network Structure // East-West J. of Mathematics*. 2002. Vol. 4, No. 2. P. 191–202.
6. Pilipchuk L. A. *Network Optimization Problems // Applications of Mathematics in Engineering and Economics*. Eds. D. Ivanchev and M. D. Todorov. Heron Press, Sofia, 2002. P. 66–79.
7. Ravindra K. Ahuja, Thomas L. Magnanti, James B. Orlin. *Network Flows: Theory, Algorithms, and Applications*. New Jersey, 1993.
8. Pilipchuk L. A. *Sparse Linear System and Their Applications*. Minsk: BSU, 2013.
9. Пилипчук Л. А. *Дробно-линейные экстремальные неоднородные задачи потокового программирования*. Минск: БГУ, 2013.
10. Pilipchuk L. A., Pilipchuk A. S., Pesheva Y. H. *Graph Algorithms in Sparse Linear Systems with Rectangular Matrices // American Institute of Physics (AIP). AIP Conf. Proc.* 2013. Vol. 1570. P. 485–490.

К ВОПРОСУ УСПОКОЕНИЯ РЕШЕНИЯ ЛИНЕЙНЫХ АВТОНОМНЫХ АЛГЕБРО-ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ СИСТЕМ ПОСРЕДСТВОМ РЕГУЛЯТОРОВ ПО ТИПУ ОБРАТНОЙ СВЯЗИ

О.И. Урбан

Гродненский государственный университет им. Я. Купалы, Гродно, Беларусь urban_ola@mail.ru

Пусть объект управления описывается линейной автономной регулярной алгебро-дифференциальной системой с соизмеримыми запаздываниями в управлении

$$\frac{d}{dt}(A_0x(t)) = Ax(t) + \sum_{i=0}^m B_i u(t - ih), \quad t \geq 0, \quad (1)$$