



**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**

## МЕТОД ГЛОК ТА МЕЖ ДЛЯ КОМБІНАТОРНОЇ ЗАДАЧІ ЗНАХОДЖЕННЯ ПОТОКУ МІНІМАЛЬНОЇ ВАРТОСТІ

*Ю. Ф. Олексійчук, к. ф.-м. н.*

*Полтавський університет економіки і торгівлі*

*olexijchuk@gmail.com*

В доповіді розглядається задача евклідової комбінаторної оптимізації [1], яка є узагальненням задачі знаходження потоку мінімальної вартості [2], і метод її розв'язування.

Транспортною мережею називають орієнтований граф  $\Gamma = V, U$ , в якому кожній дузі  $u_{ij}$  ставиться у відповідність невід'ємне число  $b_{ij} \geq 0$ , яке називають пропускнуою спроможністю дуги. Вершину, що має лише вихідні дуги, називають джерелом і позначають  $v_s$ . Вершину, що має лише вхідні дуги, називають стоком і позначають  $v_t$ .

Потоком називають функцію  $w: U \rightarrow R^1$  з властивостями: 1) значення функції  $w$  на дузі  $u_{ij}$  не може перевищувати пропускну спроможність дуги, тобто  $w u_{ij} \leq b_{ij}$ ; 2) збереження потоку у всіх вершинах, крім джерела і стоку, тобто

$$\sum_{u_{iz} \in U} w u_{iz} = \sum_{u_{zj} \in U} w u_{zj} \quad \forall z, z \neq s, z \neq t.$$

Величиною потоку  $|w|$  будемо називати суму значень функції  $w$  на дугах, що виходять із джерела:  $\sum_{u_{si} \in U} w u_{si} = |w|$ .

Привласнимо кожній дузі транспортної мережі вартість транспортування одиниці потоку  $c_{ij}$ . Нехай необхідно транспортувати із джерела в стік мінімум  $W$  одиниць потоку, тобто  $|w| \geq W$ . Задача знаходження потоку мінімальної вартості

полягає у відшуванні такого потоку, для якого вартість  $\sum c_{ij}w_{ij}$  буде мінімальною і виконуватиметься умова  $|w| \geq W$ .

Накладемо додаткові комбінаторні обмеження на потік. Нехай величина  $w_{ij}$  на дугах  $u_{ij} \in U_C \subseteq U$  може приймати значення, які не перевищують деяке число  $x_{ij} = g_l \in G$ , тобто  $w_{ij} \leq x_{ij}$ , де  $G = g_1, g_2, \dots, g_n$  — задана мультимножина, причому вектор  $x = x_{i_1 j_1}, \dots, x_{i_k j_k}$  є перестановкою елементів  $G$ . Тобто, потік може транспортуватися деяким набором фіксованих в  $G$  ємностей. Таку задачу будемо називати комбінаторною задачею знаходження потоку мінімальної вартості.

**Теорема.** Комбінаторна задача знаходження потоку мінімальної вартості є NP-важкою.

Метод гілок та меж широко застосовується для розв'язування задач евклідової комбінаторної оптимізації [1], зокрема для іншої комбінаторної потокової задачі — комбінаторної задачі знаходження максимального потоку [3,4].

Розглянемо застосування методу гілок та меж для комбінаторної задачі знаходження потоку мінімальної вартості. В якості початкового розв'язку можна взяти розв'язок класичної задачі, відкинувши комбінаторні обмеження. Якщо класична задача не має розв'язку, то й початкова задача не має розв'язку. В якості початкового рекордного значення можна взяти розв'язок задачі при деякій конкретній перестановці (наприклад, випадковій) або розв'язок отриманий деяким наближеним методом. Галуження відбувається таким чином: вибирається одна із дуг  $u_{ij} \in U_C$ , відповідне значення  $x_{ij}$  прирівнюється почергово всім доступним значенням із  $G$ . Якщо розв'язок перевищує рекордний — робиться відсікання. Якщо відповідна задача не має розв'язків, то також робиться відсікання. Процедура повторюється для всіх дуг  $u_{ij} \in U_C$ . Таким чином знаходиться оптимальний розв'язок початкової задачі.

В доповіді розглянута комбінаторна задача знаходження

потоків мінімальної вартості та застосування методу гілок та меж для її розв'язування.

### *Література*

1. Стоян Ю. Г. Теорія і методи евклідової комбінаторної оптимізації / Ю. Г. Стоян, О. О. Ємець. – К.: ІСДО, 1993. – 188 с.
2. Форд Л. Потоки в сетях / Форд Л., Фалкерсон Д. – М.: Мир, 1966. – 277 с.
3. Ємець Е. М. NP-трудность комбинаторной задачи нахождения максимального потока / Е. М. Ємець, Ю. Ф. Олексійчук // Таврический вестник информатики и математики. – 2012. – №2. – С. 36-44.
4. Ємець О. О. Комбінаторна задача знаходження максимального потоку та метод гілок та меж для її розв'язування / О. О. Ємець, Є. М. Ємець, Ю. Ф. Олексійчук // Вісник Запорізького національного університету: Збірник наукових статей. Фізико-математичні науки. – 2012. – №1. – С. 91-98.