

НЕКОТОРЫЕ ОСОБЕННОСТИ РЕШЕНИЯ ЭКСТРЕМАЛЬНЫХ КОМБИНАТОРНЫХ ЗАДАЧ

И. У. ПРИМАК

Белорусско-Российский университет
Могилев, Беларусь

Наиболее известные экстремальные задачи, с которыми знакомят студентов при изучении дисциплины «Основы комбинаторики», это: «задача о коммивояжёре», «задача о назначении», минимального покрытия графа, наикратчайшего пути в графе, максимального потока в сети [1–3]. Стандартный подход при решении этих задач основывается на использовании достаточно специфических методов [1–3]. Так, например, метод ветвлений и ограничений применяют для решения «задачи о коммивояжёре». При поиске наикратчайшего пути изучаются алгоритмы Форда, Дейкстры. Задача максимизации потока в сети решается на основе «метода расстановок меток». В тоже время представляет интерес подход, который основан на формулировании целевой функции задачи и ее анализе (минимизации или максимизации) с помощью программных продуктов, таких как Microsoft Excel, OpenOffice Calc, Mathcad и т. д. [4]. В дополнение к стандартному данный подход позволяет расширить базовую подготовку будущих инженеров и их понимание, навыки решения задач практической оптимизации. Продемонстрируем возможности такого подхода на примере «задачи о коммивояжёре».

Задача о коммивояжёре.

Коммивояжёру необходимо посетить несколько городов. Он должен выбрать кратчайший (оптимальный) маршрут, чтобы, начав двигаться из своего города, побывать по одному разу в других городах и вернуться назад. Попарные расстояния между городами заданы в виде матрицы (c_{ij}) : $i, j = \overline{1, n}$, где n – число всех городов, фигурирующих в задаче.

Математически это означает поиск минимума целевой функции [1]:

$$f = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}, \quad (1)$$

с ограничениями

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} = 1, i = \overline{1, n}, \quad \sum_{i=1}^n x_{ij} = 1, j = \overline{1, n}, \quad (2)$$

$$u_i - u_j + (n-1)x_{ij} \leq n-2, i \neq j, i, j = \overline{2, n} \quad (3)$$



относительно неизвестных x_{ij} ($i, j = \overline{1, n}$). При этом,

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если переезд осуществляется из } i\text{-го города } j\text{-й город;} \\ 0, & \text{в противном случае.} \end{cases}$$

В (3) u_i – дополнительные переменные, которые введены, чтобы обеспечить замкнутость маршрутов и отсутствие подциклов (несвязанных между собой).

На рис. 1 представлен пример данных (матрица (c_{ij}) : $i, j = \overline{1, 5}$) и результатов минимизации соответствующей целевой функции f в инструментальной среде надстройки OpenOffice Calc «Решатель».

| | A | B | C | D | E | F | G | H |
|----|--|---------|---------|---------|---------|---------|------------------------|---|
| 1 | коэффициенты матрицы затрат c_{ij} : | | | | | | Значение функции f : | |
| 2 | | 1000000 | 55 | 39 | 28 | 20 | 149 | |
| 3 | | 55 | 1000000 | 31 | 37 | 48 | | |
| 4 | | 39 | 31 | 1000000 | 44 | 33 | | |
| 5 | | 28 | 37 | 44 | 1000000 | 60 | | |
| 6 | | 20 | 48 | 33 | 60 | 1000000 | | |
| 7 | Переменные: | Xi1 | Xi2 | Xi3 | Xi4 | Xi5 | Значения ограничений: | |
| 8 | | X1j | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 9 | | X2j | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 10 | | X3j | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 11 | | X4j | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 12 | | X5j | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 13 | Значения ограничений: | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | |
| 14 | Переменные u_j : | | 1 | 2 | 0 | 3 | | |
| 15 | Формулы для ограничений по дополнительным переменным u_i | | | | | | | |
| 16 | | u2 | u3 | u4 | u5 | | | |
| 17 | | u2 | 0 | 3 | 1 | -2 | | |
| 18 | | u3 | 1 | 0 | 2 | 3 | | |
| 19 | | u4 | 3 | -2 | 0 | -3 | | |
| 20 | | u5 | 2 | 1 | 3 | 0 | | |

Рис. 1. Внешний вид рабочего листа OpenOffice Calc с исходными данными и результатами решения «задачи о коммивояжёре»

В соответствии с этими результатами: длина кратчайшего маршрута (№ 1–№ 4–№ 2–№ 3–№ 5–№ 1 или № 1–№ 5–№ 3–№ 2–№ 4–№ 1) равна 149 км.

«Задачу о коммивояжёре» можно рассмотреть и в более широкой постановке. Например, предложить поиск кратчайшего маршрута, проходящего однократно через все города, который начинается и заканчивается в разных городах. Для решения такой задачи необходимо на основе модели (1)–(3), как и ранее, построить замкнутый маршрут. При этом оптимальный маршрут определяется как часть найденного замкнутого маршрута.

На рис. 2 представлены результаты поиска такого маршрута с началом и концом в городах № 1 и № 3 соответственно. Для того чтобы оптимальный маршрут заканчивался в городе № 3 (в замкнутом маршруте это город,



из которого коммивояжёр возвращается в свой город, пройдя все остальные города), необходимо положить в матрице расстояний $c_{31} = 0$.

| | A | B | C | D | E | F | G | H |
|----|--|----------|----------|----------|----------|----------|------------------------|---|
| 1 | коэффициенты матрицы затрат c_{ij} : | | | | | | Значение функции f : | |
| 2 | | 1000000 | 55 | 39 | 28 | 20 | 146 | |
| 3 | | 55 | 1000000 | 31 | 37 | 48 | | |
| 4 | | 0 | 31 | 1000000 | 44 | 33 | | |
| 5 | | 28 | 37 | 44 | 1000000 | 60 | | |
| 6 | | 20 | 48 | 33 | 60 | 1000000 | | |
| 7 | Переменные: | X_{i1} | X_{i2} | X_{i3} | X_{i4} | X_{i5} | Значения ограничений: | |
| 8 | | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | |
| 9 | | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | |
| 10 | | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| 11 | | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| 12 | | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | |
| 13 | Значения ограничений: | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | | |
| 14 | Переменные u_i : | | 1 | 3 | 0 | 2 | | |
| 15 | Формулы для ограничений по дополнительным переменным u_i | | | | | | | |
| 16 | | | u_1 | u_3 | u_4 | u_5 | | |
| 17 | | u_1 | 0 | -2 | 1 | 3 | | |
| 18 | | u_3 | 2 | 0 | 3 | 1 | | |
| 19 | | u_4 | 3 | -3 | 0 | -2 | | |
| 20 | | u_5 | 1 | 3 | 2 | 0 | | |

Рис. 2. Внешний вид рабочего листа OpenOffice Calc с исходными данными и результатами решения «задачи о коммивояжёре» для маршрута с началом в городе № 1 и концом в городе № 3

В соответствии с этими результатами замкнутый маршрут № 1–№ 4–№ 2–№ 5–№ 3–№ 1. Его часть № 1–№ 4–№ 2–№ 5–№ 3 между городами № 1 и № 3 является оптимальной с длиной 146 км.

На рис. 3 представлены результаты поиска маршрута с началом и концом в городах № 2 и № 3 соответственно. Для того чтобы оптимальный маршрут начинался в городе № 2 и заканчивался в городе № 3 необходимо положить в матрице расстояний $c_{23} = 0$. Начало и конец оптимального маршрута можно также изменить, переопределив дополнительные переменные (3).

В соответствии с рис. 3 замкнутый маршрут № 1–№ 4–№ 2–№ 3–№ 5–№ 1. При этом оптимальный маршрут № 2–№ 4–№ 1–№ 5–№ 3 между городами № 2 и № 3 имеет длину 118 км.

Приведенные примеры демонстрируют возможности и результативность рассматриваемого подхода решения комбинаторных экстремальных задач. Описанное решение реализуется также при решении «задачи о назначениях». Оно будет полезно при изучении студентами теории графов, т. к. «задача о коммивояжёре» тесно связана с построением гамильтоновых путей и циклов в графе [3]. Это говорит о достаточной общности данного подхода. При этом практика использования простых программных продук-



тов позволяет студентам быстро и рационально расширить свой инструментарий для решения различных задач.

| | A | B | C | D | E | F | G | H |
|----|--|----------|----------|----------|----------|----------|------------------------|---|
| 1 | коэффициенты матрицы затрат c_{ij} : | | | | | | Значение функции f : | |
| 2 | | 1000000 | 55 | 39 | 28 | 20 | 118 | |
| 3 | | 55 | 1000000 | 0 | 37 | 48 | | |
| 4 | | 39 | 31 | 1000000 | 44 | 33 | | |
| 5 | | 28 | 37 | 44 | 1000000 | 60 | | |
| 6 | | 20 | 48 | 33 | 60 | 1000000 | | |
| 7 | Переменные: | X_{i1} | X_{i2} | X_{i3} | X_{i4} | X_{i5} | Значения ограничений: | |
| 8 | X_{1j} | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | |
| 9 | X_{2j} | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | |
| 10 | X_{3j} | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | |
| 11 | X_{4j} | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| 12 | X_{5j} | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| 13 | Значения ограничений: | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | | |
| 14 | Переменные u_j : | | 1 | 2 | 0 | 3 | | |
| 15 | Формулы для ограничений по дополнительным переменным u_j | | | | | | | |
| 16 | | | u_1 | u_3 | u_4 | u_5 | | |
| 17 | | u_1 | 0 | 3 | 1 | -2 | | |
| 18 | | u_3 | 1 | 0 | 2 | 3 | | |
| 19 | | u_4 | 3 | -2 | 0 | -3 | | |
| 20 | | u_5 | 2 | 1 | 3 | 0 | | |

Рис. 3 Внешний вид рабочего листа OpenOffice Calc с исходными данными и результатами решения «задачи о коммивояжёре» для маршрута с началом в городе № 2 и концом в городе № 3

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. **Рыбников, К. А.** Введение в комбинаторный анализ / К. А. Рыбников. – Москва : Изд-во Москов. ун-та, 1985. – 308 с.
2. **Пападимитриу, Х.** Комбинаторная оптимизация. Алгоритмы и сложность / Х. Пападимитриу, К. Стайглиц. – Москва : Мир, 1982. – 510 с.
3. **Шапоров, С. Д.** Дискретная математика. Курс лекций и практических занятий / С. Д. Шапоров. – Санкт-Петербург : БХВ-Петербург, 2006. – 400 с. : ил.
4. **Семенец, С. Н.** Моделирование комбинаторных задач на графах в терминах задачи математического программирования / С. Н. Семенец, С. С. Насонова // Вісник Придніпровської державної академії будівництва та архітектури. – 2015. – № 11 (212). – С. 73–80.