

Jaromír Abrham

O jistém zobecnění dopravního problému

Časopis pro pěstování matematiky, Vol. 84 (1959), No. 2, 183--187

Persistent URL: <http://dml.cz/dmlcz/108538>

Terms of use:

© Institute of Mathematics AS CR, 1959

Institute of Mathematics of the Academy of Sciences of the Czech Republic provides access to digitized documents strictly for personal use. Each copy of any part of this document must contain these *Terms of use*.



This paper has been digitized, optimized for electronic delivery and stamped with digital signature within the project *DML-CZ: The Czech Digital Mathematics Library* <http://project.dml.cz>

O JISTÉM ZOBECNĚNÍ DOPRAVNÍHO PROBLÉMU

JAROMÍR ABRHAM, Praha

(Došlo dne 8. srpna 1958)

DT:330.609.1

V práci je podáno řešení zobecněného dopravního problému lineárního programování, v němž předpoklad rovnosti výroby a spotřeby je nahrazen předpokladem, že možnosti výroby převyšují spotřebu.

Nejprve podáme stručnou ekonomickou formulaci naší úlohy podle [1]:

Máme dán jistý druh kvalitativně homogenního zboží, které je vyráběno v m výrobních střediscích o kapacitách a_1, \dots, a_m a odebíráno n spotřebními středisky v množstvích b_1, \dots, b_n . Předpokládáme přitom, že $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$. Náklad na výrobu jednotkového množství uvažovaného zboží v i -tém výrobním středisku a jeho dopravu do j -tého spotřebního střediska budiž c_{ij} . Úkolem je sestavit plán výroby a dopravy daného zboží, tj. rozhodnout, kolik zboží se má v každém výrobním středisku vyrobit a kam a v jakých množstvích je třeba je rozvézt, aby přitom byly splněny požadavky všech spotřebních středisek a aby celkové výrobní a dopravní náklady byly minimální.

Řešit uvedenou úlohu znamená tedy najít čísla $x_{ij} \geq 0$, $i = 1, \dots, m$, $j = 1, \dots, n$, pro něž $\sum_{j=1}^n x_{ij} \leq a_i$, $i = 1, \dots, m$, $\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j$, $j = 1, \dots, n$, $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} = \min$. x_{ij} přitom značí množství zboží, které má být dodáno z i -tého výrobního do j -tého spotřebního střediska.

Zobecnění ve srovnání s „klasickým“ dopravním problémem spočívá v tom, že původní předpoklad rovnosti $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$ je nahrazen předpokladem $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$, který umožňuje počítat nejen se skutečným stavem výroby, ale i s kapacitami jednotlivých výrobních center.

Pojem M -systému, kterého budeme v dalším používat, má též smysl jako např. v [2] nebo [3].

Než přistoupíme k matematickému řešení uvedené úlohy, zavedeme si několik pojmů.

Zobecněný M -systém $\mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$ je uspořádaná množina $m + n$ kladných čísel $a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n$, pro něž $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$. Řešením zobecněného M -systému $\mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$ nazveme libovolnou matici $X = (x_{ij})$ typu m, n s nezápornými prvky, pro něž $\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n, \sum_{j=1}^n x_{ij} \leq a_i, i = 1, \dots, m$.

Označme \mathfrak{M} množinu všech řešení daného zobecněného M -systému. Pak platí

1. $\mathfrak{M} \neq \emptyset$. Zvolme libovolně m kladných čísel a'_1, \dots, a'_m tak, aby bylo $a'_i \leq a_i, i = 1, \dots, m, \sum_{i=1}^m a'_i = \sum_{j=1}^n b_j$. Pak čísla $a'_1, \dots, a'_m; b_1, \dots, b_n$ tvoří M -systém, jehož každé řešení je i řešením daného zobecněného M -systému.

2. Množina \mathfrak{M} je omezená ve smyslu metriky m, n -rozměrného euklidovského prostoru. Označíme-li totiž O nulovou matici typu m, n , je $\rho^2(X, O) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_{ij}^2$. Je však $0 \leq x_{ij} \leq b_j$ a tedy $\rho^2(X, O) \leq m \sum_{j=1}^n b_j^2$.

3. Množina \mathfrak{M} je konvexní. Budtež $X, Y \in \mathfrak{M}, 0 < \alpha < 1$. Označme $Z = \alpha X + (1 - \alpha) Y$. Pak $\sum_{i=1}^m z_{ij} = \alpha \sum_{i=1}^m x_{ij} + (1 - \alpha) \sum_{i=1}^m y_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n$, a podobně $\sum_{j=1}^n z_{ij} \leq a_i, i = 1, \dots, m$. Odtud plyne $Z \in \mathfrak{M}$.

4. Množina \mathfrak{M} je uzavřená.

Označme nyní $b_{n+1} = \sum_{i=1}^m a_i - \sum_{j=1}^n b_j > 0$. Pak čísla $a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n, b_{n+1}$ tvoří M -systém, který nazveme sdružený s daným zobecněným M -systémem $\mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$.

Budiž $M^* = M(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n, b_{n+1})$ M -systém sdružený se zobecněným M -systémem $M = \mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$. Pak existuje jednoznačné a oboustranně spojitě zobrazení množiny \mathfrak{M}^* všech řešení M -systému M^* na množinu \mathfrak{M} všech řešení zobecněného M -systému M .

Budiž dáno $X^* \in \mathfrak{M}^*$. Přičiníme mu $X \in \mathfrak{M}$, kde X je matice, která vznikne z matice X^* vynecháním $n + 1$ -tého sloupce. Naopak každé matici $X = (x_{ij}) \in \mathfrak{M}$ přiřadíme matici $X^* \in \mathfrak{M}^*$, která vznikne z X přidáním $n + 1$ -vého sloupce, jenž obsahuje prvky $a_1 - \sum_{j=1}^n x_{1j}, \dots, a_m - \sum_{j=1}^n x_{mj}$. Takto je zřejmá definováno jednoznačné zobrazení $X \leftrightarrow X^*$. Dokážeme, že toto zobrazení

je oboustranně spojitě ve smyslu konvergence podle prvků matic (která je ovšem ekvivalentní s konvergencí podle metriky m - n -rozměrného euklidovského prostoru).

Budiž $\{X_r^*\}_{r=1}^\infty$ konvergentní posloupnost matic z množiny \mathfrak{M}^* . Je-li $X^* = \lim_{r \rightarrow \infty} X_r^*$, je zřejmě také $X = \lim_{r \rightarrow \infty} X_r$, kde $X \leftrightarrow X^*$, $X_r \leftrightarrow X_r^*$, $r = 1, 2, \dots$

Nechť naopak $\{X_r\}_{r=1}^\infty$ je konvergentní posloupnost matic z množiny \mathfrak{M} a necht $X = \lim_{r \rightarrow \infty} X_r$. Budiž dále $X^* \leftrightarrow X$, $X_r^* \leftrightarrow X_r$, $r = 1, 2, \dots$. Označme $X_r^* = (x_{ij}^{(r)*})$, $X_r = (x_{ij}^{(r)})$, $r = 1, 2, \dots$. Je pak $x_{ij}^{(r)*} = x_{ij}^{(r)}$, $i = 1, \dots, m$, $j = 1, \dots, n$, $x_{i,n+1}^{(r)*} = a_i - \sum_{j=1}^n x_{ij}^{(r)}$, $i = 1, \dots, m$ pro všechna r . Odtud a z předpokladu $X = \lim_{r \rightarrow \infty} X_r$ plyne ihned $X^* = \lim_{r \rightarrow \infty} X_r^*$.

Budiž $X \in \mathfrak{M}$. Pak řekneme, že matice X je *základním řešením* daného zobecněného M -systému, je-li $X \leftrightarrow X^*$, kde X^* je nějaké základní řešení M -systému sdruženého s daným zobecněným M -systémem. (Pojem „základní řešení M -systému“ je užíván ve smyslu pojmu „einfache Lösung“ z [2].)

Je známo (viz [3]), že množina všech řešení daného M -systému je konvexním obalem množiny všech základních řešení tohoto M -systému. Snadno zjistíme, že tato věta zůstává v platnosti i pro zobecněné M -systémy.

Obrátíme se nyní k řešení dříve uvedené úlohy. Budiž dán zobecněný M -systém $M = \mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$ a matice $C = (c_{ij})$ typu m, n . Úkolem je najít aspoň jedno C -minimální řešení daného zobecněného M -systému, tj. takové jeho řešení X_0 , pro něž $(C, X_0) = \min_{X \in \mathfrak{M}} (C, X)$, kde $(C, X) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$.

Nechť $M^* = \mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n, b_{n+1})$ je M -systém sdružený s M . Označme C^* matici, která vznikne z matice C připojením $n + 1$ -vého sloupce obsahujícího vesměs nulové prvky. Budiž X_0^* takové řešení M -systému M^* , že $(C^*, X_0^*) = \min_{X^* \in \mathfrak{M}^*} (C^*, X^*)$. Necht $X_0 \in \mathfrak{M}$, $X_0 \leftrightarrow X_0^*$. Pak zřejmě platí $(C, X_0) = (C^*, X_0^*) \leq (C^*, X^*) = (C, X)$, kde X^* je libovolný prvek množiny \mathfrak{M}^* a $X \leftrightarrow X^*$. Odtud $(C, X_0) = \min_{X \in \mathfrak{M}} (C, X)$. Tento vztah umožňuje převést řešení zobecněného dopravního problému na řešení původního problému.

Ze známých vlastností M -systémů plyne pak, že existuje vždy aspoň jedno C -minimální základní řešení daného zobecněného M -systému.

Budiž nyní X základní řešení zobecněného M -systému M . Pak řekneme, že matice X je *nerozložitelná*, je-li $X \leftrightarrow X^* \in \mathfrak{M}^*$, kde X^* je nerozložitelná matice ve smyslu zavedeném v [2].

Budiž X_0 základní, nerozložitelná a C -minimální řešení zobecněného M -syste-

mu $\mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$, $X_0 \leftrightarrow X_0^* = (x_{ij}^{(0)*})$. Označme $\varrho(X_0) = \min_{x_{ij}^{(0)*} > 0} x_{ij}^{(0)*}$.

Z věty 1 v [2] plyne pak následující věta:

Nechť matice $X_0^ = (x_{ij}^{(0)*})$ je základním, nerozložitelným a C-minimálním řešením zobecněného M-systému $\mathcal{M}(a_1, \dots, a_m; b_1, \dots, b_n)$. $\alpha_1, \dots, \alpha_m, \beta_1, \dots, \beta_n$ buďtež taková reálná čísla, že*

$$\sum_{i=1}^m (a_i + \alpha_i) > \sum_{j=1}^n (b_j + \beta_j), \quad \sum_{i=1}^m |\alpha_i| + \sum_{j=1}^n |\beta_j| + \left| \sum_{i=1}^m \alpha_i - \sum_{j=1}^n \beta_j \right| < \varrho(X_0).$$

Pak existuje takové základní, nerozložitelné a C-minimální řešení $Y_0 = (y_{ij}^{(0)})$ zobecněného M-systému $\mathcal{M}(a_1 + \alpha_1, \dots, a_m + \alpha_m; b_1 + \beta_1, \dots, b_n + \beta_n)$, že $y_{ij}^{(0)} = 0$ tehdy a jen tehdy, když $x_{ij}^{(0)} = 0$.*

Odtud plyne, že základní, nerozložitelná a C-minimální řešení zobecněného M-systému jsou stabilní ve smyslu práce [2].

LITERATURA

- [1] W. Tomaszewski: Z zagadnień programowania liniowego, Ekonomista č. 3, 1957, 169–186.
 [2] J. Abrahm: Über die Stabilität von Lösungen im Transportproblem der linearen Programmierung, Čechosl. mat. žurnal 8 (83), 1958, 131–138.
 [3] F. Nožička: O jednom minimálním problému v theorii lineárního plánování; rozmnoženo v MÚ ČSAV, Praha 1956.

Резюме

ОБ ОДНОМ ОБОБЩЕНИИ ТРАНСПОРТНОЙ ПРОБЛЕМЫ

Яромір Абрагм (Jaromír Abrahm), Прага
 (Поступило в редакцию 8/VIII.1958 г.)

В классической транспортной проблеме решается следующая задача: найти минимум линейной формы $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$ на множестве всех матриц $X = (x_{ij})$ типа m, n с неотрицательными элементами, для которых $\sum_{j=1}^n x_{ij} = a_i, i = 1, \dots, m, \sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n$, где $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n$ — данные положительные числа, для которых $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$. В этой работе решается более общая задача отыскания минимума линейной формы $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$ на

множестве всех неотрицательных матриц (x_{ij}) типа m, n , для элементов которых $\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n, \sum_{j=1}^n x_{ij} \leq a_i, i = 1, \dots, m$, где $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n$ — данные положительные числа, для которых $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$. Показано, каким образом решение этой задачи можно свести к решению классической задачи.

Zusammenfassung

ÜBER EINE VERALLGEMEINERUNG DES TRANSPORTPROBLEMS

JAROMÍR ABRHAM, Praha

(Eingelangt am 8. August 1958)

Das „klassische“ Transportproblem befasst sich mit der Aufgabe, das Minimum einer linearen Form $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij}x_{ij}$ in Bezug auf die Menge aller Matrizen (x_{ij}) vom Typus m, n mit nicht-negativen Elementen zu finden, für die $\sum_{j=1}^n x_{ij} = a_i, i = 1, \dots, m, \sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n$ gilt, wobei $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n$ fest gegebene positive Zahlen sind, die die Bedingung $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$ erfüllen.

In der vorgelegten Arbeit wird die allgemeinere Aufgabe gestellt, das Minimum der linearen Form $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij}x_{ij}$ in Bezug auf die Menge aller nicht-negativen Matrizen (x_{ij}) vom Typus m, n zu finden, für deren Elemente $\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, \dots, n, \sum_{j=1}^n x_{ij} \leq a_i, i = 1, \dots, m$ gilt, wobei $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n$ solche positive Zahlen sind, dass $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$. Es wird gezeigt, wie sich das Lösen dieser Aufgabe auf das des klassischen Problems zurückführen lässt.