

## Підхід до обчислення рівноважних потоків продукції конкурентних фірм через мережі ланцюгів постачання при ресурсних обмеженнях і ризикованих умовах

Василь Горбачук<sup>1</sup>, Максим Дунаєвський<sup>2</sup>, Сеїт-Бекір Сулейманов<sup>3</sup>

<sup>1</sup> д. ф-м. н., старший науковий співробітник, Інститут кібернетики ім. В. М. Глушкова НАН України, просп. Академіка Глушкова, 40, 03187, Київ, e-mail: [GorbachukVasyl@netscape.net](mailto:GorbachukVasyl@netscape.net)

<sup>2</sup> магістр, , Інститут кібернетики ім. В. М. Глушкова НАН України, просп. Академіка Глушкова, 40, 03187, Київ, e-mail: [MaxDunaievskiy@gmail.com](mailto:MaxDunaievskiy@gmail.com)

<sup>3</sup> магістр, Інститут кібернетики ім. В. М. Глушкова НАН України, просп. Академіка Глушкова, 40, 03187, Київ, e-mail: [SBSuleimanov@gmail.com](mailto:SBSuleimanov@gmail.com)

*У роботі наведена методика зведення до системи варіаційних нерівностей задачі пошуку рівноважних за Нешем потоків продукції фірм, які працюють в ризикованих умовах і мають ресурсні обмеження на фактори виробництва, через мережі ланцюгів постачання.*

**Ключові слова:** рівновага Неша; варіаційні нерівності; функція корисності; витрати; дохід.

**Вступ.** Ефективна й результативна робота критичних для оборони мереж ланцюгів постачання (supply chain networks, SCNs) є суттєвою як для національної, так і глобальної безпеки. Збої в ланцюгах постачання посилюються внаслідок зростаючих екологічних, біологічних, геополітичних та інших ризиків. Такі збої привернули увагу осіб, які розробляють стратегії і приймають рішення у державах, зокрема в секторі оборони.

14 березня 2023 р. на міжнародному Інтернет-семінарі, організованому Інститутом кібернетики імені В.М.Глушкова НАН України, професор Університету Джорджа Мейсона (США) Роман Поляк у своїй лекції згадав про свою публікацію з чисельних методів пошуку рівноваг Неша (Нобелівського лауреата 1994 р.) [1], результати якої створили засади сучасних підходів до пошуку рівноважних рішень у різноманітних прикладних постановках [2–5].

### 1. Модель мереж ланцюгів постачання та цільових функцій їх учасників

Введемо позначення:  $n_M^i$  – виробничі потужності типової оборонної фірми  $i$ , яка може використовувати  $n_D^i$  центрів дистрибуції (distribution) та розподіляти свій оборонний продукт на  $n_R$  ринках оборонного попиту;  $L^i$  – множина ланок (links) SCN оборонної фірми  $i = 1, \dots, I$ , з  $n_L$  елементів;  $G = [N, L]$  – граф (graph), що складається з множини  $N$  вузлів і множини  $L$  ланок. Топологію оборонної SCN можна модифікувати чи адаптувати відповідно до конкретного досліджуваного оборонного продукту [5].

Встановимо рівняння збереження потоку оборонного продукту через рівність попиту (demand)  $d_{ik}$  на цей продукт фірми  $i$  на кожному ринку  $k=1,...,n_R$  оборонного попиту (елементи  $\{d_{ik}\}$  даної фірми  $i=1,...,I$  формують вектор-стовпець  $d^i \in R_+^{n_R}$ , а всі такі вектор-стовпці формують вектор  $d \in R_+^{n_R I}$ ) та сумарних потоків  $\sum_{p \in P_k^i} x_p$  цього продукту від оборонної фірми:

$$\sum_{p \in P_k^i} x_p = d_{ik}, \quad (1)$$

де  $P_k^i$  – множина шляхів (paths) у SCN фірми  $i=1,...,I$ , які починаються у вузлі цієї фірми та завершуються на ринку  $k=1,...,n_R$  оборонного попиту ( $P^i$  – набір усіх  $n_{P^i}$  шляхів фірми  $i=1,...,I$ ,  $P$  – набір усіх  $n_P$  шляхів економіки SCN),  $x_p$  – невід’ємний потік оборонного продукту фірми  $i=1,...,I$  на шляху  $p \in P_k^i$  (елементи  $x_p$  фірми  $i=1,...,I$  формують вектор-стовпець  $x^i \in R_+^{n_{P^i}}$ , а всі такі вектор-стовпці формують вектор  $x \in R_+^{n_P}$ ). Тоді впливає обмеження

$$x_p \geq 0 \quad \forall p \in P^i. \quad (2)$$

Невід’ємний потік (flow)  $f_a$  оборонного продукту на будь-якій ланці  $a \in L^i$  (всі такі потоки формують вектор-стовпець  $f \in R_+^{n_L}$ ) має рівнятися сумарному потоку:

$$f_a = \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap} \quad \forall a \in L^i, \quad (3)$$

де  $\delta_{ap} = \{1, a \in p; 0, a \notin p\}$  є булевою змінною – аналогом символу Кронекера. Рівність (3) гарантує, що потік продукту фірми  $i=1,...,I$  на будь-якій ланці  $a \in L^i$  дорівнює потокам цього продукту на всіх шляхах  $p$ , які містять цю ланку.

Припустимо, що випуск  $f_a$  продукту на кожній ланці  $a \in L^i$  є лінійною функцією трудомісткості (labor input)  $l_a$  (на цій ланці), вимірюваній в людино-годинах [5]:

$$f_a = \alpha_a l_a \quad \forall a \in L^i, \quad i=1,...,I, \quad (4)$$

де  $\alpha_a$  – додатний множник, що пов’язує трудомісткість з випуском потоку оборонного продукту на ланці  $a \in L^i$ . Чим більше значення  $\alpha_a$ , тим продуктивніша праця на ланці [5].

Оскільки нестача кваліфікованої робочої сили є великою проблемою в критичній для оборони SCN, то важлива верхня межа  $\bar{l}_a$  наявності праці на ланці  $a \in L^i$ :

$$l_a \leq \bar{l}_a \quad \forall a \in L. \quad (5)$$

Функція корисності (utility)

$$U^i = R^i - C^i, \quad (6)$$

оборонної фірми  $i = 1, \dots, I$  – це прибуток, що рівняється різниці між її доходом (revenue)

$$R^i = \sum_{k=1}^{n_R} d_{ik} \rho_{ik}(d)$$

та її загальними витратами (costs)

$$C^i = \sum_{a \in L^i} \{ \hat{c}_a(f) + w_a l_a + \beta_i r_a(f) \},$$

де  $\rho_{ik}(d)$  – функція ціни попиту на оборонний продукт фірми  $i$  на ринку  $k = 1, \dots, n_R$  оборонного попиту,  $\hat{c}_a(f)$  – пов'язані з ланкою  $a \in L$  загальні операційні витрати,  $w_a$  – витрати на зарплату (wage) одиниці праці на ланці  $a \in L$ ,  $r_a(f)$  – пов'язана з ланкою  $a \in L$  функція ризику (risk),  $\beta_i$  – невід'ємна вага, застосована до оцінювання загального ризику фірми  $i$  (елементи  $\beta_i$  формують вектор-стовпець  $\beta$ ),  $\sum_{a \in L^i} \hat{c}_a(f)$  – загальні операційні витрати для SCN фірми  $i$ ,  $\sum_{a \in L^i} w_a l_a$  – загальна виплата (payout) працівникам фірми  $i$ ,  $\beta_i \sum_{a \in L^i} r_a(f)$  – зважений загальний ризик фірми  $i$ .

## 2. Зведення задачі до розв'язання системи варіаційних нерівностей

Функції корисності  $U^i = R^i - C^i$ ,  $i = 1, \dots, I$ , вважаються увігнутими, де функції  $\rho_{ik}(d)$  є монотонно спадними, а функції  $\hat{c}_a(f)$  та  $r_a(f)$  є опуклими; нехай функції  $\rho_{ik}(d)$ ,  $\hat{c}_a(f)$ ,  $r_a(f)$  є неперервно диференційованими.

Кожна оборонна фірма  $i = 1, \dots, I$  прагне максимізувати свою цільову функцію (6) при обмеженнях (1)–(5).

Покажемо, що цільову функцію (6) можна виразити лише через змінні потоків  $x_p$  шляхів  $p \in P_k^i$ . В силу нерівностей (2) і рівностей (3) виражаємо

$\forall a \in L$  елементи  $f \in R_+^{n_L}$  через елементи  $x \in R_+^{n_P}$ :

$$\hat{c}_a(f) = \tilde{c}_a(x), \quad r_a(f) = \tilde{r}_a(x).$$

В силу рівностей (1) виражаємо елементи  $d \in R_+^{n_R I}$  через елементи  $x \in R_+^{n_P}$ :

$$\rho_{ik}(d) = \tilde{\rho}_{ik}(x), \quad i = 1, \dots, I, \quad k = 1, \dots, n_R.$$

Крім того, з рівнянь (3) і (4)  $\forall a \in L$  впливає рівність  $[N, N]$

$$\alpha_a l_a = f_a = \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap}, \quad l_a = \frac{1}{\alpha_a} \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap}.$$

Звідси

$$\begin{aligned} \tilde{R}^i(x) &= R^i = \sum_{k=1}^{n_R} d_{ik} \rho_{ik}(d) = \sum_{k=1}^{n_R} \tilde{\rho}_{ik}(x) \sum_{p \in P_k^i} x_p, \\ \tilde{C}^i(x) &= C^i = \sum_{a \in L^i} \{ \hat{c}_a(f) + w_a l_a + \beta_i r_a(f) \} = \sum_{a \in L^i} \left\{ \tilde{c}_a(x) + \frac{w_a}{\alpha_a} \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap} + \beta_i \tilde{r}_a(x) \right\}, \\ \tilde{U}^i(x) &= U^i = R^i - C^i = \tilde{R}_i(x) - \tilde{C}_i(x), \end{aligned} \quad (7)$$

а обмеження (5) переписується як

$$\frac{1}{\alpha_a} \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap} = l_a \leq \bar{l}_a \quad \forall a \in L^i. \quad (8)$$

Таким чином, задача зводиться до пошуку  $x \in R_+^{n_P}$ , що максимізує функції (7) при обмеженнях (8),  $i = 1, \dots, I$ .

Допустима множина  $K_i(x^i)$  для оборонної фірми  $i = 1, \dots, I$  визначається лінійними обмеженнями

$$K_i(x^i) = \left\{ x^i : x^i \in R_+^{n_{P^i}}; \frac{1}{\alpha_a} \sum_{p \in P^i} x_p \delta_{ap} \leq \bar{l}_a \quad \forall a \in L^i \right\}, \quad (9)$$

а допустима множина для всіх таких фірм – як декартовий добуток  $K(x) = \prod_{i=1}^I K_i(x^i)$ . Очевидно, що  $K(x)$  є опуклою множиною.

Якщо кожна оборонна фірма  $i = 1, \dots, I$  максимізує по  $x^i$  свою функцію корисності (7), то ці фірми некооперативно конкурують, досягаючи певної рівноваги Неша – рівноваги Неша оборонного SC. Зразок потоку  $x^* \equiv (x^{1*}, \dots, x^{I*}) \in K(x)$  шляхів (path flow pattern) називають рівновагою Неша оборонного SC, якщо для кожної оборонної фірми  $i = 1, \dots, I$  має місце нерівність

$$\tilde{U}^i(x^*) \geq \tilde{U}^i(x^{1*}, \dots, x^{i-1*}, x^i, x^{i+1*}, \dots, x^{I*}) \quad \forall x^i \in K_i(x^i). \quad (10)$$

Умови (10) означають, що в рівновазі Неша оборонного SC будь-яка фірма не може збільшити значення своєї функції корисності в односторонньому порядку (не формуючи коаліції). З класичної теорії рівноваг Неша і варіаційних нерівностей випливає, що при вищезазначених припущеннях для  $\rho_{ik}(d) = \tilde{\rho}_{ik}(x)$ ,  $\hat{c}_a(f) = \tilde{c}_a(x)$ ,  $r_a(f) = \tilde{r}_a(x)$  рівновага Неша оборонного SC є розв'язком  $x^* \in K(x)$  задачі варіаційних нерівностей

$$\sum_{i=1}^I \langle \nabla_{x^i} \tilde{U}^i(x^*), x^{i*} - x^i \rangle \geq 0 \quad \forall x^i \in K_i(x^i), \quad (11)$$

де  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  означає внутрішній добуток у відповідному евклідовому просторі  $R_+^{n_p}$ , а  $\nabla_{x^i} \tilde{U}^i(x^*)$  – градієнт по  $x^i$  функції корисності  $\tilde{U}^i(x)$  у точці  $x = x^*$  [5].

Розв'язок задачі (11) існує, оскільки допустима множина  $K(x)$  є компактною, а при вищезазначених припущеннях для  $\rho_{ik}(d) = \tilde{\rho}_{ik}(x)$ ,  $\hat{c}_a(f) = \tilde{c}_a(x)$ ,  $r_a(f) = \tilde{r}_a(x)$  функції  $\tilde{U}^i(x)$  корисності є неперервно диференційованими [5]. Водночас слід зазначити, що участь довільної фірми  $i = 1, \dots, I$  у SCN передбачає невід'ємність значення її функції корисності (7), залежної від усіх потоків  $x \in R_+^{n_p}$ , тобто від загальної ситуації. Якщо ж це значення стає від'ємним (фірма зазнає збитків), то за відсутності субсидій чи іншого сприяння ця фірма не входить у ринок, тобто обирає  $x^i = \vec{0}$ . З іншого боку, випадки  $x^i = \vec{0}$  мають певний практичний інтерес.

**Висновки.** Таким чином, в роботі запропоновано підхід до обчислення рівноважних потоків продукції конкурентних фірм через мережі ланцюгів постачання при ресурсних обмеженнях і ризикованих умовах.

## Література

- [1] Зуховицкий С.И., Поляк Р.А., Примак М.Е. Два метода отыскания точек равновесия вогнутых игр n лиц. Доклады АН СССР. 1969. 185 (1). С. 24–27.
- [2] Gorbachuk V. Methods for Nash equilibria search. Nonsmooth Analysis and its Applications to Mathematical Economics. Baku, Azerbaijan: Academy of Sciences of USSR, 1991. P. 65.
- [3] Горбачук В.М., Дунаєвський М.С., Морозов О.О. Рівноважні інвестиції у кібербезпеку мережі ланцюгів постачання. Вісник Київського університету. Серія: фізико-математичні науки. 2017. № 2. С. 47–52.
- [4] Горбачук В.М., Дунаєвський М.С., Морозов О.О. Характеристики рівноваг ланцюгів постачання. Математичне та комп'ютерне моделювання. Серія: технічні науки. 2019. Вип. 19. С. 31–37.
- [5] Nagurney A. Defense critical supply chain networks and risk management with the inclusion of labor: dynamics and quantification of performance and the ranking of nodes and links. Amherst, MA: Department of Operations and Information Management; Isenberg School of Management; University of Massachusetts, 2022. 20 p.

## An approach to computing the equilibrium product flows of competitive firms through supply chain networks under resource constraints and risky conditions

Vasyl Gorbachuk, Maksym Dunaievskyi, Seit-Bekir Suleimanov

*The paper proposes an approach to computing the equilibrium product flows of competitive firms through supply chain networks under resource constraints and risky conditions.*

Отримано 29.03.23