

6.7. Методи нормалізації інтервальних ваг

Надія І. Недашківська

n.nedashkivska@gmail.com

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

Методи нормалізації інтервальних ваг

$w_i = [w_i^L, w_i^U]$ - вага альтернативи a_i $0 \leq w_i^L \leq w_i^U$ $i = \overline{1, n}$

Означення 1. $\hat{w}_i = [\hat{w}_i^L, \hat{w}_i^U]$ $\left(\sum_{i=1}^n \hat{w}_i^L \right) \left(\sum_{i=1}^n \hat{w}_i^U \right) = 1$

Метод 1 $\hat{w}_i^L = \frac{w_i^L}{\sum_{k=1}^n w_k^U}$ $\hat{w}_i^U = \frac{w_i^U}{\sum_{k=1}^n w_k^L}$

Метод 2

$$\hat{w}_i^L = \frac{w_i^L}{\sqrt{\left(\sum_{k=1}^n w_k^L \right) \left(\sum_{k=1}^n w_k^U \right)}} \quad \hat{w}_i^U = \frac{w_i^U}{\sqrt{\left(\sum_{k=1}^n w_k^L \right) \left(\sum_{k=1}^n w_k^U \right)}}$$

Методи нормалізації інтервальних ваг

Означення 2. $\hat{w}_i = [\hat{w}_i^L, \hat{w}_i^U]$ $\sum_{i=1}^n (\hat{w}_i^L + \hat{w}_i^U) = 2$ нормалізація середніх значень інтервалів

Метод 3
$$k_i = \frac{(w_i^L + w_i^U) / 2}{\sum_{k=1}^n (w_k^L + w_k^U) / 2}$$

$$\hat{w}_i^L = \frac{w_i^L}{\sum_{k=1}^n (w_k^L + w_k^U) / 2} = \frac{k_i w_i^L}{(w_i^L + w_i^U) / 2}$$

$$\hat{w}_i^U = \frac{w_i^U}{\sum_{k=1}^n (w_k^L + w_k^U) / 2} = \frac{k_i w_i^U}{(w_i^L + w_i^U) / 2}$$

Методи нормалізації інтервальних ваг

Метод 4 (метод досяжності).

$N = \{x = (x_1, \dots, x_n) \mid w_i^L \leq x_i \leq w_i^U, \sum_{i=1}^n x_i = 1\}$ - множина нормованих векторів ваг

Означення 3. $w = \{(w_i) \mid 0 \leq w_i^L \leq w_i \leq w_i^U, i = \overline{1, n}\}$

називається **нормованим вектором ваг**, якщо

- 1) $\exists x = (x_1, \dots, x_n) \in N$ $N \neq \emptyset$ т.т.т.к. $\sum_{i=1}^n w_i^L \leq 1 \wedge \sum_{i=1}^n w_i^U \geq 1$
- 2) $w_i^L, w_i^U, i = \overline{1, n}$ досяжні в N
у досяжний в N , якщо $\exists x: \sum_{i=1}^n x_i = y + \sum_{i \neq j} x_i = 1$

Методи нормалізації інтервальних ваг

Теорема. $w = \{(w_1, \dots, w_n) \mid 0 \leq w_i^L \leq w_i \leq w_i^U, i = 1, \dots, n\}$

задовольняє умовам

$$\sum_{i=1}^n w_i^L + \max_j (w_j^U - w_j^L) \leq 1 \quad \sum_{i=1}^n w_i^U - \max_j (w_j^U - w_j^L) \geq 1$$

т.т.т.к. він є нормованим.

$$w_j^U + \sum_{i \neq j} w_i^L \leq 1 \quad w_j^L + \sum_{i \neq j} w_i^U \geq 1 \quad i = \overline{1, n}$$

Методи нормалізації інтервальних ваг

Теорема. $w = \{(w_1, \dots, w_n) \mid 0 \leq w_i^L \leq w_i \leq w_i^U, i = 1, \dots, n\}$

задовольняє умовам

$$\sum_{i=1}^n w_i^L + \max_j (w_j^U - w_j^L) \leq 1 \quad \sum_{i=1}^n w_i^U - \max_j (w_j^U - w_j^L) \geq 1$$

т.т.т.к. він є нормованим.

Доведення (достатність). Нехай умови теореми задовольняються.

$$\max_j (w_j^U - w_j^L) \geq 0 \text{ тоді } \sum_{i=1}^n w_i^L \leq 1 \wedge \sum_{i=1}^n w_i^U \geq 1$$

Тому умова 1) означення 3 задовольняється.

Методи нормалізації інтервальних ваг

$$\sum_{i=1}^n w_i^L + (w_j^U - w_j^L) \leq 1 \quad j = 1, \dots, n \quad \text{тоді} \quad w_j^U + \sum_{i \neq j} w_i^L \leq 1$$

$$\sum_{i=1}^n w_i^U - (w_j^U - w_j^L) \geq 1 \quad j = 1, \dots, n \quad \text{тоді} \quad w_j^L + \sum_{i \neq j} w_i^U \geq 1$$

Хочемо довести:

$$\exists x: \sum_{i=1}^n x_i = w_j^U + \sum_{i \neq j} x_i = 1 \quad \exists x: \sum_{i=1}^n x_i = w_j^L + \sum_{i \neq j} x_i = 1$$

$$\text{Нехай } x: \quad x_j = w_j^U \quad x_i \geq w_i^L \quad i = 1, \dots, n \quad i \neq j \quad \sum_{i=1}^n x_i = 1$$

$$w_j^U + \sum_{i \neq j} w_i^L \leq 1, \text{ тому } w_j^U \text{ досягне в } N$$

$$\text{Нехай } x: \quad x_j = w_j^L \quad x_i \leq w_i^U \quad i = 1, \dots, n \quad i \neq j \quad \sum_{i=1}^n x_i = 1$$

$$w_j^L + \sum_{i \neq j} w_i^U \geq 1, \text{ тому } w_j^L \text{ досягне в } N$$

Тому умова 2) задовольняється. Достатність доведена.

Методи нормалізації інтервальних ваг

Необхідність

Нехай $w = \{(w_1, \dots, w_n) \mid 0 \leq w_i^L \leq w_i \leq w_i^U, i = 1, \dots, n\}$ нормований.

$$(w_j^U \text{ досяжний в } N) \Rightarrow \exists x: \sum_{i=1}^n x_i = w_j^U + \sum_{i \neq j} x_i = 1$$

$$x_i \geq w_i^L \Rightarrow 1 = w_j^U + \sum_{i \neq j} x_i \geq w_j^U + \sum_{i \neq j} w_i^L \Rightarrow \sum_{i=1}^n w_i^L + (w_j^U - w_j^L) \leq 1$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n w_i^L + \max_j (w_j^U - w_j^L) \leq 1 \quad j = 1, \dots, n$$

$$(w_j^L \text{ досяжний в } N) \Rightarrow \exists x: \sum_{i=1}^n x_i = w_j^L + \sum_{i \neq j} x_i = 1$$

$$x_i \leq w_i^U \Rightarrow 1 = w_j^L + \sum_{i \neq j} x_i \leq w_j^L + \sum_{i \neq j} w_i^U \Rightarrow \sum_{i=1}^n w_i^U - (w_j^U - w_j^L) \geq 1$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n w_i^U - \max_j (w_j^U - w_j^L) \geq 1$$

Доведено

6.8. Методи ранжування інтервальних ваг

Надія І. Недашківська

n.nedashkivska@gmail.com

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

Методи ранжування інтервальних ваг. Постановка задачі

Дано:

$A = \{a_i \mid i = 1, \dots, n\}$ - множина альтернатив рішень

$w = \left\{ \left[w_i^L, w_i^U \right] \mid 0 < w_i^L \leq w_i^U, i = \overline{1, n} \right\}$ - вектор ваг альтернатив

Знайти: ранжування альтернатив (ваг)

Методи ранжування:

- I. порівняння кінців інтервалів
- II. розрахунок ступеня переваги
- III. базується на нечітких відношеннях переваги
- IV. розрахунок відстані між інтервальними числами

I. Порівняння кінців інтервалів

$$a = [l_a, u_a] \quad b = [l_b, u_b]$$

I.1. Нестрога перевага $a \succeq b$ має місце, якщо

$$(l_a \geq l_b) \wedge (u_a \geq u_b)$$

Приклад 1. $a = [0.2, 0.4]$ $d = [0.1, 0.6]$ – непорівнянні

I.2. Нестрога перевага $a \succeq b$ має місце, якщо

$$(l_a + u_a \geq l_b + u_b) \wedge (u_a - l_a \leq u_b - l_b)$$

Приклад 2. $a = [0.2, 0.4]$ $b = [0.1, 0.4]$ $c = [0.2, 0.6]$

$a \succeq b$, пари c, a і c, b – непорівнянні

II. Метод ступенів переваги

Розраховується ступінь переваги $p(a \succeq b) \in [0,1]$

II.1. Аксиоми:

$$p(a \succeq b) = 1 \quad u_b < l_a$$

$$p(a \succeq b) = 0 \quad u_a < l_b$$

$$p(a \succeq b) = \frac{u_a - l_b}{(u_a - l_a) + (u_b - l_b)}$$

$$p(a \succeq b) = \max \left(\frac{u_a - l_b}{(u_a - l_a) + (u_b - l_b)}, 0 \right)$$

$$(u_a \geq l_b) \wedge (u_b \geq l_a)$$

$$\frac{u_a - l_b}{(u_a - l_a) + (u_b - l_b)} = 1 - \frac{u_b - l_a}{(u_a - l_a) + (u_b - l_b)}$$

$$p(a \succeq b) = \max \left(1 - \max \left(\frac{u_b - l_a}{(u_a - l_a) + (u_b - l_b)}, 0 \right), 0 \right)$$

$$\left(p(a \succeq b) \geq \frac{1}{2} \right) \wedge \left(p(b \succeq c) \geq \frac{1}{2} \right) \Rightarrow \left(p(a \succeq c) \geq \frac{1}{2} \right)$$

$$p(a \succeq b) \geq \frac{1}{2}$$

TTTTK

$$\frac{l_a + u_a}{2} \geq \frac{l_b + u_b}{2}$$

II. Метод ступенів переваги

II.1. Метод ранжування:

1) Формування матриці ступенів переваг $P = \{(p_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, n\}$

$$p_{ij} = p(w_i \succeq w_j) \quad p_{ij} \in [0, 1] \quad p_{ij} + p_{ji} = 1 \quad p_{ii} = \frac{1}{2}$$

2) Розрахунок суми ступенів переваг ваги w_i над всіма

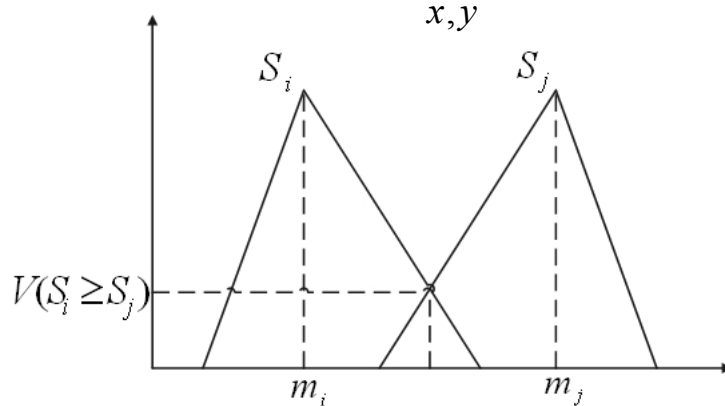
іншими вагами $p_i = \sum_{j=1}^n p_{ij} \quad \theta_i = \frac{1}{n(n-1)} \left(\sum_{j=1}^n p_{ij} + \frac{n}{2} - 1 \right)$

3) Ранжування ваг w_i - у спадаючому порядку значень p_i (θ_i)

$$\begin{array}{l} a = [0.2, 0.4] \\ b = [0.1, 0.4] \\ c = [0.2, 0.6] \end{array} \quad P = \begin{pmatrix} 0.5 & 0.6 & 0.33 \\ 0.4 & 0.5 & 0.3 \\ 0.67 & 0.7 & 0.5 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} p_a = 1.43 \\ p_b = 1.2 \\ p_c = 1.87 \end{array} \quad c \succeq a \succeq b$$

III. Метод ранжування нечітких ваг, що базується на нечітких відношеннях переваги

Нечітке відношення нестрогої переваги задається функцією приналежності $\nu(w_i, w_j) = \sup_{x,y} \min(\mu_{w_i}(x), \mu_{w_j}(y))$



Нечітке відношення строгої переваги

$$\nu_s(w_i, w_j) = \max((\nu(w_i, w_j) - \nu(w_j, w_i)), 0)$$

Нечітке відношення еквівалентності

$$\nu_e(w_i, w_j) = \min(\nu(w_i, w_j), \nu(w_j, w_i))$$

III. Метод ранжування нечітких ваг, що базується на нечітких відношеннях переваги

Вага w_i

строго переважає вагу w_j , якщо $\nu_s(w_i, w_j) \geq \gamma_s$
 $(w_i > w_j)$

є еквівалентною вазі w_j , якщо $\nu_e(w_i, w_j) \geq \gamma_e$
 $(w_i \sim w_j)$

не строго переважає вагу w_j , якщо
 $(w_i \geq w_j)$

$$(\nu_s(w_i, w_j) \geq \gamma_s) \vee (\nu_e(w_i, w_j) \geq \gamma_e)$$

$$0 < \gamma_s < 1$$

$$0 < \gamma_e < 1$$

III. Метод ранжування нечітких ваг, що базується на нечітких відношеннях переваги

Метод ранжування нечітких ваг $w_i \in W$, $i = 1, \dots, N$:

$$1) \quad M_1 = \left\{ w_{j_1} \mid \neg \exists w_i : w_i > w_{j_1}, i \neq j_1, w_i, w_{j_1} \in W \right\}$$

$$J_1 = \left\{ j_1 \in J \mid w_{j_1} \in M_1 \right\} \quad J = [1, N]$$

a_{j_1} мають перший (найвищий) ранг, $j_1 \in J_1$

$$2) \quad M_2 = \left\{ w_{j_2} \mid \neg \exists w_i : w_i > w_{j_2}, i \neq j_2, w_i, w_{j_2} \in W \setminus M_1 \right\}$$

$$J_2 = \left\{ j_2 \in J \mid w_{j_2} \in M_2 \right\}$$

a_{j_2} мають другий ранг, $j_2 \in J_2$

$$3) \quad M_3, \dots, M_m \text{ - аналогічно}$$

6.9. Розрахунок інтервальних глобальних ваг

альтернатив рішень

Синтез інтервальних ваг

Постановка задачі

Дано:

$A = \{a_i \mid i = \overline{1, N}\}$ - множина альтернатив рішень

$C = \{c_k \mid k = \overline{1, K}\}$ - множина критеріїв рішень

$w = \left\{ \left[w_{ik}^L, w_{ik}^U \right] \mid i = \overline{1, N}, k = \overline{1, K} \right\}$ - інтервальні локальні ваги альтернатив

$w^{crit} = \left\{ \left[w_k^{crit L}, w_k^{crit U} \right] \mid k = \overline{1, K} \right\}$ - інтервальні ваги критеріїв

Знайти: інтервальні глобальні ваги альтернатив

$w^{glob} = \left\{ \left[w_i^{glob L}, w_i^{glob U} \right] \mid 0 < w_i^{glob L} \leq w_i^{glob U}, i = \overline{1, N} \right\}$

Дистрибутивний синтез інтервальних ваг

$$\text{Min } w_i^{L glob} = \sum_{k=1}^K w_{ik}^L w_k^{crit}$$

при обмеженнях

$$w_k^{crit} \leq w_k^{crit U}$$

$$w_k^{crit} \geq w_k^{crit L}$$

$$\sum_{k=1}^K w_k^{crit} = 1$$

розрахунок $w_i^{glob L}$

$$\text{Max } w_i^{U glob} = \sum_{k=1}^K w_{ik}^U w_k^{crit}$$

при обмеженнях

$$w_k^{crit} \leq w_k^{crit U}$$

$$w_k^{crit} \geq w_k^{crit L}$$

$$\sum_{k=1}^K w_k^{crit} = 1$$

розрахунок $w_i^{glob U}$ $i = \overline{1, N}$

Мультиплікативний синтез інтервальних ваг

$$\text{Min} \quad w_i^{\text{глоб } L} = \prod_{k=1}^K \left(w_{ik}^L \right)^{w_k^{\text{crit}}}$$

при обмеженнях

$$w_k^{\text{crit}} \leq w_k^{\text{crit } U}$$

$$w_k^{\text{crit}} \geq w_k^{\text{crit } L}$$

$$\prod_{k=1}^K w_k^{\text{crit}} = 1$$

розрахунок $w_i^{\text{глоб } L}$

$$\text{Max} \quad w_i^{\text{глоб } U} = \prod_{k=1}^K \left(w_{ik}^U \right)^{w_k^{\text{crit}}}$$

при обмеженнях

$$w_k^{\text{crit}} \leq w_k^{\text{crit } U}$$

$$w_k^{\text{crit}} \geq w_k^{\text{crit } L}$$

$$\prod_{k=1}^K w_k^{\text{crit}} = 1$$

розрахунок $w_i^{\text{глоб } U}$ $i = \overline{1, N}$