

# Тема 6

## Методи аналізу ієрархій при нечітких експертних оцінках

Надія І. Недашківська

[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

# Постановка задачі

Дано:

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

$C$  - критерій

$D^{fuz} = \{(d_{ij}^{fuz}) \mid i, j = 1, \dots, n\}$  - нечітка МПП

Знайти:

$w^{fuz} = \{(w_i^{fuz}) \mid i = 1, \dots, n\}$  - нечіткий вектор ваг альтернатив

$w_i^{fuz} = (x, \mu_i(x))$  - нечітка множина,  $x \in R$

# Нечітка МПП

## Нечітка матриця парних порівнянь (НМПП)

$$D^{fuz} = \{(d_{ij}^{fuz}) \mid i, j = 1, \dots, n\}$$

$d_{ij}^{fuz} = (x, \mu_{ij}(x))$  - нечітке число

$\mu_{ij}(x)$  - ступінь виконання переваги  $a_i \succeq a_j$

□ **Нечітке число** – нечітка множина, визначена на  $U=R$

$\mu_A : R \rightarrow [0,1]$  , яка задовольняє умовам:

- нечітка множина нормована
- нечітка множина випукла

$$\lambda \in [0,1]$$

$$\mu_A(\lambda u_1 + (1 - \lambda)u_2) \geq \min(\mu_A(u_1), \mu_A(u_2)) \quad \forall u_1, u_2 \in U$$

## 6.1. Декомпозиційний підхід

Надія І. Недашківська

[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

# Декомпозиційний підхід

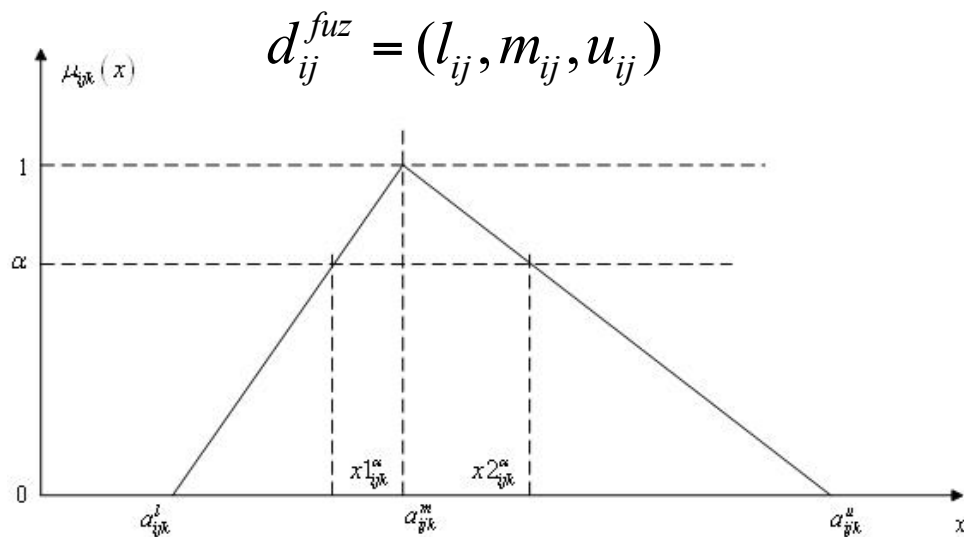
Розкладемо НМПП  $D^{fuz} = \{(d_{ij}^{fuz}) \mid i, j = 1, \dots, n\}$  за множинами рівня:

$$D^{fuz} = \bigcup_{\alpha \in [0,1]} \alpha D(\alpha)$$

$$D(\alpha) = \{(d_{ij}(\alpha)) \mid i, j = 1, \dots, n\}$$

$$d_{ij}(\alpha) = \{x : \mu_{ij}(x) \geq \alpha\}$$

$$d_{ij}^{fuz} = \bigcup_{\alpha \in [0,1]} \alpha d_{ij}(\alpha) \quad \forall i, j = \overline{1, n}$$



$$d_{ij}(\alpha) = [l_{ij}(\alpha), u_{ij}(\alpha)]$$

$$l_{ij}(\alpha) = \alpha(m_{ij} - l_{ij}) + l_{ij}$$

$$u_{ij}(\alpha) = \alpha(m_{ij} - u_{ij}) + u_{ij}$$

# Приклад

Нечітка множина  $A$  на  $X$ , множина рівня  $A_\alpha = \{x : \mu_A(x) \geq \alpha\}$

$$A = \bigcup_{\alpha \in [0,1]} \alpha A_\alpha \quad - \text{розкладення за множинами рівня}$$

Приклад.  $X = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

$x$	1	2	3	4	5
$\mu_A(x)$	0	0.1	0.3	0.8	1.0

$$A_{0.1} = \{2, 3, 4, 5\} \quad A_{0.3} = \{3, 4, 5\} \quad A_{0.8} = \{4, 5\} \quad A_{1.0} = \{5\}$$

Нечітку множину  $A$  можна представити у вигляді:

$$A = 0.1\{2, 3, 4, 5\} \cup 0.3\{3, 4, 5\} \cup 0.8\{4, 5\} \cup 1.0\{5\}$$

# Узгоджена ІМПП

$D = \{(d_{ij} = [l_{ij}, u_{ij}]) \mid 0 < l_{ij} \leq u_{ij}, i, j = 1, \dots, n\}$  - ІМПП

ІМПП - обернено симетрична інтервальна матриця:

$$l_{ij} u_{ji} = 1 \quad \forall i = \overline{1, n} \quad j = \overline{1, n}$$

ІМПП  $A$  називається **узгодженою**, якщо

$$\exists \bar{w} \in R_n^+ \quad \sum_i w_i = 1, \text{ такий що } l_{ij} \leq w_i / w_j \leq u_{ij} \quad i < j$$

ІМПП  $A$  **узгоджена** т.т.т.к.  $\max_k (l_{ik} l_{kj}) \leq \min_k (u_{ik} u_{kj}) \quad \forall i, j = 1, \dots, n, i < j$

1	[2, 5]	[2, 4]	[1, 3]
[1/5, 1/2]	1	[1, 3]	[1, 2]
[1/4, 1/2]	[1/3, 1]	1	[1/2, 1]
[1/3, 1]	[1/2, 1]	[1, 2]	1

$$w = (0.4 \quad 0.2 \quad 0.2 \quad 0.2)$$

# Критерій узгодженості ІМПП

## Приклад

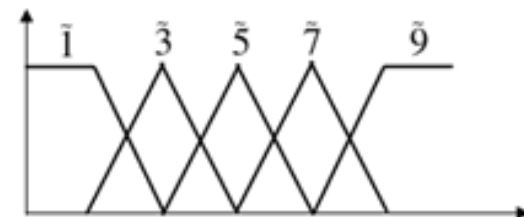
1	[2, 5]	[2, 4]	[1, 3]
[1/5, 1/2]	1	[1, 3]	[1, 2]
[1/4, 1/2]	[1/3, 1]	1	[1/2, 1]
[1/3, 1]	[1/2, 1]	[1, 2]	1

$$w = (0.4 \quad 0.2 \quad 0.2 \quad 0.2)$$

$i$	$j$	$k$	$l_{ik}l_{kj}$	$u_{ik}u_{kj}$	$\max_k(l_{ik}l_{kj}) \leq \min_k(u_{ik}u_{kj})$
1	2	3	$2 \cdot 1/3$	$4 \cdot 1$	
		4	$1 \cdot 1/2$	$3 \cdot 1$	так
1	3	2	$2 \cdot 1$	$5 \cdot 3$	
		4	$1 \cdot 1$	$3 \cdot 2$	так
1	4	2	$2 \cdot 1$	$5 \cdot 2$	
		3	$2 \cdot 1/2$	$4 \cdot 1$	так
...	...	...			



# Нечіткі фундаментальні шкали



Лінгвістична змінна	Нечіткі числа					
	ФП 1 [6, 7]	ФП 2 [8]	ФП 3 [9]	ФП 4 [10]	ФП 5 [11]	ФП 6 [12]
Рівна важливість $\tilde{1}$	$\tilde{1} = (1,1,3)$	$\tilde{1} = (1,1,1)$	$\tilde{1} = (1,1,1)$	$\tilde{1} = (1,1,2)$	$\tilde{1} = (1,1,1)$	$\tilde{1} = (1/2, 1, 3/2)$
Слабка перевага $\tilde{3}$	$\tilde{3} = (1,3,5)$	$\tilde{3} = (2,3,4)$	$\tilde{3} = (2,3,4)$	$\tilde{3} = (2,3,4)$	$\tilde{3} = (1,3,5)$	$\tilde{3} = (1,3/2, 2)$
Сильна перевага $\tilde{5}$	$\tilde{5} = (3,5,7)$	$\tilde{5} = (4,5,6)$	$\tilde{5} = (4,5,6)$	$\tilde{5} = (4,5,6)$	$\tilde{5} = (3,5,7)$	$\tilde{5} = (3/2, 2, 5/2)$
Дуже сильна перевага $\tilde{7}$	$\tilde{7} = (5,7,9)$	$\tilde{7} = (6,7,8)$	$\tilde{7} = (6,7,8)$	$\tilde{7} = (6,7,8)$	$\tilde{7} = (5,7,9)$	$\tilde{7} = (2, 5/2, 3)$
Абсолютна перевага $\tilde{9}$	$\tilde{9} = (7,9,9)$	$\tilde{9} = (9,9,9)$	$\tilde{9} = (8,9,10)$	$\tilde{9} = (8,9,9)$	$\tilde{9} = (7,9,11)$	$\tilde{9} = (5/2, 3, 7/2)$
Проміжні значення між двома сусідніми судженнями: $\tilde{2}, \tilde{4}, \tilde{6}, \tilde{8}$	$\tilde{2} = (1,2,4)$	$\tilde{2} = (1,2,3)$	$\tilde{2} = (1,2,3)$	$\tilde{2} = (1,2,3)$	$\tilde{2} = (1,2,4)$	$\tilde{2} = (3/4, 5/4, 7/4)$
	$\tilde{4} = (2,4,6)$	$\tilde{4} = (3,4,5)$	$\tilde{4} = (3,4,5)$	$\tilde{4} = (3,4,5)$	$\tilde{4} = (2,4,6)$	$\tilde{4} = (5/4, 7/4, 9/4)$
	$\tilde{6} = (4,6,8)$	$\tilde{6} = (5,6,7)$	$\tilde{6} = (5,6,7)$	$\tilde{6} = (5,6,7)$	$\tilde{6} = (4,6,8)$	$\tilde{6} = (7/4, 9/4, 11/4)$
	$\tilde{8} = (6,8,9)$	$\tilde{8} = (7,8,9)$	$\tilde{8} = (7,8,9)$	$\tilde{8} = (7,8,9)$	$\tilde{8} = (6,8,10)$	$\tilde{8} = (9/4, 11/4, 13/4)$

## 6.2. Нечіткий метод геометричної середньої

Надія І. Недашківська

[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

# Постановка задачі

Дано:

$D = \{(d_{ij} = [l_{ij}, m_{ij}, u_{ij}]) \mid i, j = 1, \dots, n\}$  - трикутна НМПП

$$0 < l_{ij} \leq m_{ij} \leq u_{ij}$$

Знайти:

$w = \{w_i \mid i = 1, \dots, n\}$  - вектор трикутних нечітких ваг альтернатив

$$w_i = [w_i^l, w_i^m, w_i^u]$$

# Нечіткий метод геометричної середньої (Fuzzy Row Geometric Mean Method, FRGMM)

$$v_i = \left( \prod_{j=1}^n d_{ij} \right)^{1/n} \quad w_i = \frac{v_i}{\sum_{k=1}^n v_k}$$

$$x = [x_1, x_2, x_3] \quad x_i, y_i \in \mathfrak{R}$$

$$y = [y_1, y_2, y_3] \quad x_1, y_1 > 0$$

$$x + y = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, x_3 + y_3)$$

$$x * y = (x_1 y_1, x_2 y_2, x_3 y_3)$$

$$x / y = (x_1 / y_3, x_2 / y_2, x_3 / y_1)$$

$$x^n = (x_1^n, x_2^n, x_3^n)$$

	a1	a2	a3	Ваги
a1	[1, 1, 3]	[1/5, 1/3, 1]	[1/5, 1/3, 1]	[0.06, 0.22, 1.05]
a2	[1, 3, 5]	[1/5, 1/3, 1]	[1, 3, 5]	[0.10, 0.46, 1.79]
a3	[1, 3, 5]	[1/5, 1/3, 1]	[1/5, 1/3, 1]	[0.08, 0.32, 1.37]

## 6.3. Метод FANP

Надія І. Недашківська

[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

Інститут прикладного системного аналізу НТУУ “КПІ”

# Метод ГАНР. Постановка задачі

Дано:

$D = \{(d_{ij} = [l_{ij}, m_{ij}, u_{ij}]) \mid i, j = 1, \dots, n\}$  - трикутна НМПП

$$0 < l_{ij} \leq m_{ij} \leq u_{ij}$$

Знайти:

$w = \{w_i \mid i = 1, \dots, n\}$  - вектор чітких ваг альтернатив  $w_i \in \mathfrak{R}$   $w_i > 0$

# Метод ГАНР

1 етап

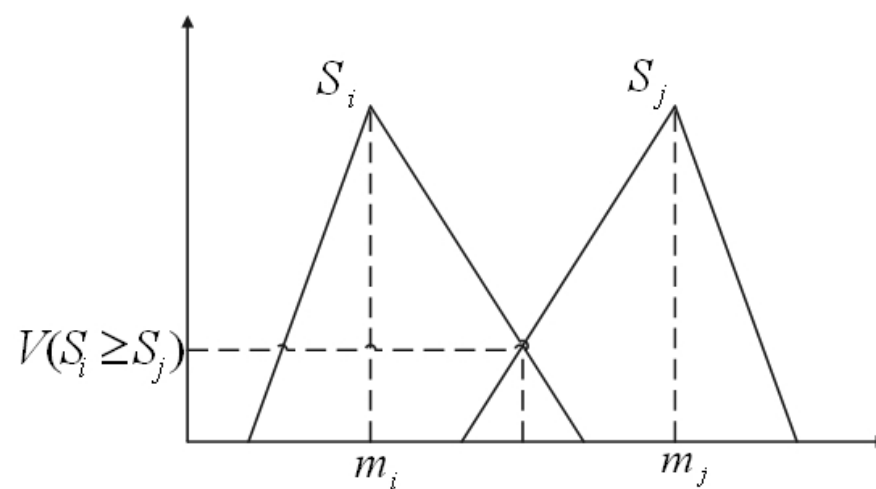
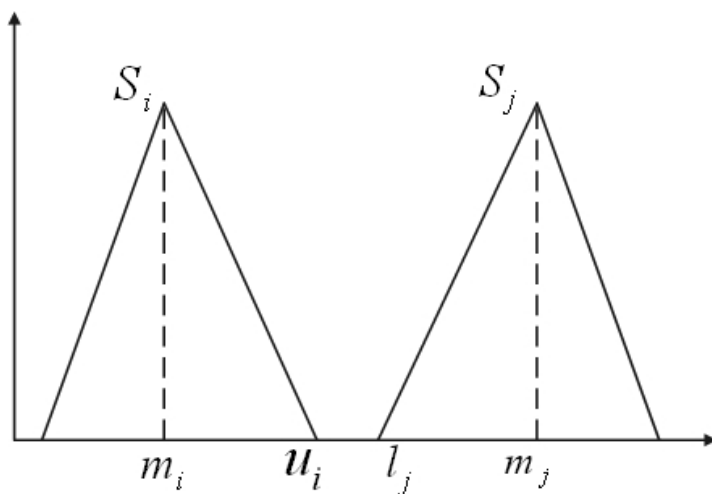
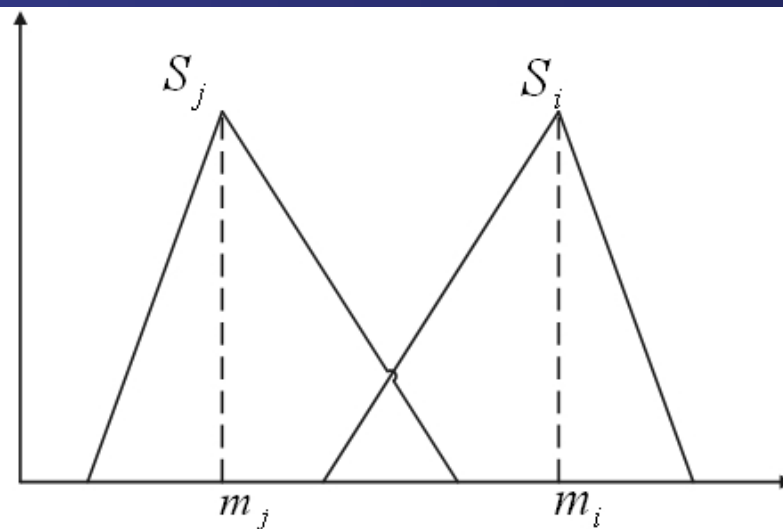
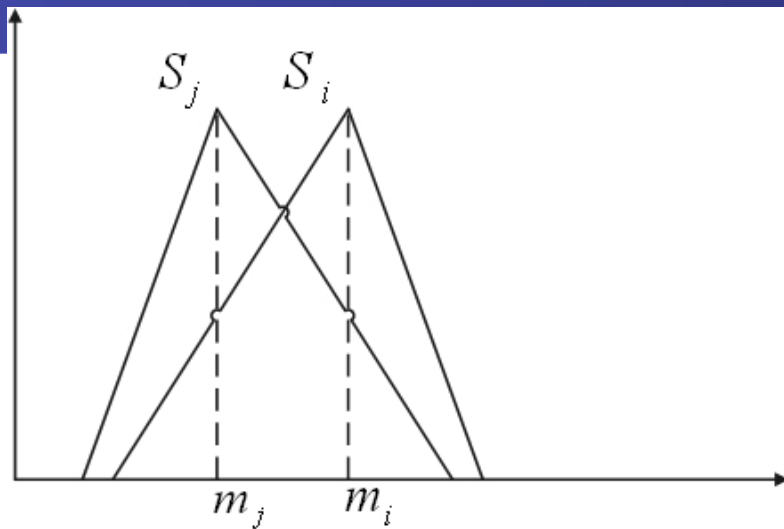
$$RS_i = \sum_{j=1}^n d_{ij} = \left[ \sum_{j=1}^n l_{ij}, \sum_{j=1}^n m_{ij}, \sum_{j=1}^n u_{ij} \right] \quad i = 1, \dots, n$$

$$S_i = \frac{RS_i}{\sum_{k=1}^n RS_k} = \left[ \frac{\sum_{j=1}^n l_{ij}}{\sum_{k=1}^n \sum_{j=1}^n u_{kj}}, \frac{\sum_{j=1}^n m_{ij}}{\sum_{k=1}^n \sum_{j=1}^n m_{kj}}, \frac{\sum_{j=1}^n u_{ij}}{\sum_{k=1}^n \sum_{j=1}^n l_{kj}} \right]$$

2 етап: Задамо нечітке відношення нестрогої переваги  $S_i \geq S_j$

$$S_i = [l_i, m_i, u_i] \quad S_j = [l_j, m_j, u_j]$$

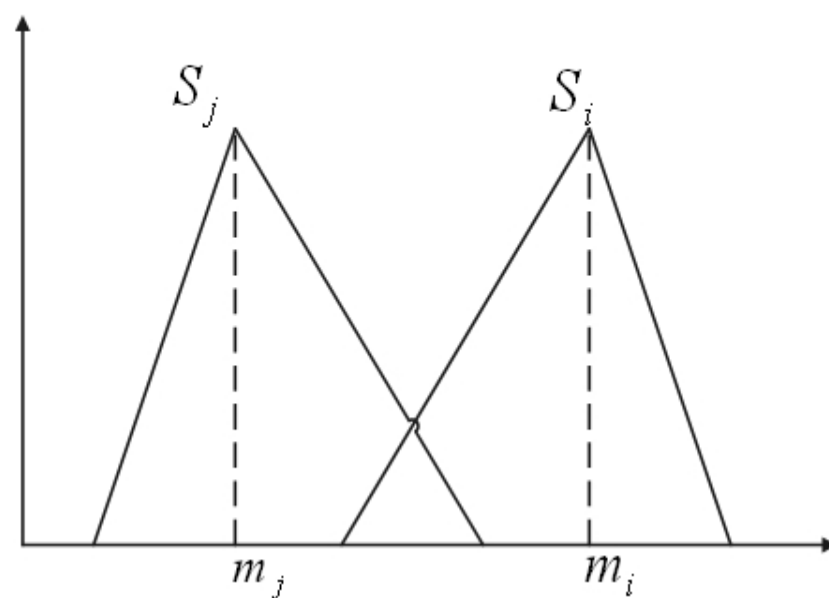
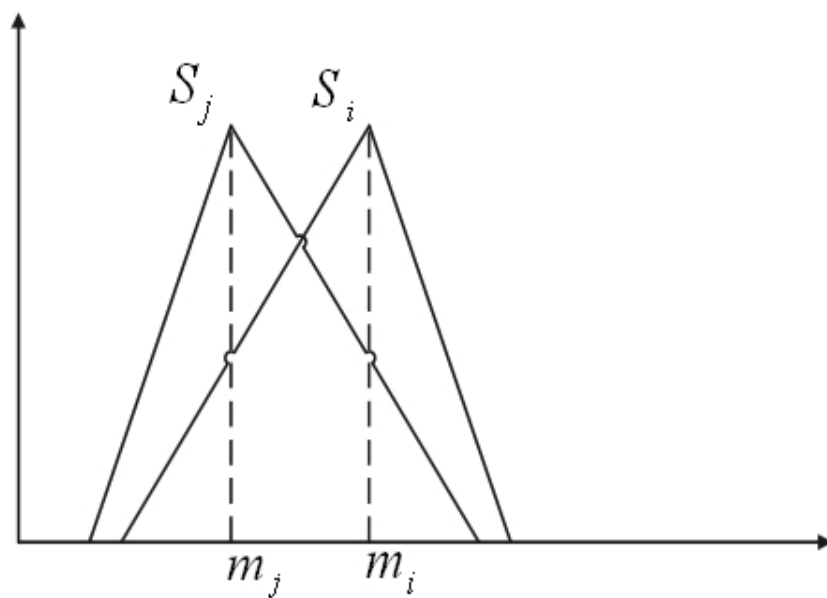
# Метод ГАНР





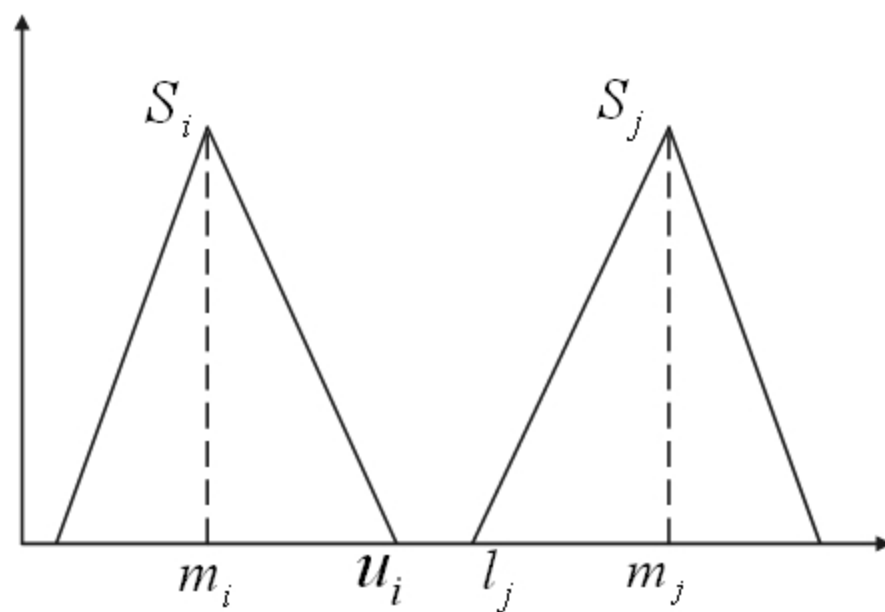
# Метод ГАНР

$$V(S_i \geq S_j) = 1 \quad m_i \geq m_j$$

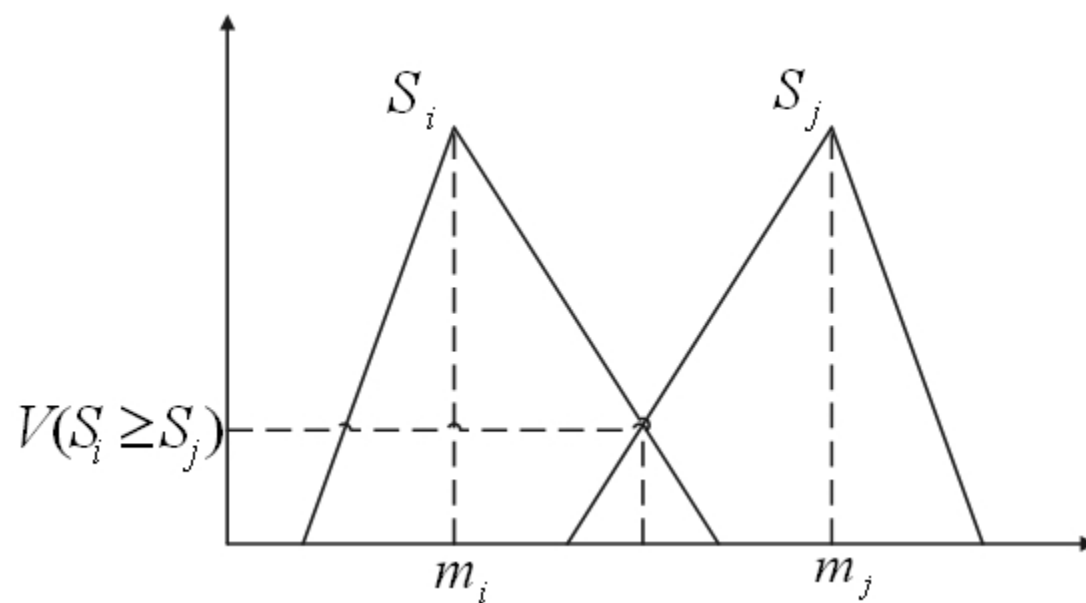


# Метод ГАНР

$$V(S_i \geq S_j) = 0 \quad (l_j > u_i)$$



# Метод ГАНР



# Метод ГАНР

$$V(S_i \geq S_j) = \begin{cases} 1, & m_i \geq m_j \\ \frac{u_i - l_j}{(u_i - m_i) + (m_j - l_j)}, & (l_j \leq u_i) \wedge (m_i < m_j) \\ 0, & l_j > u_i \end{cases}$$

$$i, j = 1, \dots, n; \quad j \neq i$$

# Метод ФАНР

3 етап: Розраховується ступінь переваги  $S_i$  над усіма  $S_j, j = 1, \dots, n$

$$V(S_i) = V(S_i \geq S_j \mid j = \overline{1, n}) = \min_{j=\overline{1, n}} V(S_i \geq S_j)$$

4 етап: Розраховується нормований вектор ваг

$$w_i = \frac{V(S_i)}{\sum_{k=1}^n V(S_k)} \quad i = \overline{1, n}$$

# Метод ГАНР

## Приклад

Дано:

$A = \{a_i \mid i = 1, \dots, 8\}$  - множина альтернатив рішень

$C$  - критерій

$D = \{(d_{ij} = [l_{ij}, m_{ij}, u_{ij}]) \mid i, j = 1, \dots, n\}$  - ІМПП

$L = \{(l_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$

$M = \{(m_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$

$U = \{(u_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$

# Метод ГАНР

## Приклад

$$L = \{(l_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$$

1	4	6	1	7	2	5	3
0.167	1	3	0.2	5	0.25	2	0.333
0.125	0.2	1	0.143	2	0.167	0.333	0.2
0.333	3	5	1	6	1	4	2
0.111	0.143	0.25	0.125	1	0.143	0.2	0.143
0.25	2	4	0.333	5	1	3	1
0.143	0.25	1	0.167	3	0.2	1	0.25
0.2	1	3	0.25	5	0.333	2	1

# Метод ГАНР

## Приклад

$$M = \{(m_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$$

1	5	7	2	8	3	6	4
1/5	1	4	1/4	6	1/3	3	1/2
1/7	1/4	1	1/6	3	1/5	1/2	1/4
1/2	4	6	1	7	2	5	3
1/4	1/6	1/3	1/7	1	1/6	1/4	1/6
1/3	3	5	1/2	6	1	4	2
1/6	1/3	2	1/5	4	1/4	1	1/3
1/4	2	4	1/3	6	1/2	3	1



# Метод ГАНР

## Приклад

$$U = \{(u_{ij}) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$$

1	6	8	3	9	4	7	5
1/4	1	5	1/3	7	1/2	4	1
1/6	1/3	1	1/5	4	1/4	1	1/3
1	5	7	1	8	3	6	4
1/7	1/5	1/2	1/6	1	1/5	1/3	1/5
1/2	4	6	1	7	1	5	3
1/5	1/2	3	1/4	5	1/3	1	1/2
1/3	3	5	1/2	7	1	4	1

# Метод ГАНР

## Приклад

$$S = \{(S_i) \mid i = 1, \dots, 8\}$$

	L	M	U
a1	0.173	0.267	0.410
a2	0.071	0.113	0.182
a3	0.025	0.041	0.069
a4	0.134	0.211	0.334
a5	0.013	0.017	0.026
a6	0.099	0.162	0.262
a7	0.036	0.061	0.103
a8	0.076	0.127	0.208

# Метод ГАНР

## Приклад

$$V = \{(V(S_i \geq S_j)) \mid i, j = 1, \dots, 8\}$$

-	1	1	1	1	1	1	1
0.052	-	1	0.330	1	0.630	1	0.888
0	0	-	0	1	0	0.619	0
0.742	1	1	-	1	1	1	1
0	0	0.049	0	-	0	0	0
0.458	1	1	0.722	1	-	1	1
0	0.376	1	0	1	0.034	-	0.287
0.198	1	1	0.468	1	0.756	1	-

$$w = (0.408 \quad 0.021 \quad 0 \quad 0.303 \quad 0 \quad 0.187 \quad 0 \quad 0.081)$$

# МЕТОДИ НЕЧІТКОГО МАТЕМАТИЧНОГО ПРОГРАМУВАННЯ

Надія І. Недашківська  
[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

# ПІДХІД БЕЛМАНА-ЗАДЕ

Надія І. Недашківська  
n.nedashkivska@gmail.com

# Підхід Белмана-Заде (досягнення нечіткої цілі)

$X$  - універсальна множина альтернатив

□ Нечітка ціль прийняття рішень  $G$  - нечітка підмножина  $X$

$\mu_G(x)$  - ступінь досягнення цілі при виборі альтернативи  $x$

□ Нечітке обмеження  $C$  – нечітка підмножина  $X$

□ Розв'язок задачі – нечітка підмножина  $D = G \cap C$

$$\mu_D(x) = \min(\mu_G(x), \mu_C(x))$$

# Підхід Белмана-Заде (продовження)

$$\square \mu_D(x) = \min(\mu_{G_1}(x), \dots, \mu_{G_n}(x), \mu_{C_1}(x), \dots, \mu_{C_m}(x))$$

$$\square \mu_D(x) = \min(\lambda_1 \mu_{G_1}(x), \dots, \lambda_n \mu_{G_n}(x), \nu_1 \mu_{C_1}(x), \dots, \nu_m \mu_{C_m}(x))$$

Вибір альтернативи з максимальним ступенем належності до нечіткого рішення:

$$x^* = \arg \max_x \mu_D(x)$$

Максимізуюча альтернатива

# Приклад

$X = \{1, 2, \dots, 10\}$  - універсальна множина альтернатив

$G$  –  $x$  близьке до 5

$C1$  –  $x$  близьке до 4

$C2$  –  $x$  близьке до 6

$x$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$\mu_G(x)$	0	0.1	0.4	0.8	1	0.7	0.4	0.2	0.1	0
$\mu_{C1}(x)$	0.3	0.6	0.7	1	0.9	0.8	0.5	0.3	0.2	0
$\mu_{C2}(x)$	0.2	0.4	0.6	0.7	0.9	1	0.8	0.6	0.4	0.2

$x$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$\mu_D(x)$	0	0.1	0.4	0.7	0.9	0.7	0.4	0.2	0.1	0



# КЛАСИФІКАЦІЯ ЗАДАЧ НЕЧІТКОГО МАТЕМАТИЧНОГО ПРОГРАМУВАННЯ

Надія І. Недашківська  
[n.nedashkivska@gmail.com](mailto:n.nedashkivska@gmail.com)

# Задачі нечіткого математичного програмування

## 1) Максимізація звичайної функції

$$f(x) \rightarrow \max \quad f(x) \geq 0$$

на  $\mu_C(x)$  - нечіткій множині допустимих альтернатив

---

$$\tilde{f}(x) = \frac{f(x)}{\sup_x f(x)} \text{ - функція належності нечіткій множині цілі}$$

Підхід Белмана-Заде  $x_0 = \arg \max_x \min(\tilde{f}(x), \mu_C(x))$

$$\lambda \rightarrow \max$$

при обмеженнях  $\mu_C(x) \geq \lambda$  та  $\tilde{f}(x) \geq \lambda$

# Задачі нечіткого математичного програмування

## 2) Нечіткий варіант стандартної задачі математичного програмування

$$f(x) \rightarrow \max$$

$$g_i(x) \leq 0 \quad x \in X \quad i = 1, \dots, m$$

---

$$f(x) \underset{\sim}{\geq} z_0 \quad z_0 - \text{задане значення}$$

$$f(x) < z_0 - a \quad - \text{сильне порушення умови} \quad f(x) \geq z_0$$

$$g_i(x) \underset{\sim}{\leq} 0 \quad x \in X \quad \text{допускаємо можливість порушення обмеження з певним ступенем}$$

$$g_i(x) > b_i \quad - \text{сильне порушення умови} \quad g_i(x) \leq 0$$

# Задачі нечіткого математичного програмування

$f(x) < z_0 - a$  - сильне порушення умови  $f(x) \geq z_0$

$g_i(x) > b_i$  - сильне порушення умови  $g_i(x) \leq 0$

$$\mu_G(x) = \begin{cases} 0, & f(x) \leq z_0 - a \\ \mu(x, a), & z_0 - a < f(x) < z_0 \\ 1, & f(x) \geq z_0 \end{cases}$$

$$\mu_{C_i}(x) = \begin{cases} 0, & g_i(x) \geq b_i \\ \nu_i(x, b_i), & 0 < g_i(x) < b_i \\ 1, & g_i(x) \leq 0 \end{cases}$$

За підходом Белмана-Заде:

$$x^* = \arg \max_x \min(\mu_G(x), \mu_{C_1}(x), \dots, \mu_{C_m}(x))$$