

Лабораторна робота 2

ПРИЙНЯТТЯ РІШЕНЬ НА ОСНОВІ БІНАРНИХ ВІДНОШЕНЬ

Мета роботи – ознайомитись з апаратом бінарних відношень та його використанням при прийнятті рішень; вивчити методи прийняття рішень на основі заданих відношень переваги, функцій вибору та функцій корисності; набути навичок застосування цих методів на практиці.

Короткі теоретичні відомості та

Відношенням R на множині Ω називається підмножина множини $\Omega \times \Omega$, тобто $R \subset \Omega \times \Omega$.

Задавання підмножини R в множині $\Omega \times \Omega$ визначає які пари знаходяться у відношенні R . Відношення R на множині Ω позначається таким чином: (R, Ω) .

Якщо елементи x та y множини Ω знаходяться у відношенні R , то це записується таким чином: $x R y$ або $(x, y) \in R$.

Способи задавання відношень:

1) перелічуванням усіх пар $(x, y) \in \Omega \times \Omega$, які включено у відношення R .

Приклад 1. $A = \{a_1, a_2, a_3, a_4\}$, $R_I = \{(a_1, a_2), (a_1, a_3), (a_2, a_3), (a_2, a_4), (a_3, a_2), (a_3, a_4)\}$;

2) матрицею відношення R .

Нехай Ω складається з n елементів, R – відношення на Ω . Занумеруємо елементи множини Ω цілими числами від 1 до n . Для того, щоб задати відношення побудуємо квадратну таблицю розміром $n \times n$. Її i -ий рядок відповідає елементу x_i множини Ω , j -й стовпчик – елементу x_j з Ω . На перерізі i -го рядка та j -го стовпчика ставимо 1, якщо виконується $x_i R x_j$, і нуль в інших випадках, тобто

$$a_{ij}(R) = \begin{cases} 1, & x_i R x_j, \\ 0, & \text{в інших випадках,} \end{cases}$$

Приклад 2. Нехай $X = \{1, 2, \dots, 5\}$, R відношення “більше” на множині X . Тоді задання матрицею відношення R має вигляд:

$$R = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

3) графом відношення R .

Для того, щоб задати відношення графом поставимо у взаємно однозначну відповідність елементам скінченної множини Ω , на якій визначено відношення, вершини графа x_1, \dots, x_n (за будь-якою нумерацією).

Проведемо дугу від x_i , до x_j , тоді й тільки тоді, коли виконується $x_i R x_j$ (якщо $i = j$ дуга (x_i, x_j) перетворюється у петлю при вершині x_i).

Якщо задано будь-який орієнтований граф G з n вершинами, та вибрана нумерація на множині Ω , то таким чином на Ω задане деяке відношення $R = R(G)$, таке, що $x_i R x_j$ виконується тоді і тільки тоді, коли в графі G є дуга (x_i, x_j) . Отже, граф є геометричним зображенням відношення.

Приклад 3. Задаємо відношення з прикладу 2 графом.

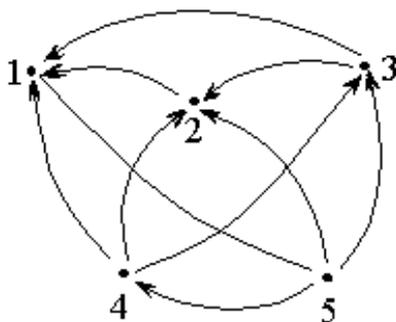


Рис. 1. Задавання відношення “більше” на множині $X = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ за допомогою графа

Для багатьох альтернатив граф може мати складний вигляд. У такому випадку кращими будуть ті альтернативи, з яких дуги тільки виходять. Тобто, на графі, зображеному на рис. 1, кращою є альтернатива 5.

Зображення переваг у вигляді графів дає змогу наочно оцінювати переваги альтернатив за сукупністю критеріїв.

Верхнім розрізом $R^+(x)$ відношення (R, Ω) в елементі x називається множина елементів $y \in \Omega$ таких, що $(x, y) \in R$

$$R^+(x) = \{y \in \Omega \mid (x, y) \in R\}. \quad (1)$$

Тобто верхній розріз (множина R^+) це множина всіх таких елементів y , з якими фіксований елемент x знаходиться у відношенні R ($x R y$).

Нижнім розрізом $R^-(x)$ відношення (R, Ω) в елементі x називається множина елементів $y \in \Omega$ таких, що $(y, x) \in R$

$$R^-(x) = \{y \in \Omega \mid (y, x) \in R\}. \quad (2)$$

Тобто нижній розріз (множина R^-) – це множина всіх таких елементів y , які перебувають у відношенні R з фіксованим елементом x ($y R x$).

Відношення R задане, якщо для кожного $x \in \Omega$ задано множину $R^+(x)$ або для кожного $x \in \Omega$ задано множину $R^-(x)$.

Приклад 4. Нехай $\Omega = \{1, 2, 3, \dots, 10\}$, відношення R – «буде дільником», тобто $x R y$, якщо y – дільник x . Задамо це відношення розрізами.

За допомогою верхніх розрізів:

$$\begin{aligned} R^+(1) &= \{1\}, & R^+(6) &= \{1;2;3;6\} \\ R^+(2) &= \{1;2\}, & R^+(7) &= \{1;7\}, \\ R^+(3) &= \{1;3\}, & R^+(8) &= \{1;2;4;8\}, \\ R^+(4) &= \{1;2;4\}, & R^+(9) &= \{1;3;9\}, \\ R^+(5) &= \{1;5\}, & R^+(10) &= \{1;2;5;10\}. \end{aligned}$$

Або за допомогою нижніх розрізів: відношення R – «буде дільником», тобто $y R x$, якщо x – дільник y

$$\begin{aligned} R^-(1) &= \{1;2,\dots,10\}, & R^-(6) &= \{6\}, \\ R^-(2) &= \{2;4,\dots,10\}, & R^-(7) &= \{7\}, \\ R^-(3) &= \{3;6;9\}, & R^-(8) &= \{8\}, \\ R^-(4) &= \{4;8\}, & R^-(9) &= \{9\}, \\ R^-(5) &= \{5;10\}, & R^-(10) &= \{10\}. \end{aligned}$$

Розглянемо **відношення спеціального виду**, та описані вище способи їх задавання.

Відношення називається **порожнім** (позначається \emptyset), якщо воно не виконується для жодної пари $(x, y) \subset \Omega \times \Omega$.

Для порожнього відношення справедливо:

1. Матриця $A(\emptyset)$ така, що $a_{i,j}(\emptyset) = 0$, для всіх i, j ;
2. Граф $G(\emptyset)$ не має дуг;
3. $R^+(x) = R^-(x) = \emptyset$ для всякого $x \in \Omega$.

Відношення називається **повним** (позначається U), якщо воно виконується для всіх пар $(x, y) \subset \Omega \times \Omega$. Для повного відношення вірно:

1. Матриця $A(U)$ така, що $a_{i,j}(U) = 1$, для всіх i, j ;
2. Граф $G(U)$ такий, що дуги з'єднують аби-яку пару вершин;
3. Розрізи $R^+(x) = R^-(x) = \Omega$ для всіх $x \in \Omega$.

Відношення називається **діагональним** або відношенням рівності (позначається E), якщо воно виконується для всіх пар $(x, y) \subset \Omega \times \Omega$, які складаються із співпадаючих елементів: $x E y$, якщо x та y це один і той самий елемент множини Ω .

Для діагонального відношення E мають місце твердження:

1. Матриця $A(E)$ така, що

$$a_{i,j}(E) = \begin{cases} 1, & \text{якщо } i = j, \\ 0, & \text{в інших випадках.} \end{cases}$$

2. Граф $G(E)$ такий, що наявні тільки петлі у вершинах;

3. Розрізи $R^+(x) = R^-(x) = x$ для всіх $x \in \Omega$.

Відношення називається **антидіагональним** (позначається \bar{E}), якщо воно виконується для всіх пар $(x, y) \subset \Omega \times \Omega$, які складаються з не співпадаючих елементів. Для відношення \bar{E} справедливо:

1. Матриця $A(E)$ така, що

$$a_{i,j}(\bar{E}) = \begin{cases} 1, \text{ якщо} & i \neq j, \\ 0, \text{ в інших випадках} \end{cases}$$

2. Граф $G(\bar{E})$ такий, що наявні всі дуги (x_i, x_j) якщо $i \neq j$, (відсутні тільки петлі при вершинах).

3. Розрізи $R^+(x) = R^-(x) = \Omega \setminus \{x\}$ для всіх $x \in \Omega$.

Операції над відношеннями.

Відношення R_1 включено у відношення R_2 (записується $R_1 \leq R_2$), якщо множина пар, для яких виконується відношення R_1 включена у множину пар, для яких виконується R_2 .

Будемо говорити, що відношення R_1 строго включено у R_2 ($R_1 < R_2$), якщо $R_1 \leq R_2$ й $R_1 \neq R_2$. Рівність відношень реалізується так само як і рівність множин.

Для матричного задавання відношень буде вірним таке правило: якщо $R_1 \leq R_2$, то $a_{ij}(R_1) \leq a_{ij}(R_2)$, $i, j = \overline{1, n}$.

Приклад 5. R_1 – відношення « \leq » на множині дійсних чисел, R_2 – відношення « $<$ » на множині дійсних чисел. Тоді $R_1 \leq R_2$.

Відношення \bar{R} називається доповненням відношення R , тоді і тільки тоді, коли воно виконується лише для тих пар елементів, для яких не виконується відношення R .

Очевидно, що

$$\bar{R} = \Omega^2 \setminus R. \quad (3)$$

Тому у матричному запису $a_{ij}(\bar{R}) = 1 - a_{ij}(R)$, $i, j = \overline{1, n}$.

У графі $G(\bar{R})$ присутні ті й тільки ті дуги, які відсутні у графі $G(R)$.

Для розрізів відношення \bar{R} справедливо: $\bar{R}^+(x) = \Omega \setminus R^+(x)$, $\bar{R}^-(x) = \Omega \setminus R^-(x)$.

Приклад 6. Нехай R – відношення « \geq » на множині дійсних чисел, тоді \bar{R} – відношення « $<$ » на множині дійсних чисел.

Перерізом відношення R_1 та R_2 (записується $R_1 \cap R_2$) називається відношення, яке визначено перерізом відповідних підмножин з Ω^2 .

В матричному записі це означає, що

$$a_{ij}(R_1 \cap R_2) = \min\{a_{ij}(R_1), a_{ij}(R_2)\}, \quad i, j = \overline{1, n}.$$

Об'єднанням відношень R_1 та R_2 (позначається $R_1 \cup R_2$) називається відношення, що визначено об'єднанням відповідних підмножин з Ω^2 .

В матричному записі це можна записати, як

$$a_{ij}(R_1 \cup R_2) = \max\{a_{ij}(R_1), a_{ij}(R_2)\}, \quad i, j = \overline{1, n}.$$

Зворотним до відношення R називається відношення R^{-1} , яке визначається такою умовою:

$$x R^{-1} y \Leftrightarrow y R x. \quad (4)$$

Для матриць відношень R та R^{-1} буде мати місце $a_{ij}(R^{-1}) = a_{ji}(R)$.

Приклад 7 Нехай R – відношення « \geq » на множині дійсних чисел. Тоді R^{-1} – відношення « \leq » на множині дійсних чисел.

Приклад 8. Нехай відношення R на множині $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ задано матрицею:

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Побудувати відповідні йому зворотне відношення та доповнення.

Розв'язування

Згідно означення 2.5. Для доповнення відношення R маємо:

$$\bar{R} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Зворотне відношення будемо за означенням 2.8:

$$R^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Добутком (або композицією) відношень R_1 та R_2 (позначається $R_1 \cdot R_2$) називається відношення, яке визначається за правилом:

$x (R_1 \cdot R_2) y$, якщо існує елемент $z \in \Omega$, такий що $x R_1 z$ та $z R_2 y$.

Приклад 9. R_1 – відношення «менше», R_2 – відношення «більше», R_1 та R_2 подані на Ω . Пара чисел $(x, y) \in R_1 \cdot R_2$, якщо існує z такий, що $x < z$ та $z > y$, тобто $R_1 \cdot R_2$ – це повне відношення на Ω (таке, яким пов'язані усі елементи множини Ω).

Приклад 10. Нехай на множині $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ подано два відношення R_1 та R_2 .

$$R_1 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad R_2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Визначити їх композицію.

Розв'язування

Згідно означення 2.9 $x(R_1 \cdot R_2)y$, якщо існує $z \in \Omega$, такий що $x R_1 z$ та $z R_2 y$.

У матричному записі це означає, що

$$a_{ij}(R_1 \cdot R_2) = \max_{k=1, n} \min \{a_{ik}(R_1), a_{kj}(R_2)\},$$

де n порядок матриці.

Тобто композиція відношень обчислюється як максимінний добуток відповідних їм матриць.

Тоді маємо:

$$R_1 \cdot R_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Відношення (R_1, Ω_1) називається *звуженням* відношення (R, Ω) на множину Ω , якщо $\Omega_1 \subseteq \Omega$ та $R_1 = R \upharpoonright \Omega_1 \times \Omega_1$. Звуження відношення (R, Ω) на множину Ω_1 називають також відношенням R на множині Ω_1 .

Приклад 11. Відношення « $>$ » на множині натуральних чисел є звуженням відношення « $>$ » на множині дійсних чисел.

Приклад 12. (\leq) – розширення відношень $(<)$ і $(=)$, бо $(<) \subset (\leq)$ і $(=) \subset (\leq)$.

Властивості відношень.

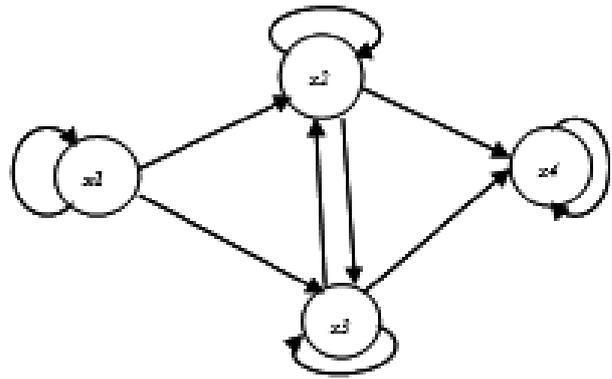
Відношення R є *рефлексивним*, якщо $x R x$ для будь-якого $x \in \Omega$.

В матриці рефлексивного відношення на головній діагоналі знаходяться одиниці, тобто матриця така, що $a_{i,j} = 1$, якщо $i = j$.

Граф рефлексивного відношення обов'язково має петлі у вершинах.

$$A_{[4 \times 4]} =$$

	x_1	x_2	x_3	x_4
x_1	1	1	1	0
x_2	0	1	1	1
x_3	0	1	1	1
x_4	0	0	0	1



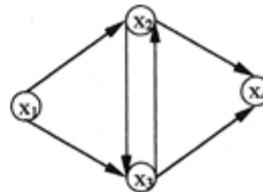
Відношення R є *антирефлексивним*, якщо $x R y$ означає $x \neq y$, для $\forall x \in \Omega$.

В матриці антирефлексивного відношення на головній діагоналі знаходяться нулі, тобто $a_{i,j} = 0$, якщо $i = j$.

Граф рефлексивного відношення не має петель у вершинах.

$$A_{[4 \times 4]} =$$

	x_1	x_2	x_3	x_4
x_1	0	1	1	0
x_2	0	0	1	1
x_3	0	1	0	1
x_4	0	0	0	0



Відношення R є *симетричним*, якщо $R \leq R^{-1}$ ($x R y \Rightarrow y R x$).

Матриця симетричного відношення симетрична, тобто $a_{i,j} = a_{j,i}$, для всіх i, j .

У графі всі дуги парні.

Відношення R є *асиметричним*, якщо $R \cap R^{-1} = \emptyset$ (тобто з двох виразів $x R y$ та $y R x$ хоча б один не вірний).

У матриці симетричного відношення $a_{ij} \wedge a_{ji} = 0$ для всіх i, j . Тобто з двох симетричних елементів a_{ij} і a_{ji} хоча б один обов'язково дорівнює 0.

Зауважимо, що антирефлексивність є обов'язковою умовою асиметричності.

Відношення R називається *антисиметричним*, якщо $x R y$ та $y R x$ можуть бути вірні одночасно тоді і тільки тоді, коли $x = y$.

Для матриці антисиметричного відношення справедливо $a_{ij} \wedge a_{ji} = 0$, якщо $i \neq j$.

Відношення R є *транзитивним*, якщо $R^2 \leq R$ (якщо з $x R z$ та $z R y$ випливає $x R y$).

Умова $R^2 \leq R$ дає зручний спосіб перевірки транзитивності відношення. Якщо відношення задано матрицею для цього необхідно обчислити матрицю відношення R^2 (тобто піднести в квадрат матрицю вихідного відношення) і перевірити умову. Якщо $a_{ij}(R^2) \leq a_{ij}(R)$ для всіх i, j – відношення транзитивне. Якщо ж умову $a_{ij}(R^2) \leq a_{ij}(R)$ порушено хоча б для однієї пари індексів i, j – відношення не буде транзитивним.

Відношення R є *ациклічним*, якщо $R \cap R^{-1} = \emptyset$, тобто з $x R z_1, z_1 R z_2, \dots, z_{k-1} R y$ випливає, що $x \neq y$.

Це означає, що граф такого відношення не містить циклів.

Відношення R називається *від'ємно транзитивним*, якщо його доповнення \bar{R} транзитивне.

Відношення R називається *сильно транзитивним*, якщо воно водночас транзитивне та від'ємно транзитивне.

Приклад 13. Визначити властивості даного відношення

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Розв'язування

Дане відношення є рефлексивним, воно не є симетричним, асиметричним та антисиметричним.

Для перевірки транзитивності даного відношення знайдемо добуток даного відношення на себе.

$$R^2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Оскільки $R^2 \not\subset R$, дане відношення не є транзитивним.

Відношення еквівалентності, порядку, домінування та переваги.

Відношення R є відношенням *еквівалентності* (еквівалентністю), якщо воно рефлексивне, симетричне та транзитивне. Позначимо його R_e , або символом \sim .

Задавання еквівалентності на множині тісно пов'язане з розбиттям множини на її підмножини, що не перетинаються.

Нехай задане розбиття множини Ω . Тобто на множині Ω задані такі її підмножини $\Omega_1, \Omega_2, \dots, \Omega_N$, що $\Omega = \bigcup_{i=1}^N \Omega_i$, причому $\Omega_i \cap \Omega_j = \emptyset$, для $i \neq j, i, j, = 1, 2, \dots, N$.

Введемо на множині Ω відношення R таким чином: $x R y$ тоді і тільки тоді, коли існує множина Ω_i , така, що $x \in \Omega_i$ і $y \in \Omega_i$.

Таким чином, задавання еквівалентності на деякій множині Ω рівносильне задаванню розбиття цієї множини на класи еквівалентних між собою елементів. І навпаки, всіляке розбиття множини Ω визначає на цій множині відповідну йому еквівалентність.

Відношенням *нестромого порядку* « \leq » (нестрогим порядком називається відношення, яке має властивості рефлексивності, антисиметричності та транзитивності).

Відношенням *строого порядку* « \prec » (*строгим порядком* є відношення, яке має властивості антирефлексивності, асиметричності та транзитивності).

Нехай задано відношення « \leq » – нестрогий порядок на множині Ω . Йому можна поставити у відповідність строгий порядок « \prec », який визначається таким чином: $x \prec y$ тоді і тільки тоді коли $x \leq y$ та $x \neq y$. І навпаки, нехай « \prec » – відношення строгого порядку на множині Ω . Йому можна поставити у відповідність відношення « \leq » таким чином: $x \leq y$ тоді і тільки тоді, коли $x \prec y$ або $x = y$. Тобто за нестрогим порядком ми можемо визначити відповідний йому строгий порядок і навпаки.

Якщо на деякій множині задане відношення порядку (для всіх, або деяких пар його елементів), то кажуть, що на множині заданий *частковий порядок*.

Частковий порядок, заданий на множині Ω називається лінійним порядком, якщо для будь яких елементів $x \in \Omega$, $y \in \Omega$ має місце одна з трьох умов $x \prec y$, $x = y$ або $x \succ y$ (тобто ми можемо порівняти будь які два елементи з Ω).

Відношенням *домінування* називається відношення, що має властивості антирефлексивності і асиметричності.

Будемо говорити, що x домінує y , якщо x в якому-небудь сенсі краще за y .

Таким чином, відношення строгого порядку є особливим випадком відношення домінування, при якому вимагається ще й транзитивність. У загальному випадку при домінуванні як транзитивність так і ациклічність можуть не мати місця.

Два елементи можна порівняти за відношенням R , якщо $x R y$ або $y R x$. В інших випадках елементи незрівняні.

У випадку повного відношення R на множині Ω , всілякі два елементи цієї множини можна порівняти.

Розглянемо приклади порядків, які можна задати на m -мірному просторі E_m .

1. $a \geq b$ тоді і тільки тоді коли $a_i \geq b_i$ для всіх $i = 1, 2, \dots, m$;
2. $a \geq b$ тоді і тільки тоді коли $a_i \geq b_i$ для всіх $i = 1, 2, \dots, m$, і $a \neq b$;
3. $a > b$ тоді і тільки тоді коли $a_i > b_i$ для всіх $i = 1, 2, \dots, m$;
4. $a \succ b$ тоді і тільки тоді коли $a = b$ або $a_i > b_i$ хоч би для одного $i \in \{1, 2, \dots, m\}$;
5. $a = b$ тоді і тільки тоді коли $a_i = b_i$ для всіх $i = 1, 2, \dots, m$.

Відношення 1 є частковим порядком, воно рефлексивне, антисиметричне та транзитивне).

Відношення 2 і 3 строгі часткові порядки. Вони антирефлексивні, асиметричні, транзитивні.

Відношення 4 є рефлексивним, але воно не буде не симетричним не транзитивним.

Для опису переваги використовують такі бінарні відношення, дані на множині альтернатив Ω :

- а) відношення строгої переваги R^S ,
- б) відношення байдужості R^I ,
- в) відношення нестрокої переваги.

Відношення строгої переваги R^S означає, що один об'єкт (строго) переважає інший (краще).

Відношення байдужості R^I означає, що об'єкти однакові за перевагами, і якщо обмежити вибір цими двома об'єктами, все одно який з них вибирати.

Відношення нестрогої переваги означає що один об'єкт не менш переважний, ніж інший (не гірше)

Припустимо, що за допомогою ОПР або експертів визначене відношення нестрогої переваги R на множині припустимих альтернатив X .

Це означає, що відносно будь-якої пари $(x, y) \subset X \times X$, відомо:

- 1) « x не гірше y », тобто $x \geq y$ (інакше $(x, y) \in R$);
- 2) « y не гірше x », тобто $y \geq x$ (або $(y, x) \in R$);
- 3) « x та y не порівняні між собою » ($(x, y) \notin R$ та $(y, x) \notin R$).

Ця інформація дозволяє звузити клас раціональних виборів, включивши до нього лише ті альтернативи, які не домінуються жодною іншою альтернативою множини X .

Щоб пояснити це поняття, визначимо відповідні відношенню переваги R відношення строгої переваги R^S та відношення однаковості (байдужості) I .

Будемо казати, що альтернатива x строго краще альтернативи y (строго переважає альтернативу y), якщо одночасно $x \geq y$ та $y \neq x$, тобто

$$(x, y) \in R \text{ і } (y, x) \notin R.$$

Сукупність усіх таких пар назвемо відношенням **строгової переваги** R^S на множині X .

Це відношення повинно задовольняти таким властивостям:

- 1) антирефлексивність,
- 2) асиметричність.

Для більш компактного запису відношення R^S використаємо визначення відношення R^{-1} , зворотного до R , а саме $(x, y) \in R^{-1} \Leftrightarrow (y, x) \in R$.

Тоді відношення строгої переваги може бути записано в такому вигляді:

$$R^S = R \setminus R^{-1}.$$

Відношення однаковості що відповідає відношенню переваги R визначається таким чином. Пара $(x, y) \in R^I$ тоді і лише тоді, коли або не вірне ні $x \geq y$ ні $y \geq x$ або одночасно $x \geq y$ та $y \geq x$. Інакше кажучи, $(x, y) \in R^I$ коли інформація, яку ми маємо недостатня для того, щоб зробити обґрунтований вибір між альтернативами x та y .

Відношення R^I може бути записано у такій формі:

$$R^I = ((X \times X) \setminus (R \cup R^{-1})) \cup (R \cap R^{-1}).$$

Чим більше інформації про реальну ситуацію або процес, тим вужче відношення однаковості.

Приклад 14. Нехай на множині $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ подане відношення нестрогої переваги R :

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Побудувати відповідні йому відношення еквівалентності, строгої переваги, однаковості.

Розв'язування

Згідно означення $R^e = R \cap R^{-1}$, побудуємо спочатку відношення R^{-1} :

$$R^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

і знайдемо $R^e = R \cap R^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$

Як видно з цієї матриці, елементи x_1, x_4 еквівалентні.

Тепер згідно означенню знайдемо R^s .

$$R^s = R \setminus R^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Це означає, що елемент x_1 строго переважніший за x_2 , елемент x_2 переважніший за x_4 , а елемент x_3 за x_2 і x_4 за x_3 відповідно.

Відношення $R^I = ((X \times X) \setminus (R \cup R^{-1})) \cup (R \cap R^{-1}).$

$$R^I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Це відношення означає, що серед елементів $\{x_1, x_3\}$, $\{x_1, x_4\}$, $\{x_3, x_4\}$ можна обирати абиякий. Інформації щоб здійснити вибір між елементами кожної пари недостатньо.

Якщо $(x, y) \in R^S$, то будемо казати, що альтернатива x домінує альтернативу y ($x > y$).

Альтернативу $x \in X$ назвемо недомінуємою на множині X за відношенням R , якщо $(y, x) \notin R^S$, для $\forall y \in X$. Тобто якщо x – альтернатива, що не домінується, то в множині X не має жодної альтернативи, яка домінувала би x . (У наведеному вище прикладі недомінуємою є альтернатива x_1).

Якщо деякі альтернативи у певному сенсі є недомінованими, то їх вибір у задачах прийняття рішень доречно вважати раціональним у межах поданої інформації.

Таким чином, інформація у формі відношення переваги дозволяє звужити клас раціональних виборів на множині X до множини альтернатив, що не домінуються, тобто до множини виду:

$$X^{n.d.} = \{x \mid x \in X, (y, x) \in R \setminus R^{-1}, \forall y \in X\}.$$

Поняття R-оптимальності, найкращого, найгіршого, максимального та мінімального елементів.

Приведені вище відомості були пов'язані з формалізацією попарного порівняння альтернатив, яка необхідна для виділення найкращого елемента (або декількох кращих) з всієї множини альтернатив X . Для того ж щоб виділити «кращий» елемент необхідно формалізувати поняття «кращий». Використаємо для цього апарат бінарних відношень.

З обиранням за даним відношенням R кращого елемента тісно пов'язане поняття найкращого та найгіршого елементів.

Елемент x^* з множини X будемо називати *найкращим* за відношенням R , якщо для $\forall x \in X$ виконується $x^* R x$.

Елемент $x_* \in X$ будемо називати *найгіршим* за відношенням R , якщо $\forall x \in X$ має місце $x R x_*$.

Легко бачити, що найкращий та найгірший елементи існують не завжди. Наприклад, їх не буде коли відношення не є повним. Розглянемо приклад.

Приклад 15. Нехай відношення R подано на множині $B = \{a, b, c\}$ таким чином $R = \{(a, a), (a, b), (b, b), (b, c)\}$.

Зобразимо це відношення за допомогою графа (див. рис.3)



Рис. 3. Граф відношення R (до прикладу 14)

Легко бачити, що це відношення не має найкращих та найгірших елементів, бо елементи a та c незрівняні. Уведемо поняття максимального елемента.

Елемент x^0 називається *максимальним* за відношенням R^S на множині X , якщо для $\forall x \in X$ має місце або $x^0 R^S x$, $\forall y \in X$ або x^0 незрівняний з X .

Тобто не існує елемента (альтернативи) $x \in X$, який би був кращим за альтернативу x^0 .

Елемент x_0 називається *мінімальним* відносно R на множині X , якщо для $\forall x \in X$ або $x R^S x_0$ або x незрівняний з x_0 . Тобто не існує елемента $x \in X$ який би був гіршим за x_0 , немає жодного елемента x , який би домінувався елементом x_0 .

У наведеному вище прикладі максимальним елементом буде елемент a , мінімальним – елемент c .

Множина мінімальних за R елементів множини X позначається $\min_R X$.

Зауважимо, що якщо найкращі елементи існують, то вони будуть і максимальними, але не навпаки.

Отже, якщо треба обрати найкращу в деякому сенсі альтернативу, то природнім буде її вибір із множини максимальних (недомінуємих) альтернатив.

Приклад 16. Нехай відношення R подано графом G (рис. 4). Знайти найкращі, найгірші, максимальні та мінімальні за R^S елементи.

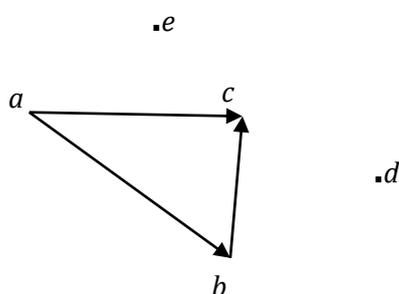


Рис. 4. Граф відношення R (до прикладу 16)

Розв'язування

Найкращих елементів не має; найгірших елементів також не має. Максимальними за R^S є елементи a , d , e . Мінімальними за R^S елементами будуть c , d , e .

Позначимо множину максимальних за R об'єктів множини X як $\max_R X$. Ця множина *внутрішньо стійка* в тому сенсі, що якщо $a, b \in \max_R X$, то не може бути ні $a R b$ ні $b R a$.

Множина називається *зовнішньо стійкою*, якщо для кожного елемента $a \in X$, який не є максимальним, знайдеться переважніший за нього елемент серед максимальних. Тобто буде $a^0 R a$ для деякого $a^0 \in \max_R X$.

Внутрішнє та зовнішнє стійка множина $\max_R X$ називається **ядром** відношення R в X . Поняття стійкості має велике значення, бо якщо множина $\max_R X$ зовнішньо стійка, то оптимальний елемент повинен бути вибраний саме з цієї множини. Якщо ж множина $\max_R X$ не є зовнішньо стійкою, то для обмеження вибору цією множиною нема підстав.

У випадку коли потрібно вибрати не один, а декілька кращих елементів, або впорядкувати всі об'єкти за перевагою, поняття максимального елемента і ядра втрачають своє значення.

Приклад 17. Нехай $B = \{a, b, c\}$ відношення $R = \{(a, c)\}$. Тут $\max_R B = \{a, b\}$. Однак, якщо потрібно вибрати два кращих об'єкта, то відкидати c не можна: якщо особа, що приймає рішення повідомить, що c переважніше, ніж b , то шуканими будуть елементи a та c .

Числова функція φ , яка визначена на множині X називається *зростаючою (не спадною)* за відношенням R , якщо з $a R b$ випливає $\varphi(a) > \varphi(b)$ (відповідно $\varphi(a) \geq \varphi(b)$) для всіх $a, b \in X$.

Має місце така лема.

Лема. Нехай $B \subseteq A$ і $a^0 \in B$ надає не спадній за відношенням R на B функції Ψ найбільше на B значення. Для того щоб об'єкт a^0 був максимальним за відношенням R на B достатньо виконання однієї з наступних умов:

1. Ψ зростає за R на B .
2. $a^0 \in B$ – єдина точка максимуму Ψ на B .

Характерною особливістю «мови» бінарних відношень є припущення про те, що результат порівняння за перевагою двох елементів не залежить від складу всієї множини. Однак в ряді випадків така залежність має місце і для її врахування необхідна більш багата «мова» опису переваг, основана на використанні функцій вибору та функцій корисності.

Функції корисності.

Для порівняння різних альтернатив і вибору найкращої з них також можна використовувати деяку кількісну міру властивостей, за значеннями якої можна порівняти альтернативи між собою і вибрати найкращу. Така міра носить назву *функція корисності*. Правила (процедури) прийняття рішень на її основі використовують теорію корисності, розроблену Дж. Фон Нейманом і О. Моргенштерном. Її математична основа – система аксіом, в яких стверджується, що існує деяка міра цінності, що дозволяє упорядкувати

альтернативи (результати рішень) і яка називається функцією корисності, або *корисністю* результатів.

Практичне застосування теорії корисності ґрунтується на таких аксіомах.

1. Результат (альтернатива) x_i є кращою за альтернативу x_j (записується $x_i > x_j$), тоді і тільки тоді, коли $u(x_i) = f(x_i) > u(x_j)$, де $u(x_i)$ і $u(x_j)$ корисності альтернативи x_i і x_j відповідно.

2. Транзитивність: якщо $x_i > x_j$, а $x_j > x_k$, то $x_i > x_k$, і $u(x_i) > u(x_k)$.

3. Лінійність: якщо x_1, x_2 деякі альтернативи, то властивість адитивності функції $u(x_1, x_2)$ записується як $u(x_1, x_2) = u(x_1) + u(x_2)$.

Аналогічно, якщо є n результатів x_1, x_2, \dots, x_n , які досягаються одночасно, то

$$U(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n u_s(x).$$

Визначимо в термінах функції корисності (цільовій функції) $f(x)$ такі відношення на множині альтернатив X : відношення слабої (нестрогої) переваги – «не гірше», яке позначається знаком \geq , відношення рівноцінності, що позначається знаком \sim , і відношення строгої переваги, що позначається знаком $>$.

Для двох альтернатив x_1, x_2 говоритимемо, що

$x_1 \geq x_2$, тоді і лише тоді, коли $f(x_1) \geq f(x_2)$;

$x_1 \sim x_2$, тоді і лише тоді, коли $f(x_1) = f(x_2)$;

$x_1 > x_2$, тоді і лише тоді, коли $f(x_1) > f(x_2)$.

Знаки \geq і $<$ при порівнянні значень цільових функція для різних альтернатив беруться залежно від того, чи вважається кращою альтернатива при більшому або меншому значенні цільової функції.

Розглянемо випадок, коли деякі критерії є якісними.

Застосовується методика, яка заснована на алгоритмі, що запропонований Р. Акофом і Р. Черчменом.

Припустатимемо, що наявні n альтернатив x_1, x_2, \dots, x_n . Методика визначення корисності складається з наступних етапів:

1. Упорядковують всі альтернативи за зменшенням переваги. Нехай x_1 – альтернатива, що має найбільшу перевагу, а x_n – альтернатива, перевага якої найменша.

2. Складають таблицю можливих комбінацій результатів, що досягаються одночасно, і тоді встановлюють їх перевагу щодо окремих результатів x_1, x_2, \dots, x_n (табл. 2).

Таблиця 2.

1	x_1 або $x_2 + x_3 + \dots + x_n$	$n + 1$	x_2 або $x_3 + x_4 + \dots + x_{n-1}$
2	x_1 або $x_2 + x_3 + \dots + x_{n-1}$	$n + 2$	x_2 або $x_3 + x_4 + \dots + x_{n-2}$
3	x_1 або $x_2 + x_3 + \dots + x_{n-2}$	$n + 3$	x_2 або $x_3 + x_4 + \dots + x_{n-3}$
...
n	x_2 або $x_3 + x_4 + \dots + x_n$	N	x_{n-2} або $x_{n-1} + x_n$

Цю інформацію про перевагу результатів отримують від експертів.

3. Приписують початкові оцінки корисності окремих результатів $u_0(x_1)$, $u_0(x_2)$, ..., $u_0(x_n)$. Потім початкові оцінки підставляють в останнє співвідношення табл. 2.2. Якщо воно задовольняється, то оцінки не змінюють.

В протилежному випадку, проводять корекцію корисності так, щоб задовольнялося дане співвідношення.

Після цього переходять до наступного співвідношення. Процес корекції продовжується до тих пір, поки не утворюється система оцінок $u^*(x_1)$, $u^*(x_2)$, ..., $u^*(x_n)$, яка задовольнятиме всім вказаним в таблиці співвідношенням. Корекцію слід проводити так, щоб по можливості змінювати оцінки для мінімальної кількості результатів.

Приклад 18. Нехай експерт упорядковує п'ять результатів x_1, x_2, \dots, x_5 , приписавши їм такі оцінки: $u_0(x_1) = 7$; $u_0(x_2) = 4$; $u_0(x_3) = 2$; $u_0(x_4) = 1,5$; $u_0(x_5) = 1$.

Розглянувши можливі варіанти вибору, він висловив такі думки щодо цінності тих або інших комбінацій варіантів:

- 1) $x_1 < x_2 + x_3 + x_4 + x_5$;
- 2) $x_1 < x_2 + x_3 + x_4$;
- 3) $x_1 < x_2 + x_3 + x_5$;
- 4) $x_1 > x_2 + x_3$;
- 5) $x_2 < x_3 + x_4 + x_5$;
- 6) $x_2 > x_3 + x_4$;
- 7) $x_3 > x_4 + x_5$.

Потрібно провести оцінку корисності результатів так, щоб задовольнити всім нерівностям.

Підставляємо початкові оцінки в нерівність 7:

$$u_0(x_3) = 2 < u_0(x_4) + u_0(x_5) = 2,5.$$

Отже, нерівність 7 не задовольняється.

Змінюємо корисність результату x_3 : $u_1(x_3) = 3$ і перевіряємо нерівність 6

$$u_0(x_2) = 4 < u_1(x_3) + u_0(x_4) = 4,5.$$

Ця нерівність також не задовольняється.

Застосовуємо $u_1(x_2) = 5$.

Перевіряємо нерівність 5:

$$u_0(x_2) = 5 < u_1(x_3) + u_0(x_4) + u_0(x_5) = 5,5$$

При цьому нерівність 5 задовольняється.

Перевіряємо нерівність 4:

$$u_0(x_1) = 7 > u_1(x_2) + u_1(x_3) = 8.$$

Нерівність 4 не виконується.

Тому прийmemo $u_1(x_1) = 8,5$.

Перевіряємо нерівність 3:

$$u_0(x_1) = 8,5 < u_1(x_2) + u_1(x_3) + u_0(x_5) = 9.$$

Нерівність 3 задовольняються.

Перевіряємо нерівність 2:

$$u_0(x_1) = 8,5 < u_1(x_2) + u_1(x_3) + u_0(x_4) = 9,5.$$

Нерівність 2 задовольняються.

Перевіряємо нерівність 1:

$$u_0(x_1) = 8,5 < u_1(x_2) + u_1(x_3) + u_0(x_4) + u_0(x_5) = 10,5.$$

Нерівність 1 задовольняються.

Перевіряємо ще раз нерівність 6 і 7 при змінених значеннях корисності альтернатив:

$$5 > 3 + 1,5,$$

і

$$3 > 1,5 + 1.$$

Обидві нерівності виконуються.

Випишемо остаточні оцінки корисності результатів:

$$u_1(x_1) = 8,5; u_1(x_2) = 5; u_1(x_3) = 3; u_1(x_4) = 1,5; u_1(x_5) = 1.$$

Таку методику визначення корисності можна застосовувати, коли кількість результатів n обмежена, а саме $n < 6$ або 7.

У випадках, коли $n > 7$, запропонований модифікований спосіб корекції оцінок.

Побудова функції вибору.

Позначимо $C(X)$ множину альтернатив, яку виділено ОПР з множини X , і встановимо зв'язки між множинами $C(X)$ при різних множинах X . Вибір здійснює одна ОПР.

Нехай Ω – множина всіх груп ВУЗу, X – довільна підмножина Ω . (Наприклад, множина груп III-го курсу, множина груп факультету і т. п.) Нехай $C(X)$ – найкраща група з множини груп X . Незалежно від того, хто приймає рішення (обирає найкращу групу) природно вважати, що найкраща група ВУЗу буде найкращою групою свого курсу, свого факультету тощо.

Математично це можна записати так: якщо $X' \subseteq X$ і $x \in C(X) \cap X'$, то $x \in C(X')$.

Тобто всілякий вибір у конкретній ситуації можна вважати логічно обґрунтованим при відомих виборах в інших ситуаціях, які пов'язані з даною, оскільки множини $C(X)$ виявляються залежними при різних X . Для формалізації взаємної залежності використовують поняття функції вибору.

Функцією вибору $C(X)$ називається відображення, яке ставить у відповідність кожній множині $X \subset \Omega$ її підмножину $C(X) \subset X$.

$C(X)$ будемо інтерпретувати як найбільш переважні альтернативи з X .

В визначенні ніяких апріорних обмежень на функції вибору не накладається, зокрема не виключена можливість пустого вибору, тобто ситуації коли $C(X) = \emptyset$.

Ця ситуація називається *відмовою від вибору*.

Прикладом, коли виникає відмова від вибору може бути ситуація, коли покупець уходить з магазину нічого не купивши.

В окремому випадку, коли подане відношення R на множині альтернатив, функцію вибору можна визначити такою рівністю:

$$C(X) = \max_R X.$$

Приклад. Нехай на множині $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ подане відношення переваги R :

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Побудувати відповідну йому функцію вибору.

Розв'язування

Побудуємо відповідне даному відношенню відношення строгої переваги $R^S = R \setminus R^{-1}$.

$$R^S = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Тепер задамо функцію вибору за правилом $C(X) = \max_R X$. Для цього розглянемо всі можливі підмножини множини $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ і визначимо максимальні елементи за звуженням відношення R на відповідні підмножини.

$$C(\{x_1\}) = \max_R \{x_1\} = x_1,$$

$$C(\{x_2\}) = \max_R \{x_2\} = x_2,$$

$$C(\{x_3\}) = \max_R \{x_3\} = x_3,$$

$$C(\{x_4\}) = \max_R \{x_4\} = x_4,$$

$$C(\{x_1, x_2\}) = \max_R \{x_1, x_2\} = x_1,$$

$$C(\{x_1, x_3\}) = \max_R \{x_1, x_3\} = \{x_1, x_3\},$$

$$C(\{x_1, x_4\}) = \max_R \{x_1, x_4\} = \{x_1, x_4\},$$

$$C(\{x_2, x_3\}) = \max_R \{x_2, x_3\} = \{x_3\},$$

$$C(\{x_2, x_4\}) = \max_R \{x_2, x_4\} = \{x_2, x_4\},$$

$$C(\{x_3, x_4\}) = \max_R \{x_3, x_4\} = \{x_4\},$$

$$C(\{x_1, x_2, x_3\}) = \max_R \{x_1, x_2, x_3\} = \{x_1, x_3\},$$

$$C(\{x_1, x_2, x_4\}) = \max_R \{x_1, x_2, x_4\} = \{x_1, x_4\},$$

$$C(\{x_1, x_3, x_4\}) = \max_R \{x_1, x_3, x_4\} = \{x_1, x_4\},$$

$$C(\{x_2, x_3, x_4\}) = \max_R \{x_2, x_3, x_4\} = \{x_4\},$$

$$C(X) = C(\{x_1, x_2, x_3, x_4\}) = \max_R \{x_1, x_2, x_3, x_4\} = \{x_1, x_4\}.$$

Існують й інші способи задавання функцій вибору.

За відношенням переваги ми можемо побудувати функцію вибору, але не для всякої функції вибору існує відповідне відношення переваги.

Приклад. Функція вибору дана таким чином:

$$\begin{aligned} C(\{x_1\}) &= x_1, & C(\{x_2\}) &= x_2, & C(\{x_3\}) &= x_3, \\ C(\{x_1, x_2\}) &= x_1, & C(\{x_1, x_3\}) &= \{x_1, x_3\}, \\ C(\{x_2, x_3\}) &= \{x_2\}, & C(\{x_1, x_2, x_3\}) &= \{x_1, x_3\}. \end{aligned}$$

Вочевидь дві останні умови суперечать одна одній, тому відношення побудувати не можливо.

Приклад. Функція вибору дана таким чином:

$$\begin{aligned} C(\{x_1\}) &= x_1, & C(\{x_2\}) &= x_2, & C(\{x_3\}) &= x_3, \\ C(\{x_1, x_2\}) &= x_1, & C(\{x_1, x_3\}) &= \{x_1, x_3\}, \\ C(\{x_2, x_3\}) &= \{x_3\}, & C(\{x_1, x_2, x_3\}) &= \{x_1, x_3\}. \end{aligned}$$

Відповідним даній функції буде відношення строгої переваги

$$R^s = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$