

ИНТЕРВАЛЬНОЕ ОЦЕНИВАНИЕ АЛЬТЕРНАТИВ В ЗАДАЧАХ ПРИНЯТИЯ РЕШЕНИЙ

Ключевые слова: интервальная математическая модель, принятие решений, многофакторные интервальные оценки.

ВВЕДЕНИЕ

Системы поддержки принятия решений используются во многих научных и прикладных задачах. Основу математического обеспечения таких систем составляют математические модели и методы решения различных классов задач принятия решений [1]. На практике значительную часть решений приходится принимать в условиях неопределенности. Эта проблема актуальна для оптимизационных задач, связанных с преобразованием геометрической информации, в том числе задач упаковки, раскюя и покрытия [2], задач целочисленного программирования [3] и др.

Существуют различные методы учета неопределенности при математическом моделировании задач принятия решений [3–5]. В данном исследовании с целью учета условий неопределенности используются методы интервального анализа [6].

Цель настоящей статьи — применение известных методов решения детерминированных задач принятия решений в случае интервальной неопределенности. Здесь и далее под интервальной неопределенностью понимается ситуация, когда исходные данные задачи принятия решений заданы в интервальном виде.

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Полагаем, что значения критериев $\{k_1, k_2, \dots, k_n\}$ определены с точностью до некоторых интервалов $[a_i, b_i] \subset R^1$, $i \in J_n = \{1, 2, \dots, n\}$. Необходимо найти решение $x^0 \in X$, лучшее по всем заданным критериям в условиях интервальной неопределенности.

С целью математического моделирования данной задачи воспользуемся элементами теории интервального анализа.

Пусть $\{\mathbf{k}_1(x), \mathbf{k}_2(x), \dots, \mathbf{k}_n(x)\}$ — множество интервальных отображений [6] вида $\mathbf{k}_i : X \rightarrow \mathbf{E}_i \subset \mathbf{I}_s \mathbf{R}$, $i \in J_n$. Здесь $\mathbf{I}_s \mathbf{R} = I_s R \cup \overline{I_s R}$ — пространство центрированных интервалов, где

$$I_s R = \left\{ \langle X \rangle = \langle x, \nu_x \rangle \mid x = \frac{a+b}{2} \in R^1, \nu_x = \frac{b-a}{2} \in R^1, [a, b] \subset R^1 \right\},$$

$$\overline{I_s R} = \{ \langle \bar{X} \rangle = \langle x, -\nu_x \rangle \mid \forall \langle X \rangle \in I_s R \}, \quad \mathbf{E}_i = \{ \langle X \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R} : x \in R^1, |\nu_x| \leq \delta_i \},$$

здесь δ_i — верхняя оценка «неопределенности» задания критерия $k_i(x)$. Тогда задачу принятия решений в условиях интервальной неопределенности можно сформулировать в виде оптимизационной задачи

$$x^0 = \arg \underset{x \in X}{\operatorname{extr}} \{ \mathbf{k}_1(x), \mathbf{k}_2(x), \dots, \mathbf{k}_n(x) \}, \quad (1)$$

где экстремум понимается в смысле отношения порядка и способа определения максимума и минимума в пространстве $\mathbf{I}_s \mathbf{R}$.

Замечание 1. В случае, когда для всех $\mathbf{k}_i(x) = \langle k_i(x), \nu_{k_i(x)} \rangle$ выполняется соотношение $\nu_{k_i(x)} = 0$, задача (1) представляет собой детерминированную многокритериальную задачу принятия решений.

Отношение порядка в пространстве $\mathbf{I}_s \mathbf{R}$ вводится следующим образом [6]:

$$\begin{aligned} \forall \langle X \rangle = \langle x, \nu_x \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}, \quad \forall \langle Y \rangle = \langle y, \nu_y \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}, \\ (\langle X \rangle < \langle Y \rangle) \Leftrightarrow ((x < y) \vee (x = y) \wedge (\nu_x < \nu_y)), \\ (\langle X \rangle > \langle Y \rangle) \Leftrightarrow ((x > y) \vee (x = y) \wedge (\nu_x > \nu_y)), \\ (\langle X \rangle = \langle Y \rangle) \Leftrightarrow ((x = y) \wedge (\nu_x = \nu_y)). \end{aligned} \quad (2)$$

На основе (2) минимум из n интервальных чисел $\langle Z_1 \rangle, \langle Z_2 \rangle, \dots, \langle Z_n \rangle$ определяется следующим образом:

$$\langle Z^* \rangle = \min \{\langle Z_1 \rangle, \langle Z_2 \rangle, \dots, \langle Z_n \rangle\}, \quad (3)$$

здесь

$$\begin{aligned} \langle Z^* \rangle &= \left\langle z^*, \nu_z^* = \min_{i \in J_n} \nu_{z_i} \right\rangle, \text{ если } z_1 = z_2 = \dots = z_n = z^*, \\ \langle Z^* \rangle &= \left\langle z^* = z_{i_j} = \min_{i \in J_n} z_i, \nu_{z_{i_j}} \right\rangle, \quad i_j \in J_n, \quad j \in J_n, \text{ если } z_{i_j} \neq z_{i_k}, i \in J_k, j \neq k, \\ \langle Z^* \rangle &= \left\langle z^* = \min_{i \in J_n} z_i, \nu_z^* = \nu_{z_{i_j}} = \min_{k \in J_r} \nu_{z_{i_k}} \right\rangle, \text{ если } z_{i_1} = z_{i_2} = \dots = z_{i_r} = z^*, \\ &\{z_{i_1}, z_{i_2}, \dots, z_{i_r}\} \subset \{z_1, z_2, \dots, z_n\}, \quad 1 \leq r < n. \end{aligned}$$

Аналогично определяется максимум из n интервалов. Данный подход к определению минимума (максимума) распространяется и на случай бесконечного множества центрированных интервалов.

АНАЛИЗ ОСОБЕННОСТЕЙ ИНТЕРВАЛЬНОЙ ЗАДАЧИ

Задаче принятия решений в условиях интервальной неопределенности вида (1) присущи многие особенности детерминированных задач принятия решений.

Для решения задачи (1) предлагается построение и использование интервальных математических моделей, реализация которых основана на применении известных методов решения многокритериальных задач при $k_i: X \rightarrow R^1$, модифицированных для случая интервальных значений частных критериев $\mathbf{k}_i(x)$ в $\mathbf{I}_s \mathbf{R}$.

При решении многокритериальных задач в ряде случаев из вычислительных соображений целесообразно выделение из множества альтернатив области компромиссов. Рассмотрим интервальные математические модели определения области компромиссов X^c на множестве допустимых решений X . Если множество X дискретно и содержит небольшое число элементов, то для построения области компромиссов X^c используется попарное сравнение альтернатив $x \in X$ по интервальным оценкам.

Для любого решения $x \in X$ зададим отображение $\mathbf{f}: X \rightarrow \mathbf{Y}$ такое, что

$$\mathbf{f}(x) = \mathbf{Y} = (\langle Y_1 \rangle, \langle Y_2 \rangle, \dots, \langle Y_n \rangle), \quad (4)$$

где $\langle Y_i \rangle = \mathbf{k}_i(x^j) \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}$, $i \in J_n$. Тогда образом множество X будет множество $\mathbf{Y} \subset \mathbf{I}_s^n \mathbf{R}$, где $\mathbf{I}_s^n \mathbf{R} = \underbrace{\mathbf{I}_s \mathbf{R} \times \dots \times \mathbf{I}_s \mathbf{R}}_n$ — n -мерное интервальное пространство [8].

Интервальное задание критериев в задаче (1) можно интерпретировать следующим образом.

Пусть X — множество допустимых решений, каждое из которых оценивается множеством критериев $\{k_1(x), k_2(x), \dots, k_n(x)\}$, $k_i(x) \in R^1$, $i \in J_n$. Полагаем, что ко-

личество альтернатив в множестве X достаточно велико. Необходимо найти решение $x^0 \in X$, доставляющее экстремальные значения всем заданным критериям:

$$x^0 = \arg \min_{x \in X} \{k_1(x), k_2(x), \dots, k_n(x)\}. \quad (5)$$

Как известно, задача (5) — классическая задача принятия решений в условиях определенности по множеству критериев $\{k_1(x), k_2(x), \dots, k_n(x)\}$.

Выполним разбиение множества X следующим образом. Обозначим

$$k'_i = \arg \min_{x \in X} k_i(x), \quad k''_i = \arg \max_{x \in X} k_i(x), \quad m_i = \frac{k''_i - k'_i}{\Delta_i},$$

где Δ_i — шаг разбиения для значений критерия $k_i(x)$, $i \in J_n = \{1, 2, \dots, n\}$. Зададим на множестве X бинарное отношение ρ вида

$$\forall x, y \in X \quad x\rho y \Leftrightarrow ((k_i(x) \in [k_i^j, k_i^{j+1}]) \wedge (k_i(y) \in [k_i^j, k_i^{j+1}])) \wedge (j = 0, 1, \dots, m_i - 1, i \in J_n \vee (k_i(x) \in [k_i^{m_i-1}, k_i^{m_i}]) \wedge (k_i(y) \in [k_i^{m_i-1}, k_i^{m_i}])). \quad (6)$$

Здесь $k_i^j = j \cdot \Delta_i$, $j = 0, 1, \dots, m_i$, $i \in J_n$.

Теорема 1. Отношение ρ вида (6) является отношением эквивалентности на множестве X .

Справедливость этого факта непосредственно следует из способа построения разбиения множества X . Все элементы $x \in X$, для которых справедливо соотношение (6), образуют класс эквивалентности $[x]$. Множество всех классов эквивалентности $[x]$ составляет фактор-множество $X_\rho = X / \rho$ множества X по отношению ρ , при этом $\text{card } X_\rho = \prod_{i=1}^n m_i$.

Каждому классу эквивалентности $[x] \in X_\rho$ поставим в соответствие n -мерный элемент пространства $\mathbf{I}_s^n \mathbf{R}$ вида

$$\mathbf{x} = (\langle X_1 \rangle, \langle X_2 \rangle, \dots, \langle X_n \rangle). \quad (7)$$

Как следует из разбиения множества X и определения равенства элементов в интервальном пространстве, каждому классу эквивалентности $[x] \in X_\rho$ будет соответствовать единственный интервальный элемент \mathbf{x} вида (7). Обозначим \mathbf{X} множество всех интервальных элементов вида (7).

Рассмотрим задачу выбора наилучшего интервального элемента $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$ как задачу принятия решений по множеству критериев. С учетом введенных обозначений осуществим переход от математической модели задачи (5) к интервальной математической модели следующего вида:

$$\mathbf{x}^0 = \arg \min_{x \in X} \{\mathbf{k}_1(x), \mathbf{k}_2(x), \dots, \mathbf{k}_n(x)\}. \quad (8)$$

Замечание 2. В случае, когда для всех $\mathbf{k}_i(x) = \langle k_i(x), v_{k_i(x)} \rangle$ выполняется соотношение $v_{k_i(x)} = 0$, задача (8) представляет собой детерминированную многокритериальную задачу принятия решений.

Замечание 3. Модель (8) можно рассматривать как обобщение модели (5) в смысле принадлежности каждой альтернативы $x \in X$ одному из классов эквивалентности $[x] \in X_\rho$.

Задаче (8) присущи многие особенности детерминированных задач принятия решений.

Рассмотрим интервальные математические модели определения области компромиссов \mathbf{X}^c на множестве допустимых решений \mathbf{X} . Если множество \mathbf{X} дискретно

и содержит небольшое число элементов, то для построения области компромиссов \mathbf{X}^c используется попарное сравнение альтернатив $x \in \mathbf{X}$ по интервальным оценкам. Заметим, что X^c в общем случае не принадлежит \mathbf{X}^c .

ОБЛАСТЬ КОМПРОМИССОВ ДЛЯ КОНЕЧНОГО МНОЖЕСТВА \mathbf{X}

Построим область компромиссов \mathbf{X}^c . Основу алгоритма составляет попарное сравнение элементов множества \mathbf{X} по каждому из критериев $\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \dots, \mathbf{k}_n$ на основе соотношения (5).

Алгоритм 1. Построение области компромиссов \mathbf{X}^c для конечного множества альтернатив \mathbf{X} .

1. Для всех $p, q \in J_n$, $p < q$, выбрать альтернативы $x^p, x^q \in \mathbf{X}$.

2. Для всех $i \in J_n$ сравнить $\mathbf{k}_i(x^p)$ и $\mathbf{k}_i(x^q)$.

Если $\mathbf{k}_i(x^p) < \mathbf{k}_i(x^q)$ для всех $i \in J_n$, то альтернатива x^q доминирует альтернативу x^p .

Если $\mathbf{k}_i(x^p) > \mathbf{k}_i(x^q)$ для всех $i \in J_n$, то альтернатива x^p доминирует альтернативу x^q .

Иначе $x^p, x^q \in \mathbf{X}$ несравнимы, т.е. существуют такие $i_1, i_2 \in J_n$, что $\mathbf{k}_{i_1}(x^p) < \mathbf{k}_{i_1}(x^q)$ и $\mathbf{k}_{i_2}(x^p) > \mathbf{k}_{i_2}(x^q)$ или $\mathbf{k}_{i_1}(x^p) > \mathbf{k}_{i_1}(x^q)$ и $\mathbf{k}_{i_2}(x^p) < \mathbf{k}_{i_2}(x^q)$, и вывод о доминировании элементов $x^p, x^q \in \mathbf{X}$ сделать нельзя.

Здесь символ $>$ означает предпочтение на множестве Υ значений критериев. В частности, когда $\Upsilon \equiv \mathbf{I}_s \mathbf{R}$, то $\mathbf{k}_i(x^p) > \mathbf{k}_i(x^q)$ означает, что $\mathbf{k}_i(x^p) > \mathbf{k}_i(x^q)$, если критерий \mathbf{k}_i максимизируется, и $\mathbf{k}_i(x^p) < \mathbf{k}_i(x^q)$ в противном случае. Соотношение $\mathbf{k}_i(x^p) \approx \mathbf{k}_i(x^q)$ означает, что $\mathbf{k}_i(x^p) = \mathbf{k}_i(x^q)$.

3. Сформировать область компромиссов $\mathbf{X}^c \subset \mathbf{X}$ как множество всех недоминируемых альтернатив по результатам сравнения элементов $x^p, x^q \in \mathbf{X}$, $p = 1, 2, \dots, m-1$, $q = 2, \dots, m$, по всем критериям $\mathbf{k}_i \in \mathbf{K}$, $i \in J_n$.

Временная сложность алгоритма 1 имеет оценку $\sigma = \frac{n \cdot m \cdot (m-1)}{2}$.

По аналогии с приближенной областью компромиссов в детерминированном случае [7], когда определить область компромиссов на континуальном множестве \mathbf{X} достаточно сложно или когда мощность конечного множества \mathbf{X} и множества критериев достаточно велика, целесообразно строить интервальную приближенную область компромиссов $\tilde{\mathbf{X}}^c$ такую, что $\mathbf{X}^c \subseteq \tilde{\mathbf{X}}^c \subseteq \mathbf{X}$.

Построение области $\tilde{\mathbf{X}}^c$ основано на решении задач оптимизации $\mathbf{k}_i(x)$ на множестве \mathbf{X} . Суть решения задач оптимизации с интервальными функциями цели состоит в уменьшении диаметра (радиуса) интервала — значения функции цели. Указанное свойство может быть учтено в результате решения задач минимизации на основе соотношений (5), (6). Для перехода к задачам минимизации интервальных функций введем интервальные отображения полезности $\mathbf{p}_i(x)$ частных критериев $\mathbf{k}_i \in \mathbf{K}$, $i \in J_n$, задачи (8) с целью нормализации интервальных критериев, следя [7].

Интервальное отображение полезности $\mathbf{p}_i(x)$ частного критерия $\mathbf{k}_i(x)$ должно удовлетворять следующим требованиям:

1) $\mathbf{Y}_i = \{\mathbf{p}_i(x) | \langle 0, 0 \rangle \leq \mathbf{p}_i(x) \leq \langle 1, \nu_{p_i} \rangle, x \in \mathbf{X}\}$;

2) $\mathbf{p}_i(x)$ инвариантно размерности частного критерия $\mathbf{k}_i(x)$;

3) $\mathbf{p}_i(x)$ инвариантно виду экстремума частного критерия $\mathbf{k}_i(x)$.

Последнее требование означает, что независимо от вида экстремума (минимум или максимум) частного критерия $\mathbf{k}_i(x)$ его наилучшему значению на множестве \mathbf{X} должен соответствовать максимальный ($\mathbf{p}_i(x) = \langle 1, \nu_{p_i} \rangle$), а наихудшему — минималь-

ный ($\mathbf{p}_i(\mathbf{x}) = \langle 0, 0 \rangle$) результат отображения $\mathbf{p}_i(\mathbf{x})$. Здесь ν_{p_i} определяется как радиус интервала, задающего максимальную полезность решения $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$, соответствующий δ_i .

Указанным требованиям отвечает интервальное отображение вида

$$\mathbf{p}_i(\mathbf{x}) = \left(\frac{\mathbf{k}_i(\mathbf{x}) - \bar{\mathbf{k}}_i^-}{\mathbf{k}_i^+ - \bar{\mathbf{k}}_i^-} \right)^{\alpha_i}, \quad (9)$$

где $\mathbf{k}_i(\mathbf{x})$ — значение частного критерия, $\mathbf{k}_i^+, \bar{\mathbf{k}}_i^-$ — соответственно наилучшее и наихудшее значения частного критерия $\mathbf{k}_i(\mathbf{x})$ на области допустимых решений $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$, при этом

$$\mathbf{k}_i^+ = \begin{cases} \max_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \mathbf{k}_i(\mathbf{x}), & \text{если } \mathbf{k}_i(\mathbf{x}) \rightarrow \max, \\ \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \mathbf{k}_i(\mathbf{x}), & \text{если } \mathbf{k}_i(\mathbf{x}) \rightarrow \min; \end{cases} \quad \bar{\mathbf{k}}_i^- = \begin{cases} \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \mathbf{k}_i(\mathbf{x}), & \text{если } \mathbf{k}_i(\mathbf{x}) \rightarrow \max, \\ \max_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \mathbf{k}_i(\mathbf{x}), & \text{если } \mathbf{k}_i(\mathbf{x}) \rightarrow \min; \end{cases}$$

$\alpha_i \in R^1$ определяет характер нелинейности функции полезности $p_i(\mathbf{x})$ в детерминированном случае [7], $\bar{\mathbf{k}}_i^-$ — интервал, сопряженный интервалу \mathbf{k}_i^- [6].

Рассмотрим интервальное отображение $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$ потери полезности частного критерия $\mathbf{k}_i \in \mathbf{K}$ как $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}) = \langle 1, \nu_{p_i} \rangle - \bar{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$, где $\bar{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$ — отображение, сопряженное отображению $\mathbf{p}_i(\mathbf{x})$ [6]. Очевидно, что независимо от вида экстремума частного критерия $\mathbf{k}_i(\mathbf{x})$ наилучшему результату отображения $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$ соответствует минимальное значение $\langle 0, 0 \rangle$, а наихудшему — значение $\langle 1, \nu_{p_i} \rangle$. В дальнейшем ориентируясь на решение задач минимизации интервальных отображений, будем осуществлять выбор наилучшего решения из множества \mathbf{X} с помощью интервальных оценок потери полезности $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$.

ИНТЕРВАЛЬНАЯ ПРИБЛИЖЕННАЯ ОБЛАСТЬ КОМПРОМИССОВ

Рассмотрим один из возможных способов построения $\tilde{\mathbf{X}}^c$, который может быть реализован следующими алгоритмами.

Алгоритм 2. Построение $\tilde{\mathbf{X}}^c$ для двух критериев $\mathbf{k}_i(\mathbf{x}), i=1, 2$, на основе детерминированного подхода [7].

1. На множестве допустимых решений \mathbf{X} последовательное решение задач

$$\mathbf{x}_i^0 = \arg \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}), \quad i=1, 2. \quad (10)$$

2. Для каждого решения \mathbf{x}_i^0 определение $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}), i=1, 2$.

3. Вычисление наилучшего и наихудшего интервальных значений $\hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{x}_1^0) = \hat{\mathbf{p}}_1^+, \hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{x}_2^0) = \hat{\mathbf{p}}_2^+, \hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{x}_2^0) = \hat{\mathbf{p}}_1^-, \hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{x}_1^0) = \hat{\mathbf{p}}_2^-$ с использованием отношения порядка (5).

4. Построение образа $\tilde{\mathbf{Y}}^c$ интервальной приближенной области компромиссов $\tilde{\mathbf{X}}^c$ в пространстве \mathbf{Y} вида

$$\begin{aligned} \tilde{\mathbf{Y}}^c &= \{(\mathbf{k}_1(\mathbf{x}), \mathbf{k}_2(\mathbf{x})) = \\ &= (\langle k_1(\mathbf{x}), \nu_{k_1}(\mathbf{x}) \rangle, \langle k_2(\mathbf{x}), \nu_{k_2}(\mathbf{x}) \rangle) \in \mathbf{Y} \mid \hat{\mathbf{p}}_1^+ \leq \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}) \leq \hat{\mathbf{p}}_1^-, i=1, 2\}. \end{aligned}$$

Алгоритм 3. Построение $\tilde{\mathbf{X}}^c$ для $n > 2$ критериев и конечного множества \mathbf{X} .

1. Формирование множества $\Pi = \{\Pi_{ij}, i, j \in J_n, i < j\}$ пар критериев $\Pi_{ij} = (\mathbf{k}_i, \mathbf{k}_j)$, $\mathbf{k}_i, \mathbf{k}_j \in \mathbf{K} = \{\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \dots, \mathbf{k}_n\}$, $\text{card } \Pi = n(n-1)/2$.

2. Формирование множества $\tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c \subset \mathbf{X}$: реализация алгоритма 2 для всех $\Pi_{ij} \in \Pi$, $i, j \in J_n, i < j$.

3. Формирование интервальной приближенной области компромиссов $\tilde{\mathbf{X}}^c = \bigcup_{i, j \in J_n, i < j} \tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c$.

Справедлива следующая теорема.

Теорема 2. Интервальную приближенную область компромиссов в задаче (8) можно представить в виде $\tilde{\mathbf{X}}^c = \bigcup_{i,j \in J_n, i < j} \tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c$.

Доказательство теоремы сводится к проверке следующего соотношения: $\mathbf{X}^c \subseteq \tilde{\mathbf{X}}^c \subseteq \mathbf{X}$. Рассмотрим произвольную пару критериев $\mathbf{k}_i, \mathbf{k}_j \in \mathbf{K}$. Построим множество $\tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c$ как интервальную приближенную область компромиссов двухкритериальной задачи принятия решений с критериями $\mathbf{k}_i, \mathbf{k}_j$, пользуясь алгоритмом 2. Из определения области компромиссов как множества недоминируемых альтернатив и способа построения множества $\tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c$ следует справедливость соотношения $\mathbf{X}_{ij}^c \subseteq \tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c \subseteq \mathbf{X} \quad \forall i, j \in J_n, i < j$, где \mathbf{X}_{ij}^c — область компромиссов двухкритериальной задачи принятия решений с критериями $\mathbf{k}_i, \mathbf{k}_j$. Применяя теоретико-множественную операцию объединения по всем $i, j \in J_n, i < j$, получаем

$$\bigcup_{i,j \in J_n, i < j} \mathbf{X}_{ij}^c \subseteq \bigcup_{i,j \in J_n, i < j} \tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c \subseteq \mathbf{X}. \text{ По определению две альтернативы в множестве } \mathbf{X}$$

не сравнимы между собой, если они не сравнимы хотя бы по одной паре критериев. Тогда $\mathbf{X}^c = \bigcup_{i,j \in J_n, i < j} \mathbf{X}_{ij}^c$. Следовательно, $\tilde{\mathbf{X}}^c = \bigcup_{i,j \in J_n, i < j} \tilde{\mathbf{X}}_{ij}^c$ — интервальная приближенная область компромиссов задачи (8).

ФОРМИРОВАНИЕ ИНТЕРВАЛЬНЫХ ОЦЕНОК АЛЬТЕРНАТИВ

Рассмотрим теперь способы формирования интервальных многофакторных оценок альтернатив на основе отображений обобщенной полезности альтернатив. Выделим следующие случаи [7].

1. Пусть известны точные значения a_i коэффициентов относительной важности интервальных критериев $\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \dots, \mathbf{k}_n$, а следовательно, их отображений локальной потери полезности $\hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x})$. Здесь

$$a_i \in R^1, \quad 0 \leq a_i \leq 1, \quad i \in J_n, \quad \sum_{i=1}^n a_i = 1. \quad (11)$$

Тогда аддитивная обобщенная интервальная оценка потери полезности примет вид

$$\hat{\mathbf{P}}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^n a_i \cdot \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}), \quad (12)$$

а решение задачи определится выражением

$$\mathbf{x}^0 = \arg \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \hat{\mathbf{P}}(\mathbf{x}). \quad (13)$$

Для каждой альтернативы $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$ в соответствии с аддитивной моделью (12), отображением сопряжения, операциями сложения и умножения на действительное число $\lambda \in R^1$, введенными в пространстве $I_s R$, вида [6]

$$\langle \bar{X} \rangle = \langle x, -v_x \rangle, \quad \langle X \rangle + \langle Y \rangle = \langle x + y, v_x + v_y \rangle, \quad \lambda \langle X \rangle = \langle \lambda x, |\lambda| v_x \rangle,$$

где $\langle X \rangle = \langle x, v_x \rangle \in I_s R$, $\langle Y \rangle = \langle y, v_y \rangle \in I_s R$, сформируем интервальные многофакторные оценки, по которым найдем решение \mathbf{x}^0 . Полученное решение \mathbf{x}^0 соответствует минимальной в смысле соотношения (6) интервальной обобщенной оценке потери полезности альтернатив $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$.

2. Пусть значения коэффициентов относительной важности интервальных критериев $\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \dots, \mathbf{k}_n$ известны с точностью до интервалов вида

$$\alpha_i = [\alpha_{i_{\min}}, \alpha_{i_{\max}}], \quad i \in J_n. \quad (14)$$

Каждому интервалу вида (14) поставим в соответствие центрированный интервал $\langle A_i \rangle = \langle a_i, v_{a_i} \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}$, $i \in J_n$, [6] следующим образом:

$$\langle A_i \rangle \Leftrightarrow [a_i - v_{a_i}, a_i + v_{a_i}] = [\alpha_{i_{\min}}, \alpha_{i_{\max}}],$$

где

$$a_i = \frac{1}{2}(\alpha_{i_{\min}} + \alpha_{i_{\max}}), \quad v_{a_i} = \frac{1}{2}(\alpha_{i_{\max}} - \alpha_{i_{\min}}).$$

С целью выполнения для интервальных коэффициентов относительной важности критериев условий, аналогичных (11), осуществим нормализацию коэффициентов $\langle A_i \rangle$ по формуле

$$\langle A_i^H \rangle = \sigma^H \cdot \langle A_i \rangle, \quad i \in J_n, \quad \text{где } \sigma^H = \frac{1}{\sum_{i=1}^n \langle A_i \rangle}.$$

Воспользуемся формулами интервального умножения, введенными в пространстве $\mathbf{I}_s \mathbf{R}$ [6].

Пусть $\langle X \rangle, \langle Y \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}$. Интервальное произведение $\langle Y \rangle * \langle X \rangle$ задается следующим образом:

$$\begin{cases} \langle Y \rangle * \langle X \rangle, & \text{если } \langle Y \rangle, \langle X \rangle \in \mathbf{I}_{s1}, \\ \langle \bar{Y} \rangle * \langle X \rangle, & \text{если } \langle X \rangle \in \mathbf{I}_{s2}, \langle Y \rangle \in \mathbf{I}_{s1}, \\ \langle y + s|v_y|, 0 \rangle * \langle X \rangle, & \text{если } \langle X \rangle \in \mathbf{I}_{s3}, \langle Y \rangle \in \mathbf{I}_{s1}, \end{cases} \quad s = \begin{cases} 1, & \text{если } v_x \cdot v_y \geq 0, \\ -1, & \text{если } v_x \cdot v_y < 0, \end{cases}$$

где \mathbf{I}_{si} , $i = 1, 2, 3$, — множество точек $\langle X \rangle \in \mathbf{I}_s \mathbf{R}$, которые удовлетворяют соответствующим условиям

$$x - |v_x| > 0; \quad x + |v_x| < 0; \quad \begin{cases} x - |v_x| \leq 0, & \text{если } x \geq 0, \\ x + |v_x| \geq 0, & \text{если } x \leq 0, \end{cases}$$

$\langle A \rangle * \langle B \rangle = \langle ab + v_a v_b, av_b + bv_a \rangle$ — операция гиперболического умножения A и B .

Воспользовавшись формулой интервального деления [6], имеем

$$\begin{aligned} \langle A_i^H \rangle &= \frac{\langle A_i \rangle}{\langle B \rangle} = \frac{1}{b^2 - v_b^2} \cdot \langle A_i \rangle * \langle B \rangle, \quad |b| \neq |v_b|, \\ \langle B \rangle &= \langle b, v_b \rangle = \sum_{i=1}^n \langle A_i \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^n a_i, \sum_{i=1}^n v_{a_i} \right\rangle. \end{aligned} \quad (15)$$

Поскольку $a - |v_a| > 0$, то согласно таблице умножения интервальных чисел формула (15) примет следующий вид:

$$\langle A_i^H \rangle = \frac{1}{b^2 - v_b^2} \cdot \langle a_i b + v_{a_i} v_b, b v_{a_i} + a_i v_b \rangle.$$

Следовательно,

$$\langle A_i^H \rangle = \langle a_i^H, v_i^H \rangle, \quad (16)$$

где

$$a_i^H = \frac{1}{\Delta_i} \left(a_i \sum_{i=1}^n a_i + v_{a_i} \sum_{i=1}^n v_{a_i} \right), \quad v_i^H = \frac{1}{\Delta_i} \left(v_{a_i} \sum_{i=1}^n a_i + a_i \sum_{i=1}^n v_{a_i} \right),$$

$$\Delta_i = \frac{1}{\left(\sum_{i=1}^n a_i \right)^2 - \left(\sum_{i=1}^n v_{a_i} \right)^2}.$$

С учетом (16) определим

$$\sum_{i=1}^n \langle A_i^H \rangle = \langle a^H, v_a^H \rangle = \frac{1}{b^2 - v_b^2} \langle b^2 + v_b^2, 2b v_b \rangle =$$

$$= \frac{1}{\Delta_i} \left\langle \left(\sum_{i=1}^n a_i \right)^2 + \left(\sum_{i=1}^n v_{a_i} \right)^2, 2 \sum_{i=1}^n a_i \sum_{i=1}^n v_{a_i} \right\rangle, \\ \langle 0, 0 \rangle \leq \langle A_i^H \rangle \leq \langle a^H, v_a^H \rangle, i \in J_n. \quad (17)$$

Замечание 4. Если положить все v_{a_i} равными нулю, то условие (17) будет эквивалентно выражению (11).

С учетом нормализованных интервальных коэффициентов относительной важности интервальных критериев соотношения, аналогичные (12), (13), примут вид

$$\hat{\mathbf{P}}(\mathbf{x}, A^H) = \sum_{i=1}^n \langle A_i^H \rangle * \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}), \\ \mathbf{x}^0 = \arg \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \hat{\mathbf{P}}(\mathbf{x}, A^H), \quad (18)$$

где $A^H = \langle A_1^H \rangle, \langle A_2^H \rangle, \dots, \langle A_n^H \rangle \in \mathbf{I}_s^n \mathbf{R}$.

3. Количественные значения весовых коэффициентов относительной важности критериев неизвестны, но интервальные критерии упорядочены по важности, например, следующим образом: $\mathbf{k}_1 > \mathbf{k}_2 > \dots > \mathbf{k}_n$. Такое задание предпочтений частных критериев означает, что $\langle A_1 \rangle > \langle A_2 \rangle > \dots > \langle A_n \rangle$.

В этой ситуации используется метод последовательной оптимизации, в соответствии с которым из двух решений $\mathbf{u} \in \mathbf{X}$, $\mathbf{v} \in \mathbf{X}$ первое предпочтительно, т.е. $\mathbf{u} > \mathbf{v}$, если [9]

$\hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{u}) < \hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{v})$ или
 $(\hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{u}) = \hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{v})) \wedge (\hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{u}) < \hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{v}))$, или
 $(\hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{u}) = \hat{\mathbf{p}}_1(\mathbf{v})) \wedge (\hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{u}) = \hat{\mathbf{p}}_2(\mathbf{v})) \wedge (\hat{\mathbf{p}}_3(\mathbf{u}) < \hat{\mathbf{p}}_3(\mathbf{v}))$ и т.д.;
 $\exists t \in J_{n-1}$ такое, что $(\hat{\mathbf{p}}_j(\mathbf{u}) = \hat{\mathbf{p}}_j(\mathbf{v}), j \in J_t) \wedge (\hat{\mathbf{p}}_{t+1}(\mathbf{u}) < \hat{\mathbf{p}}_{t+1}(\mathbf{v}))$.

Выбор решения сводится к решению последовательности однокритериальных задач [7]

$$\mathbf{x}_i^0 = \arg \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}_{i-1}^0} \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}), \quad (19)$$

здесь $i \in J_n$, $\mathbf{X}_0^0 \equiv \mathbf{X}$.

4. Информация о предпочтениях относительно критериев $\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \dots, \mathbf{k}_n$, а следовательно, и о коэффициентах a_i , $i \in J_n$, отсутствует. В этом случае следует использовать модель вида

$$\mathbf{x}^0 = \arg \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \max_{i=1, 2, \dots, n} \hat{\mathbf{p}}_i(\mathbf{x}). \quad (20)$$

РЕЗУЛЬТАТЫ ЧИСЛЕННЫХ ЭКСПЕРИМЕНТОВ

Заданы 10 альтернатив $\{x_1, \dots, x_{10}\}$, которые оцениваются по трем интервальным критериям на максимум $\mathbf{k}_1, \mathbf{k}_2, \mathbf{k}_3$. Проиллюстрируем на данном примере предложенные в статье способы формирования интервальных оценок альтернатив и выбор на их основе оптимального решения (табл. 1).

Таблица 1

Критерий	Интервальные значения критериев									
	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8	x_9	x_{10}
k_1	$\langle 2, 0.02 \rangle$	$\langle 1, 0.04 \rangle$	$\langle 2, 0.01 \rangle$	$\langle 1, 0.03 \rangle$	$\langle 4, 0.02 \rangle$	$\langle 7, 0.01 \rangle$	$\langle 2, 0.02 \rangle$	$\langle 8, 0.01 \rangle$	$\langle 5, 0.01 \rangle$	$\langle 8, 0.01 \rangle$
k_2	$\langle 4, 0.01 \rangle$	$\langle 3, 0.01 \rangle$	$\langle 4, 0.01 \rangle$	$\langle 3, 0.01 \rangle$	$\langle 3, 0.01 \rangle$	$\langle 1, 0.01 \rangle$	$\langle 1, 0.02 \rangle$	$\langle 8, 0.02 \rangle$	$\langle 5, 0.01 \rangle$	$\langle 8, 0.02 \rangle$
k_3	$\langle 7, 0.03 \rangle$	$\langle 5, 0.01 \rangle$	$\langle 7, 0.03 \rangle$	$\langle 5, 0.02 \rangle$	$\langle 2, 0.03 \rangle$	$\langle 5, 0.02 \rangle$	$\langle 8, 0.01 \rangle$	$\langle 2, 0.03 \rangle$	$\langle 5, 0.02 \rangle$	$\langle 2, 0.01 \rangle$

Интервальные область согласия и область компромиссов имеют вид $\mathbf{X}^s = \{x_2, x_3, x_4, x_5, x_{10}\}$, $\mathbf{X}^c = \{x_1, x_6, x_7, x_8, x_9\}$.

Далее для решения задачи (5) на множестве \mathbf{X}^c может быть применен один из рассмотренных в статье подходов (случаи 1–4).

Рассмотрим реализацию метода решения задачи (5) на множестве $\mathbf{X} = \{x_i, i=1, \dots, 10\}$.

Пусть

$$\mathbf{k}_1^- = \langle 1.000, 0.030 \rangle, \mathbf{k}_2^- = \langle 1.000, 0.010 \rangle, \mathbf{k}_3^- = \langle 2.000, 0.010 \rangle;$$

$$\mathbf{k}_1^+ = \langle 8.000, 0.010 \rangle, \mathbf{k}_2^+ = \langle 8.000, 0.020 \rangle, \mathbf{k}_3^+ = \langle 8.000, 0.010 \rangle.$$

Значения интервальных отображений полезности и потери полезности интервальных критериев приведены в табл. 2, 3.

Т а б л и ц а 2

Интервальные отображения	Значения интервальных отображений полезности интервальных критериев				
	$\frac{x_1}{x_2}$	$\frac{x_3}{x_4}$	$\frac{x_5}{x_6}$	$\frac{x_7}{x_8}$	$\frac{x_9}{x_{10}}$
$p_1(x)$	$\langle 0.143, -0.002 \rangle$ $\langle 0.000, 0.001 \rangle$	$\langle 0.143, -0.003 \rangle$ $\langle 0.000, 0.000 \rangle$	$\langle 0.429, -0.003 \rangle$ $\langle 0.857, -0.005 \rangle$	$\langle 0.143, -0.002 \rangle$ $\langle 1.000, -0.006 \rangle$	$\langle 0.571, -0.004 \rangle$ $\langle 1.000, -0.006 \rangle$
$p_2(x)$	$\langle 0.429, 0.001 \rangle$ $\langle 0.286, 0.000 \rangle$	$\langle 0.429, 0.001 \rangle$ $\langle 0.286, 0.000 \rangle$	$\langle 0.286, 0.000 \rangle$ $\langle 0.000, 0.000 \rangle$	$\langle 0.000, 0.001 \rangle$ $\langle 1.000, 0.003 \rangle$	$\langle 0.571, 0.001 \rangle$ $\langle 1.000, 0.003 \rangle$
$p_3(x)$	$\langle 0.833, 0.003 \rangle$ $\langle 0.500, 0.000 \rangle$	$\langle 0.833, 0.003 \rangle$ $\langle 0.500, 0.002 \rangle$	$\langle 0.000, 0.003 \rangle$ $\langle 0.500, 0.002 \rangle$	$\langle 1.000, 0.000 \rangle$ $\langle 0.000, 0.003 \rangle$	$\langle 0.500, 0.002 \rangle$ $\langle 0.000, 0.000 \rangle$

Т а б л и ц а 3

Интервальные отображения	Значения интервальных отображений потери полезности интервальных критериев				
	$\frac{x_1}{x_2}$	$\frac{x_3}{x_4}$	$\frac{x_5}{x_6}$	$\frac{x_7}{x_8}$	$\frac{x_9}{x_{10}}$
$\hat{p}_1(x)$	$\langle 0.857, 0.098 \rangle$ $\langle 1.000, 0.101 \rangle$	$\langle 0.857, 0.097 \rangle$ $\langle 1.000, 0.100 \rangle$	$\langle 0.571, 0.097 \rangle$ $\langle 0.143, 0.095 \rangle$	$\langle 0.857, 0.098 \rangle$ $\langle 0.000, 0.094 \rangle$	$\langle 0.429, 0.096 \rangle$ $\langle 0.000, 0.094 \rangle$
$\hat{p}_2(x)$	$\langle 0.571, 0.101 \rangle$ $\langle 0.714, 0.100 \rangle$	$\langle 0.571, 0.101 \rangle$ $\langle 0.714, 0.100 \rangle$	$\langle 0.714, 0.100 \rangle$ $\langle 1.000, 0.100 \rangle$	$\langle 1.000, 0.101 \rangle$ $\langle 0.000, 0.103 \rangle$	$\langle 0.429, 0.101 \rangle$ $\langle 0.000, 0.103 \rangle$
$\hat{p}_3(x)$	$\langle 0.167, 0.103 \rangle$ $\langle 0.500, 0.100 \rangle$	$\langle 0.167, 0.103 \rangle$ $\langle 0.500, 0.102 \rangle$	$\langle 1.000, 0.103 \rangle$ $\langle 0.500, 0.102 \rangle$	$\langle 0.000, 0.100 \rangle$ $\langle 1.000, 0.103 \rangle$	$\langle 0.500, 0.102 \rangle$ $\langle 1.000, 0.100 \rangle$

Таким образом, приближенная область компромиссов имеет вид

$$\mathbf{X}^c = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, x_8, x_9, x_{10}\}.$$

Рассмотрим способы формирования интервальных оценок альтернатив в зависимости от степени задания информации о коэффициентах важности критериев a_1, a_2, a_3 .

Пусть известны точные значения коэффициентов относительной важности критериев $a_1 = 0.2, a_2 = 0.3, a_3 = 0.5$. Значения интервального отображения обобщенной потери полезности (12) приведены в табл. 4.

Лучшими решениями согласно (13) являются x_1, x_3 .

Известны интервальные значения коэффициентов a_i относительной важности критериев. Пусть $A_1 = [0.2, 0.5], A_2 = [0.2, 0.4], A_3 = [0.1, 0.2]$. Тогда значения центрированных интервальных коэффициентов примут вид $\langle A_1 \rangle = \langle 0.3, 0.1 \rangle, \langle A_2 \rangle = \langle 0.3, 0.1 \rangle, \langle A_3 \rangle = \langle 0.2, 0.1 \rangle$. Нормализованные значения коэффициентов важности: $\langle A_1^H \rangle = \langle 0.179, 0.124 \rangle, \langle A_2^H \rangle = \langle 0.149, 0.094 \rangle, \langle A_3^H \rangle = \langle 0.074, 0.047 \rangle$.

Таблица 4

Оценка потери полезности	Значения интервального отображения обобщенной потери полезности				
	$\frac{x_1}{x_2}$	$\frac{x_3}{x_4}$	$\frac{x_5}{x_6}$	$\frac{x_7}{x_8}$	$\frac{x_9}{x_{10}}$
$\hat{P}(x)$	$\langle 0.426, 0.101 \rangle$ $\langle 0.664, 0.100 \rangle$	$\langle 0.426, 0.101 \rangle$ $\langle 0.664, 0.101 \rangle$	$\langle 0.829, 0.101 \rangle$ $\langle 0.579, 0.100 \rangle$	$\langle 0.471, 0.100 \rangle$ $\langle 0.500, 0.101 \rangle$	$\langle 0.464, 0.100 \rangle$ $\langle 0.500, 0.100 \rangle$

Значения интервального отображения обобщенной потери полезности (18) для альтернатив $\{x_1, \dots, x_{10}\}$ приведены в табл. 5.

Лучшим решением в соответствии с моделью (18) является x_9 .

Таблица 5

Оценка потери полезности	Значения интервальной обобщенной потери полезности				
	$\frac{x_1}{x_2}$	$\frac{x_3}{x_4}$	$\frac{x_5}{x_6}$	$\frac{x_7}{x_8}$	$\frac{x_9}{x_{10}}$
$\hat{P}(x)$	$\langle 0.277, 0.207 \rangle$ $\langle 0.349, 0.254 \rangle$	$\langle 0.277, 0.207 \rangle$ $\langle 0.348, 0.254 \rangle$	$\langle 0.309, 0.224 \rangle$ $\langle 0.237, 0.174 \rangle$	$\langle 0.365, 0.263 \rangle$ $\langle 0.610, 0.441 \rangle$	$\langle 0.203, 0.156 \rangle$ $\langle 0.371, 0.280 \rangle$

Количественные значения весовых коэффициентов неизвестны, критерии упорядочены по важности $k_1 > k_2 > k_3$. Применим принцип последовательной оптимизации. Тогда согласно формуле (19) лучшими альтернативами по критерию k_1 являются x_8, x_{10} ; лучшими альтернативами по критерию k_2 являются x_8, x_{10} ; лучшей альтернативой по критерию k_3 является x_{10} .

Информация о предпочтениях относительно коэффициентов важности и предпочтениях критериев отсутствует. Используем принцип минимакса. Тогда в соответствии с формулой (20) лучшим решением является x_9 .

Выводы. В настоящей статье предложен способ формирования интервальных многофакторных оценок альтернатив для принятия решений. Предложенный подход является комбинацией известных методов многокритериального принятия решений и методов интервального анализа. Такой подход может быть использован при решении научных и прикладных задач упаковки, раскроя и покрытия [2].

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Кини Р. Л., Райфа Х. Принятие решений при многих критериях: предпочтения и замещения. — М.: Радио и связь, 1981. — 560 с.
2. Dyckhoff H., Scheithauer G., Terno J. Cutting and packing. Annotated bibliographies in combinatorial optimization / Ed. by M. Dell'Amico, F. Maffioli, S. Martello. — Chichester: John Wiley & Sons, 1997. — P. 393–412.
3. Сергиенко И. В., Семенова Н. В. Задачи целочисленного программирования с неоднозначно заданными данными: точные и приближенные решения // Кибернетика и системный анализ. — 1995. — № 6. — С. 75–86.
4. Подиновский В. В. Задача оценивания коэффициентов важности как симметрически лексикографическая задача оптимизации // Там же. — 2003. — № 3. — С. 150–162.
5. Овегельдыев А. О., Петров К. Э. Оценка и ранжирование альтернатив в условиях интервальной неопределенности // Там же. — 2005. — № 5. — С. 148–153.
6. Стоян Ю. Г. Метрическое пространство центрированных интервалов // Докл. НАН Украины. Сер. А. — 1996. — № 7. — С. 23–25.
7. Овегельдыев А. О., Петров Э. Г., Петров К. Э. Синтез и идентификация моделей многофакторного оценивания и оптимизации. — Киев: Наук. думка, 2002. — 164 с.
8. Романова Т. Е. Интервальное пространство $I_s^n R$. Интервальные уравнения // Докл. НАН Украины. Сер. А. — 2000. — № 9. — С. 36–41.
9. Подиновский В. В., Гаврилов В. М. Оптимизация по последовательно применяемым критериям. — М.: Сов. радио, 1975. — 192 с.

Поступила 22.09.2008