

рого учитывается тот или иной принцип выбора стратегии лица, принимающего решение (ЛПР). Практика показывает, что ЛПР часто склонно пожертвовать значениями некоторых критериев для получения большого выигрыша в целом. Одновременно ЛПР стремится не слишком пренебрегать значениями каждого критерия в отдельности. С учетом последнего построены стабильные адаптивные алгоритмы [3]. Для краткости в дальнейшем первый принцип будет называться принципом жертв, а второй — принципом порогов. При этом возникает необходимость формализовать эти принципы, чтобы сделать обоснованный выбор обобщенного критерия.

Определение. Моментом перехода из точки $x_1 \in X$ в точку $x_2 \in X$ функции $f(x) > 0$, $x \in X = E$, называется величина

$$|f(x_2) - f(x_1)| \text{ или } |f(x_1) - f(x_2)|$$

и обозначается $M(x_1, x_2) f$.

Свойства момента. 1. Если $f_1(x) > 0$, $f_2(x) > 0$ заданы на X и $x_1, x_2 \in X$, то из $M(x_1, x_2) f_1 > 0$ и $M(x_1, x_2) f_2 > 0$ следует, что

$$M(x_1, x_2) f_1 f_2 > M(x_1, x_2) f_1 + M(x_1, x_2) f_2$$

где $f_1 f_2$ — произведение $f_1(x) f_2(x)$.

Докажем лемму.

$$\begin{aligned} M(x_1, x_2) f_1 f_2 &= \frac{f_1(x_2) f_2(x_2) - f_1(x_1) f_2(x_1)}{f_1(x_1) f_2(x_1)} = \\ &= \frac{f_1(x_2) f_2(x_2) - f_1(x_1) f_2(x_2) + f_1(x_1) f_2(x_2) - f_1(x_1) f_2(x_1)}{f_1(x_1) f_2(x_1)} = \\ &= \frac{f_2(x_2)}{f_2(x_1)} M(x_1, x_2) f_1 + M(x_1, x_2) f_2 > M(x_1, x_2) f_1 + M(x_1, x_2) f_2. \end{aligned}$$

Аналогичным образом доказываются следующие свойства.

2. Если $f_1(x) > 0$, $f_2(x) > 0$ заданы на X и $x_1, x_2 \in X$, то из $M(x_1, x_2) f_1 < 0$ и $M(x_1, x_2) f_2 < 0$ следует, что

$$M(x_1, x_2) f_1 f_2 < M(x_1, x_2) f_1 + M(x_1, x_2) f_2.$$

3. Если $f_1(x) > 0$, $f_2(x) > 0$ заданы на X и $x_1, x_2 \in X$, то из $M(x_1, x_2) f_1 > 0$, $M(x_1, x_2) f_2 < 0$ и $M(x_1, x_2) f_1 > |M(x_1, x_2) f_2|$ следует, что

$$M(x_1, x_2) f_1 f_2 < M(x_1, x_2) f_1 - M(x_1, x_2) f_2.$$

4. Если $f_1(x) > 0$, $f_2(x) > 0$ заданы на X и $x_1, x_2 \in X$, то из $M(x_1, x_2) f_1 > 0$, $M(x_1, x_2) f_2 < 0$ и $|M(x_1, x_2) f_2| > M(x_1, x_2) f_1$ следует, что

$$M(x_1, x_2) f_1 f_2 = M(x_1, x_2) f_1 - M(x_1, x_2) f_2.$$

Замечание. Условие $M(x_1, x_2) f > 0$ является необходимым и достаточным для выполнения соотношения $f(x_1) < f(x_2)$.

Теорема 1. Если $F(x) = f_1(x) \cdot f_2(x) \cdots f_m(x)$, $f_i(x) > 0$, $i = 1, 2, \dots, m$, $x \in X$ и $F(x_1) < F(x_2)$, то

$$M(x_1, x_2) f_1 \cdots f_k > M(x_1, x_2) f_m > 0.$$

Теорема доказывается методом полной математической индукции.

Теорема 2. Если $F(x) = f_1(x) \cdots f_k(x) f_{k+1}(x) \cdots f_m(x)$, $f_i(x) > 0$, $i = 1, 2, \dots, m$, $x \in X$, $k < m$ и $M(x_1, x_2) f_i > 0$ при $i \in [1, k]$, $M(x_1, x_2) f_i < 0$ при $i \in [k+1, m]$, то для выполнения соотношения $M(x_1, x_2) F > 0$ необходимо и достаточно, чтобы

$$M(x_1, x_2) f_1 \cdots f_k > |M(x_1, x_2) f_{k+1} \cdots f_m|. \quad (1)$$

Доказательство необходимости:

$$M(x_1, x_2) F = \frac{f_{k+1}(x_2) \cdots f_m(x_2)}{f_{k+1}(x_1) \cdots f_m(x_1)} \times$$

$$\times (M(x_1, x_2) f_1 \cdots f_k - M(x_1, x_2) f_{k+1} \cdots f_m) > 0,$$

т. е. $M(x_1, x_2) f_1 \cdots f_k > -M(x_1, x_2) f_{k+1} \cdots f_m$, откуда вытекает (1).

Доказательство достаточности: из

$$\frac{f_1(x_2) \cdots f_k(x_2) - f_1(x_1) \cdots f_k(x_1)}{f_1(x_1) \cdots f_k(x_1)} >$$

$$\frac{f_{k+1}(x_2) \cdots f_m(x_2) - f_{k+1}(x_1) \cdots f_m(x_1)}{f_{k+1}(x_2) \cdots f_m(x_2)}$$

вытекает, что

$$\frac{f_1(x_2) \cdots f_k(x_2)}{f_1(x_1) \cdots f_k(x_1)} > \frac{f_{k+1}(x_1) \cdots f_m(x_1)}{f_{k+1}(x_2) \cdots f_m(x_2)},$$

т. е. $F(x_1) < F(x_2)$ и $M(x_1, x_2) F > 0$.

Эти две теоремы показывают, что если в качестве обобщенного критерия взять мультипликативную свертку, то она учитывает принцип жертв. Мультипликативная свертка учитывает также принцип порогов. Действительно, при выполнении одного из условий

$$f_i(x) \rightarrow 0, \text{ когда } x \rightarrow x_0, \quad i = 1, 2, \dots, m$$

выполняется условие $\prod_{i=1}^m f_i(x) \rightarrow 0$, когда $x \rightarrow x_0$, и, следовательно,

переход невозможен. Как показывает применение человеко-машинных методов решения многокритериальных задач, ЛПР применяет принцип порогов, задавая пороговые значения для каждого критерия в следующей форме:

$$f_i(x) > \alpha_i, \quad i = 1, 2, \dots, m. \quad (2)$$

Пусть все критерии однородные и принимают значения из множества $[0, 1]$. Если система (2) совместима, то вместо $\prod_{i=1}^m f_i(x)$ можно рассматривать $\prod_{i=1}^m f_i'(x)$. При этом λ_i выбираются так, чтобы выполнялось неравенство $\prod_{i=1}^m f_i'(x) < \prod_{i=1}^m \lambda_i$ для всех $x \in X$, удовлетворяющих хотя бы одному из неравенств $f_i(x) < \lambda_i$, $i = 1, 2, \dots, m$. Для этого достаточно λ_i выбрать из условий $f_i'(x) < \prod_{i=1}^m \lambda_i$, как только $f_i(x) < \lambda_i$.

Описанные выше принципы легли в основу при создании специального математического обеспечения автоматизированного формирования исходной базы знаний тренажерных систем объектов химической технологии. Выбор обобщенного критерия с учетом этих принципов позволяет решить задачу получения экспертных оценок при выборе параметров сложных иерархических технологических систем с привлечением опытных специалистов, работающих на разных уровнях управления. Созданная в результате диалоговая система принятия решения обеспечивает оперативное формирование базы знаний, исключая противоречивость и несовместимость информации, получаемой от экспертов разных уровней управления. В частности, при создании базы знаний тренажера операторов производства винилхлорида [4] с учетом особенностей указанного объекта управления получены эффективные решения при наличии множества противоречивых критерий.

ЛИТЕРАТУРА

1. Подиновский И. В., Погон В. Д. Парето-оптимальные решения многокритериальных задач — М.: Наука, 1982. — 256 с.
2. Попов Н. М. Численные алгоритмы многокритериальной оптимизации // Системное программирование и вопросы оптимизации — М.: Изд-во МГУ, 1987 — С. 155—168.
3. Цыпкин Я. Э., Красненкер А. С. Стабильные алгоритмы векторной оптимизации // Э и ММ.—1978—№ 6.—С. 1181—1188.
4. Создание интеллектуальных информационно-моделирующих обучающих комплексов (тренажеров) для сложных химико-технологических объектов: Сб. науч. тр. под ред. Г. Г. Арунянца — Ереван: АрмНИИИТ, 1990. — 75 с.