Аиtomatica. 1976. Vol. 12, N2. P. 123–132. 5. *Брайсон А.*, *Хо Ю-ши*. Прикладная теория оптимального управления. М.: Мир. 1972. 521с. 6. *Козырев В.Г.* Об асимптотике системы оптимального управления с двумя малыми сингулярно возмущающими параметрами // Динам.—системы. 1992. Вып. 10. С. 57–63.

Поступила в редколлегию 20.09.98 **Рецензент:** д-р техн. наук Гайский В.А.

Дубовик Сергей Андреевич, канд. техн. наук, старший научный сотрудник, докторант департамента технической кибернетики Севастопольского государственного технического университета. Научные интересы: асимптотические методы в оптимальном управлении, математическое моделирование, управление движением. Увлечения и хобби: книги, музыка, кино. Адрес: Украина, 335053, Севастополь, Студгородок, СевГТУ, тел. 23-50-14.

УДК 519.81

ИДЕНТИФИКАЦИЯ АДДИТИВНЫХ МОДЕЛЕЙ МНОГОКРИТЕРИАЛЬНОГО ВЫБОРА РЕШЕНИЙ

БЕСКОРОВАЙНЫЙ В.В.

Рассматривается применение метода компараторной идентификации для синтеза аддитивных моделей многофакторного оценивания. Предлагаются подход и метод идентификации аддитивных моделей, использующие новый вид функции общей полезности.

Современная теория принятия решений предполагает выбор альтернативного варианта на основе предпочтений лица, принимающего решения (ЛПР), или с использованием формальных моделей. Важнейшей задачей формализации процесса выбора решений можно считать определение метрики для их ранжирования. В качестве методологической основы для построения метрики традиционно используется теория полезности, в соответствии с которой для каждого из альтернативных вариантов x из допустимого множества X может быть определено значение его полезности (ценности) P(x). При этом для x $y \in X$, $x \in Y$, $x \in$

$$x, y \in X : x \sim y \leftrightarrow P(x) = P(y) ; x \phi y \leftrightarrow P(x) > P(y) ;$$

 $x \ge y \leftrightarrow P(x) > = P(y) .$

В моделях многокритериального выбора в основном используются функции общей полезности (ФОП), построенные на основе аддитивной или мультипликативной полезности видов

$$P(x) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i \, \xi_i(x) \,, \tag{1}$$

$$P(x) = \prod_{i=1}^{n} \xi_i(x) \; ; \; P(x) = \prod_{i=1}^{n} [\xi_i(x)]^{\lambda_i} \; , \tag{2}$$

где P(x) – полезность альтернативы x ; n – количество частных критериев; λ_i – коэффициент, характеризующий степень важности фактора (критерия k_i), $\sum \lambda_i = 1$, $\lambda_i \geq 0$; $i = \overline{1,n}$, $\xi_i(x) = \xi_i(k_i(x))$ – фун-

кция полезности (ФП) критерия k_i .

Наибольшее применение в практике принятия решений находят модели вида (1). Если определен вектор предпочтений $\lambda=[\lambda_i]$ и известен вид всех функций полезности $\xi_i(x)$, $i=\overline{1,n}$, то задача выбора

для аддитивной модели (1) во многих случаях может быть сведена к задаче оптимизации вида

$$x^* = \arg\max_{x \in X} P(x) . \tag{3}$$

В общем случае и вектор весовых коэффициентов λ и ФП частных критериев $\xi_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ требуют своего определения. Определение вектора весовых коэффициентов λ традиционно осуществляется экспертным путем методами ранжирования, приписывания баллов, последовательных предпочтений или парных сравнений. Недостатками перечисленных методов считаются субъективизм и относительно невысокая точность оценок, их независимость от значений частных критериев. В качестве ФП обычно выбирается линейное нормирующее преобразование частных критериев вида

$$\overline{\xi}_{i}(x) \equiv \overline{k}_{i}(x) = \left(\frac{k_{i}(x) - k_{i_{HX}}}{k_{i_{HA}} - k_{i_{HX}}}\right),\tag{4}$$

где $k_{i\!H\!J}$, $k_{i\!H\!X}$ – наилучшее и наихудшее значения i – го критерия .

Линейное преобразование (4) в общем случае не позволяет отображать существующие представления о характере изменения полезности факторов решения, например, не имеет насыщения в окрестности k_{iHJ} и, таким образом, не позволяет описывать убывание предельной полезности. Учесть нелинейность зависимостей $\xi_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ можно с помощью ФП более общего вида. Среди них: ФП вида [1]:

$$\xi_{i}(x) = \left(\frac{k_{i}(x) - k_{i_{HX}}}{k_{i_{HX}} - k_{i_{HX}}}\right)^{\alpha_{i}}, \tag{5}$$

где α_i – коэффициент, определяющий вид зависимости. При α_i = 1 имеет место линейная зависимость, при $0<\alpha_i<1$ – выпуклая вверх, при $\alpha_i>1$ – выпуклая вниз зависимости;

и универсальная ФП вида [2]

$$\xi_{\vec{i}}(x) = \begin{cases} a \left(\frac{\overline{k}_{\vec{i}}(x)}{\overline{k}_{ia}}\right)^{\alpha_{i1}}, & ecnu \quad 0 \leq \overline{k}_{\vec{i}}(x) \leq \overline{k}_{ia}, \\ a + (1-a) \cdot \left(\frac{\overline{k}_{\vec{i}}(x)}{1-\overline{k}_{ia}}\right)^{\alpha_{i2}}, & ecnu \quad \overline{k}_{ia} < \overline{k}_{\vec{i}} \leq 1, \end{cases}$$
(6)

где \bar{k}_{ia} , a — координаты точки перегиба ФП; $0 \leq a \leq 1$; α_{i1}, α_{i2} — коэффициенты, определяющие

PN, 1998, № 3

вид зависимости соответственно на начальном и конечном отрезках $\Phi\Pi$.

Учет нелинейности зависимостей $\xi_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ с помощью ФП (5), (6) вносит новый элемент субъективизма, связанный с определением их параметров. К тому же в теории принятия решений существует направление [3], в соответствии с которым весовые коэффициенты частных критериев λ_i , $i=\overline{1,n}$ нельзя считать постоянными. Исходя из этого встает вопрос о необходимости формирования такой ФОП P(x), параметры которой определялись бы с меньшей долей субъективизма и с учетом зависимости вектора предпочтений λ от варианта решения $x \in X$, т.е. $\lambda_i = f_i(k_i(x))$, $i=\overline{1,n}$.

В качестве функции общей полезности P(x), удовлетворяющей перечисленным требованиям, предлагается использовать модифицированную форму выражения (1) с переменными весовыми коэффициентами и линейной ФП вида

$$P(x) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i(x) \overline{\xi}_i(x) , \qquad (7)$$

где $\lambda_i(x)=f_i(k_i(x))$ — значение весового коэффициента критерия k_i для решения $x\in X$; $\overline{\xi}_i(x)$ — значение линейной ФП критерия k_i для решения x , которое может быть получено с помощью ФП вида (4) или (5) , (6) для значений коэффициентов нелинейности, равных 1 .

Задача идентификации ФОП вида (7) на порядок проще, чем для функции вида (1). В качестве аргументов этого утверждения могут быть использованы факты, что процесс решения задачи определения ФП $\overline{\xi}_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ характеризуется линейной временной сложностью и не вызывает затруднений, а решение задачи определения коэффициентов $\lambda_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ по сложности соизмеримо с решением задачи идентификации ФП общего вида $\xi_i(x)$, $i=\overline{1,n}$.

Для оценки компонент вектора предпочтений λ можно использовать информацию о фактах выборов ЛПР среди альтернатив $x,y\in X$. Этот подход базируется на методе компараторной идентификации [4-6], суть которого для рассматриваемой задачи состоит в следующем. ЛПР воспринимает в процессе выбора пару альтернативных вариантов $x,y\in X$, которые формируют в его сознании некоторые субъективные оценки их полезности $\widetilde{P}(x)$ и $\widetilde{P}(y)$. На основании этих оценок оно дает заключение об эквивалентности или предпочтительности решений.

По результатам сравнения ЛПР оценок пар вариантов $x,y\in X$ на множестве альтернатив X может быть сформировано одно или несколько бинарных отношений $R(X)=\{(x,y):x,y\in X\}\subseteq X\times X:$ эквивалентности $R_E(X)=\{(x,y):x,y\in X,\ x\sim y\};$ строгого предпочтения $R_S(X)=\{(x,y):x,y\in X,\ x\neq y\};$ нестрогого предпочтения $R_N(X)=\{(x,y):x,y\in X,\ x\neq y\}.$

Предположим, что в результате сравнения альтернативных вариантов сформировано некоторое отношение R(X). Для определения вектора предпочтений $\lambda(z)$ выделим на отношении R(X) его подмножество, включающее только пары, одним из элементов которых является z, т.е.

 $R^Z(X) = \big\{ (x,y) \in R(X) : x = z \lor y = z \big\}$. Для полученного отношения $R^Z(X)$ подобно [5], полагая $\lambda(x) = \lambda(z)$ и $\lambda(y) = \lambda(z)$, можно найти значение $\lambda(z)$. В этом случае определение вектора $\lambda(z)$ может быть сведено к решению системы линейных уравнений или неравенств.

Для отношения эквивалентности $R_E^z(X)$ из условия P(x) = P(y) , $(x,y) \in R_E^z(X)$ получим систему, включающую m+1 линейное уравнение вида

$$\eta_{j}(\lambda) = \sum_{i} [\xi_{i}(y) - \xi_{i}(x)] \lambda_{i}(z) = 0, \quad (x, y) \in R_{E}^{z}(X), \quad j = \overline{1, m},$$

$$\eta_{m+1}(\lambda) = \sum_{i} \lambda_{i}(z) = 1, \quad \lambda_{i}(z) \ge 0, \quad i = \overline{1, n}, \quad (8)$$

где m - мощность подмножества $R_E^{\mathcal{Z}}(X)$.

Для отношений строгого $R^z_S(X)$ и нестрогого $R^z_N(X)$ предпочтений получим соответственно системы линейных неравенств и нормирующих усторий вида

$$\eta_{j}(\lambda) = \sum_{i} [\xi_{i}(y) - \xi_{i}(x)] \lambda_{i}(z) < 0, \quad (x, y) \in R_{S}^{z}(X), \quad j = \overline{1, k},$$

$$\eta_{k+1}(\lambda) = \sum_{i} \lambda_{i}(z) = 1, \quad \lambda_{i}(z) \ge 0, \quad i = \overline{1, n}, \quad (9)$$

где k - мощность подмножества $R_S^{\mathcal{Z}}(X)$;

$$\begin{split} \eta_{j}(\lambda) &\equiv \sum_{i} [\xi_{i}(y) - \xi_{i}(x)] \lambda_{i}(z) \leq 0, \ (x,y) \in R_{N}^{z}(X), \ j = \overline{1,l}, \\ \eta_{l+1}(\lambda) &\equiv \sum_{i} \lambda_{i}(z) = 1, \ \lambda_{i}(z) \geq 0 \ , \ i = \overline{1,n} \ , \end{split}$$

где l – мощность подмножества $R^z_N(X)$.

Первые части систем (8) – (10) являются однородными подсистемами и задают множества плоскостей, проходящих через начало координат. Вторые их части (нормирующие условия) определяют секущую. Таким образом, выполняется условие Хаара и системы (8) – (10) в общем случае являются несовместными. Универсальным путем решения подобных систем является поиск так называемой чебышевской точки [7,8]. Он позволяет свести исходные задачи к задачам линейного программирования.

Введя дополнительную переменную $\lambda_{n+1}(z)$ в систему (8) , можно сформировать систему ограничений $\left|\eta_{j}(\lambda)\right| \leq \lambda_{n+1}(z), \quad j=\overline{1,m}$ в виде

$$-\eta_{j}(\lambda) + \lambda_{n+1}(z) \ge 0, \ \eta_{j}(\lambda) + \lambda_{n+1}(z) \ge 0, \ j = \overline{1, m},$$
$$\eta_{m+1}(\lambda) = \sum_{i} \lambda_{i}(z) = 1, \ \lambda_{i}(z) \ge 0, \ i = \overline{1, n+1} \ . \tag{11}$$

Задача минимизации $\lambda_{n+1}(z) \to \min$ в условиях ограничений (11) является типичной задачей линейного программирования и позволяет получить чебышевскую точку системы (8) . Геометрически чебышевская точка $\lambda^{O}(z)$ в этом случае имеет наименьшее по модулю уклонение |r| от всей системы плоскостей, описываемых уравнениями (8) :

$$\left| r \right| = \min_{\lambda} n \max_{j} \left| \eta_{j}(\lambda) \right| = \max_{j} \left| \eta_{j}(\lambda^{o}) \right|. \tag{12}$$

Введем дополнительную переменную $\lambda_{n+1}(z)$ в первые k ограничений системы (9) для бинарного отношения $R_S^z(X)$ и потребуем, чтобы выполнялись условия $\eta_j(\lambda) < \lambda_{n+1}(z)$, $j=\overline{1,k}$. Тогда отыскание чебышевской точки системы (9) сводится к задаче линейного программирования $\lambda_{n+1}(z) \to \min$ в условиях ограничений

$$-\eta_{j}(\lambda) + \lambda_{n+1}(z) > 0, \quad j = \overline{1,k},$$

$$\eta_{k+1}(\lambda) \equiv \sum_{i} \lambda_{i}(z) = 1, \quad \lambda_{i}(z) \geq 0, \quad i = \overline{1,n+1}. \quad (13)$$
 Если система (9) совместна, то

 $r=\min\max_{\lambda}\eta_{j}(\lambda)<0$ и полученное решение $\lambda^{0}(z)$ будет максимально устойчивым к возможным изменениям ее коэффициентов. Если же система (9) несовместна, то $r\geq 0$ и получаем чебышевское приближение, представляющее собой значение минимального уклонения для рассматриваемой системы. В этом случае для системы предпочтений, описыва-

емой бинарным отношением $R^z_S(X)$, не существует ни одного вектора весовых коэффициентов частных критериев $\lambda(z)$, удовлетворяющего (9) .

Подобным образом к задаче линейного программирования сводится задача поиска чебышевского

решения (приближения) для отношения $R_N^z(X)$, определяющего системы линейных неравенств и ограничений вида (10). При этом если система является совместной, то $r \leq 0$ и получим ее чебышевское решение. Для несовместной системы r > 0 и получим ее чебышевское приближение.

Недостатком решений в виде чебышевской точки (решения или приближения) является их ориентация исключительно на экстремальные ограничения

$$\lambda^{o}(z) = \arg \min_{\lambda} \min_{j} \max_{j} \phi_{j}(\lambda), \tag{14}$$

где $\phi_j(\lambda) = \eta_j(\lambda)$ или $\phi_j(\lambda) = \left| \eta_j(\lambda) \right|$ Альтернативой могут служить обобщенные решения систем (8) – (10), учитывающие удаление от всего множества

ограничений. В частности, для отношения эквивалентности $R_E^z(X)$ в качестве решения системы (8) может быть выбран вектор с компонентами $\lambda_i^o(z) = \lambda_i^*(z)/\sum_i \lambda_i^*(z), \ i=\overline{1,n} \ , \ \text{являющимися решени-}$ ями задачи

$$\lambda^*(z) = \arg \min_{\lambda} \|A\lambda(z) - b\|_2. \tag{15}$$

Здесь $\|A\lambda(z)-b\|_2$ — евклидова норма вектора невязки; $A=[a_{ij}]$ — матрица коэффициентов для системы (8), $a_{ji}=[\xi_i(y)-\xi_i(x)],\ j=\overline{1,m},\ i=\overline{1,n}:\ j$ — номер пары (x,y) в подмножестве $R_E^z(X)$; $a_{m+1,i}=1$, $i=\overline{1,n}:\lambda(z)=[\lambda_i(z)]^T$; $b=[0,0,...,1]^T$. Задача (15) может быть сведена к задаче квадратичного математического программирования без ограничений вида

$$f = \left[(1 - \sum_{i} \lambda_{i}(z))^{2} + \sum_{j} (\sum_{i} a_{ji} \lambda_{i}(z))^{2} \right] \rightarrow \min_{\lambda} , \quad (16)$$

решение которой не вызывает затруднений.

Аналогично по (15) – (16) могут быть определены компоненты вектора весовых коэффициентов $\lambda(z)$

для отношений строгого $R^z_S(X)$ и нестрогого $R^z_N(X)$ предпочтений на множестве альтернативных решений X . При этом для $R^z_N(X)$ элементы матрицы A определяются из условия

$$a_{jl} = [\xi_i(y) - \xi_i(x)], \ j = \overline{1,l}, \ a_{l+1,i} = 1, \ i = \overline{1,n}, \ (17)$$
 где j,l – соответственно номер пары (x,y) и их количество в подмножестве $R_N^z(X)$.

Для отношения $R^{\mathcal{Z}}_{\mathcal{S}}(X)$ элементами матрицы A являются

$$a_{ji}=igl[\xi_i(y)-\xi_i(x)igr],\ j=\overline{1,k},\ a_{k+1,i}=1,\quad i=\overline{1,n},\$$
 (18) где j,k — соответственно номер пары (x,y) и их количество в подмножестве $R_S^z(X)$.

Определив значения компонент вектора $\lambda(z)=[\lambda_i(z)]$, $i=\overline{1,n}$ для всех $z\in X$, получим окончательное решение задачи идентификации ФОП в виде аддитивной модели (7) . Предложенная ФОП может быть применена для идентификации моделей вида (1) . С этой целью используем на первом этапе для оценки полезности решения x ФОП с переменными весовыми коэффициентами $\lambda_i(x)$, $i=\overline{1,n}$ и линейной ФП частных критериев $\overline{\xi}_i(x)$ вида (7) . Затем методом компараторной идентификации по схеме, описанной выше, определим значения координат вектора весовых коэффициентов λ для модели вида (1) [8].

Исходя из предположения равенства полезностей решений P(z) для всех $z\in X$ в смысле моделей (1) и (7), составим и решим систему линейных уравнений

$$\lambda_i \widetilde{\xi}_{iz} = \lambda_i(z) \overline{\xi}_i(z), \quad z \in X, i = \overline{1,n}$$
 (19)

с неизвестными $\stackrel{\sim}{\xi}_{iz}=\xi_i(z)$.

Полученные решения

$$\widetilde{\xi}_{iz} = \lambda_i(z) \, \overline{\xi}_i(z) / \lambda_i, \quad z \in X, i = \overline{1,n}$$
 (20)

являются исходными данными для решения задачи параметрической идентификации нелинейных ФП частных критериев общего вида $\xi_i(x)$. Решение такой задачи может быть сведено к решению задач минимизации выпуклой функции одной или двух переменных без ограничений [2].

Предложенный новый вид ФОП расширяет возможности моделирования процессов принятия и выбора многофакторных решений, снижая при этом сложность задачи идентификации модели. Ее применение существенно упрощает задачу идентификации ФП частных критериев для классической аддитивной модели общей полезности.

Литература: 1. Петров Э.Г., Писклакова В.П., Бескоровайный В.В. Территориально распределенные системы обслуживания. К.: Техника, 1992. 208 с. 2. Петров Э.Г., Бескоровайный В.В., Писклакова В.П. Формирование функций полезности частных критериев в задачах многокритериального оценивания // Радиоэлектроника и информатика. 1997. №1. С. 71-73. 3. Вентцель Е.С. Исследование операций: задачи, принципы, методология. М.: Наука, 1988. 208 с. 4. Шабанов-Кушнаренко Ю.П. Теория интеллекта. Проблемы и перспективы. Х.: Вища шк., 1987. 170 с. 5. Петров Э.Г. Организационное управление городом и его подсистемами (методы и алгоритмы) . Х.: Вища шк., 1986. 144 с. 6. Овезгельдыев А.О., Петров К.Э. Компараторная идентификация моделей интеллектуальной деятельности // Кибернетика и системный анализ. 1996. №5. С. 48-58. 7. Зуховицкий С.И., Авдеева Л.И. Линейное и выпуклое программирование. М.: Наука, 1967. 460 с. 8. Бескоровайный В.В. Идентификация параметров моделей многокритериального выбора решений // 4-я междунар. конф. "Теория и техника передачи, приема и обработки информации" ("Новые информационные технологии"); научные труды /ХТУРЭ, Харьков-Туапсе, 1998. С. 275-276.

Поступила в редколлегию 18.09.98

Рецензент: д-р техн. наук Нефедов Л.И.

Бескоровайный Владимир Валентинович, канд. техн. наук, доцент кафедры системотехники ХТУРЭ. Научные интересы: теория принятия решений; структурный синтез и оптимизация территориально рассредоточенных систем. Адрес: Украина, 310726, Харьков, пр. Ленина, 14, тел. 40-93-06.

УДК 519.853

МОДЕЛЬ И МЕТОД РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ ПОИСКА ОПТИМАЛЬНОГО СОЕДИНЕНИЯ ПРИ ОГРАНИЧЕНИИ НА КРИВИЗНУ

ПЛЕХОВА А.А.

Ставится актуальная задача соединения двух точек в неодносвязной области трассой, на которую накладывается ограничение на кривизну. Строятся математическая модель этой задачи и алгоритм её решения, основанный на необходимых и достаточных условиях экстремума.

При проектировании промышленных объектов возникают задачи соединения в неодносвязных областях, связанные с оптимизацией размещения разного рода коммуникаций между зданиями и иными естественными препятствиями (например, водоемами). Важное место среди них занимает класс задач, где прямолинейные участки трасс должны проходить параллельно осям зданий – так называемые задачи манхеттеновой трассировки, причем во многих случаях использование класса ломаных оказывается недостаточным, как, например, при проектировании железнодорожных линий и некоторых типов трубопроводов, что требует вводить ограничение на кривизну.

1. Постановка задачи

На плоскости $\ R^2$ дана система координат Oxy . Рассмотрим неодносвязную область $\ F \subset R^2$ вида

$$F=C\lambda F_0\setminus \bigcup_{i=1}^n F_i \quad \text{; } C\lambda F_i\subset F_0 (i=1,2,...,n) \text{ ,} \tag{1}$$

где $F_i(i=0,1,2,...,n)$ – односвязные области, взаимно непересекающиеся при $i\geq 1$, границы которых составлены из р – ломаных, т.е. манхеттеновых [1] ломаных в F , образующих класс линий W. Длина этих линий определяется рассматриваемой далее метрикой

$$\rho(A,B) = \left|X_{_A} - X_{_B}\right| + \left|Y_{_A} - Y_{_B}\right|, \qquad (2)$$

порождающей пространство $R_1^2 \ [1]$.

Для описания трасс введем в рассмотрение [2] класс линий, составленных из отрезков, параллельных осям заданной декартовой системы координат Оху и дуг окружности с угловой мерой $\pi/2$ и фиксированным радиусом г. Этот класс линий \widetilde{W} является естественным обобщением функционального класса W — манхеттеновых ломаных; поэтому , для определенности, назовем его квазиманхеттеновым. При этом считаем, что всякая линия $\omega \in \widetilde{W}$ имеет стандартное представление в виде следующей последовательности:

$$\omega = s_1 c_1 s_2 c_2 \dots c_{k-1} . s_k , (k \ge 1),$$
 (3)

где s_i — это ρ_l — кратчайшая, т.е. отрезок в обычном смысле, параллельный одной из осей координат, а c_i дуга окружности с угловой мерой $\pi/2$, для которой векторы касательных в концевых точках параллельны осям координат и по направлению (с точностью до знака) совпадают со смежными ρ_l — кратчайшими, если имеются. Ясно, что длина этой дуги λ (c_i) в