

$$P(x_K) = P(x_1) \equiv P_K = P_1. \quad (25)$$

Отсюда с учетом (2)

$$P_{K1}a_1 + \dots + P_{Kn}a_n = p_{11}a_1 + \dots + p_{1n}a_n. \quad (26)$$

После преобразований, аналогичных (15) – (18), получим

$$b_{11}a_1 + b_{12}a_2 + \dots + b_{1n}a_n = 0, \quad (27)$$

где все обозначения аналогичны введенным выше.

Если имеется информация, позволяющая сформировать  $d$  равенств (25), общая модель примет вид

$$b_{d1}a_1 + b_{d2}a_2 + \dots + b_{dn}a_n = 0, \quad (28)$$

$$-1 \leq b_{ij} \leq 1; \quad i = \overline{1, d}; \quad j = \overline{1, n},$$

$$a_j \geq 0; \quad a_j \geq 1; \quad \sum_{j=1}^n a_j = 1.$$

В общем случае экспертная информация позволяет построить некоторую композицию неравенств и равенств. Окончательная общая модель определения весовых коэффициентов  $a_j$  будет иметь вид

$$\begin{aligned} b_{11}a_1 + b_{12}a_2 + \dots + b_{1n}a_n &\leq 0, \\ \dots & \\ b_{m1}a_1 + b_{m2}a_2 + \dots + b_{mn}a_n &\leq 0, \\ b_{m+1}a_1 + b_{m+1}a_2 + \dots + b_{m+1}a_n &= 0, \\ \dots & \\ b_{Na_1} + b_{Na_2} + \dots + b_{Na_n} &= 0, \\ -1 \leq b_{ij} \leq 1; \quad i = \overline{1, N}; \quad i = \overline{1, n}, \end{aligned} \quad (29)$$

$$a_i \geq 0; \quad a_i \leq 1; \quad \sum_{i=1}^n a_i = 1.$$

Задача заключается в том, чтобы определить матрицу относительных весовых коэффициентов  $A$  на основе модели (29). Все соотношения, входящие в (29), линейны относительно искомым неизвестных  $a_j$  и в силу этого представляют собой полуплоскости (неравенства) и плоскости (равенства), ограничивающие в  $n$ -мерном пространстве некоторый выпуклый [5] многогранник, который является множеством допустимых значений  $W$  матрицы  $A$ .

**Литература:** 1. *Петров Э.Г.* Организационное управление городом и его подсистемами. Методы и алгоритмы. Х.: Вища шк. 1986. 144 с. 2. *Ларичев О.И.* Объективные модели и субъективные решения. М.: Наука, 1987. 134 с. 3. *Шабанов-Кушнаренок Ю.П., Шаронова Н.В.* Компаративная идентификация лингвистических объектов. К.: ИСНО, 1993. 116 с. 4. *Литвак Б.Г.* Экспертная информация: методы получения и анализа. М.: Радио и связь, 1982. 184 с. 5. *Зуховицкий С.И., Авдеева Л.И.* Линейное и выпуклое программирование. М.: Наука, 1967. 460 с.

Поступила в редколлегию 05.06.98

**Рецензент:** д-р техн. наук, проф. Шаронова Н.В.

**Овезгельдыев Атагеллы Оразгельдыевич**, канд. техн. наук, докторант ХТУРЭ. Научные интересы: организационные системы, системный анализ. Увлечения: путешествия. Адрес: 310726, Украина, Харьков, пр. Ленина, 14, тел. (0572) 40-93-06.

**Петров Константин Эдуардович**, канд. техн. наук, ст. преподаватель УниВД. Научные интересы: теория принятия решений, нечеткие множества. Увлечения: горные лыжи, футбол. Адрес: 310080, Украина, Харьков, пр. 50-летия СССР, 27, тел. (0572) 50-30-67.

УДК 519.6:514.1

## МАТЕМАТИЧЕСКАЯ МОДЕЛЬ И МЕТОД РЕШЕНИЯ ОПТИМИЗАЦИОННОЙ ЗАДАЧИ РАЗМЕЩЕНИЯ ПРАВИЛЬНЫХ МНОГОУГОЛЬНИКОВ С УЧЕТОМ ПОГРЕШНОСТЕЙ ИСХОДНЫХ ДАННЫХ

*СЫСОЕВА Ю.А.*

Предложены математическая модель и метод решения оптимизационной задачи размещения правильных многоугольников в полосе с учетом погрешностей исходных данных, основанные на применении нового приложения [8-11] интервального анализа [12-14] в геометрии.

### 1. Постановка задачи

Имеется конечное множество ориентированных правильных многоугольников с одинаковым числом сторон и полоса, исходные данные о которых заданы с определенными погрешностями. Необходимо разместить данное множество многоугольников в полосе с учетом погрешностей исходных данных так, чтобы длина занятой части полосы была минимальной.

Формализуем множество исходных данных  $Q$  следующим образом:  $J_k = \{1, 2, \dots, k\}$  - индексное множество;  $\Omega$  - полоса ширины  $w$  и длины  $l$  (под длиной полосы понимается длина занятой ее части как результат какого-либо размещения);  $XOY$  - собственная система координат полосы  $\Omega$ ;  $v_w^0$  - исходная погрешность ширины полосы  $\Omega$  по оси  $OY$  (полагаем, что  $v_w^0 \geq 0$ );  $v_l^0$  - исходная погрешность длины полосы  $\Omega$  по оси  $OX$  (полагаем, что  $v_l^0 \geq 0$ );

$n$  - число размещаемых многоугольников;  $S_i, i \in J_n$  -  $i$ -й многоугольник поставленной задачи;  $m$  - число сторон многоугольника  $S_i$ ;  $XO_iY, i \in J_n$  - собственная система координат многоугольника  $S_i$  (в дальнейшем  $O_i$  - полюс многоугольника  $S_i$ );  $R_i, i \in J_n$  - радиус окружности, описанной около многоугольника  $S_i$ ;  $v_{x_i}^0, v_{y_i}^0, i \in J_n$  - исходные погрешности задания многоугольника  $S_i$  соответственно по осям  $O_iX$  и  $O_iY$  (полагаем, что  $v_{x_i}^0 \geq 0, v_{y_i}^0 \geq 0$ ).

Введем дополнительные переменные:  $v_l$  - погрешность длины занятой части полосы  $\Omega$ ;  $v_{R_i}, i \in J_n$  - погрешность радиуса  $R_i$  ( $v_{R_i} = \theta(v_{x_i}^0, v_{y_i}^0)$ ), где  $\theta$  - отображение, которое определяется особенностями математического моделирования геометрических объектов арифметического евклидова пространства  $R^2$  с учетом погрешностей исходных данных в интервальных пространствах);  $x_i, y_i, i \in J_n$  - координаты

наты полюса  $O_1$  в системе координат  $XOY$ ;  $v_{x_i}, v_{y_i}$ ,  $i \in J_n$  – погрешности координат полюса  $O_1$  в системе координат  $XOY$ .

Замечание 1. В данном исследовании полагаем, что погрешности исходных данных должны удовлетворять условиям:  $v_w^0, v_1^0 \leq v^*$ ;  $v_{x_i}^0, v_{y_i}^0 \leq v^*$ ,  $i \in J_n$  ( $v^* = \text{const}$  – максимально допустимая погрешность).

В качестве математических моделей материальных объектов, обладающих переменными метрическими характеристиками, которые порождаются погрешностями исходных данных, предлагаются интервальные, рассматриваемые как точечные множества интервальных пространств. Этот подход к учету погрешностей исходных данных при моделировании объектов размещения (области размещения и размещаемых объектов) основан на использовании элементов интервальной геометрии [8-11].

## 2. Математические модели объектов размещения в интервальном виде

Зададим соответствие  $\delta$  между элементами множества исходных данных  $Q$  и элементами пространства  $R^2$  следующим образом:

$$\delta(v_{x_i}^0) = (0, v_{x_i}^0), \delta(v_{y_i}^0) = (0, v_{y_i}^0), i \in J_n; \delta(v_1^0) = (0, v_1^0), \delta(v_w^0) = (0, v_w^0), \delta(w, v_w^0) = (w, v_w^0). \quad (1)$$

Учитывая гомеоморфизм  $h$  [8] пространств  $R^2$  и  $I_s(R)$ , где  $I_s(R) = \{ \langle U \rangle = \langle u, v_u \rangle \mid u = (c+d)/2 \in R^1, v_u = (d-c)/2 \in R^1, [c, d] \subset R^1 \}$  – расширенное пространство центрированных интервалов [8], получаем следующие соотношения:

$$h((0, v_{x_i}^0)) = \langle 0, v_{x_i}^0 \rangle, h((0, v_{y_i}^0)) = \langle 0, v_{y_i}^0 \rangle, i \in J_n, \\ h((0, v_1^0)) = \langle 0, v_1^0 \rangle, h((0, v_w^0)) = \langle 0, v_w^0 \rangle, \\ h((w, v_w^0)) = \langle w, v_w^0 \rangle. \quad (2)$$

Пусть имеется система неравенств [8, 10]:

$$\begin{cases} a_1 \varphi(\langle X \rangle) + b_1 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_1, v_{c_1} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ a_2 \varphi(\langle X \rangle) + b_2 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_2, v_{c_2} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ \dots \\ a_m \varphi(\langle X \rangle) + b_m \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_m, v_{c_m} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \end{cases} \quad (3)$$

которая определяет некоторое множество  $S \subset I_s^2(R)$ , где  $I_s^2(R) = I_s(R) \times I_s(R)$  [10]. В (3) использовано обозначение:

$$\lambda \varphi(\langle U \rangle) = \begin{cases} \lambda \langle U \rangle, & \text{если } \lambda \geq 0, \\ \lambda \overline{\langle U \rangle}, & \text{если } \lambda < 0, \end{cases}$$

$\lambda \in R^1; \overline{\langle U \rangle} = \langle u, -v_u \rangle$  – интервал, сопряженный интервалу  $\langle U \rangle$  [8].

Внутренность множества  $S$  описывается следующей системой интервальных неравенств:

$$\begin{cases} a_1 \varphi(\langle X \rangle) + b_1 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_1, v_{c_1}^* \rangle > \langle 0 \rangle, \\ a_2 \varphi(\langle X \rangle) + b_2 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_2, v_{c_2}^* \rangle > \langle 0 \rangle, \\ \dots \\ a_m \varphi(\langle X \rangle) + b_m \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_m, v_{c_m}^* \rangle > \langle 0 \rangle, \end{cases} \quad (4)$$

где  $v_{c_j}^* = -a_j v_x - b_j v_y$ ,  $j \in J_m$ .

Из системы (3) следует, что множество  $S$  имеет непустое пересечение с интервальными прямыми [10]  $L_1, L_2, \dots, L_m$ , заданными соответственно интервальными уравнениями [10]:

$$\begin{cases} a_1 \varphi(\langle X \rangle) + b_1 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_1, v_{c_1} \rangle = \langle 0 \rangle, \\ a_2 \varphi(\langle X \rangle) + b_2 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_2, v_{c_2} \rangle = \langle 0 \rangle, \\ \dots \\ a_m \varphi(\langle X \rangle) + b_m \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_m, v_{c_m} \rangle = \langle 0 \rangle. \end{cases} \quad (5)$$

Если положить, что интервальные прямые составляют некоторое упорядоченное множество, множеству  $S$  принадлежат интервальные отрезки [11]:

$$[\langle A_1, A_2 \rangle] \subset L_1, \dots, [\langle A_{m-1}, A_m \rangle] \subset L_{m-1}, \\ [\langle A_m, A_1 \rangle] \subset L_m, \quad (6)$$

где  $\langle A_j \rangle = L_m \cap L_1, \langle A_j \rangle, j \in \{2, \dots, m\}$  – точка пересечения интервальных прямых  $L_{j-1}$  и  $L_j$ .

Таким образом, интервальные отрезки (6) образуют интервальную линию, которая может быть описана некоторым интервальным уравнением вида

$$F(\langle X \rangle, \langle Y \rangle) = \langle 0 \rangle. \quad (7)$$

Определение 1. Объединение множеств точек, удовлетворяющих системе (4) и уравнению (7), называется выпуклым интервальным  $m$ -угольником

[11]  $S^*$ , если на подпространстве  $R_{xy}^2 \subset I_s^2(R)$  система неравенств (3) определяет выпуклый  $m$ -угольник, а на подпространстве  $R_{v_x v_y}^2 \subset I_s^2(R)$  система интервальных неравенств

$$\begin{cases} a_1 \varphi(\langle X \rangle) + b_1 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_1, v_{c_1}^{**} \rangle \geq_r \langle 0 \rangle, \\ a_2 \varphi(\langle X \rangle) + b_2 \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_2, v_{c_2}^{**} \rangle \geq_r \langle 0 \rangle, \\ \dots \\ a_m \varphi(\langle X \rangle) + b_m \varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_m, v_{c_m}^{**} \rangle \geq_r \langle 0 \rangle, \end{cases} \quad (8)$$

где  $v_{c_i}^{**} = v_c \text{ sign}(v_{c_i}), v_c = \max \{ |v_{c_1}|, |v_{c_2}|, \dots, |v_{c_m}| \}$ ,

$$\text{sign}(v_{c_i}) = \begin{cases} 0, & \text{если } v_{c_i} = 0, \\ 1, & \text{если } v_{c_i} > 0, \\ -1, & \text{если } v_{c_i} < 0, \end{cases} \quad i \in J_m,$$

$r(\langle U \rangle) = v_u$ , также определяет выпуклый  $m$ -угольник.

Множество точек, удовлетворяющих уравнению (7), называется интервальной границей выпуклого интервального  $m$ -угольника  $S^*$  и обозначается  $\text{fr} S^*$

[11]. При этом интервальные отрезки  $[\langle A_1, A_2 \rangle], \dots, [\langle A_{m-1}, A_m \rangle], [\langle A_m, A_1 \rangle]$  называются сторонами выпуклого интервального  $m$ -угольника, а точки  $\langle A_1 \rangle, \langle A_2 \rangle, \dots, \langle A_{m-1} \rangle, \langle A_m \rangle$  – вершинами выпуклого интервального  $m$ -угольника  $\mathbf{S}^*$  [11].

Замечание 2. Выпуклый интервальный  $m$ -угольник  $\mathbf{S}^*$  является ни открытым, ни замкнутым множеством в  $\mathbf{I}_s^2(\mathbb{R})$  в силу того, что  $\mathbf{fr}\mathbf{S}^* \subset \mathbf{int}\mathbf{S}^*$ .

Определение 2. Выпуклый интервальный четырехугольник называется интервальным прямоугольником [11], если на подпространствах  $\mathbb{R}_{xy}^2$  и  $\mathbb{R}_{v_x v_y}^2$  системы интервальных неравенств (3) и (8) соответственно определяют прямоугольники.

Определение 3. Выпуклый интервальный  $m$ -угольник называется правильным интервальным  $m$ -угольником, если на подпространствах  $\mathbb{R}_{xy}^2$  и  $\mathbb{R}_{v_x v_y}^2$  системы интервальных неравенств (3) и (8) соответственно определяют правильные  $m$ -угольники.

Основываясь на определениях 2,3 и учитывая исходные данные поставленной задачи, аналитическое описание интервальной полосы  $\Omega$  можно представить как

$$\Omega = \mathbf{int} \Omega \cup \mathbf{fr} \Omega, \quad (9)$$

где

$$\mathbf{int} \Omega = \begin{cases} \langle X \rangle + \langle 0, -v_x \rangle > \langle 0 \rangle, \\ \langle Y \rangle + \langle 0, -v_y \rangle > \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle X \rangle} + \langle 1, v_x \rangle > \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle Y \rangle} + \langle w, v_y \rangle > \langle 0 \rangle, \end{cases}$$

$$\mathbf{fr} \Omega = \begin{cases} \langle X \rangle + \langle 0, v_1^0 \rangle = \langle 0 \rangle, \\ \langle Y \rangle + \langle 0, v_w^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle Y \rangle} + \langle w, v_w^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ \langle Y \rangle + \langle 0, v_w^0 \rangle = \langle 0 \rangle, \\ \langle X \rangle + \langle 0, v_1^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle X \rangle} + \langle 1, v_1^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ \langle X \rangle + \langle -1, -v_1^0 \rangle = \langle 0 \rangle, \\ \langle Y \rangle + \langle 0, v_w^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle Y \rangle} + \langle w, v_w^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ \langle Y \rangle + \langle -w, -v_w^0 \rangle = \langle 0 \rangle, \\ \langle X \rangle + \langle 0, v_1^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle X \rangle} + \langle 1, v_1^0 \rangle \geq \langle 0 \rangle, \end{cases}$$

а аналитическое описание правильного интервального многоугольника  $\mathbf{S}_i$  – как

$$\mathbf{S}_i = \mathbf{int} \mathbf{S}_i \cup \mathbf{fr} \mathbf{S}_i, \quad (10)$$

где

$$\mathbf{int} \mathbf{S}_i = \begin{cases} a^{(1)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(1)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_c^{(1)} \rangle > \langle 0 \rangle, \\ a^{(2)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(2)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_c^{(2)} \rangle > \langle 0 \rangle, \\ \dots \\ a^{(m)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(m)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_c^{(m)} \rangle > \langle 0 \rangle, \end{cases}$$

$$\mathbf{fr} \mathbf{S}_i = \begin{cases} \begin{cases} a^{(1)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(1)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle = \langle 0 \rangle, \\ a^{(2)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(2)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ a^{(m)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(m)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \end{cases} \\ \begin{cases} a^{(2)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(2)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle = \langle 0 \rangle, \\ a^{(3)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(3)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ a^{(1)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(1)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \end{cases} \\ \dots \\ \begin{cases} a^{(m)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(m)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle = \langle 0 \rangle, \\ a^{(1)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(1)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \\ a^{(m-1)}\varphi(\langle X \rangle) + b^{(m-1)}\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c_i, v_{c_i} \rangle \geq \langle 0 \rangle, \end{cases} \end{cases}$$

$$a^{(p)} = -\cos \frac{\pi(2p-1)}{m}, \quad b^{(p)} = -\sin \frac{\pi(2p-1)}{m},$$

$$v_c^{(p)} = -a^{(p)}v_x - b^{(p)}v_y, \quad p \in J_m; \quad c_i = R_i \cos \frac{\pi}{m},$$

$$v_{c_i} = v_{R_i} \cos \frac{\pi}{m}, \quad v_{R_i} = \sqrt{(v_{x_i}^0)^2 + (v_{y_i}^0)^2}.$$

Таким образом, задачу размещения правильных многоугольников  $\mathbf{S}_i \subset \mathbb{R}^2$ ,  $i \in J_n$  в полосе  $\Omega \subset \mathbb{R}^2$  с учетом погрешностей исходных данных можно представить как задачу размещения правильных интервальных многоугольников  $\mathbf{S}_i \subset \mathbf{I}_s^2(\mathbb{R})$ ,  $i \in J_n$  (10) в интервальной полосе  $\Omega \subset \mathbf{I}_s^2(\mathbb{R})$  (9).

### 3. Математическая модель задачи

Теоретико-множественная модель поставленной задачи имеет вид

$$\begin{cases} \mathbf{S}_i \cap \Omega = \mathbf{S}_i, \quad i \in J_n, \\ \text{cl} \mathbf{S}_i \cap \text{cl} \mathbf{S}_j = \emptyset, \quad i, j \in J_n, \quad i \neq j. \end{cases} \quad (11)$$

3.1. Условия размещения правильного интервального многоугольника в интервальной полосе.

Используя понятие интервального касания, введенное в работе [11], условия размещения многоугольника  $\mathbf{S}_i$  в полосе  $\Omega$  можно представить в виде структуры [2] интервальных неравенств:

$$\sigma'(\mathbf{F}_i(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle L \rangle), \Delta^1, 4), \quad (12)$$

где  $\mathbf{F}_i(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle L \rangle) = \mathbf{F}_i(\langle\langle X_i \rangle\rangle, \langle\langle Y_i \rangle\rangle, \langle 1, v_i \rangle)$  – набор интервальных неравенств вида

$$\begin{aligned} \langle X_i \rangle + \langle -2v_i^0 - k_1 R_i, v_i^0 - k_1 v_{R_i} \rangle &\geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle X_i \rangle} + \langle 1 - 2v_i - R_i, v_i - v_{R_i} \rangle &\geq \langle 0 \rangle, \\ \langle Y_i \rangle + \langle -2v_w^0 - k_2 R_i, v_w^0 - k_2 v_{R_i} \rangle &\geq \langle 0 \rangle, \\ -\overline{\langle Y_i \rangle} + \langle w - 2v_w^0 - k_2 R_i, v_w^0 - k_2 v_{R_i} \rangle &\geq \langle 0 \rangle; \end{aligned}$$

$$k_1 = \begin{cases} 1, & \text{если } m \equiv 0 \pmod{2}, \\ \cos \frac{\pi}{m}, & \text{если } m \equiv 1 \pmod{2}, \end{cases}$$

$$k_2 = \begin{cases} 1, & \text{если } m \equiv 0 \pmod{4}, \\ \sin \frac{2\pi[m/4]}{m}, & \text{если } m \equiv 1 \pmod{4}, \\ \cos \frac{\pi}{m}, & \text{если } m \equiv 2 \pmod{4}, \\ \sin \frac{2\pi([m/4]+1)}{m}, & \text{если } m \equiv 3 \pmod{4}. \end{cases}$$

3.2. Условия взаимного непересечения правильных интервальных многоугольников.

Условия взаимного непересечения многоугольников  $\mathbf{S}_i$  и  $\mathbf{S}_j$  в случае, если  $m$  – четное, описываются структурой интервальных неравенств:

$$\sigma'(\mathbf{F}_{ij}(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle\langle Z_j \rangle\rangle), \Delta^0, m), \quad (13)$$

где  $\mathbf{F}_{ij}(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle\langle Z_j \rangle\rangle) = \mathbf{F}_{ij}(\langle\langle X_i \rangle\rangle, \langle\langle Y_i \rangle\rangle, \langle\langle X_j \rangle\rangle, \langle\langle Y_j \rangle\rangle)$  – набор интервальных неравенств вида

$$-a^{(p)}\varphi(\langle X_j \rangle) - b^{(p)}\varphi(\langle Y_j \rangle) + \langle c_{ij}^{(p)}, v_{c_{ij}}^{(p)} \rangle \geq \langle 0 \rangle, p \in J_m;$$

$$c_{ij}^{(p)} = a^{(p)}x_i + b^{(p)}y_i - R_{ij} \cos \frac{\pi}{m},$$

$$v_{c_{ij}}^{(p)} = a^{(p)}v_{x_i} + b^{(p)}v_{y_i} - v_{R_{ij}} \cos \frac{\pi}{m},$$

$$R_{ij} = R_i + 2v_{R_i} + R_j, \quad v_{R_{ij}} = v_{R_i} + v_{R_j}.$$

В случае же, когда  $m$  нечетное – структурой интервальных неравенств:

$$\sigma'(\mathbf{F}_{ij}(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle\langle Z_j \rangle\rangle), \Delta^0, 2m), \quad (14)$$

где  $\mathbf{F}_{ij}(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle\langle Z_j \rangle\rangle) = \mathbf{F}_{ij}(\langle\langle X_i \rangle\rangle, \langle\langle Y_i \rangle\rangle, \langle\langle X_j \rangle\rangle, \langle\langle Y_j \rangle\rangle)$  – набор интервальных неравенств вида

$$-\tilde{a}^{(r)}\varphi(\langle X_j \rangle) - \tilde{b}^{(r)}\varphi(\langle Y_j \rangle) + \langle \tilde{c}_{ij}^{(r)}, \tilde{v}_{c_{ij}}^{(r)} \rangle \geq \langle 0 \rangle, r \in J_m,$$

$$-\tilde{a}^{(q)}\varphi(\langle X_j \rangle) - \tilde{b}^{(q)}\varphi(\langle Y_j \rangle) + \langle \hat{c}_{ij}^{(q)}, \hat{v}_{c_{ij}}^{(q)} \rangle \geq \langle 0 \rangle, q \in J_m;$$

$$\tilde{a}^{(r)} = -\cos \frac{\pi(2r-1)}{m}, \quad \hat{a}^{(q)} = -\cos \frac{2\pi q}{m},$$

$$\tilde{b}^{(r)} = -\sin \frac{\pi(2r-1)}{m}, \quad \hat{b}^{(q)} = -\sin \frac{2\pi q}{m},$$

$$\tilde{c}_{ij}^{(r)} = \tilde{a}^{(r)}x_i + \tilde{b}^{(r)}y_i - d_{ij} \cos\left(\frac{\pi}{m} - \gamma_{ij}^{(1)}\right),$$

$$\hat{c}_{ij}^{(q)} = \hat{a}^{(q)}x_i + \hat{b}^{(q)}y_i - d_{ij} \cos \gamma_{ij}^{(1)},$$

$$\tilde{v}_{c_{ij}}^{(r)} = \tilde{a}^{(r)}v_{x_i} + \tilde{b}^{(r)}v_{y_i} - v_{d_{ij}} \cos\left(\frac{\pi}{m} - \gamma_{ij}^{(2)}\right),$$

$$\hat{v}_{c_{ij}}^{(q)} = \hat{a}^{(q)}v_{x_i} + \hat{b}^{(q)}v_{y_i} - v_{d_{ij}} \cos \gamma_{ij}^{(2)},$$

$$d_{ij} = \sqrt{(R_i^*)^2 + R_j^2 + 2R_i^*R_j \cos \frac{\pi}{m}},$$

$$R_i^* = R_i + 2v_{R_i}, \quad v_{d_{ij}} = \sqrt{v_{R_i}^2 + v_{R_j}^2 + 2v_{R_i}v_{R_j} \cos \frac{\pi}{m}},$$

$$\gamma_{ij}^{(1)} = \frac{\pi}{2m} - \arctg\left(\frac{R_i^* - R_j}{R_i^* + R_j} \operatorname{tg} \frac{\pi}{2m}\right),$$

$$\gamma_{ij}^{(2)} = \frac{\pi}{2m} - \arctg\left(\frac{v_{R_i} - v_{R_j}}{v_{R_i} + v_{R_j}} \operatorname{tg} \frac{\pi}{2m}\right).$$

Принимая во внимание (11)–(14), математическая модель рассматриваемой задачи в общем случае будет иметь вид

$$\arg \min \langle L \rangle, \quad (15)$$

$$(\langle\langle Z \rangle\rangle_n, \langle L \rangle) \in \mathbf{D} \subset \mathbf{I}_s^{2n+1}(\mathbf{R})$$

$$\mathbf{D}: \left[ \bigcap_{i=1}^n \sigma'(\mathbf{F}_i(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle L \rangle), \Delta^1, 4) \right] \cap$$

$$\bigcap_{\substack{i,j=1 \\ i \neq j}}^n \sigma'(\mathbf{F}_{ij}(\langle\langle Z_i \rangle\rangle, \langle\langle Z_j \rangle\rangle), \Delta^0, k) \Big], \quad (16)$$

где  $(\langle Z \rangle)_n = (\langle\langle Z_1 \rangle\rangle, \langle\langle Z_2 \rangle\rangle, \dots, \langle\langle Z_n \rangle\rangle) \in \mathbf{I}_s^{2n}(\mathbf{R})$ ,

$$k = \begin{cases} m, & \text{если } m \equiv 0 \pmod{2}, \\ 2m, & \text{если } m \equiv 1 \pmod{2}. \end{cases}$$

Замечание 3. При  $v_w^0=0, v_l^0=0; v_{x_i}^0=0, v_{y_i}^0=0, i \in J_n$  математическая модель (15), (16) совпадает с математической моделью идеализированной оптимизационной задачи размещения правильных многоугольников в полосе [7].

#### 4. Представление математической модели в евклидовом пространстве $\mathbf{R}^{4n+2}$

В силу сложности математической модели (15), (16), решение рассматриваемой задачи непосредственно в интервальном виде сопряжено с большими трудностями.

В целях использования в дальнейшем существующих методов решения оптимизационных задач размещения [3,7] перейдем от интервальных пространств  $\mathbf{I}_s^g(\mathbf{R})$  к изометричным им евклидовым пространствам  $\mathbf{R}^{2g}, g \in J_n$  [8,10].

Пусть имеется отображение  $\xi: \mathbf{I}_s^g(\mathbf{R}) \rightarrow \mathbf{R}^{2g}$  такое,

$$\text{что } \xi(\langle\langle u_1, v_{u_1} \rangle\rangle, \langle\langle u_2, v_{u_2} \rangle\rangle, \dots, \langle\langle u_g, v_{u_g} \rangle\rangle) =$$

$= (u_1, v_{u_1}, u_2, v_{u_2}, \dots, u_g, v_{u_g})$ . Рассмотрим один из элементов математической модели (15), (16) – интервальное множество  $D \subset \mathbf{I}_s^{2n+1}(\mathbb{R})$ , описывающее область ее допустимых решений.

Осуществим отображение  $\xi(\mathbf{D}) = \mathbf{ID}$ , воспользовавшись при этом отношением порядка, введенным в пространстве  $\mathbf{I}_s^2(\mathbb{R})$  [8,10].

Любое интервальное неравенство вида  $a\varphi(\langle X \rangle) + b\varphi(\langle Y \rangle) + \langle c, v_c \rangle \geq \langle 0 \rangle$  представимо [8,10] как совокупность

$$\begin{cases} ax + by + c > 0, \\ \begin{cases} ax + by + c = 0, \\ av_x + bv_y + v_c \geq 0. \end{cases} \end{cases}$$

Тогда очевидно, что структура интервальных неравенств (12), участвующая в формировании множества  $\mathbf{D}$ , сводится к системе совокупностей

$$(17) \quad \begin{cases} \begin{cases} x_i - 2v_1^0 - k_1 R_i > 0, \\ \begin{cases} x_i - 2v_1^0 - k_1 R_i = 0, \\ v_{x_i} + v_1^0 - k_1 v_{R_i} \geq 0, \end{cases} \end{cases} \\ \begin{cases} -x_i + 1 - 2v_1 - R_i > 0, \\ \begin{cases} -x_i + 1 - 2v_1 - R_i = 0, \\ -v_{x_i} + v_1 - v_{R_i} \geq 0, \end{cases} \end{cases} \\ \begin{cases} y_i - 2v_w^0 - k_2 R_i > 0, \\ \begin{cases} y_i - 2v_w^0 - k_2 R_i = 0, \\ v_{y_i} + v_w^0 - k_2 v_{R_i} \geq 0, \end{cases} \end{cases} \\ \begin{cases} -y_i + w - 2v_w^0 - k_2 R_i > 0, \\ \begin{cases} -y_i + w - 2v_w^0 - k_2 R_i = 0, \\ -v_{y_i} + v_w^0 - k_2 v_{R_i} \geq 0, \end{cases} \end{cases} \end{cases}$$

структура интервальных неравенств (13) – к совокупности

$$(18) \quad \begin{cases} a^{(1)}(x_i - x_j) + b^{(1)}(y_i - y_j) - k_3 R_{ij} > 0, \\ \begin{cases} a^{(1)}(x_i - x_j) + b^{(1)}(y_i - y_j) - k_3 R_{ij} = 0, \\ a^{(1)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + b^{(1)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_3 v_{R_{ij}} \geq 0, \end{cases} \\ \dots \\ a^{(m)}(x_i - x_j) + b^{(m)}(y_i - y_j) - k_3 R_{ij} > 0, \\ \begin{cases} a^{(m)}(x_i - x_j) + b^{(m)}(y_i - y_j) - k_3 R_{ij} = 0, \\ a^{(m)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + b^{(m)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_3 v_{R_{ij}} \geq 0, \end{cases} \end{cases}$$

а структура (14) – к совокупности

$$(19) \quad \begin{cases} \tilde{a}^{(1)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(1)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(1)} d_{ij} > 0, \\ \begin{cases} \tilde{a}^{(1)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(1)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(1)} d_{ij} = 0, \\ \tilde{a}^{(1)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \tilde{b}^{(1)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(2)} v_{d_{ij}} \geq 0, \end{cases} \\ \dots \\ \tilde{a}^{(m)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(m)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(1)} d_{ij} > 0, \\ \begin{cases} \tilde{a}^{(m)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(m)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(1)} d_{ij} = 0, \\ \tilde{a}^{(m)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \tilde{b}^{(m)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(2)} v_{d_{ij}} \geq 0, \end{cases} \\ \tilde{a}^{(1)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(1)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(3)} d_{ij} > 0, \\ \begin{cases} \tilde{a}^{(1)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(1)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(3)} d_{ij} = 0, \\ \tilde{a}^{(1)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \tilde{b}^{(1)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(4)} v_{d_{ij}} \geq 0, \end{cases} \\ \dots \\ \tilde{a}^{(m)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(m)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(3)} d_{ij} > 0, \\ \begin{cases} \tilde{a}^{(m)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(m)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(3)} d_{ij} = 0, \\ \tilde{a}^{(m)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \tilde{b}^{(m)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(4)} v_{d_{ij}} \geq 0, \end{cases} \end{cases}$$

где  $k_3 = \cos \frac{\pi}{m}$ ,  $k_{ij}^{(1)} = \cos(\frac{\pi}{m} - \gamma_{ij}^{(1)})$ ,

$k_{ij}^{(2)} = \cos(\frac{\pi}{m} - \gamma_{ij}^{(2)})$ ,  $k_{ij}^{(3)} = \cos \gamma_{ij}^{(1)}$ ,  $k_{ij}^{(4)} = \cos \gamma_{ij}^{(2)}$ .

Обозначим множество, описываемое системой (17), через  $\chi_i$ , а множества, описываемые совокупностями (18), (19), – через  $\chi_{ij}^{(m)}$  и  $\chi_{ij}^{(2m)}$  соответственно. С учетом введенных обозначений образ  $\mathbf{ID}$  интервального множества  $\mathbf{D}$  в пространстве  $\mathbb{R}^{4n+2}$

$$\text{примет вид ID: } \left[ \bigcap_{i=1}^n \chi_i \right] \cap \left[ \bigcap_{\substack{i,j=1 \\ i \neq j}}^n \chi_{ij}^{(k)} \right].$$

Отметим некоторые особенности множества  $\mathbf{ID}$ .

1. Множество  $\mathbf{ID} \subset \mathbb{R}^{4n+2}$ .
2. Все соотношения, участвующие в описании множества  $\mathbf{ID}$ , линейны, а следовательно, граница  $\mathbf{ID}$  кусочно-линейна.
3. Множество  $\chi_i$  (17) является ни открытым, ни замкнутым, выпуклым.
4. Множества  $\chi_{ij}^{(m)}, \chi_{ij}^{(2m)}$  (18), (19) являются ни открытыми, ни замкнутыми, неограниченными, невыпуклыми.
5. Множество  $\mathbf{ID}$  при  $n \geq 2$  в общем случае невыпукло – оно лежит в пересечении  $n$  выпуклых (17) и  $2C_n^2$  невыпуклых (18), (19) множеств.
6. Множество  $\mathbf{ID}$ ,  $\mathbf{ID} \neq \text{int ID}$ ,  $\mathbf{ID} \neq \text{cl ID}$ , лежит в пересечении  $n+2C_n^2$  ни открытых, ни замкнутых множеств.

Элементом математической модели (15), (16) является также функция цели. При переходе от интервальных пространств к евклидовым в качестве функции цели выберем величину  $l$ .

Тогда, в результате указанного перехода, математическая модель (15), (16) примет вид:

$$\arg \min l, \quad (20)$$

$$((Z)_n, l, v_l) \in ID;$$

$$ID: \left[ \bigcap_{i=1}^n \chi_i \cap \bigcap_{\substack{i,j=1 \\ i \neq j}}^n \chi_{ij}^{(k)} \right], \quad (21)$$

где  $(Z)_n = (x_1, v_{x_1}, y_1, v_{y_1}, \dots, x_n, v_{x_n}, y_n, v_{y_n}) \in R^{4n}$ .

## 5. Метод решения

При решении задачи (20), (21) предлагается использовать модификацию метода ветвей и границ, предназначенную для решения класса оптимизационных геометрических задач [3, 7].

Определение 4. Множество  $E_s \subset R^s$  называется псевдомногогранным множеством размерности  $s$ , если оно задано произвольной структурой  $\psi^*$  линейных неравенств (как строгих, так и нестрогих).

Обозначим через  $T^*$  набор уравнений, которые соответствуют всем неравенствам  $\psi^*$ .

Определение 5. Точка  $x \in \text{Cg } E_s$  называется псевдовершиной  $E_s$ , если ее координаты являются решением системы не менее чем  $s$  уравнений набора  $T^*$ , среди которых  $s$  линейно независимых.

*Теорема.* Если линейная функция цели  $f$  достигает своего глобального минимума в некоторой точке  $x_0 \in E_s$ , то  $x_0$  — псевдовершина  $E_s$ .

Доказательство. Очевидно, что линейная функция цели  $f$  не может достигать минимума на  $\text{int } E_s$ , т.е. она достигает его на  $\text{fr } E_s$ . Граница  $E_s$  состоит из конечного числа множеств  $E_{s-1}$ , описание каждого из которых получается путем замены неравенства  $\psi^*$  соответствующим уравнением набора  $T^*$ . Пусть минимум достигается на одном из таких  $E_{s-1}$ . Поскольку сужение линейной функции  $f$  на линейное многообразие размерности  $s-1$ , содержащее  $E_{s-1}$ , остается линейной функцией, то ее минимум вновь не может достигаться на  $\text{int } E_{s-1}$ , т.е. достигается на  $\text{fr } E_{s-1}$ . Продолжая эти рассуждения, получаем, что  $f$  не может достигать минимума на  $\text{int } E_1$ . Описание  $E_1$  получается путем замены  $s-1$  неравенств  $\psi^*$  соответствующими уравнениями набора  $T^*$ .

Итак, минимум  $f$  может достигаться лишь на  $\text{fr } E_1$ . Данная граница представляет собой конечный набор точек, каждая из которых описывается системой  $s$  линейно независимых уравнений набора  $T^*$ . Из условия теоремы видно, что точка  $x_0 \in E_s$ . Значит, точка  $x_0 \in \text{Cg } E_s$ , т.е. является псевдовершиной  $E_s$ .

Следствие. Функция цели  $l$  задачи (20), (21) достигает глобального минимума в псевдовершинах ID.

Обозначим через  $T = \{t_j\}, j=1, 2, \dots, (4kC_n^2 + 8n)$  набор уравнений, которые соответствуют неравенствам, участвующим в описании ID. Как показывает следствие, для решения (20), (21) можно применить стратегию построения систем уравнений из набора  $T$ , описывающих все псевдовершины области ID.

### 5.1. Построение дерева решений

Структура дерева решений в нашем случае обладает некоторой спецификой, обусловленной особен-

ностями уравнений, входящих в набор  $T$ . А именно, как видно из (17)–(19), уравнения, содержащие переменные  $x_i, y_i, i \in J_n; 1$ , и уравнения, включающие

переменные  $v_{x_i}, v_{y_i}, i \in J_n; v_l$ , жестко связаны между собой, так как образуют системы. Учитывая это, алгоритм построения дерева решений описывается следующим образом.

Поставим в соответствие корню дерева решений пространство  $R^{4n+2}$ .

Каждой вершине  $i$ -го уровня ( $i \leq 2n-1, i$  — нечетное) соответствует линейное многообразие  $L_i$  размерности  $4n-2i+2$ , полученное как пересечение линейного многообразия  $L_{i-1}$  с двумя гиперплоскостями, уравнения которых связаны между собой и содержат переменную  $x_i$  и переменную  $v_{x_i}$  с ненулевыми коэффициентами соответственно. А всякой вершине  $j$ -го уровня ( $j \leq 2n, j$  — четное) отвечает линейное многообразие  $L_j$  размерности  $4n-2j+2$ , полученное как пересечение линейного многообразия  $L_{j-1}$  с двумя гиперплоскостями, уравнения которых связаны между собой и содержат переменную  $y_j$  и переменную  $v_{y_j}$  с ненулевыми коэффициентами соответственно.

На последнем  $(2n+1)$ -м уровне дерева каждая его вершина соответствует точке пространства  $R^{4n+2}$ . Эта точка получена как пересечение некоторого линейного многообразия  $L_{2n}$  с двумя гиперплоскостями, уравнения которых связаны между собой и содержат переменную  $l$  и переменную  $v_l$  с ненулевыми коэффициентами соответственно. Каждая вершина  $2n$ -го уровня имеет  $n$  потомков [15], так как каждая из переменных  $l$  и  $v_l$  с ненулевыми коэффициентами входит в  $n$  уравнений набора  $T$ .

Заметим, что при определенных значениях индексов  $p, r, q$  некоторые из коэффициентов  $a^{(p)}, \tilde{b}^{(r)}, \hat{b}^{(q)}$  обращаются в ноль, а именно:  $a^{(p)}=0$  при  $p=[m/4]+1$  или  $p=m-[m/4]$ , если  $m \equiv 2 \pmod{4}$ ;  $\tilde{b}^{(r)}=0$  при  $r=[m/2]+1$  и  $\hat{b}^{(q)}=0$  при  $q=m$ . С учетом этого число систем уравнений, построенных на  $(2n+1)$ -м уровне, равно величине

$$k^* = \begin{cases} n[m(n-1)+2]^{2n}, & \text{если } m \equiv 0 \pmod{4}, \\ n[(m-2)(n-1)+2]^{2n} [m(n-1)+2]^{2n}, & \\ & \text{если } m \equiv 2 \pmod{4}, \\ n[2m(n-1)+2]^{2n} [(2m-2)(n-1)+2]^{2n}, & \\ & \text{если } m \equiv 1 \pmod{2}. \end{cases}$$

### 5.2. Построение набора правил отсекаания

В процессе решения задачи (20), (21) происходит исключение тех систем уравнений, решения которых не удовлетворяют условиям размещения в области (17); условиям взаимного непересечения (18), (19); либо увеличивают значение функции цели (20). Оценочное значение функции цели переопределяется в результате решения каждой из упомянутых выше систем, построенных при прохождении дерева решений. Для сокращения числа систем уравнений, которые необходимо решать на последнем  $(2n+1)$ -м уровне (а также на более высоких уровнях), предложен эффективный набор правил отсекаания бесперспективных вершин дерева решений, базирующийся

на правилах отсечения, приведенных в работах [3, 7], и особенностях математической модели (20), (21).

В дальнейшем удобно использовать следующие обозначения:

$$s_i^{(1)} = \begin{cases} x_i - 2v_1^0 - k_1 R_i = 0, \\ v_{x_i} + v_1^0 - k_1 v_{R_i} = 0, \end{cases}$$

$$s_i^{(2)} = \begin{cases} -x_i + 1 - 2v_1 - R_i = 0, \\ -v_{x_i} + v_1 - v_{R_i} = 0, \end{cases}$$

$$s_i^{(3)} = \begin{cases} y_i - 2v_w^0 - k_2 R_i = 0, \\ v_{y_i} + v_w^0 - k_2 v_{R_i} = 0, \end{cases}$$

$$s_i^{(4)} = \begin{cases} -y_i + w - 2v_w^0 - k_2 R_i = 0, \\ -v_{y_i} + v_w^0 - k_2 v_{R_i} = 0, \end{cases}$$

$$s_v^{(h)}(i, j) = \begin{cases} s_{ij}^{(p)}, & \text{если } v = 1 \ (h = p), \\ \tilde{s}_{ij}^{(r)}, & \text{если } v = 2 \ (h = r), \\ \hat{s}_{ij}^{(q)}, & \text{если } v = 3 \ (h = q), \end{cases}$$

где

$$s_{ij}^{(p)} = \begin{cases} a^{(p)}(x_i - x_j) + b^{(p)}(y_i - y_j) - k_3 R_{ij} = 0, \\ a^{(p)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + b^{(p)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_3 v_{R_{ij}} = 0, \end{cases}$$

$$\tilde{s}_{ij}^{(r)} = \begin{cases} \tilde{a}^{(r)}(x_i - x_j) + \tilde{b}^{(r)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(1)} d_{ij} = 0, \\ \tilde{a}^{(r)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \tilde{b}^{(r)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(2)} v_{d_{ij}} = 0, \end{cases}$$

$$\hat{s}_{ij}^{(q)} = \begin{cases} \hat{a}^{(q)}(x_i - x_j) + \hat{b}^{(q)}(y_i - y_j) - k_{ij}^{(3)} d_{ij} = 0, \\ \hat{a}^{(q)}(v_{x_i} - v_{x_j}) + \hat{b}^{(q)}(v_{y_i} - v_{y_j}) - k_{ij}^{(4)} v_{d_{ij}} = 0, \end{cases}$$

$p \in J_n, r \in J_n, q \in J_n$ .

**Правило отсечения 1.** Если на  $g$ -м уровне в системе, определяющей вершину дерева решений, содержится менее чем  $g-n-1$  подсистем вида  $s_v^{(h)}(i, j)$ , то данная вершина является концевой.

**Правило отсечения 2.** Если на некотором нечетном уровне дерева решений выбрана подсистема  $s_v^{(h)}(i, j)$ , то на следующем уровне подсистемы  $s_v^{(h)}(i, j)$  с теми же индексами  $i$  и  $j$  не выбираются.

**Правило отсечения 3.** Если построенная в некоторой вершине дерева решений система содержит подсистему вида

$$\begin{cases} s_v^{(h)}(i_1, i_2), \\ s_v^{(h)}(i_2, i_3), \\ s_v^{(h)}(i_3, i_1), \end{cases}$$

где  $h_t \in J_m, v_t \in \{2, 3\}, i_t \in J_n, i_t \neq i_s, t, s \in J_3$ , то данная вершина является концевой.

**Правило отсечения 4.** Если построенная в некоторой вершине дерева решений система содержит подсистему вида

$$\begin{cases} s_1^{(h_1)}(i_1, i_2), \\ s_1^{(h_2)}(i_2, i_3), \\ s_1^{(h_3)}(i_3, i_1) \end{cases} \quad \text{или} \quad \begin{cases} s_{v_1}^{(h_1)}(i_1, i_2), \\ s_{v_2}^{(h_2)}(i_2, i_3), \\ s_{v_3}^{(h_3)}(i_3, i_1), \end{cases}$$

где  $h_t \in J_m, v_t \in \{2, 3\}, i_t \in J_n, i_t \neq i_s, t, s \in J_3$ , и эта подсистема определяет внутреннюю точку области  $ID$ , то данная вершина является концевой.

**Правило отсечения 5.** Если на  $2n$ -м уровне в системе, определяющей вершину дерева решений, отсутствует подсистема  $s_i^{(1)}$  или  $s_j^{(3)}$ , то данная вершина является концевой.

**Правило отсечения 6.** Если на первых уровнях дерева решений (до  $2n$  включительно) в систему, определяющую вершину, включены подсистемы  $s_i^{(2)}$ , то на  $(2n+1)$ -м уровне эти подсистемы в формировании системы не участвуют и соответствующие подсистемы не рассматриваются.

Прежде чем перейти к формулировке правила отсечения 7, рассмотрим вопрос о нахождении точных нижней и верхней оценок оптимального решения задачи (20), (21). Для этого введем дополнительные обозначения. Будем полагать, что  $\Omega^0$  — полоса  $\Omega$  без учета погрешностей ( $v_w^0 = 0, v_1^0 = 0$ ):  $\Omega^0 = \{(x, y) \in R^2 \mid x \in [0; l], y \in [0; w]\}$ ;  $\Omega^-$  — полоса  $\Omega$  с минимально допустимыми размерами:  $\Omega^- = \{(x, y) \in R^2 \mid x \in [0 + v_1^0; l], y \in [0 + v_w^0; w - v_w^0]\}$ ;  $\Omega^+$  — полоса  $\Omega$  с максимально допустимыми размерами:  $\Omega^+ = \{(x, y) \in R^2 \mid x \in [0 - v_1^0; l], y \in [0 - v_w^0; w + v_w^0]\}$ ;  $S_i^0, i \in J_n$  — многоугольник  $S_i$  без учета погрешностей;  $R_i^0, i \in J_n$  — радиус окружности, описанной около многоугольника  $S_i^0$  ( $v_{R_i} = 0$ );  $S_i^-, i \in J_n$  — многоугольник  $S_i$  с минимально допустимыми размерами;  $R_i^-, i \in J_n$  — радиус окружности, описанной около многоугольника  $S_i^-$  ( $R_i^- = R_i - v_{R_i}$ );  $S_i^+, i \in J_n$  — многоугольник  $S_i$  с максимально допустимыми размерами;  $R_i^+, i \in J_n$  — радиус окружности, описанной около многоугольника  $S_i^+$  ( $R_i^+ = R_i + v_{R_i}$ ).

Если в качестве исходных данных в задаче оптимального размещения правильных ориентированных многоугольников в полосе без учета погрешностей [7] выбрать: 1)  $\Omega^0$  и  $S_i^0, i \in J_n$ ; 2)  $\Omega^+$  и  $S_i^-, i \in J_n$ ;

3)  $\Omega^-$  и  $S_i^+, i \in J_n$ , то в первом случае определяется точное решение  $l^0$  для идеализированного случая, во втором — точная нижняя оценка  $\Gamma$  оптимального решения задачи (20), (21), в третьем — точная верхняя оценка  $l^+$  оптимального решения задачи (20), (21).

**Правило отсечения 7.** Если построенная в вершине  $g$ -го уровня дерева решений система уравнений может быть решена (количество уравнений совпадает

с количеством неизвестных), но  $\max_{i \in J_s} (x_i + R_i) \notin [\Gamma, l^+]$  ( $s = g/2$ , если  $g$  — четное;  $s = [g/2] + 1$ , если  $g$  — нечетное;  $s = [g/2]$ , если  $g = 2n + 1$ ) или найденные решения не удовлетворяют условиям (17)–(19), то данная вершина является концевой.

## 6. Численные эксперименты

В качестве тестового примера рассмотрим следующие исходные данные:  $w=20$ ;  $v_w^0=0,08$ ;  $v_1^0=0,05$ ;  $m=6$ ;  $n=7$ ;  $R_1=3$ ;  $R_2=4,1$ ;  $R_3=2,7$ ;  $R_4=3,7$ ;  $R_5=2,2$ ;  $R_6=1,8$ ;  $R_7=2$ ;  $v_{x_1}^0=0,09$ ;  $v_{x_2}^0=0,1$ ;  $v_{x_3}^0=0,05$ ;  $v_{x_4}^0=0,12$ ;  $v_{x_5}^0=0,01$ ;  $v_{x_6}^0=0,02$ ;  $v_{x_7}^0=0,03$ ;  $v_{y_1}^0=0,03$ ;  $v_{y_2}^0=0,14$ ;  $v_{y_3}^0=0,06$ ;  $v_{y_4}^0=0,07$ ;  $v_{y_5}^0=0,04$ ;  $v_{y_6}^0=0,05$ ;  $v_{y_7}^0=0,05$ .

Применяя к решению поставленной задачи изложенный выше метод, получаем следующий результат: точное решение задачи (20), (21) равно:  $l=10,8577$ . Для сравнения, точное решение для идеализированного случая равно:  $l^0=10,503$ , а точные нижняя и верхняя оценки оптимального решения задачи (20), (21) равны соответственно:  $l^- = 9,657$ ,  $l^+ = 11,1442$ . Справедливо неравенство  $l^- < l^0 < l^+$ , причем предложенный в работе алгоритм позволяет улучшить верхнюю оценку  $l^+$  на 0,0965.

**Литература:** 1. Стоян Ю.Г., Гиль Н.И. Методы и алгоритмы размещения плоских геометрических объектов. К.: Наук. думка, 1976. 248с. 2. Стоян Ю.Г., Яковлев С.В. Математические модели и оптимизационные методы геометрического проектирования. К.: Наук. думка, 1986. 286с. 3. Новожилова М.В. Решение задачи поиска глобального экстремума линейной функции цели на структуре линейных неравенств. Харьков, 1988. 48с. / (Препр./ АН УССР. Ин-т проблем машиностроения; №292).

4. Milencovic V., Daniels K., Li Zh. Placement and compaction of nonconvex polygons for clothing manufacture // Paper for forth Canadian conference on computational geometry. St. John's, Newfoundland, Canada. 1992. P.10-18. 5. Dowsland K.A., Dowsland W.B. Solution approaches to irregular nesting problems // Europ. Journ. Oper. Res. 1995. 84. P.506-521. 6. Элементы теории геометрического проектирования / Под ред. В.Л.Рвачева. К.: Наук. думка, 1995. 244с. 7. Сысоева Ю.А. Математическая модель и метод решения задачи размещения правильных ориентированных многоугольников в полосе. Харьков, 1996. 19с. Рукопись представлена Ин-том проблем машиностроения НАН Украины. Деп. в ВИНТИ 22 января 1996 г. №242В-96. 8. Стоян Ю.Г. Метрическое пространство централизованных интервалов // Докл. НАН Украины. 1995. №7. С.23-25. 9. Стоян Ю.Г. Интервальные отображения // Докл. НАН Украины. 1996. №10. С.57-63. 10. Стоян Ю.Г. Интервальное пространство  $I_c^2(\mathbb{R})$ . Интервальные уравнения. Харьков, 1996. 19с. (Препр./ НАН Украины. Ин-т проблем машиностроения; №392). 11. Стоян Ю.Г. Интервальные множества. Харьков, 1997. 27с. (Препр./ НАН Украины. Ин-т проблем машиностроения; № 400). 12. Moore R.E. Interval analysis. Prentice Hall, 1966. 400p. 13. Kaucher E. Interval analysis in the extended interval space  $\mathbb{IR}$  // Comp. Suppl. 1980. P.33-49. 14. Алефельд Г., Херцбергер Ю. Введение в интервальные вычисления. М.: Мир, 1987. 356с. 15. Ахо А., Хопкфорт Дж., Ульман Дж. Построение и анализ вычислительных алгоритмов. М.: Мир, 1979. 536с.

Поступила в редколлегию 20.06.98

**Рецензент:** д-р физ.-мат. наук, проф. Чудинович И.Ю.

**Сысоева Юлия Анатольевна**, ассистент кафедры естественных наук ХТУРЭ. Научные интересы: оптимизационные методы геометрического проектирования. Адрес: 310726, Украина, Харьков, пр.Ленина, 14, тел. 30-09-03.

УДК 519.21

## ФОКУСИРУЮЩИЕ ФАКТОРЫ. БАЗИСЫ ФОКУСИРОВКИ И СТАБИЛИЗАЦИИ

ДИКАРЕВ В.А.

Введены понятия меры фокусировки, базиса фокусировки и базиса стабилизации. Приведены примеры их применения при рассмотрении реальных процессов, которые могут быть описаны системами уравнений Колмогорова.

Рассмотрим задачи, связанные с процессами фокусировки и стабилизации [1-4]. Фокусировка и стабилизация имеют место в системах, эволюция которых может быть описана с помощью марковских процессов с непрерывным временем и конечным числом состояний. Явления фокусировки и стабилизации состоят в том, что при определенных воздействиях на процесс его основные характеристики (вероятности состояний, переходные вероятности и др.) с изменением времени все менее отличаются от наперед заданных значений. Эти воздействия можно выбрать так, что промежуток времени, необходимый для фокусировки и стабилизации, можно сделать сколь угодно малым. В статье основное внимание уделено именно этому случаю. Общий случай, когда время, необходимое для фокусировки и стабилизации, произвольно, рассматривается аналогично.

В [1,2] показано, что фокусировка в точке  $t_0$  может иметь место, если элементы  $\lambda_{ij}(t)$  инфинитesimalной матрицы  $\Lambda(t)$  (все или их часть) при  $t \uparrow t_0$  быстро возрастают. Возникающие при этом в точке  $t_0$  разрывы функций  $\lambda_{ij}(t)$  должны быть неинтегрируемы (случай точной фокусировки) или почти неинтегрируемы (случай s-фокусировки). Если кроме этого выполняются некоторые условия (см. [2,4]), то при  $t \uparrow t_0$ :

а) для случая точной фокусировки

$$P_j(S_0, t) \rightarrow \pi_j; \quad (1)$$

б) для случая s-фокусировки

$$\lim_{t \uparrow t_0} P_j(S_0, t) \in (\pi_j - \sigma, \pi_j + \sigma), \quad (2)$$
$$\lim_{t \uparrow t_0} P_j(S_0, t) \in (\pi_j - \sigma, \pi_j + \sigma).$$

Здесь индексом  $j$  нумеруются состояния  $\pi_j > 0$ ,

$\sum_j \pi_j = 1$ , (1) и (2) должны выполняться для всех

состояний; величина  $\sigma$  в (2) является нижней гранью по всем  $\tilde{\sigma}$ , для которых условия (2) имеют место. Случай точной фокусировки связан с бесконечными энергозатратами и является некоторой идеализацией, позволяющей наиболее полно исследовать про-