

ЗАДАЧА ПОКРЫТИЯ ПРЯМОУГОЛЬНОЙ ОБЛАСТИ КРУГАМИ ЗАДАННОГО РАДИУСА

*АНТОШКИН А.А., ПАНКРАТОВ А.В.,
ПАЦУК В.Н., РОМАНОВА Т.Е., ШЕХОВЦОВ С.Б.*

Рассматривается математическая модель оптимизационной задачи покрытия прямоугольной области минимальным числом кругов заданного радиуса с учетом минимально и максимально допустимых расстояний между центрами кругов и границей области покрытия. Приводится алгоритм решения задачи, основанный на методе оптимизации по группам переменных.

Рассмотрим оптимизационную задачу геометрического проектирования [1] в следующей постановке. Необходимо прямоугольную область T_0 покрыть кругами заданного радиуса из набора $\{T_1, T_2, \dots, T_n\}$ таким образом, чтобы количество кругов было минимальным и выполнялись условия на минимально и максимально допустимые расстояния между центрами кругов и границей области покрытия. Предполагается, что n заведомо превышает число кругов, которыми можно покрыть область T_0 .

Пусть множества $T_0, T_i, i \in I_n = \{1, 2, \dots, n\}$ индуцируются кортежами геометрической информации [1]:

$$g_0 = (S_0, M_0, P_0) = ((s_0, d), (a, b), (x_0, y_0, 0)),$$

$$g_i = (S_i, M_i, P_i) = ((s_i, d), (R), (x_i, y_i)),$$

где $s_0 = s^2, s_i = s^1, s^1$ – окружность; s^2 – прямоугольник; d – признак порядка связности множества, $d = 1$, если множество имеет гомотопический тип точки, и $d = 2$, если множество имеет гомотопический тип окружности. Очевидно, что в данном случае $d = 1$, поскольку T_0, T_i – односвязные множества. В дальнейшем будем полагать, что $x_0 = y_0 = 0$.

Представим математическую модель поставленной задачи в виде:

$$\min_{Z \in D \subset E^{2n}} \sum_{i=1}^n \sum_{j=i+1}^n (\omega_{ij}(Z_i, Z_j) + \omega_i^0(Z_0, Z_i)), \quad (1)$$

здесь $\omega_{ij}(Z_i, Z_j)$ – функция, определяющая площадь взаимного перекрытия кругов $T_i, T_j, i \neq j, i \in I_n, j \in I_n$; $\omega_i^0(Z_0, Z_i)$ – функция, определяющая площадь взаимного перекрытия круга $T_i, i \in I_n$ и области $cl(R^2 / T_0)$; $D = D_1 \cup D_2$ – область допустимых решений; D_1 – множество, описывающее условие покрытия области T_0 кругами T_i :

$$T_0 \cap \left(\bigcup_{i=1}^n T_i \right) = T_0 \text{ следующим образом:}$$

$$\max_{t=(t_x, t_y) \in T_0} \min_{i=1, 2, \dots, n} ((x_i - t_x)^2 + (y_i - t_y)^2 - R^2) \leq 0;$$

D_2 – множество, описывающее условия на минимально и максимально допустимые расстояния между центрами кругов и границей области покрытия и заданное структурой в общем случае нелинейных неравенств [1, 2]:

$$((G'(F_1(Z), \Delta_1, k_1) \cup G''(F_2(Z), \Delta_2, k_2)) \cap G^\pm(F_3(Z), \Delta_3, k_3) \cup G^{**}(F_4(Z), \Delta_4, k_4))) \cup G^*(F_5(Z), \Delta_5, k_5)), \quad (2)$$

где

$$G'(F_1(Z), \Delta_1, k_1) = \bigcap_{i=1}^{m'} G'_i(F_{1i}(Z_i), \Delta_{1i}, k_{1i}); \quad (3)$$

$$G''(F_2(Z), \Delta_2, k_2) = \bigcap_{i=1}^{m''} G''_i(F_{2i}(Z_i), \Delta_{2i}, k_{2i}); \quad (4)$$

$$G^\pm(F_3(Z), \Delta_3, k_3) = \bigcap_{(i,j) \in A_n} G_{ij}^\pm(F_{3ij}(Z_i), \Delta_{3ij}, k_{3ij}); \quad (5)$$

$$G^{**}(F_4(Z), \Delta_4, k_4) = \bigcap_{(i,j) \in B_n} G_{ij}^{**}(F_{4ij}(Z_i), \Delta_{4ij}, k_{4ij}); \quad (6)$$

$$G^*(F_5(Z), \Delta_5, k_5) = \bigcap_{i=1}^{m^*} G_i^*(F_{5i}(Z_i), \Delta_{5i}, k_{5i}); \quad (7)$$

$m' + m'' + m^* = n, m' + m'' \geq 2$. Здесь $F_l(Z), \Delta_l, k_l, l = \{1, 2, \dots, 5\}$ – элементы соответствующей структуры неравенств; $F_l(Z)$ – упорядоченный набор неравенств; Δ_l – матрица связи неравенств из набора $F_l(Z)$; k_l – число неравенств, входящих в набор $F_l(Z)$; $A_n \cup B_n = K_n$ – множество пар индексов $(i_k, j_k), i_k \in I_n, j_k \in I_n, i_k \neq j_k, k = 1, 2, \dots, C_n^2$, при этом полагаем, что $A_n \cap B_n = \emptyset$.

Структуры (3)–(7) описывают некоторые множества $D', D'', D^\pm, D^{**}, D^*$ соответственно.

Множество $D' \subset E^{2n}$ определяет условие принадлежности центров кругов $T_i, i \in I_n$ области T' , индуцируемой геометрической информацией:

$$g' = (S', M', P'), S' = (s'_1, s'_2), s'_1 = (s^2, d_1),$$

$$s'_2 = (s^2, d_2), d_1 = 1, d_2 = 2,$$

$$M' = ((m'_1, p'_1), (m'_2, p'_2)) = ((a - 2r^-, b - 2r^-, r^-, r^-, 0), (a - 2r_0^+, b - 2r_0^+, r_0^+, r_0^+, 0)),$$

$$P' = (x'_0, y'_0, 0) = (r^-, r^-, 0).$$

Множество $D' \subset E^{2n}$ задается структурой неравенств (3). Набор $F_{1i}(Z_i)$ неравенств имеет вид:

$$\begin{aligned}
F_{1i}(Z_i) &= F_{1i}(x_i, y_i) = \\
&= \{-f_1(x_i, y_i) \leq 0, f_2(x_i, y_i) \leq 0, \\
f_3(x_i, y_i) \leq 0, -f_4(x_i, y_i) \leq 0, f_5(x_i, y_i) \leq 0, \\
-f_6(x_i, y_i) \leq 0, -f_7(x_i, y_i) \leq 0, f_8(x_i, y_i) \leq 0\}, \quad (8)
\end{aligned}$$

где

$$\begin{aligned}
f_1(x_i, y_i) &= y_i - r^-, f_2(x_i, y_i) = x_i - a + r^-, \\
f_3(x_i, y_i) &= y_i - b + r^-, f_4(x_i, y_i) = x_i - r^-, \\
f_5(x_i, y_i) &= y_i - r_0^+, f_6(x_i, y_i) = \\
&= x_i - (a - r_0^+), f_7(x_i, y_i) = y_i - (b + r_0^+), f_8(x_i, y_i) = \\
&= x_i + r_0^+.
\end{aligned}$$

При этом ориентация равенств такова, что справедливы следующие неравенства:

$$\begin{aligned}
-f_1(0,0) \leq 0, \quad f_2(0,0) \leq 0, \quad f_3(0,0) \leq 0, \quad -f_4(0,0) \leq 0, \\
f_5(0,0) \leq 0, \quad -f_6(0,0) \leq 0, \quad -f_7(0,0) \leq 0, \quad f_8(0,0) \leq 0.
\end{aligned}$$

Определим матрицу $\Delta_{1i} = \|\sigma_{ij}\|, j=1,2,\dots,8, i=1,2,\dots,8$ следующим образом:

$$\begin{aligned}
\sigma_{ij} &= 1, \quad \forall j, \forall i, i < 5, j < 5; i > 4, j < 5; \\
& i < 5, j > 4; i = j, i > 4, j > 4;
\end{aligned}$$

$\sigma_{ij} = 0$ в противном случае. Заметим, что $k_1 = 8m'$.

Множество $D'' \subset E^{2n}$ описывает условие принадлежности центров кругов $T_i, i \in I_n$ области $T'' \subset E^2$, индуцируемой геометрической информацией:

$$\begin{aligned}
g'' &= (S'', M'', P''), \quad S'' = (s^2, d) = (s^2, 1), \\
M'' &= (a - 2R, b - 2R), \quad P'' = (R, R, 0).
\end{aligned}$$

Множество $D'' \subset E^{2n}$ задается структурой неравенств (4). Набор неравенств $F_{2i}(Z_i)$ имеет вид:

$$\begin{aligned}
F_{2i}(Z_i) &= F_{2i}(x_i, y_i) = \{-f_1(x_i, y_i) \leq 0, \\
f_2(x_i, y_i) \leq 0, f_3(x_i, y_i) \leq 0, -f_4(x_i, y_i) \leq 0\}, \quad (9)
\end{aligned}$$

где

$$\begin{aligned}
f_1(x_i, y_i) &= y_i - R, f_2(x_i, y_i) = x_i - a + R, \\
f_3(x_i, y_i) &= y_i - b + R, f_4(x_i, y_i) = x_i - R.
\end{aligned}$$

причем ориентация равенств такова, что

$$-f_1(0,0) \leq 0, \quad f_2(0,0) \leq 0, \quad f_3(0,0) \leq 0, \quad -f_4(0,0) \leq 0.$$

Матрица Δ_{2i} – единичная, т.е. $\Delta_{2i} = \|\sigma_{ij}\|$, где $\sigma_{ij} = 1, \forall j, \forall i, i = j = 1, 2, \dots, 4$.

Заметим, что $k_2 = 4m''$.

Множество $D^\pm \subset E^{2n}$ описывает ограничение на минимально $2r^-$ и максимально r^+ допустимые расстояния между центрами кругов $T_i, T_j, i \neq j, i \in I_n, j \in I_n$, для которых выполняется следующее условие: $\text{int } T_i \cap \text{int } T_j \neq \emptyset$.

Множество $D^\pm \subset E^{2n}$ задается структурой неравенств (5). Набор неравенств $F_{3i}(Z_i)$ имеет вид

$$\begin{aligned}
F_{3i}(Z_i, Z_j) &= F_{3i}((x_i, y_i), (x_j, y_j)) = \\
&= \{f_1(x_i, y_i, x_j, y_j) \leq 0, -f_2(x_i, y_i, x_j, y_j) \leq 0\}, \quad (10)
\end{aligned}$$

где

$$\begin{aligned}
f_1(x_i, y_i, x_j, y_j) &= (x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2 - r^{+2}, \\
f_2(x_i, y_i, x_j, y_j) &= (x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2 - r^{-2},
\end{aligned}$$

причем ориентация равенств такова, что

$$f_1(0,0,0,0) \leq 0, \quad -f_2(0,0,0,0) \leq 0.$$

Матрица $\Delta_{3i} = \|\sigma_{ij}\|$ – единичная, т.е. $\sigma_{ij} = 1, \forall j, \forall i, i = j = 1, 2$.

Заметим, что $k_3 = 2\text{card}(A_n)$.

Множество $D^{**} \subset E^{2n}$ задается структурой неравенств (6). Набор неравенств $F_{4i}(Z_{ij})$ имеет вид:

$$\begin{aligned}
F_{4i}(Z_{ij}) &= F_{4i}(x_i, y_i, x_j, y_j) = \\
&= \{-f_1(x_i, y_i, x_j, y_j) \leq 0\}, \quad (11)
\end{aligned}$$

здесь $f_1(x_i, y_i, x_j, y_j) = (x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2 - r^{+2}$,

причем ориентация равенств такова, что

$$-f_1(0,0,0,0) \leq 0.$$

Очевидно, $\Delta_{4i} = \|\sigma_{11}\| = 1$. Тогда $k_4 = \text{card}(B_n)$.

Множество $D^* \subset E^{2n}$ описывает условие принадлежности центров кругов $T_i \subset E^2, i \in I_n$ области $T^* \subset E^2$, индуцируемой геометрической информацией

$$g^* = (S^*, M^*, P^*),$$

где $S^* = (s^2, d_2), M^* = (a, b), P^* = (x_0, y_0, 0)$.

Множество $D^* \subset E^{2n}$ задается структурой неравенств (7). Набор неравенств $F_{5i}(Z_i)$ имеет вид:

$$\begin{aligned}
F_{5i}(Z_i) &= F_{5i}(x_i, y_i) = \{f_1(x_i, y_i) \leq 0, \\
-f_2(x_i, y_i) \leq 0, -f_3(x_i, y_i) \leq 0, f_4(x_i, y_i) \leq 0\}, \quad (12)
\end{aligned}$$

где

$$\begin{aligned}
f_1(x_i, y_i) &= y_i, f_2(x_i, y_i) = x_i - a, \\
f_3(x_i, y_i) &= y_i - b, f_4(x_i, y_i) = x_i.
\end{aligned}$$

Заметим, что ориентация неравенств имеет вид

$$\begin{aligned}
f_1(0,0) \leq 0, \quad -f_3(0,0) \leq 0, \\
-f_2(0,0) \leq 0, \quad f_4(0,0) \leq 0.
\end{aligned}$$

Определим матрицу

$$\Delta_{5i} = \|\sigma_{ij}\|, j=1,2,\dots,4, i=1, 2, \dots, 4$$

следующим образом: $\sigma_{ij} = 1, \forall j, \forall i, i = j; \sigma_{ij} = 0$ в противном случае.

Заметим, что $k_5 = 4m^*$.

Введем некоторые обозначения и представим в аналитическом виде некоторые дополнительные функции, участвующие в формировании функции цели поставленной задачи.

Пусть $I_k = \{1, 2, \dots, k\}$ – индексное множество; i, j – номера кругов, $i, j \in I_n$; W – значение функции цели; p_{il} – l -я точка пересечения границы i -го круга с границей непокрытой области, т.е.

$$p_{il} \in frT_i \cap fr\left(T_0 \setminus \bigcup_{k=1}^{i-1} T_k\right); K_i^* \text{ – множество точек}$$

p_{il} пересечения границы i -го круга с границей непокрытой области, $L_i^* = cardK_i^*$; K_i – множество точек p_{il} из множества K_i^* , удовлетворяющих ограничениям задачи (1), в дальнейшем – “опорных” точек; $L_i = cardK_i$, $L_i \leq L_i^*$, ω_j^{l0} – значение ω -функции T_0 и T_j для l -й точки круга T_j ; ω_{kj}^l – значение ω -функции T_k и T_j для l -й точки круга T_j ; χ_j^l – значение функции цели для l -й точки круга T_j , $\chi_j^l = \sum_{k=1}^{j-1} \omega_{kj}^l + \omega_k^{l0}$; Z_j – множество, элементы χ_j^l которого ранжированы по возрастанию.

Рассмотрим случай определения площади взаимного пересечения круга T_i с областью $cl(R^2 / T_0)$ по оси OX или OY (рис. 1,а):

$$\omega_j^0(x_p, y_p, x_j, y_j) = \begin{cases} \frac{R^2}{2} (\alpha - \sin\alpha), & \text{если } 0 < \rho_{ij} < R; \\ 0, & \text{если } \rho_{ij} \geq R; \end{cases} \quad (13)$$

$$\alpha = \arccos \frac{\rho_{pj}}{R}, \quad \rho_{pj} = \sqrt{(x_j - x_p)^2 + (y_j - y_p)^2},$$

$i = 1, \dots, m$, ρ_{pj} – расстояние между центром круга T_j и границей области T_0 .

В случае, если круг T_i пересекается с областью $cl(R^2 / T_0)$ по оси OX и OY одновременно, например, как показано на рис. 1,б, следует использовать формулу вида

$$\omega_j^0 = \omega_j^{0\alpha_1} + \omega_j^{0\alpha_2} - (\omega_j^{0\varphi} - \frac{1}{2} |(x_b - x_a) \cdot (y_c - y_a)|).$$

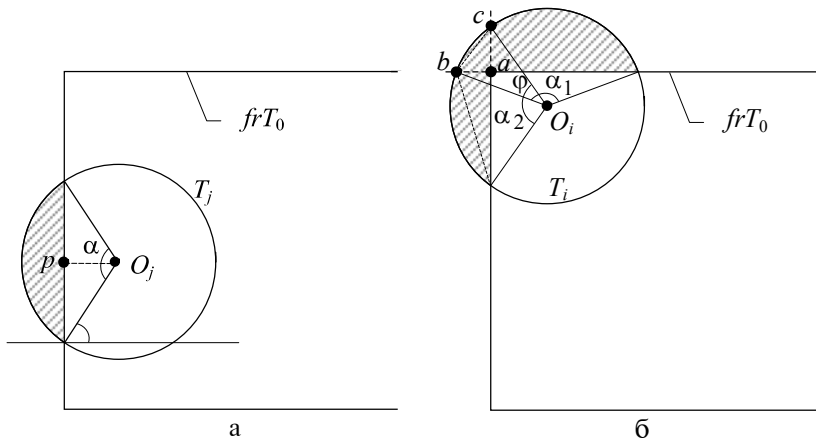


Рис. 1

Рассмотрим случай определения площади пересечения кругов T_i и T_j (рис. 2):

$$\omega_{ij}(x_i, y_i, x_j, y_j) = \begin{cases} R^2 (2\varphi - \sin 2\varphi), & \text{если } 0 \leq \rho_{ij} < 2R; \\ 0, & \text{если } \rho_{ij} \geq 2R. \end{cases}$$

Здесь $\rho_{ij} = \sqrt{(x_j - x_i)^2 + (y_j - y_i)^2}$, $\varphi = \arccos \frac{\rho_{ij}}{2R}$,

ρ_{ij} – расстояние между центрами кругов T_i и T_j .

Пусть $p_{il} \in frT_i \cap frT_0$. Для нахождения точки постановки центра O_j следующего круга T_j , такой что функция цели достигает в этой точке своего минимума, необходимо провести прямую, проходящую через точку p_{il} и образующую угол φ с прямой, параллельной оси OX (рис. 3).

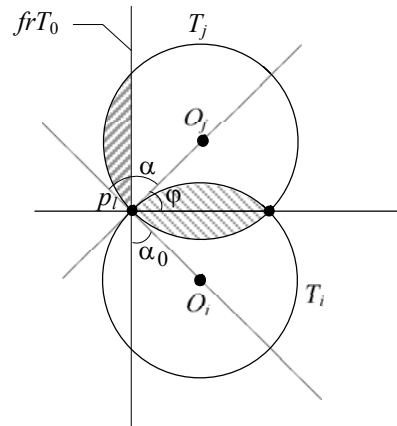


Рис. 3

На данной прямой на расстоянии R от точки p_{il} будет находиться искомая точка O_j .

Функция цели в этом случае имеет вид

$$\chi_j^l = R^2 \left(\frac{\pi}{2} + \alpha_0 - \frac{\sin 2\varphi}{2} - \cos(\varphi - \alpha_0) \right), \quad (14)$$

$$\chi_j^l \Big|_{\varphi} = -R^2 (\cos 2\varphi + \sin(\alpha_0 - \varphi)) = 0,$$

$$\alpha = \frac{\pi}{2} - \varphi + \alpha_0, \quad 0 \leq \varphi \leq \frac{\pi}{2},$$

$$0 \leq \alpha_0 \leq \frac{\pi}{2},$$

очевидно, что $\varphi = \frac{\pi}{6} + \frac{\alpha_0}{3}$.

Пусть $p_{il} \in frT_i \cap frT_j$. Для нахождения точки постановки центра O_j следующего круга T_j такой, что функция цели достигает в этой точке своего минимума, необходимо провести биссектрису угла φ , образованного касательными к окружностям frT_i и frT_j в точке p_{il} .

На данной биссектрисе на расстоянии R от точки p_{il} будет находиться искомая точка O_j .

Рассмотрим случай пересечения трех кругов T_s, T_k, T_r , $s, k, r \in I_m$, $m = m' + m''$, такой, что выполняются условия $\text{int } T_k \cap \text{int } T_r \neq \emptyset$, $\text{int } T_k \cap \text{int } T_s \neq \emptyset$ и найдется хотя бы по одной точке p_{il}' и p_{il}'' пересечения кругов T_k, T_s и T_k, T_r соответственно, которые находятся в некоторой окрестности радиуса $\varepsilon = \frac{R}{2}$.

Следующий круг T_j размещается таким образом (рис. 4), что его центр O_j имеет координаты

$$(x_j, y_j) = \frac{1}{2}(x' + x'', y' + y'') + \frac{2\sqrt{4R^2 - (x' - x'')^2 - (y' - y'')^2} \cdot (y' - y'', x' - x'')}{\sqrt{(x' - x'')^2 + (y' - y'')^2}},$$

где x', y' и x'', y'' — координаты точек p_{il}' и p_{il}'' соответственно.

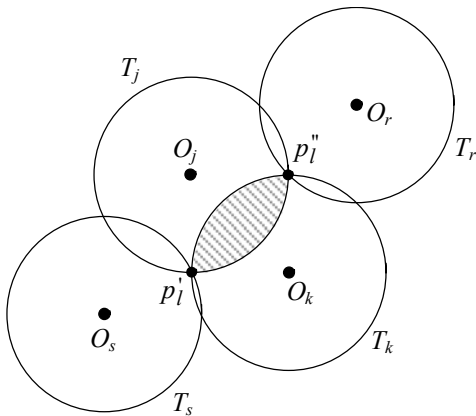


Рис. 4

Рассмотрим пошаговый алгоритм решения задачи (1) непосредственно.

Шаг 1. Полагаем $i = 0$, $K_0^* = \{(0,0)\}$; $K_0 = \{(0,0)\}$; $L_0 = 1$; $W_0 = 0$; $U_0 = \{(x_0 + R \frac{\sqrt{2}}{2}, y_0 + R \frac{\sqrt{2}}{2})\}$, $N_0 = 1$.

Шаг 2. Полагаем $j := j + 1$. Для каждой точки $v_{il} \in U_i$, $l = 1, 2, \dots, L_0$ вычисляем функцию цели χ_j^l по формуле (14). В случае $j = 1$ функция цели вычисляется по формуле (13).

Ранжируем множество значений χ_j^l по возрастанию. В результате получаем множество

$$Z_j = \{\chi_j^{i_1}, \chi_j^{i_2}, \dots, \chi_j^{i_{N_j}}\}.$$

Шаг 3. Полагаем $l := i_1$.

Шаг 4. Проверяем на связность множество вида

$$T_0^{jl} = T_0 \setminus \left(\bigcup_{q=1}^i T_q \cup T_j^l \right), \text{ где } T_j^l = T_j(v_{jl}).$$

Шаг 5. Если множество T_0^{jl} — связно, то переходим к шагу 6. Если $l = L_i$, переходим к шагу 6. Иначе полагаем $l := l + 1$ и переходим к шагу 4.

РИ, 2001, № 3

Шаг 6. Размещаем T_j таким образом, что центр O_j находится в точке v_{il} . Полагаем $W = W + \chi_j^l$. Формируем множества K_j^* :

$$K_j; K_j^* = K_j^* \setminus \{p_{il}\} \cup \{\{p_{jq}\}_q\},$$

где p_{jq} — точка пересечения T_j с областью

$$\text{fr } T_j \cap \text{fr}(T_0 \setminus \left(\bigcup_{k=1}^i T_k \right)),$$

$$K_j^* = (K_i \cup (\text{fr } T_j \cap \text{fr}(T_0 \setminus \left(\bigcup_{k=1}^i T_k \right))) \setminus p_{il},$$

$$L_j^* = \text{card } K_j^*.$$

Формируем множество K_j , исключая точки, не удовлетворяющие ограничениям задачи, $\text{card } K_j = L_j$.

Формируем множество U_j центров O_j допустимой постановки кругов T_j , $\text{card } U_j = N_j$. Если $N_j = 0$, переходим к шагу 8.

Шаг 7. Полагаем $i = j$. Переходим к шагу 2.

Шаг 8. Заканчиваем работу алгоритма.

Литература: 1. Стоян Ю.Г., Яковлев С.В. Математические модели и оптимизационные методы геометрического проектирования. Киев: Наук. думка, 1986. 268 с. 2. Антошкин А.А., Комяк В.М., Романова Т.Е., Шеховцов С.Б. Особенности построения математической модели задачи покрытия в системах автоматической противопожарной защиты // Радиоэлектроника и информатика. 2001. № 1. С. 75-79.

Поступила в редколлегию 11.03.2001

Рецензент: д-р техн. наук Гиль Н.И.

Антошкин Алексей Анатольевич, адъюнкт кафедры пожарной автоматики и связи Академии пожарной безопасности Украины. Адрес: Украина, 61023, Харьков, ул. Чернышевского, 94, тел. (0572) 40-20-35.

Панкратов Александр Владимирович, канд. техн. наук, научный сотрудник отдела математического моделирования и оптимального проектирования Института проблем машиностроения НАН Украины им. А.Н. Подгорного. Адрес: Украина, 61046, Харьков, ул. Пожарского, 2/10, тел. (0572) 95-95-36.

Пацук Владимир Николаевич, канд. техн. наук, старший научный сотрудник отдела математического моделирования и оптимального проектирования Института проблем машиностроения НАН Украины им. А.Н. Подгорного. Адрес: Украина, 61046, Харьков, ул. Пожарского, 2/10, тел. (0572) 95-95-36.

Романова Татьяна Евгеньевна, канд. физ.-мат. наук, старший научный сотрудник отдела математического моделирования и оптимального проектирования Института проблем машиностроения НАН Украины им. А.Н. Подгорного. Адрес: Украина, 61046, Харьков, ул. Пожарского, 2/10, тел. (0572) 95-95-36.

Шеховцов Сергей Борисович, канд. техн. наук, доцент кафедры прикладной математики Университета внутренних дел. Адрес: Украина, 61180, Харьков, пр. 50-летия СССР, 27, тел. (0572) 50-30-67.