

А.К. Еналеев

СОГЛАСОВАННОЕ УПРАВЛЕНИЕ АКТИВНОЙ СИСТЕМОЙ
ПРИ НАЛИЧИИ ЛИНЕЙНЫХ ШТРАФОВ ЗА ОТКЛОНЕНИЕ
РЕАЛИЗАЦИИ ОТ ПЛНА

Одним из основных требований, которые предъявляются к экономическим объектам в планируемой экономике, является выполнение утвержденных вышестоящими органами плановых показателей. В связи с этим процедура планирования должна быть связана с процедурой стимулирования производственных звеньев за реализацию установленных планов, иначе говоря, требование выполнения плана должно обеспечиваться соответствующими экономическими стимулами. Если система стимулирования выбрана, то обеспечение выполнения планов сводится к построению согласованных законов планирования, т.е. таких процедур планирования, при которых назначаются "выгодные" для производственных звеньев планы.

В работе для двухуровневых активных систем [1] устанавливается оптимальный закон согласованного планирования и показывается, что при штрафах, зависящих линейно от величины отклонения реализации от плана, этот закон планирования обеспечивает вместе с выполнением планов максимально возможную эффективность функционирования системы. Кроме этого в работе определяются необходимые и достаточные условия того, что план будет выполнен.

Описание активной системы

В описание активной системы входят описание структуры системы, переменных, ограничений, целевых функций и описание процесса её функционирования.

Будем рассматривать систему, состоящую из управляющего органа (центра) и n подчиненных ему активных элементов (АЭ). Состояние каждого АЭ определяется вектором y_i из множества Y_i возможных состояний, где $Y_i \subset E_i^{N_i}$, $E_i^{N_i}$ — N_i -мерное евклидово пространство, $i \in I = \{i | i = 1, 2, \dots, n\}$. Состояние всей системы задается со-

вокупностью $y = \{y_i\}$ из множества $Y = (\prod_{i \in I} Y_i) \cap Y^*$, где Y^* - глобальные ограничения. При выборе состояния y каждый i -й элемент стремится максимизировать свой критерий $W_i = f_i(\rho, x_i, y_i)$, где ρ - вектор общих для всех АЭ управлений, x_i - план, т.е. требуемое центром значение вектора состояния y_i . Будем рассматривать случай информированности центра о множествах Y_i и целевых функциях W_i элементов.

С целью организации функционирования активной системы центр устанавливает механизм функционирования \sum системы путем задания процедуры стимулирования и закона управления. Процедура стимулирования определяется целевыми функциями $W_i = f_i(\rho, x_i, y_i) = \mu_i(\rho, y_i) - \eta_i(x_i, y_i)$,

где $\mu_i(\rho, y_i)$ - известная центру функция "дохода" элемента, а $\eta_i(x_i, y_i)$ - устанавливаемая центром функция штрафа за отклонение состояния y_i от плана x_i . В работе рассматривается случай, когда $\eta_i(x_i, y_i) = (\alpha_i, |y_i - x_i|)$, α_i - вектор с компонентами $\alpha_{ij} \geq 0$, $|y_i - x_i|$ - вектор с компонентами $|y_{ij} - x_{ij}|$, $j = 1, 2, \dots, N_i$. Закон управления \mathcal{T} выбирается центром как процедура вычисления управляющих параметров $\mathcal{T} = (\rho, x)$, где $x = \{x_i\}$ - план системы.

В условиях полной информированности центра о моделях элементов процесс функционирования состоит из двух этапов: назначения центром управляющих параметров $\mathcal{T} = (\rho, x)$ и выбора элементами рациональных состояний $\{y_i^*\}$.

Обозначим $R(\rho, x)$ множество рациональных состояний элементов $y^* = \{y_i^*\}$ и рассмотрим множество H таких механизмов функционирования, при которых рациональные стратегии y_i^* являются локально оптимальными, т.е. определяются условиями $y_i^* \in R_i(\rho, x_i) = \arg \max_{y_i \in Y_i} f_i(\rho, x_i, y_i)$.

Такой выбор является рациональным только тогда, когда любое состояние $y^* = \{y_i^*\}$ удовлетворяет глобальным ограничениям

$$\prod_{i \in I} R_i(\rho, x_i) \subset Y^{\prime\prime}. \quad (I)$$

В этом случае $R(\rho, x) = \prod_{i \in I} R_i(\rho, x_i)$. При выполнении условия реализуемости (I) элементы выбирают свои состояния y_i^* независимо. В случае полной независимости элементов, т.е. $\prod_{i \in I} Y_i \subset Y^{\prime\prime}$ условие (I) имеет место.

Эффективность механизма функционирования будем оценивать величиной

$$K(\Sigma) = \min_{y \in R(\rho, x)} \Phi(\rho, x, y), \quad (2)$$

т.е. гарантированным на множестве рациональных состояний значением целевой функции центра $\Phi(\rho, x, y)$, в целевой функции центра будем предполагать наличие потерь при невыполнении плана ($y \neq x$) таких, что

$$\Phi(\rho, x, y) \leq \Phi(\rho, y, y). \quad (3)$$

Синтез оптимального закона управления

Задача синтеза оптимального механизма функционирования ставится следующим образом: найти механизм Σ^* такой, что

$$K(\Sigma^*) = \max_{\Sigma \in G} K(\Sigma), \quad (4)$$

где G – заданное множество механизмов, причем $G \subset H$. При фиксированных целевых функциях W_i элементов задача (4) является задачей синтеза оптимального закона управления.

В случае полной информированности центра о моделях элементов решением задачи синтеза оптимального закона уп-

равления на множестве G является закон оптимального планирования с прогнозом (ОПП):

$$(\rho^{\text{опт}}, x^{\text{опт}}) \in \arg \max_{(\rho, x) \in \mathcal{E}} \left[\min_{y \in R(\rho, x)} \Phi(\rho, x, y) \right], \quad (5)$$

где \mathcal{E} — множество управляющих параметров, при которых имеет место (1). Значение критерия эффективности (2) в этом случае равно $K = \max_{(\rho, x) \in \mathcal{E}} \min_{y \in R(\rho, x)} \Phi(\rho, x, y)$.

При законе ОПП, если не вводить ограничений на вид целевых функций элементов, выбиралось состояние системы y^* может не совпадать с планом $x^{\text{опт}}$. В связи с этим представляет интерес задача синтеза оптимального закона управления на H , при котором реализация y^* совпадает с планом. Предположим наличие "благожелательности" элементов по отношению к центру при выборе своих состояний. "Благожелательность" определим как выбор i -м элементом состояния $y_i^* = x_i$, если $x_i \in R_i(\rho, x_i)$, $i \in I$.

Решение этой задачи даёт следующая теорема.

Теорема I. Если $x \in P^\alpha(\rho)$, то $y^* = x$ и $K(\Sigma_\alpha) = K$, где $P^\alpha(\rho) = \bigcup_{x \in Y} R(\rho, x)$ — объединение по всем возможным планам всех рациональных стратегий y^* системы, а Σ_α — механизм функционирования с законом управления (5) и дополнительным условием $x \in P^\alpha(\rho)$.

Доказательство. Докажем сначала, что $y^* = x$, если $x \in P^\alpha(\rho)$. Предположим противное: $\exists i \in I, y_i^* \neq x_i$. Тогда

$$\mu_i(\rho, y_i^*) - (\alpha'_i, |y_i^* - x_i|) > \mu_i(\rho, x_i). \quad (6)$$

По определению множества $P^\alpha(\rho)$ имеем, что

$$\begin{aligned} \exists x'_i: \quad & \mu_i(\rho, x_i) - (\alpha'_i, |x_i - x'_i|) \geq \\ & \geq \mu_i(\rho, y_i^*) - (\alpha'_i, |y_i^* - x'_i|). \end{aligned} \quad (7)$$

Складывая (6) с (7), имеем противоречивое неравенство

$$(\alpha_i, |y_i^* - x_i'|) > (\alpha_i, |x_i - x_i'|) + (\alpha_i, |y_i^* - x_i|).$$

Следовательно, предположение, что $y_i^* \neq x_i$ — неверно.

Покажем, что $K(\Sigma_\alpha) = \hat{K}$. Пусть $y_{\text{опт}}^*$ — состояние, выбранное в системе при законе управления (5). По определению множества $P^\alpha(\rho)$ имеем: $y_{\text{опт}}^* \in P^\alpha(\rho^{\text{опт}})$. Обозначим $x^\alpha = y_{\text{опт}}^*$. Учитывая (3), можно записать

$$\hat{K} = \max_{(\rho, x) \in \mathcal{E}} \min_{y \in R(\rho, x)} \Phi(\rho, x, y) = \Phi(\rho^{\text{опт}}, x^{\alpha}, y_{\text{опт}}^*) \leq$$

$$\leq \Phi(\rho^{\text{опт}}, y_{\text{опт}}^*, y_{\text{опт}}^*) = \Phi(\rho^{\text{опт}}, x^{\alpha}, x^{\alpha}) \leq .$$

$$\leq \max_{(\rho, x) \in \mathcal{E}, x \in P_\alpha(\rho)} \Phi(\rho, x, x) = K(\Sigma^\alpha).$$

Но поскольку закон управления (5) оптимален, то $\hat{K} \geq K(\Sigma^\alpha)$, следовательно $\hat{K} = K(\Sigma_\alpha)$.

Замечание. Из теоремы I, в частности, следует, что при "благожелательности" элементов $R(\rho, x) = \{x\}$ как только $x \in P^\alpha(\rho)$. Это позволяет представить оптимальный закон управления в механизме Σ_α как решение задачи:

$$\max_{x, \rho} \Phi(\rho, x, x), \text{ где } (\rho, x) \in \mathcal{E}, x \in P^\alpha(\rho).$$

При конструировании таких законов управления, в которых планы удовлетворяют условию $x \in P^\alpha(\rho)$ (будем называть эти законы "правильными"), возникает математическая задача построения множеств $P^\alpha(\rho)$ "правильных" планов. Приводимая ниже теорема 2 дает необходимые условия того, что $x \in P_\alpha(\rho)$ и, таким образом, может оказаться полезной при определении множества $P^\alpha(\rho)$.

Пусть множества Y_i возможных состояний элементов заданы с помощью неравенств: $Y_i = \{y_i / g_{ij}(y_i) \geq 0, j \in J_i\}$, где $g_{ij}(y_i)$ — дифференцируемые функции $i \in I, j \in J_i$. Кроме того, для ограничений Y_i удовлетворяются условия регулярности. Будем использовать формулировку этих условий, приведенную в [2]. Введем понятие множества возможных направлений $D_i(y_i) = \{d_i / \exists \beta_i > 0 \text{ такое, что из } \beta_i \geq t_i \geq 0 \text{ следует } y_i + t_i d_i \in Y_i\}$ в множестве Y_i из точки y_i . Обозначим $\overline{D}_i(y_i)$ замыкание мно-

жества $\bar{\mathcal{D}}_i(y_i)$. Условие регулярности выполнено, если $\bar{\mathcal{D}}_i(y_i) \supset \tilde{\mathcal{D}}_i(y_i)$, где $\tilde{\mathcal{D}}_i(y_i) = \{d_i / \nabla g_{ij}(y_i) d_i \geq 0, j \in K_i(y_i)\}$, $K_i(y_i)$ множество индексов j , для которых $g_{ij}(y_i) = 0^+$.

Теорема 2. Если выполняются условия регулярности, функции $\mu_i(\rho, y_i)$ и $g_{ij}(y_i)$ дифференцируемы ($i \in I, j \in J_i$), то

$$P^\alpha(\rho) \subset X^\alpha(\rho), \quad (8)$$

где $X^\alpha(\rho)$ -множество планов x таких, что справедливы следующие утверждения:

$$x \in Y'^A ; \quad (9)$$

существуют множители $\lambda_{ij} \geq 0$ ($i \in I, j \in J_i$), что

$$\lambda_{ij} g_{ij}(x_i) = 0 ; \quad (10)$$

$$|\nabla \mu_i(\rho, x_i) + \sum_{j \in J_i} \lambda_{ij} \nabla g_{ij}(x_i)| \leq \alpha_i . \quad (II)$$

Доказательство. Покажем сначала, что

$$P^\alpha(\rho) = Y'^A \cap \prod_{i \in I} P_i^\alpha(\rho), \quad (12)$$

где $P_i^\alpha(\rho) = \bigcup_{x_i \in Y_i} R_i(\rho, x_i)$. На самом деле, из определения $P^\alpha(\rho)$ следует, что если $x \in P^\alpha(\rho)$, то $x \in Y'^A$ и, кроме того, в силу (I) $x \in \prod_{i \in I} R_i(\rho, x_i)$, откуда следует

$$x \in Y'^A \cap \prod_{i \in I} \bigcup_{x_i \in Y_i} R_i(\rho, x_i) = Y'^A \cap \prod_{i \in I} P_i^\alpha(\rho) . \text{ Наоборот, из}$$

$$x \in Y'^A \cap \prod_{i \in I} P_i^\alpha(\rho) \quad \text{следует, что } x \in Y, x \in R(\rho, x).$$

а) В [2] показано, что всегда $\bar{\mathcal{D}}_i(y_i) \subset \tilde{\mathcal{D}}_i(y_i)$, т.е. при выполнении условий регулярности имеет место $\bar{\mathcal{D}}_i(y_i) = \tilde{\mathcal{D}}_i(y_i)$.

поскольку из $\mathcal{L}_i \in P_i^\alpha(\rho)$ по теореме I следует, что $R_i(\rho, x_i) = \{x_i\}$, а из (I) — что $R(\rho, x) = \prod_{i \in I} R_i(\rho, x_i)$. Соотношение (I2) доказано.

Из (9), (10), (II) следует, что

$$X^\alpha(\rho) = Y^{\cap} \cap \prod_{i \in I} X_i^\alpha(\rho), \quad (I3)$$

где $X_i^\alpha(\rho)$ определяется для каждого i условиями (10), (III). Сравнивая (I2) в (I3), получаем, что $P^\alpha(\rho) \subset X^\alpha(\rho)$, когда

$$P_i^\alpha(\rho) \subset X_i^\alpha(\rho). \quad (I4)$$

Поэтому для доказательства теоремы достаточно показать справедливость (I4). Ниже для сокращения записи индекс i будем опускать.

I^o Так как $y = x$ для $x \in P^\alpha(\rho)$, имеем
 $\max_{y \in Y} (\mu(\rho, y) - (\alpha, |y - x|)) = \mu(\rho, x)$, или
 $\max_{y \in Y} (\mu(\rho, y) - \mu(\rho, x) - (\alpha, |y - x|)) = 0$, что может иметь
место только, когда

$$\forall y: \mu(\rho, y) - \mu(\rho, x) \leq (\alpha, |y - x|). \quad (I5)$$

Условие (I5) можно переписать также в виде

$$\forall d \in \mathcal{D}(x): \mu(\rho, x+d) - \mu(\rho, x) \leq (\alpha, |d|), \quad (I6)$$

где $d = y - x$, а $|d|$ — вектор с компонентами $|d_s|$,
 $s = 1, 2, \dots, N$. Справедлива следующая лемма.

Лемма. $\forall d \in \mathcal{D}(x): (\nabla \mu(\rho, x), d) \leq (\alpha, |d|)$.

Доказательство. Положим, что $\exists d$ такое, что

$(\nabla \mu(\rho, x), d) > (\alpha, |d|)$, тогда $\exists \delta$ такое, что $\forall 0 < \tau \leq \delta$:

$$\mu(\rho, x + \tau d) - \mu(\rho, x) > (\alpha, |d|)\tau,$$

что противоречит (I6).

Более того, справедливо следующее неравенство

$$\forall d \in \bar{\mathcal{D}}(x): (\nabla \mu(\rho, x), d) \leq (\alpha, |d|). \quad (I7)$$

На самом деле, направление $\bar{d} \in \bar{\mathcal{D}}(x)$ может быть рассмотрено как предел последовательности направлений $d^p \in \mathcal{D}(x)$, $\bar{d} = \lim_{p \rightarrow \infty} d^p$. Так как (I7) справедливо для всех $d^p \in \mathcal{D}(x)$, то

$$(\alpha, |\bar{d}|) = (\alpha, \lim_{p \rightarrow \infty} |d^p|) \geq \lim_{p \rightarrow \infty} (\nabla \mu(\rho, x), d^p) = (\nabla \mu(\rho, x), \bar{d}),$$

т.е. (I7) верно.

Представим множество Y как объединение его внутренности $Y' = \{y / g_j(y) > 0, j \in J\}$ и границы Γ_y .

$$\Gamma_y = Y \setminus Y'.$$

2°. Положим $x \in Y'$, т.е. $g_j(x) > 0, j \in J$ и покажем, что

$$|\nabla \mu(\rho, x)| \leq \alpha, \quad (I8)$$

где $|\frac{\partial \mu}{\partial x_s}|, s = 1, 2, \dots, N$ — вектор с компонентами

$$|\frac{\partial \mu}{\partial x_s}|, s = 1, 2, \dots, N.$$

Из $x \in Y'$ следует, что \exists замкнутый шар $B_\varepsilon(x) \subset Y'$ радиуса ε с центром в точке x . Пусть (I8) не выполняется, т.е. $|\nabla \mu| > \alpha$, тогда из (I7) следует, что

$(\nabla \mu, d) \leq (\alpha, |d|) < (|\nabla \mu|, |d|)$. Выберем $d = d_1 = -\varepsilon_1 \nabla \mu = \frac{\varepsilon}{\|\nabla \mu\|} \nabla \mu \in B_\varepsilon(x)$, тогда получим

$$\frac{\varepsilon}{\|\nabla \mu\|} (\nabla \mu, \nabla \mu) = \frac{\varepsilon}{\|\nabla \mu\|} (|\nabla \mu|, |\nabla \mu|) \leq \frac{\varepsilon}{\|\nabla \mu\|} (|\nabla \mu|, \alpha) < \frac{(|\nabla \mu|, |\nabla \mu|) \varepsilon}{\|\nabla \mu\|}, \text{ т.е.}$$

$|\nabla \mu|^2 = (\nabla \mu, \nabla \mu) < (|\nabla \mu|, |\nabla \mu|) = \|\nabla \mu\|^2$, что приводит к противоречию, следовательно (I8) справедливо.

3°. Пусть теперь $x \in \Gamma_y$, т.е. $g_k(x) = 0$ хотя бы для одного $k \in K(x) \subset J$. Рассмотрим два случая.

а) Пусть $(\nabla \mu, d) \leq 0$ для $\forall d \in \bar{\mathcal{D}}(x) = \{d / \nabla g_i(x) d \geq 0, i \in K(x)\}$, тогда по лемме Фаркаша [2] найдутся множители $\lambda_j \geq 0$ такие, что

$$\nabla \mu(\rho, x) + \sum_{j \in K(x)} \lambda_j \nabla g_j(x) = 0.$$

б) Пусть, наконец, предположение пункта а) не выполняется, но

$$\exists d : 0 < (\nabla \mu, d) \leq (\alpha, |d|). \quad (19)$$

Определим вектор $d^* \in \bar{\mathcal{D}}(x)$ такой, что

$$\frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} = \max_{d \in \bar{\mathcal{D}}(x)} \frac{(\nabla \mu(x), d)}{\|d\|}.$$

Такое направление d^* существует, так как в силу (19)

$$0 < \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} < \frac{(\alpha, |d^*|)}{\|d^*\|} \leq const. \quad \text{Рассмотрим вектор}$$

$b = \nabla \mu - \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} d^*$ и покажем, что в

$$(b, \nabla g_j(x)) \leq 0 \quad j \in K(x) \quad \text{т.е.}$$

$$(\nabla \mu, \nabla g_j(x)) - \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|^2} (d^*, \nabla g_j) \leq 0, \quad j \in K(x). \quad (20)$$

Заметим, что $\frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} (d^*, \nabla g_j) \geq 0$, так как $(\nabla \mu, d^*) > 0$

в силу (19), а $(d^*, \nabla g_j) \geq 0$ в силу $d^* \in \bar{\mathcal{D}}(x)$. Таким образом, если $(\nabla \mu, \nabla g_j(x)) \leq 0$, то (20) справедливо. Если же $(\nabla \mu, \nabla g_j(x)) > 0$, то справедливо следующее неравенство:

$$(\nabla \mu, \nabla g_j) - \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} (d^*, \nabla g_j) \leq$$

$$\leq (\nabla \mu, \nabla g_j) - \frac{(\nabla \mu, \nabla g_j)}{\|\nabla g_j\|^2} (\nabla g_j, \nabla g_j) = 0, \quad \text{т.е.}$$

имеет место (20).

Из $(b, \nabla g_j) \leq 0, \quad j \in K(x)$ следует, что

вектор β можно представить в виде

$$\beta = - \sum_{j \in K(x)} \lambda_j \nabla g_j(x), \quad \lambda_j \geq 0$$

и т.д. $\nabla \mu + \sum_{j \in K(x)} \lambda_j \nabla g_j(x) = \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|} d^*$.

Отсюда следует $|\nabla \mu + \sum_{j \in K(x)} \lambda_j \nabla g_j| - \|d^*\| \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|}$. Покажем, что

$$\frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|^2} |d^*| \leq \alpha. \quad (21)$$

Пусть (21) не справедливо, т.е. $\frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|^2} |d^*| > \alpha$, тогда,

увыходя из этого неравенства скалярно на $|d^*|$ и учитывая (17), получим цепочку неравенств

$\frac{(\alpha, |d^*|)}{\|d^*\|^2} (|d^*|, |d^*|) \geq \frac{(\nabla \mu, d^*)}{\|d^*\|^2} (|d^*|, |d^*|) > (\alpha, |d^*|)$, которые приводят к противоречию неравенству $\alpha |d^*| > \alpha |d^*|$. Таким образом

$$|\nabla \mu + \sum_{j \in K(x)} \lambda_j \nabla g_j(x)| \leq \alpha. \quad (22)$$

Объединяя доказанные неравенства (18), (19), (22), получим справедливость (14), и, следовательно, справедливость теоремы.

Замечание. Теорема 2 является в определенном смысле аналогом теоремы Куна - Таккера для рассматриваемой задачи. На самом деле, при $\alpha_i = 0$, т.е. отсутствии штрафов, а также независимости элементов $\prod_{i \in I} Y_i \subset Y^m$, она даёт условия Куна - Таккера для оптимального состояния y_i^* каждого i -го элемента.

Достаточные условия того, что $x \in P_\rho^\alpha$ дают следующая теорема.

Теорема 3. Если функции $\mu_i(\rho, y_i)$ строго вогнуты, а функции $g_{ij}(y_i)$ вогнуты, $i \in I, j \in J_i$, то в предположениях теоремы 2 $P_\rho^\alpha(\rho) = X_\rho^\alpha$.

Доказательство. Заметим, что Y_i — выпуклые множества, так как $g_{ij}(x_i)$ — вогнутые функции.

Предположим, что $\exists x_i \in X_i^*(\rho)$, но $x_i \notin P_i^*(\rho)$, т.е. $\exists y_i$ такое, что

$$\mu_i(\rho, x_i + d_i) - \mu_i(\rho, x_i) > (\alpha_i, |d_i|), \quad (23)$$

где $d_i = y_i - x_i$. Заметим, что $d_i \in \mathcal{D}_i(x_i)$, так как $x_i, y_i \in Y_i$. Y_i — выпукло. В силу $d_i \in \mathcal{D}_i(x_i)$ условия (10) и (11) эквивалентны неравенству $|\nabla \mu_i| \leq \alpha_i$, что приводит к $(|\nabla \mu_i|, |d_i|) \leq (\alpha_i, |d_i|)$. Так как функция $\mu_i(\rho, y_i)$ вогнута, то $\exists \varepsilon > 0$ такое, что $\mu_i(\rho, x_i + \varepsilon d_i) < \mu_i(\rho, x_i) + \varepsilon (\nabla \mu_i(\rho, x_i), d_i)$. откуда получаем $\mu_i(\rho, x_i + \varepsilon d_i) < \mu_i(\rho, x_i) + \varepsilon (\alpha_i, |d_i|)$. С другой стороны из вогнутости $\mu_i(\rho, y_i)$ имеем неравенство

$$\mu_i(\rho, x_i + \varepsilon d_i) - \mu_i(\rho, x_i + \varepsilon (y_i - x_i)) > \varepsilon \mu_i(\rho, y_i) + (1 - \varepsilon) \mu_i(\rho, x_i),$$

которое можно записать в виде

$$\begin{aligned} \mu_i(\rho, x_i) + \varepsilon (\alpha_i, |d_i|) &> \varepsilon \mu_i(\rho, x_i + d_i) + (1 - \varepsilon) \mu_i(\rho, x_i) \quad \text{или} \\ \mu_i(\rho, x_i + d_i) - \mu_i(\rho, x_i) &< (\alpha_i, |d_i|) \end{aligned}$$
 , что противоречит (23).

Л и т е р а т у р а

1. Бурков В.Н. Основы математической теории активных систем. М., "Наука", 1977.
2. Зангиш У.И. Нелинейное программирование. М., "Сов. радио", 1973.