

УДК 519.85

Н.М. Новикова, И.И. Поспелова

**Параметризация значения векторного максиминимакса  
с помощью обратной логической свертки <sup>1</sup>**

(кафедра исследования операций факультета ВМиК)

1. Рассматривается задача поиска значения и реализации  
многокритериального максиминимакса

$$\text{Max}_{y \in Y} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} \Phi(z, w, y), \quad (1)$$

где  $\Phi(z, w, y) = (\varphi_1(z, w, y), \varphi_2(z, w, y), \dots, \varphi_Q(z, w, y)) \geq 0$ .  
(Здесь и далее “ $\geq$ ” и “ $\leq$ ” для векторов понимаем в смысле покомпонентного “ $\geq$ ” и “ $\leq$ ” соответственно.) Функции  $\varphi_i(z, w, y)$ ,  $i = \overline{1, Q}$ , будем предполагать непрерывными по совокупности аргументов, множества  $Z(w) \subset \mathbf{R}^n$  — компактными  $\forall w \in W(y) \forall y \in Y$ , отображения  $Z(\cdot)$ ,  $W(\cdot)$  — непрерывными по Хаусдорфу на компактах  $W(y)$ ,  $Y$  в евклидовом пространстве. Вектор  $\Phi(z, w, y)$  называется вектором критериев или векторным критерием.

Задачи многокритериальной оптимизации возникают в исследовании операций при моделировании сложных систем, качество функционирования которых не удастся описать одним показателем [1, 2]. Наличие вектора критериев вно-

---

<sup>1</sup>Работа поддержана грантами по проектам: N.98-01-00233 РФФИ, N.96-15-96143 “Научные школы” и INTAS 97 – 1050.

сит элемент субъективной неопределенности при изучении системы, что обуславливает необходимость предоставления лицу, принимающему решения, всего множества оптимальных вариантов. В качестве такого множества используются *эффективные* (оптимальные по Парето) или *полуэффективные* (оптимальные по Слейтеру) значения вектора критериев. Эффективность означает неулучшаемость вектора ни по какой компоненте без ухудшения по какой-либо другой, а полуэффективность — существование хотя бы одной неулучшаемой компоненты.

Кроме того функционирование сложных систем, как правило, происходит в условиях объективной неопределенности — незнания ряда внешних факторов, влияющих тем не менее на качество функционирования. Чтобы получить в этих условиях объективные (наилучшие гарантированные) оценки качества, ставят максиминные или минимаксные задачи векторной оптимизации [3, 4, 5]. Множество, определяющее гарантированное значение соответствующего векторного минимакса, характеризует уязвимость или живучесть исследуемой системы.

Принятие управляющих решений в сложных системах в условиях неопределенности оказывается многоэтапным. Часть параметров приходится фиксировать *a priori* — до

поступления информации о значениях неопределенных факторов, часть — *корректирующее управление* — удается выбрать после реализации неопределенности. Формальная запись возникающей задачи векторной оптимизации приводит к максиминимаксной постановке (1). Содержательно такая постановка отражает стремление к повышению живучести системы. Пример интерпретации задачи (1) в терминах многопродуктовых потоковых сетей приведен в [6].

В [6] для гарантированного значения (1) предложена формализация в виде  $\Psi^* = \text{Max}_{y \in Y} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} \Phi(z, w, y) \stackrel{\text{def}}{=}$

$$\stackrel{\text{def}}{=} \text{Max}_{y \in Y} \bigcup_{w \in W(y)} \bigcap_{z \in Z(w)} \{\psi \geq 0 \mid \psi \leq \Phi(z, w, y)\}, \quad (2)$$

где  $\text{Max}$  можно понимать в смысле Парето или Слейтера в зависимости от его трактовки в (1). Однако трудно использовать непосредственное определение (2) для построения множества  $\Psi^*$ .

Традиционно для описания множеств Парето и Слейтера применяется *метод сверток* (см., к примеру, в [1]), позволяющий задать их параметризацию. В задачах на векторный минимакс [5] наиболее удобной оказалась *обратная логическая свертка* (ОЛС), предложенная и изученная в [7, 8]. Эта свертка предполагает замену вектора  $\Phi = (\varphi_1, \dots, \varphi_Q)$  (в задаче на максимум) параметрическим семейством скалярных

критериев

$$\min_{i \in I(\mu)} \mu_i^{-1} \varphi_i, \quad \mu \in M, \quad (3)$$

где  $M \stackrel{\text{def}}{=} \{\mu \geq 0 \mid \sum_{i=1}^Q \mu_i = 1\}$  — стандартный симплекс в  $\mathbf{R}^Q$ ,  
 $I(\mu) \stackrel{\text{def}}{=} \{i = \overline{1, Q} \mid \mu_i \neq 0\}$ .

С помощью свертки (3) сведем многокритериальную постановку (1),(2) к параметрическому семейству задач поиска

$$\theta[\mu] \stackrel{\text{def}}{=} \max_{y \in Y} \min_{w \in W(y)} \max_{z \in Z(w)} \min_{i \in I(\mu)} \mu_i^{-1} \varphi_i(z, y, w) \quad \forall \mu \in M. \quad (4)$$

Реализации скалярных максиминимаксов, минимаксов и максимумов в (4) будем обозначать через  $y^*[\mu]$ ,  $w^*[\mu](y)$  и  $z^*[\mu](y, w)$  соответственно. Введем также множества

$$Y^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\mu \in M} y^*[\mu], \quad W^*(y) \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\mu \in M} w^*[\mu](y), \quad Z^*(y, w) \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\mu \in M} z^*[\mu](y, w).$$

Из результатов [7, 5, 6] следует, что эти множества являются реализациями векторного максиминимакса (1), т.е.

$$\Psi^* = \text{Max}_{y^* \in Y^*} \text{Min}_{w^* \in W^*(y^*)} \text{Max}_{z^* \in Z^*(y^*, w^*)} \Phi(z^*, w^*, y^*),$$

или  $\Psi^* = \text{Max} \Psi[Y^*]$  в обозначениях

$$\Psi[Y'] \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{y \in Y'} \bigcap_{w \in W(y)} \bigcup_{z \in Z(w)} \{\psi \geq 0 \mid \psi \leq \Phi(z, w, y)\} \quad \forall Y' \subseteq Y.$$

Покажем, что (в отличие от других сверток — линейной, логической, ...) для описания  $\Psi^*$  на базе ОЛС не обязательно вычислять решения  $y^*$ ,  $w^*$ ,  $z^*$ , а достаточно найти лишь значения  $\theta[\mu]$ ,  $\mu \in M$ .

Введем множество

$$\Phi^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\mu \in M} \theta[\mu]\mu, \quad (5)$$

которое и будет служить цели параметризации гарантированного значения (1).

Лемма 1. Для слейтеровского значения  $\text{Max}$  в (2)  $\Psi_{\text{C}}^* \supseteq \Phi^*$ .

Доказательство. Фиксируем произвольное  $\mu \in M$ , имеем  $\theta[\mu]\mu \in \Psi[Y]$  по определению ( $\exists y \in Y \forall w \in W(y) \exists z \in Z(w): \theta[\mu]\mu_i \leq \varphi_i(z, w, y) \forall i = \overline{1, Q}$ ). Пусть  $\theta[\mu]\mu \notin \Psi_{\text{C}}^* = \text{Max} \Psi[Y]$ , т.е.  $\exists \psi > \theta[\mu]\mu: \psi \in \Psi[Y]$ . Последнее означает, что  $\exists y \in Y \forall w \in W(y) \exists z \in Z(w): \psi_i \leq \varphi_i(z, w, y) \forall i = \overline{1, Q}$  и  $\theta[\mu]\mu_i < \varphi_i(z, w, y) \forall i = \overline{1, Q}$ , и  $\theta[\mu] < \varphi_i(z, w, y)/\mu_i \forall i \in I(\mu)$ , т.е.

$$\theta[\mu] < \min_{i \in I(\mu)} \varphi_i(z, w, y)/\mu_i.$$

Отсюда получаем противоречие  $\theta[\mu] < \theta[\mu]$ , доказывающее лемму.

Лемма 2. Для паретовского значения  $\text{Max}$  в (2)  $\Psi_{\text{II}}^* \subseteq \Phi^*$ .

Доказательство. Фиксируем произвольный вектор  $\psi$  из  $\Psi_{\text{II}}^*$ . Если  $\psi = 0$ , то очевидно  $\Psi_{\text{II}}^* = \Psi[Y] = \{0\}$ , и  $\theta[\mu] = 0 \forall \mu \in M$  ибо  $\forall y \in Y \exists w' \in W(y): \forall z \in Z(w') \Phi(z, w', y) = 0$ .

Пусть  $\psi \neq 0$ , тогда  $I(\psi) \neq \emptyset$ . Выберем вектор  $\mu \in M$  таким, чтобы  $\psi_i/\mu_i = \psi_j/\mu_j \forall i, j \in I(\psi)$ ,  $I(\mu) = I(\psi)$ . Имеем по определению  $\psi \in \Psi[Y] \exists y \in Y \forall w \in W(y) \exists z \in Z(w):$

$\psi_i \leq \varphi_i(z, w, y) \forall i = \overline{1, Q}$  и  $\psi_i/\mu_i \leq \varphi_i(z, w, y)/\mu_i \forall i \in I(\mu)$ ,  
т.е.

$$\min_{i \in I(\mu)} \psi_i/\mu_i \leq \min_{i \in I(\mu)} \varphi_i(z, w, y)/\mu_i$$

и по выбору  $\mu$

$$\psi_i/\mu_i \leq \min_{i \in I(\mu)} \varphi_i(z, w, y)/\mu_i \quad \forall i \in I(\mu).$$

Отсюда  $\psi_i/\mu_i \leq \theta[\mu] \forall i \in I(\mu)$  и  $\psi \leq \theta[\mu]\mu$ , что означает  $\psi = \theta[\mu]\mu$  с учетом  $\theta[\mu]\mu \in \Psi[Y]$  и максимальности  $\psi$  по Парето.

Утверждение 1. Пусть выполнено следующее условие регулярности, обобщающее на максиминимаксный случай условия регулярности из [5, 8]:

$$\overline{\bigcup_{y \in Y} \bigcap_{w \in W(y)} \bigcup_{z \in Z(w)} \{\psi > 0 \mid \psi \leq \Phi(z, w, y)\}} = \Psi[Y], \quad (6)$$

черта сверху обозначает замыкание в  $\mathbf{R}^Q$ . Тогда для слейте-  
ровского значения Мах в (2) справедливо представление

$$\Psi_C^* = \Phi^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\mu \in M} \theta[\mu]\mu.$$

Доказательство. По лемме 1  $\forall \mu \in M \quad \theta[\mu]\mu \in \Psi_C^*$  (для такого включения условия регулярности не требуется). Докажем, что при условии (6)  $\forall \psi \in \Psi_C^* \exists \mu \in M: \psi = \theta[\mu]\mu$ .

Фиксируем произвольный вектор  $\psi \in \Psi_C^*$ . Имеем  $\Psi_C^* \not\equiv 0$ , поскольку левая часть (6) не пуста, а значит,  $\exists \psi' > 0$ :

$\psi' \in \Psi[Y]$ . Следовательно  $I(\psi) \neq \emptyset$ . Зададим  $\mu \in M$  так, как при доказательстве леммы 2. Тогда (из этого доказательства)  $\psi_i/\mu_i \leq \theta[\mu] \forall i \in I(\mu)$ . С учетом определения  $\mu$  возможны лишь два варианта:  $\psi_i/\mu_i = \theta[\mu] \forall i \in I(\mu)$  и  $\psi_i/\mu_i < \theta[\mu] \forall i \in I(\mu)$ . В первом случае  $\psi = \theta[\mu]\mu$ . Рассмотрим второй вариант. Если  $I(\mu) = \overline{1, Q}$ , приходим к противоречию с  $\psi \in \Psi^*$ , так как  $\theta[\mu]\mu \in \Psi[Y]$ . Если  $I(\mu) \neq \overline{1, Q}$ , то по условию (6)  $\forall \varepsilon > 0 \exists \psi' > 0$ :  $\psi' \in \Psi[Y]$  и  $\|\psi' - \theta[\mu]\mu\| < \varepsilon$ . Следовательно для достаточно малых  $\varepsilon > 0$  получим  $\psi_i < \psi'_i \forall i \in I(\mu) = I(\psi)$ , но  $\psi' > 0$ , т.е.  $\psi' > \psi$ , что противоречит максимальности  $\psi$ . Поэтому второй вариант не возможен. Что и требовалось доказать.

**2.** Достаточным условием выполнения (6) является строгая положительность частных критериев  $\varphi_i \forall i = \overline{1, Q}$ . В случае вогнутости по  $z$  всех  $\varphi_i$  и выпуклости  $Z(w) \forall w \in W(y) \forall y \in Y$  достаточным будет условие Слейтера  $\exists \bar{z} \in Z(w)$ :  $\Phi(\bar{z}, w, y) > 0$ . Тогда, если нарушается (6), то и это условие не выполняется, т.е.

$$\exists y \in Y, \exists w \in W(y) : \forall z \in Z(w) \exists i : \varphi_i(z, w, y) = 0,$$

значит, для некоторого  $y' \in Y$

$$0 = \min_{w \in W(y')} \max_{z \in Z(w)} \min_{i = \overline{1, Q}} \varphi_i(z, y', w) = \quad (7)$$

(в силу вогнутости по  $z$ )

$$= \min_{w \in W(y')} \min_{i=1, Q} \max_{z \in Z(w)} \varphi_i(z, y', w) = \min_{i=1, Q} \min_{w \in W(y')} \max_{z \in Z(w)} \varphi_i(z, y', w)$$

— любое гарантированное значение векторного критерия имеет хотя бы одну нулевую компоненту (не улучшаемую путем выбора корректирующего управления). К сожалению для задачи живучести (и особенно, сетевых систем — см. в [10]) подобная ситуация весьма характерна, поскольку нередко внешние факторы способны привести к невозможности увеличения одного из критериев (например, при нарушении связности сети). Так что исследуем случай (7) подробнее в сделанных предположениях о выпуклости/вогнутости.

Фиксируем  $y'$ , для которого выполнено (7), и рассмотрим редуцированную задачу поиска

$$\text{Min}_{w \in W(y')} \text{Max}_{z \in Z(w)} \Phi(z, w, y') \stackrel{\text{def}}{=} \text{Max}_{w \in W(y')} \bigcap_{z \in Z(w)} \bigcup \{ \psi \geq 0 \mid \psi \leq \Phi(z, w, y') \}.$$

Обозначим через  $J(y')$  множество реализаций минимума по  $i$  в (7). Для  $y'$  из (7) любой достижимый вектор

$$\psi \in \bigcap_{w \in W(y')} \bigcup_{z \in Z(w)} \{ \psi \geq 0 \mid \psi \leq \Phi(z, w, y') \}$$

имеет  $\psi_{i'} = 0 \quad \forall i' \in J(y')$  и является слейтеровским по определению. Таким образом понятие слейтеровского решения в данном случае оказывается слишком широким (не позволяет



выделить никакого множества), хотя с содержательной точки зрения потеря одного частного критерия не должна приводить к отказу от оптимизации по остальным критериям. Более адекватным задаче представляется переход в критериальное пространство меньшей размерности и выделение слейтеровского множества в этом пространстве в качестве решения. В [11] доказано, что именно такое решение параметризует обратная логическая свертка в случае (7), и предложено использовать его как определение значения векторного минимакса.

Для максиминимаксной постановки можно выразить значение (2) через решения внутренних задач на минимакс:

$$\Psi^* = \text{Max} \bigcup_{y \in Y} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} \Phi(z, w, y),$$

а затем модифицировать слейтеровское значение векторного минимакса согласно [11]. Получим модифицированное значение векторного максиминимакса

$$\Psi'^* \stackrel{\text{def}}{=} \text{Max} \bigcup_{y \in Y} \left\{ \left( \psi_j = 0 \mid j \in J(y) \right) \right\} \otimes \Psi'(y), \quad (8)$$

где  $J(y)$  полагаем пустым для  $y$ , не удовлетворяющих (7), а

$$\Psi'(y) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} \left( \varphi_i(z, w, y) \mid i \notin J(y) \right).$$

Для последней задачи — с “укороченным” вектором критериев — уже будут выполнены условия регулярности (по

Слейтеру и из [5, 11]) в пространстве соответствующей размерности при всех  $y \in Y$ . Так что можем переписать (8) с учетом представления для  $\Psi'(y)$ , доказанного в [11],

$$\begin{aligned} \Psi'^* &= \text{Max} \bigcup_{y \in Y} \left\{ \left( \psi_i = 0 \mid i \in J(y) \right) \right\} \otimes \bigcup_{\{\mu \in M \mid \mu_j = 0 \ \forall j \in J(y)\}} \theta'(y)[\mu] \left( \mu_i \mid i \notin J \right) = \\ &= \text{Max} \bigcup_{y \in Y} \bigcup_{\{\mu \in M \mid \mu_j = 0 \ \forall j \in J(y)\}} \theta'(y)[\mu] \mu, \end{aligned} \quad (9)$$

$$\theta'(y)[\mu] \stackrel{\text{def}}{=} \min_{w \in W(y)} \max_{z \in Z(w)} \min_{i \in I(\mu)} \mu_i^{-1} \varphi_i(z, y, w) \quad \forall \mu \in M.$$

Заметим, что  $\theta'(y)[\mu] = 0 \ \forall \mu \in M: I(\mu) \cap J(y) \neq \emptyset$ , а остальные  $\mu$  входят в множество, по которому рассмотрено объединение в (9). Значит, взяв в (9) объединение по всем  $\mu \in M$ , опишем то же слейтеровское множество, но возможно дополненное нулевым вектором. Таким образом,

$$\begin{aligned} \Psi'^* \cup \{0\} &= \text{Max} \bigcup_{y \in Y} \bigcup_{\mu \in M} \theta'(y)[\mu] \mu = \text{Max} \bigcup_{\mu \in M} \bigcup_{y \in Y} \theta'(y)[\mu] \mu \supseteq \\ &\supseteq \text{Max} \bigcup_{\mu \in M} \theta[\mu] \mu \supseteq \bigcup_{\mu \in M} \theta[\mu] \mu. \end{aligned}$$

Последнее соотношение справедливо, так как по лемме 1 все точки  $\Phi^*$  — слейтеровские. Получили дополняющее результат леммы 1 включение  $\Phi^* \setminus \{0\} \subseteq \Psi'^*$ .

Теперь подчеркнем, что условие (7) не является необходимым для отрицания (6), т.е. возможна ситуация  $\Psi'^* = \Psi_C^*$  (когда объединение по  $y \in Y$  в определении  $\Psi'^*$  реализуется на тех  $y$ , для которых  $J(y) = \emptyset$ ), но в общем случае  $\Psi'^* \subseteq \Psi_C^*$ .

Тем не менее слейтеровское значение (8) все еще может оказаться слишком широким в том смысле, в каком это указывалось ранее (в отличие от модифицированного значения минимакса, где  $\text{Max}$  берется лишь для ненулевых компонент вектора критериев). Покажем, что множество (5) обладает лучшими свойствами.

Утверждение 2. Для любых векторов  $\psi^1, \psi^2 \in \Phi^* \setminus \{0\}$ , у которых  $\psi_i^1 = \psi_i^2 \forall i \notin I(\psi^1)$ , не возможно, чтобы

$$\left(\psi_j^1 \mid j \in I(\psi^1)\right) > \left(\psi_j^2 \mid j \in I(\psi^1)\right).$$

Доказательство проведем от противного. Пусть  $\exists \mu^1, \mu^2 \in M$ :  $\mu_i^1 \theta[\mu^1] > \mu_i^2 \theta[\mu^2] \forall i \in I(\mu^1)$ ,  $I(\mu^2) \subseteq I(\mu^1)$ ,  $\theta[\mu^2] > 0$ . По лемме 1  $\mu^1 \theta[\mu^1] \in \Psi_C^* \subseteq \Psi[Y]$ , следовательно  $\exists y \in Y \forall w \in W(y) \exists z \in Z(w)$ :  $\mu_i^1 \theta[\mu^1] \leq \varphi_i(z, w, y) \forall i = \overline{1, Q}$  и  $\theta[\mu^2] \mu_i^2 < \varphi_i(z, w, y) \forall i \in I(\mu^1)$ , и  $\theta[\mu^2] < \varphi_i(z, w, y) / \mu_i^2 \forall i \in I(\mu^2)$ , т.е.

$$\theta[\mu^2] < \min_{i \in I(\mu^2)} \varphi_i(z, w, y) / \mu_i^2.$$

Отсюда получаем противоречие  $\theta[\mu^2] < \theta[\mu^2]$ , доказывающее утверждение.

В заключение рассмотрим нерегулярный случай, для которого удастся на основе содержательных соображений так модифицировать (сократить) слейтеровское значение (2), чтобы оно совпало с  $\Phi^* \setminus \{0\}$ . А именно, предположим, что в условиях (7) выполнено  $J(y) = J \forall y \in Y$ ,  $J \neq \{\overline{1, Q}\}$ , и

обобщим на максиминимакс модификацию из [11]. Получим множество

$$\Psi''^* \stackrel{\text{def}}{=} \{(\psi_j = 0 \mid j \in J)\} \otimes \text{Max}_{y \in Y} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} (\varphi_i(z, w, y) \mid i \notin J),$$

которым следует заменить  $\Psi_C^*$  в рассматриваемом случае. Очевидно  $\Psi_C^* \supseteq \Psi''^*$ .

Утверждение 3. Пусть  $\forall w \in W(y), \forall y \in Y$   $Z(w)$  выпуклы, а  $\varphi_i$  вогнуты по  $z$  на  $Z(w) \forall i = \overline{1, Q}$ , и пусть  $J(y) = J \forall y \in Y, J \neq \{\overline{1, Q}\}$ . Тогда справедливо представление  $\Psi''^* = \Phi^* \setminus \{0\}$ .

Доказательство. Обозначим  $\Phi_{-J} \stackrel{\text{def}}{=} (\varphi_i(z, w, y) \mid i \notin J)$ , покажем, что для задачи (1) с критерием  $\Phi = \Phi_{-J}$  выполнено условие регулярности (6). Действительно, в сделанных предположениях  $\forall y \in Y$   $\overline{\bigcap_{w \in W(y)} \bigcup_{z \in Z(w)} \{\psi > 0 \mid \psi \leq \Phi_{-J}(z, w, y)\}} =$

$$= \bigcap_{w \in W(y)} \bigcup_{z \in Z(w)} \{\psi \geq 0 \mid \psi \leq \Phi_{-J}(z, w, y)\},$$

откуда вытекает аналогичное равенство для объединения по  $y \in Y$  (из свойств операции замыкания). Поэтому для рассматриваемой задачи применимо утверждение 1, т.е.

$$\text{Max}_{y \in Y} \text{Min}_{w \in W(y)} \text{Max}_{z \in Z(w)} \Phi_{-J}(z, w, y) = \Phi_{-J}^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\{\mu \in M \mid \mu_j = 0 \forall j \in J\}} \theta[\mu] (\mu_i \mid i \notin J).$$

В результате

$$\Psi''^* = \{(\psi_j = 0 \mid j \in J)\} \otimes \bigcup_{\{\mu \in M \mid \mu_j = 0 \forall j \in J\}} \theta[\mu] (\mu_i \mid i \notin J) = \Phi^* \setminus \{0\},$$

ибо  $\theta[\mu] = 0 \forall \mu: I(\mu) \cap J \neq \emptyset$ . (Условие  $J \neq \{\overline{1}, Q\}$  обеспечивает непустоту  $\Phi^* \setminus \{0\}$ .) Утверждение доказано.

Полученное равенство  $\Psi''^* = \Phi^* \setminus \{0\}$  выполнено и для более общей постановки  $J \stackrel{\text{def}}{=} \bigcap_{y \in Y} J(y)$ , если  $\Phi_{-J}$  удовлетворяет (6). В противном случае можно утверждать включение  $\Psi''^* \supseteq \Phi^* \setminus \{0\}$ .

Таким образом, с учетом леммы 2 и утверждения 2 ясно, что есть смысл пользоваться параметризацией (5), базирующейся на обратной логической свертке, даже в случае невыполнения (6). При этом, когда  $\Phi^* \neq \{0\}$ , следует исключить нулевой вектор. Указанная параметризация позволяет, не теряя эффективных решений, избавиться от части полуэффективных точек, заведомо не информативных.

Замечание. В [4] было предложено определение векторного максимина, приводящее к определению векторного максиминимакса, отличному от (2). Для регулярного случая в [6] доказано совпадение обоих слейтеровских значений. В нерегулярном случае можно показать, что определение, соответствующее [4], дает слейтеровское множество, которое не уже (а нередко и шире), чем  $\Psi_{\mathcal{C}}^*$ . Это служит добавочным обоснованием выбора формулы  $\Phi^* \setminus \{0\}$  вместо слейтеровского значения векторного максиминимакса, независимо от определения последнего.

## Список литературы

1. *Гермейер Ю.Б.* Введение в теорию исследования операций. М.: Наука, 1971.
2. *Краснощечков П.С., Петров А.А.* Принципы построения моделей. М.: МГУ, 1983.
3. *Подиновский В.В., Ногин В.Д.* Парето-оптимальные решения многокритериальных задач. М.: Наука, 1982.
4. *Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е.* Оптимизация гарантий в многокритериальных задачах управления. Тбилиси: Мецниереба, 1996.
5. *Воробейчикова О.А., Новикова Н.М.* Векторный минимакс со связанными ограничениями // Вестн. Моск. ун-та. Сер.15, Вычисл. матем. и киберн. 1996. N. 4. С. 45–48.
6. *Новикова Н.М., Поспелова И.И.* Векторный максиминимакс // Вестн. Моск. ун-та. Сер.15, Вычисл. матем. и киберн. 1999. N. 4. С. .
7. *Смирнов М.М.* Методы аппроксимации граней множества Парето в линейной многокритериальной задаче // Вестн. Моск. ун-та. Сер.15, Вычисл. матем. и киберн. 1996. N. 3. С. 37–43.

8. *Смирнов М.М.* Методы аппроксимации множества Парето, основанные на обратной логической свертке, и их использование в сетевой оптимизации: Автореф. дис.... канд. физ.-матем. наук. М.: МГУ, ф.ВМиК, 1996.
9. *Воробейчикова О.А., Новикова Н.М.* Параметризация значения векторного минимакса со связанными ограничениями // *Ж. вычисл. матем. и матем. физ.*, 1997. Т.37. N.12. С. 1467-1477.
10. *Малашенко Ю.Е., Новикова Н.М.* Модели неопределенности в многопользовательских сетях. М.: УРСС, 1999.
11. *Воробейчикова О.А.* Векторный минимакс со связанными ограничениями: Автореф. дис.... канд. физ.-матем. наук. М.: МГУ, ф.ВМиК, 1998.