

УДК 513.88

НЕКОТОРЫЕ ПРИМЕРЫ ВНУТРЕННЕЙ ПОЛУНОРМЫ ЗАДАЧ
ЛИНЕЙНОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ

М.М.Рубинов

В работе [1] рассмотрено понятие внутренней полунормы задачи линейного программирования (з.л.п.). Внутренняя полунорма з.л.п. позволяет изучать вопросы, связанные с двойственностью з.л.п.

Само понятие внутреннего пространства з.л.п., т.е. пространства, снабженного внутренней полунормой, оказывается полезным не только в вопросах, непосредственно связанных с изучением з.л.п., находящихся в двойственности. Например, известная норма Канторовича-Рубинштейна в пространстве мер [2] может рассматриваться как внутренняя полунорма транспортной з.л.п.

Внутренняя полунорма определяется сначала на конусе. В настоящей заметке рассматриваются некоторые способы распространения полунормы с конуса на пространство и приводятся соответствующие примеры. Затем приводится пример з.л.п., имеющей отличное значение от значения стандартно поставленной двойственной з.л.п.. Этот пример был найден Кречмером [3]. В случае введения внутреннего пространства двойственность по-прежнему имеет место.

1. Пусть X и Y — линейные пространства, K_X — воспроизводящий конус в пространстве X , K_Y — конус в Y , линейный оператор A действует из пространства X в Y .

Пусть пространства (X, X') находятся в двойственности. Мы будем рассматривать в пространствах X, X', Y отношения полуупорядочения, порождаемые соответственно конусом K_X ,

сопряженным к нему конусом K'_X и конусом K_Y . Эти отношения будем обозначать знаком \geq .

Рассмотрим над пространствами X и Y семейство з.л.п.

$$(\alpha_y)_{y \in Y} : \quad (\alpha_y) \quad f(x) \rightarrow \inf, \\ Ax \geq y, \\ x \geq 0,$$

где $f \in K'_X$.

Пусть $\mathcal{K} = AK_X + K_Y$, $Y = \mathcal{K} - \mathcal{K} \subset Y$. Построим над пространствами X и Y новое семейство з.л.п. $(\beta_y)_{y \in \mathcal{K}}$:

$$(\beta_y) \quad f(x) \rightarrow \inf, \\ Ax \geq y, \\ x \geq 0.$$

Отношение полуупорядочения в Y считаем индуцированным из \tilde{Y} . Обозначим значение з.л.п. (β_y) через $p(y)$. Нетрудно видеть, что $p(y)$ при $y \in \mathcal{K}$ равняется и значению з.л.п. (α_y) . Функционал p субаддитивен, положительно однороден и неотрицателен на конусе \mathcal{K} .

Функционал p может быть продолжен при некоторых предположениях до полунормы, заданной на всем пространстве $Y = \mathcal{K} - \mathcal{K}$. Такую полунорму назовем внутренней полунормой семейства з.л.п. (β_y) , а пространство Y , снабженное этой полунормой, — внутренним пространством семейства з.л.п. (β_y) .

В дальнейшем предполагается, что конус \mathcal{K} миниздрален. Тогда каждый элемент $y \in Y$ единственным образом представлен в виде

$$y = y^+ - y^-, \quad y^+, y^- \in \mathcal{K}, \\ y^+ = \sup(0, y), \quad y^- = \inf(0, y),$$

где супремум и инфимум понимаются в смысле отношения полуупорядочения $>$, порождаемого на Y конусом \mathcal{K} .

Будем предполагать, что существует сопряженный к A оператор $A^* : Y^* \rightarrow X'$, где Y^* — пространство, сопряженное к Y в смысле внутренней полунормы.

Теперь над пространствами Y^* и X' для каждой з.л.п. (β_y) можно рассмотреть двойственную з.л.п. (β_y^*) :

$$(\beta_y^*) \quad g(y) \rightarrow \sup, \\ f \geq A^* g, \\ g \geq 0, \quad y \in Y^*.$$

При некоторых естественных предположениях з.л.п. (β_y) и (β_y^*) будут находиться в двойственности при каждом $y \in \mathcal{K}$.
Иначе говоря, если $q(y)$ значение з.л.п. (β_y^*) , то при $y \in \mathcal{K}$ выполняется равенство $p(y) = q(y)$.

Во многих задачах функционал p удовлетворяет следующему условию монотонности (M):

(M) если $y_1, y_2 \in \mathcal{K}$ и $y_1 > y_2$, то $p(y_1) \geq p(y_2)$.

Часто удобно распространять функционал p с конуса \mathcal{K} на все пространство Y следующим образом. Пусть выполнено условие (M). Тогда положим для $y \in Y$

$$\|y\| = p(y^+) + p(y^-). \quad (I)$$

Докажем, что функционал $\|\cdot\|$ является полунормой. Неотрицательность $\|\cdot\|$ следует из неотрицательности функционала p . Для доказательства неравенства треугольника отметим сначала, что $y_1^+ + y_2^+ \geq (y_1 + y_2)^+$, поэтому из условия (M) следует, что

$$p((y_1 + y_2)^+) \leq p(y_1^+ + y_2^+) \leq p(y_1^+) + p(y_2^+).$$

Имеем:

$$\|y_1 + y_2\| = p((y_1 + y_2)^+) + p((y_1 + y_2)^-) \leq p(y_1^+) + p(y_2^+) + p(y_1^-) + p(y_2^-) = \|y_1\| + \|y_2\|.$$

Кроме того, при $\lambda \geq 0$

$$\|\lambda y\| = p((\lambda y)^+) + p((\lambda y)^-) = \lambda [p(y^+) + p(y^-)] = \lambda \|y\|.$$

При $\lambda < 0$ имеем:

$$\|\lambda y\| = \| -|\lambda| y \| = p((-|\lambda| y)^+) + p((-|\lambda| y)^-) = \\ = |\lambda| [p((-y)^+) + p((-y)^-)] = |\lambda| [p(y^-) + p(y^+)] = |\lambda| \|y\|,$$

так как $(-y)^+ = y^-$ и $(-y)^- = y^+$.

Таким образом, функционал $\|\cdot\|$ однороден, и $\|\cdot\|$ — действительно полунорма.

В некоторых случаях удобно распространять p по формуле

$$\|y\| = \max(p(y^+), p(y^-)). \quad (2)$$

Отметим, что если функционал p монотонен и его распространение на все пространство произведено по формуле (1) или (2), то имеет место теорема двойственности.

2°. Рассмотрим некоторые примеры:

1) Пусть X совпадает с R^n n -мерным евклидовым пространством, конус K_X совпадает с конусом R_+^n векторов с неотрицательными компонентами и $\bar{Y} = R^m$, $K_{\bar{Y}} = \{0\}$, A - матрица $m \times n$, $K = AK_X + K_{\bar{Y}} = AK_X$. Будем считать, что $Y = K - K = R^m$. Зададим положительный линейный функционал на R^n с помощью вектора $c = (c_1, c_2, \dots, c_n)$. Рассмотрим з.л.п.

$$\begin{aligned} (J_y) \quad & cx \rightarrow \max, \\ & Ax = y, \\ & x \geq 0, \end{aligned}$$

для $y \in K$.

Для простоты считаем, что з.л.п. (J_y) невырождена в смысле теории симплекс-метода.

При всяком $y \in K$ значение функционала $p(y)$ определяется базисным решением з.л.п. (J_y) .

Обозначим через K_{i_1, i_2, \dots, i_m} множество таких элементов $y \in K$, что решение задач (J_y) определяется базисом $\{Ae_{i_1}, Ae_{i_2}, \dots, Ae_{i_m}\}$, где $\{e_1, e_2, \dots, e_n\}$ - естественный базис пространства R^n .

Нетрудно видеть, что K_{i_1, i_2, \dots, i_m} - конус, и если $y \in K_{i_1, i_2, \dots, i_m}$, то $p(y) = \sum_{k=1}^m c_{i_k} x_{i_k}$, где $\sum_{k=1}^m x_{i_k} e_{i_k}$ - соответствующее базисное решение.

Для каждого $y \in K$ можно указать, вообще говоря, неединственный набор номеров $\{i_1, i_2, \dots, i_m\}$ такой, что $y \in K_{i_1, i_2, \dots, i_m}$.

Если $y_1, y_2 \in K_{i_1, i_2, \dots, i_m}$, то $p(\lambda y_1 + \mu y_2) = \lambda p(y_1) + \mu p(y_2)$ ($\lambda, \mu \geq 0$). Таким образом, функционал p аддитивен и положительно однороден на каждом конусе K_{i_1, i_2, \dots, i_m} . Процесс решения задачи симплекс-методом означает нахождение минимума

$$p(y) = \min \sum_{k=1}^m c_{i_k} x_{i_k},$$

где минимум берется по всем базисным решениям.

В рассматриваемом случае, если $p(y)$ определено, то с

помощью обычной теоремы двойственности получим, что если $y \in \mathcal{H}$, то

$$p(y) = \max_{\substack{g \in R_+^m \\ c \geq gA}} g y.$$

Отсюда следует, что если распространить функционал по формулам (1) или (2), то единичный шар внутреннего пространства является ограниченным многогранным множеством.

Обратно, пусть сублинейный функционал в конечномерном пространстве представим как максимум значений линейных функционалов на некотором многогранном множестве. Тогда можно построить семейство в.л.п. вида (δ_y) , значения которых и будут значениями этого сублинейного функционала.

В бесконечномерном случае это не так и равенство значений прямой и двойственной в.л.п. происходит, потому что соответствующее множество линейных функционалов в сопряженном к внутреннему пространству будет достаточно широким.

2) Можно указать целый класс в.л.п., внутреннее пространство которых является пространством суммируемых функций.

Пусть X совпадает с линейным пространством суммируемых на $[0, 1] \times [0, 1]$ функций, конус K_X совпадает с конусом неотрицательных функций этого пространства, \bar{Y} совпадает с пространством суммируемых на $[0, 1]$ функций, $K_{\bar{Y}}$ совпадает с конусом неотрицательных функций пространства \bar{Y} , функция $B(s, t) > 0$ определена и суммируема на $[0, 1] \times [0, 1]$, линейный оператор $A: X \rightarrow \bar{Y}$,

$$Ax = \int_0^1 B(s, t) x(s, t) dt.$$

В рассматриваемом случае положим $\mathcal{H} = AK_X$, $\bar{Y} = AK_X - AK_X$. Это является несущественным изменением описанной ранее схемы. В качестве функционала $f(x)$ рассмотрим

$$\int_0^1 \int_0^1 x(s, t) ds dt.$$

Пусть в.л.п. (δ_y) следующая:

$$\int_0^1 \int_0^1 x(s, t) ds dt \rightarrow \inf,$$

$$\int_0^1 B(s, t) x(s, t) dt \geq y(s),$$

Тогда если $y \in \mathcal{K}$, то $p(y) = \int_0^1 \frac{y(s)}{b(s)} ds$, где *)

$$b(s) = \operatorname{ess\,inf}_{t \in [0,1]} B(s, t).$$

Распространим функционал p по формуле (I). Тогда пространство Y будет состоять из тех суммируемых на $[0, 1]$ функций, которые суммируемы и с весом $1/b(s)$. При этом норма

$$\|y\| = \int_0^1 \frac{|y(s)|}{b(s)} ds$$

и внутреннее пространство можно отождествить с пространством функций на $[0, 1]$, суммируемых с весом $1/b(s)$.

3). Обычное определение полунормы h -линеала ограниченных элементов [4] может также рассматриваться как определение внутренней полунормы некоторой З.Л.П..

Пусть \tilde{Y} - K -линеал ограниченных элементов, $\mathbb{1}$ - единица этого K -линеала. Через $K_{\tilde{Y}}$ обозначим конус положительных элементов этого K -линеала, $X = R^+$, $K_X = R_+^+$, функционал $f(x) = x$, оператор $A: R^+ \rightarrow \tilde{Y}$, $Ax = x \cdot \mathbb{1}$.

Рассмотрим для $y \in \mathcal{K} = AK_X + K_{\tilde{Y}} = K_{\tilde{Y}}$ семейство з.л.п. (ε_y) поставленных над пространствами X и $Y = \mathcal{K} - \mathcal{K} = \tilde{Y}$

$$\begin{aligned} (\varepsilon_y) \quad & x \rightarrow \inf \\ & x \cdot \mathbb{1} \geq y \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

Значения з.л.п. (ε_y) и позволяют определить полунорму, положив $\|y\| = \max\{p(y^+), p(y^-)\}$. Таким способом мы легко получаем обычную полунорму K -линеала ограниченных элементов.

ЗАМЕЧАНИЕ. Если Y - архимедов K -линеал, то полученная полунорма будет нормой.

3⁰. Рассмотрим пример з.л.п. для которой двойственная задача, поставленная над стандартно определенным пространством, имеет меньшее значение. Введение внутреннего простран-

*) Для простоты предположим, что $b(s) > 0$ ($0 \leq s \leq 1$).

ства дает возможность сформулировать двойственную з.л.п., имеющую то же значение. Пусть $X = L^2[0, 1] \times R^1$, где $L^2[0, 1]$ — пространство функций, суммируемых с квадратом на $[0, 1]$, $K_X = (L^2[0, 1])^+ \times R_+^1$, где $(L^2[0, 1])^+$ — конус неотрицательных элементов пространства $L^2[0, 1]$, $R_+^1 = R^1$, $\tilde{Y} = L^2[0, 1]$, $K_{\tilde{Y}} = (L^2[0, 1])^+$.

Определим оператор $A: L^2[0, 1] \times R^1 \rightarrow L^2[0, 1]$ по формуле:

$$A(x, z) = \int_0^s x(t) dt + z.$$

Рассмотрим з.л.п. (S_Y) для $y \in \tilde{Y} = L^2[0, 1]$:

$$(S_Y) \quad \begin{aligned} & \int_0^1 t x(t) dt + 2z \rightarrow \inf, \\ & \int_0^1 x(t) dt + z \geq y(s), \\ & x \geq 0, \quad z \geq 0. \end{aligned}$$

Двойственная з.л.п., поставленная над пространством $L^2[0, 1]$, т.е. сопряженным к $L^2[0, 1]$, следующая:

$$(S'_Y) \quad \begin{aligned} & \int_0^1 y(s) g(s) ds \rightarrow \sup, \\ & \int_t^1 g(s) ds \leq t, \\ & \int_0^1 g(s) ds \leq 2, \\ & g \geq 0, \quad g \in L^2[0, 1]. \end{aligned}$$

При $y = 1$ значение з.л.п. (S_H) равно 2, а значение з.л.п. (S'_H) равняется 0. Таким образом, (S_H) и (S'_H) не входят в двойственность.

Однако если двойственную з.л.п. формулировать над сопряженным к внутреннему пространству, то значения соответствующих з.л.п. будут равны.

Опишем внутреннее пространство з.л.п. (S_Y) . Для этой цели положим

$$z(s) = \int_0^s x(t) dt + z.$$

Почти всюду существует производная $\frac{dz(s)}{ds} = x(s)$. Имеем:

$$\begin{aligned} z(0) = z, \quad \int_0^1 t x(t) dt + 2z &= \int_0^1 t \frac{dz(t)}{dt} dt + 2z = \\ &= z(1) - \int_0^1 z(t) dt + 2z(0). \end{aligned}$$

Функция $z(t)$ почти всюду на $[0, 1]$ возрастает и дифференцируема. Теперь з.л.п. (S_y) можно переписать в виде:

$$\begin{aligned} (S_y) \quad 2z(0) + z(1) - \int_0^1 z(t) dt &\rightarrow \inf, \\ z(s) &\geq y(s), \\ \frac{dz(s)}{ds} &\geq 0, \\ z &\geq 0. \end{aligned}$$

Решим эту задачу для $y \in \mathcal{K} \subset (L^2[0, 1])^+$, именно, рассмотрим функции $z_n(s)$:

$$z_n(s) = \begin{cases} h(s), & \text{если } 0 \leq s \leq \frac{1}{n}, \\ \max\{h(\frac{1}{n}), \operatorname{esssup}_{\frac{1}{n} \leq t \leq 1} y(t)\}, & \text{если } \frac{1}{n} \leq s \leq 1, \end{cases}$$

где $h(s) = \operatorname{esssup}_{0 \leq t \leq s} y(t)$.

Почти всюду существует производная $\frac{dh}{ds} \geq 0$. Из построения функций z_n следует, что $z_n(s) \geq y(s)$, $\frac{dz_n(s)}{ds} \geq 0$ почти всюду и $z_n(s) \geq 0$. Таким образом, $z_n(s)$ — допустимый план з.л.п. (S_y) .

$$\begin{aligned} \lim_n \int_0^1 z_n(s) ds &= \lim_n \int_0^{\frac{1}{n}} h(s) ds + \lim_n \int_{\frac{1}{n}}^1 z_n(s) ds = \\ &= \lim_n \frac{n-1}{n} \operatorname{esssup}_{\frac{1}{n} \leq s \leq 1} y(s) = \operatorname{esssup}_{0 \leq s \leq 1} y(s). \end{aligned}$$

Если $z(s)$ — допустимый план з.л.п. (S_y) , то $z(1) \geq \operatorname{esssup}_{0 \leq s \leq 1} y(s)$. Отсюда следует, что $\{z_n\}$ и будет последовательностью, доставляющей оптимальное значение в з.л.п. (S_y) . При этом значении з.л.п. (S_y) будет определяться ве-

личинной

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \operatorname{ess\,sup}_{0 \leq s \leq \frac{1}{n}} y(s) \stackrel{\text{def}}{=} \hat{y}(0).$$

Таким образом, если $y \in \mathcal{H}$, то

$$p(y) = 2x(0) = 2\hat{y}(0).$$

Мы получили, что конус \mathcal{H} состоит из неотрицательных элементов пространства $L^2[0, 1]$ таких, что $\hat{y}(0) < \infty$. Распространим полунорму по формуле (1). Тогда получим, что внутреннее пространство Y з.л.п. (S_Y) состоит из таких элементов пространства $L^2[0, 1]$, что $|\hat{y}(0)| < \infty$, $|\hat{y}(0)| \stackrel{\text{def}}{=} \hat{y}^+(0) + \hat{y}^-(0)$. Полунорма элемента $y \in Y$ $\|y\| = 2|\hat{y}(0)|$.

Сопряженное пространство в смысле внутренней полунормы Y^* оказывается очень широким. Нам достаточно знать, однако, что $Y^* = L^2[0, 1] \cap \{y : |\hat{y}(0)| < \infty\} = L^2[0, 1] \cap \mathcal{Z}$, $\mathcal{Z} \subset L^2[0, 1]$

Сужение билинейной формы, приводящей Y и Y^* в двойственность на $Y \times \mathcal{Z}$, следующее:

$$g(y) = \hat{g}(0) \cdot \hat{y}(0) \quad (g \in \mathcal{Z}, y \in Y).$$

Поэтому на рассматриваемом сужении для $y = A(x, z)$ получаем:

$$\begin{aligned} g(y) &= g(A(x, z)) = g\left(\int_0^1 x(t) dt + z\right) = \int_0^1 x(t) dt \cdot \hat{g}(0) + z \cdot \hat{g}(0) = \\ &= z \cdot \hat{g}(0) = (A^* \hat{g})(x, z), \end{aligned}$$

откуда $A^* \hat{g} = (0, \hat{g}(0))$.

Для $\hat{g} = 1$ достаточно рассмотреть сужение з.л.п. (S_1^*) , поставленной над сопряженным к внутреннему пространству, з.л.п. (\tilde{S}_1^*) :

$$\begin{aligned} (\tilde{S}_1^*) \quad & \hat{g}(0) \rightarrow \sup, \\ & \hat{g}(0) \leq 2, \\ & \hat{g}(0) \geq 0. \end{aligned}$$

Очевидно, что значение з.л.п. (\tilde{S}_1^*) равно 2.

Так как значение з.л.п. (S_1) также равно 2, а значение з.л.п. (S_1^*) не больше значения з.л.п. (S_1) , то получим, что значение з.л.п. (S_1^*) равно 2. Таким образом, з.л.п. (S_1) и (S_1^*) находятся в двойственности.

Автор благодарит А.М.Вершика за обсуждение.

Л и т е р а т у р а

1. ВЕРШИК А.М. Несколько замечаний о бесконечномерных задачах линейного программирования. - УМН, 1970, 25:5 (155), стр. 117-124.
2. КАНТОРОВИЧ Л.В., РУБИНШТЕЙН Г.Ш. Об одном пространстве вполне аддитивных функций. - Вестник университета, Л., 1958, т. 7, № 2, стр. 52-59.
3. KRETSCHMER K. S. Programmes in paired space, Canad. J. Math., 1961, v.13, N.2, p.221-238.
4. ВУЛИХ Б.Б. Введение в теорию полуупорядоченных пространств. М., Физматгиздат, 1961.

Поступила в ред.-изд. отд.

9. VI. 1972 г.