

УДК 517.27

М. Е. Лузина, С. В. Пухов

**К теоремам А. Л. Гаркави и В. Л. Левина об очистке
в задачах выпуклого программирования**

В статье рассматриваются теоремы «об очистке» типа теорем А.Л. Гаркави и В.Л. Левина. Даются геометрические доказательства этих теорем, основанные на теореме Хелли о пересечении выпуклых множеств.

Введение

В статье рассматриваются важные теоремы теории экстремальных задач – теорема «об очистке» А. Л. Гаркави (в случае, когда минимизируемый функционал есть поточечный максимум выпуклых функций) и теорема «об очистке» В. Л. Левина (для задачи выпуклого программирования с континуумом ограничений), см. [1], [3–5].

Эти теоремы применяются в геометрии, теории приближений и других областях математики. Например, с помощью теоремы «об очистке» А. Л. Гаркави можно получить некоторую информацию об описанной около тела сфере; в теории приближений теорема «об очистке» В. Л. Левина приводит к классической теореме Чебышёва об альтернансе.

Цель этой статьи – дать доказательства теорем «об очистке», носящие прозрачный геометрический характер.

§ 1. Теорема Хелли

В этом параграфе приводится одна из фундаментальных теорем выпуклого анализа – теорема Э. Хелли об общих точках семейства выпуклых подмножеств конечномерного пространства, а также следствия из этой теоремы. На этой теореме основываются

ся дальнейшие геометрические доказательства теорем «об очистке».

Теорема Хелли была открыта автором в 1913 г., но опубликована сначала Радоном в 1921 г., а собственное доказательство Хелли опубликовано лишь в 1923 г. (перевод статьи на русский язык см. [6]). Эта теорема, ее различные обобщения и следствия из неё подробно рассмотрены в [2].

Рассмотрим теорему Хелли для конечного семейства выпуклых множеств в \mathbf{R}^n .

Теорема 1.1. Пусть в \mathbf{R}^n задана конечная совокупность выпуклых множеств, из которых каждые $n + 1$ имеют общую точку. Тогда все множества этой совокупности имеют общую точку.

Замечание. Теорема Хелли обобщается на бесконечные семейства при условии, что все множества этого семейства замкнуты, и пересечение некоторых $n + 1$ из них ограничено.

Теорема 1.2. Пусть K – семейство из не менее чем $n + 1$ выпуклых множеств в \mathbf{R}^n , причем K конечно или каждое множество из K компактно. Тогда, если каждые $n + 1$ из множеств семейства K имеют общую точку, то существует точка, принадлежащая всем множествам семейства K .

Приведем ещё одну теорему, вытекающую из теоремы Хелли, которая в дальнейшем будет использоваться при доказательстве теоремы «об очистке» А. Л. Гаркави в случае семейства конечной мощности.

Теорема 1.3. Если выпуклое множество в \mathbf{R}^n покрыто конечным семейством открытых или замкнутых полупространств, то оно покрыто какими-нибудь $n + 1$ или менее из этих полупространств.

§ 2. Теорема об «очистке» А. Л. Гаркави

Второй параграф посвящен теореме «об очистке» А. Л. Гаркави. В нем дается геометрическое доказательство этой теоремы в случае, когда множество параметров T имеет конечную мощность.

Приведем общую формулировку теоремы «об очистке» А. Л. Гаркави, см., например, [1].

Теорема 2.1. Пусть X – линейное нормированное пространство конечной размерности, $\dim X = n$, T – компакт и отображение $f(x, t): X \times T \rightarrow \mathbf{R}$ таково, что для всех $t \in T$ $f(\cdot, t): X \rightarrow \mathbf{R}$ – выпуклая функция и при каждом x из X функция $f(x, \cdot): T \rightarrow \mathbf{R}$ непрерывна.

Положим $F(x) = \max_{t \in T} f(x, t)$ и пусть \bar{x} – точка абсолютного минимума $F(x)$, то есть

$$\min_{x \in X} F(x) = F(\bar{x}) \stackrel{\text{def}}{=} M.$$

Тогда существуют натуральное число k , $k \leq n + 1$, и набор элементов $\{t_1, \dots, t_k\} \subset T$, такие, что для функции $f(x) = \max_{1 \leq i \leq k} f(x, t_i)$ точка $x = \bar{x}$ является точкой абсолютного минимума на X , причем $M = \min_{x \in X} f(x)$.

Таким образом, множество T можно «очистить» до k точек, $k \leq n + 1$, и минимакс по всему семейству $\{f(x, t)\}_{t \in T}$ окажется равным минимаксу по подсемейству $\{f(x, t_i)\}_{1 \leq i \leq k}$.

Мы докажем эту теорему для случая, когда T – множество конечной мощности.

Доказательство. Предварительно заметим, что надо считать, что множество T содержит более $n + 1$ точек, иначе утверждение теоремы очевидно.

Суть доказательства состоит в «отсеивании» функций, не влияющих на значение $M = \min_{x \in X} \max_{t \in T} f(x, t)$.

Перейдем от множества T к множеству

$$\mathcal{F} = \{t \in T : f(\bar{x}, t) = F(\bar{x})\}.$$

Таким образом, мы исключаем из рассмотрения те функции, графики которых не проходят через точку (\bar{x}, M) .

Очевидно, что $M = \min_{x \in X} \max_{t \in T} f(x, t) = \min_{x \in X} \max_{t \in \mathcal{F}} f(x, t)$.

Это следует из непрерывности выпуклых функций, определенных на конечномерном пространстве.

Для $t \in \mathcal{F}$ пусть $x_t^* \in \partial f(x, t)$, то есть

$$f(x, t) - f(\bar{x}, t) \geq \langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle \quad \forall x \in X.$$

Введем в рассмотрение аффинную (по x) функцию

$$\varphi(x, t) = \langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle + f(\bar{x}, t).$$

Из определения $\partial f(x, t)$ следует, что для любого $t \in \mathcal{F}$ и для любого $x \in X$ выполнено неравенство $f(x, t) \geq f(\bar{x}, t) + \langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle$, то есть $f(x, t) \geq \varphi(x, t)$, причем $f(\bar{x}, t) = \varphi(\bar{x}, t)$. Для фиксированного $t \in \mathcal{F}$ графиком $\varphi(x, t)$ является гиперплоскость, лежащая «ниже» графика $f(x, t)$ и проходящая через точку (\bar{x}, M) .

Обозначим для любого $t \in \mathcal{F}$ через P_t следующее множество

$$P_t = \{x \in X : \varphi(x, t) \geq \varphi(\bar{x}, t)\}.$$

Очевидно, что неравенство $\varphi(x, t) \geq \varphi(\bar{x}, t)$ равносильно неравенству $\langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle + f(\bar{x}, t) \geq f(x, t)$, т.е. неравенству $\langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle \geq 0$. Таким образом, $P_t = \{x \in X : \langle x_t^*, x - \bar{x} \rangle \geq 0\}$ — полупространства в X , проходящие через точку \bar{x} , на которых $\varphi(x, t) \geq M$. Покажем, что эти полупространства покрывают все X , т.е. $\bigcup_{t \in \mathcal{F}} P_t = X$.

Пусть, напротив, $\bigcup_{t \in \mathcal{F}} P_t \neq X$. Тогда существует элемент $\mathcal{E} \in X$ такой, что для любого $t \in \mathcal{F}$ $\langle x_t^*, \mathcal{E} - \bar{x} \rangle < 0$. Отсюда для любого $t \in \mathcal{F}$ и для любого $\alpha > 0$

$$f(\bar{x}, t) - f(\bar{x} + \alpha(\mathcal{E} - \bar{x}), t) \geq \langle x_t^*, -\alpha(\mathcal{E} - \bar{x}) \rangle = -\alpha \langle x_t^*, \mathcal{E} - \bar{x} \rangle > 0$$

Так как $\alpha > 0$ и $\langle x_t^*, \mathcal{E} - \bar{x} \rangle < 0$, то

$$f(\bar{x} + \alpha(\mathcal{E} - \bar{x}), t) < f(\bar{x}, t) = F(\bar{x}),$$

тогда и $\max_{t \in \mathcal{F}} f(\bar{x} + \alpha(\mathcal{E} - \bar{x}), t) < F(\bar{x})$. Это противоречит тому, что \bar{x} — точка абсолютного минимума $F(x)$. Таким образом, $\{P_t\}_{t \in \mathcal{F}}$ — покрытие X .

Из этого покрытия по теореме 1.3 можно выбрать конечное подпокрытие с множеством элементов не более, чем $n + 1$. Обозначим через \tilde{T} множество всех таких $t \in \mathcal{F}$, что P_t принадлежит этому конечному подпокрытию.

Заметим, что $\tilde{T} \subset \mathcal{F}$ и $f(\bar{x}, t) = M$.

Перейдем к \tilde{T} . Пусть $f(x) = \max_{t \in \tilde{T}} f(x, t)$, $x \in X$. Покажем, что точка $x = \bar{x}$ является точкой абсолютного минимума

функции $f(x)$ и $\min_{x \in X} f(x) = M$. Тем самым мы докажем теорему, поскольку множество \tilde{T} содержит не более $n + 1$ элементов.

Так как для произвольного $t \in \tilde{T}$ $f(\bar{x}, t) = M$, то $f(\bar{x}) = \max_{t \in \tilde{T}} f(\bar{x}, t) = M$. Таким образом, если мы покажем, что $\min_{x \in X} f(x) = M = f(\bar{x})$, то для любого $x \in X$ $f(x) \geq f(\bar{x})$, и, значит, \bar{x} – точка абсолютного минимума функции $f(x)$.

Докажем, что $\min_{x \in X} f(x) = M$.

1). Так как для любого $x \in X$ $\max_{t \in \tilde{T}} f(x, t) \leq \max_{t \in T} f(x, t)$, то есть $f(x) \leq F(x)$, то $\min_{x \in X} f(x) \leq \min_{x \in X} F(x) = M$.

2). Для любого $t \in \tilde{T}$ и любого $x \in P_t$ выполнено неравенство $f(x, t) \geq \varphi(x, t) \geq f(\bar{x}, t) = M$. Тогда $\max_{t \in \tilde{T}} f(x, t) \geq M$, т. е. $f(x) \geq M$.

Но и для любого $x \in \bigcup_{t \in \tilde{T}} P_t = X$ выполнено неравенство $f(x) \geq M$, тогда в силу произвольности x $\min_{x \in X} f(x) \geq M$. Значит, $\min_{x \in X} f(x) = M$. Теорема доказана.

§ 3. Теорема «об очистке» В. Л. Левина

В этом параграфе рассмотрена задача минимизации выпуклой функции на замкнутом выпуклом множестве при некоторых ограничениях в виде неравенств, формулируется общая теорема «об очистке» В.Л. Левина. Исследуется задача минимизации выпуклой функции при конечном числе ограничений, каждое из которых состоит в принадлежности x определенному выпуклому множеству. Показано, что из этих ограничений можно выбрать не

более $n+1$ таких, что минимальное значение функции не уменьшится, если отбросить все остальные.

Рассмотрим экстремальную задачу:

$$f(x) \rightarrow \min, \quad (1)$$

при ограничениях на $x \in M$

$$g(t, x) \leq 0, t \in T. \quad (2)$$

Здесь X – линейное нормированное пространство конечной размерности, $\dim X = n$, M – замкнутое выпуклое множество в X , T – компакт, функция $f : M \rightarrow \mathbf{R}$ выпукла и непрерывна на M , функция $g : T \times M \rightarrow \mathbf{R} \cup \{-\infty\}$ полунепрерывна сверху по t при каждом $x \in M$ и выпукла и непрерывна по x при каждом $t \in T$.

Теорема 3.1. *Предположим, что система ограничений (2) совместна и для любых n ограничений t_1, \dots, t_n из (2) найдется вектор $y(t_1, \dots, t_n) \in M$, удовлетворяющий им как строгим неравенствам. Тогда существуют такие $r \leq n$ ограничений t_1^0, \dots, t_r^0 , что все остальные можно отбросить, не уменьшая минимального значения f , то есть*

$$\inf \{f(x) : g(t, x) \leq 0, t \in T\} = \inf \{f(x) : g(t_j^0, x) \leq 0, j = 1, \dots, r\}.$$

Доказательство этой теоремы приведено в [4], см. также [5].

Мы исследуем аналогичную задачу минимизации выпуклой функции при конечном числе ограничений, каждое из которых состоит в принадлежности x определенному выпуклому множеству.

Пусть X – линейное нормированное пространство размерности n , T – множество конечной мощности и для любого $t \in T$ множество D_t – выпуклое множество в X .

Рассмотрим экстремальную задачу вида:
минимизировать

$$f(x) \rightarrow \min \quad (3)$$

при ограничениях

$$x \in D = \bigcap_{t \in T} D_t, \quad (4)$$

где $f(x)$ – выпуклая функция, определенная на X , а множество D предполагается непустым.

Замечание. В приведенной выше теореме $D_t = \{x \in M : g(t, x) \leq 0\}$, $t \in T$.

Теорема 3.2. Пусть \bar{x} – решение экстремальной задачи (3)-(4), то есть точка абсолютного минимума f на D и $M = \min_D f$.

Тогда существуют такие $r \leq n+1$ выпуклых множеств D_{t_1}, \dots, D_{t_r} , что все остальные можно отбросить, не уменьшая минимального значения f , то есть

$$\min \left\{ f(x) : x \in \bigcap_{t \in T} D_t \right\} = \min \left\{ f(x) : x \in \bigcap_{t \in \{t_1, \dots, t_r\}} D_t \right\}.$$

Доказательство. Если \bar{x} – точка абсолютного минимума f на X , а по предположению $\bar{x} \in D_t$ при любом $t \in T$, то утверждение теоремы справедливо, если в качестве ограничения оставить любое из D_{t_i} .

Поэтому далее считаем, что точка \bar{x} не является точкой абсолютного минимума f на X . Рассмотрим два случая:

1). Пусть \bar{x} – точка абсолютного минимума f хотя бы на одном из множеств D_t . Поскольку $\bar{x} \in D_t$ при любом $t \in T$, то утверждение теоремы справедливо, если в качестве ограничения оставить это D_t .

2). Пусть \bar{x} не является точкой абсолютного минимума ни на одном из D_t .

Рассмотрим множество $H = \{x \in X : f(x) < f(\bar{x})\}$. Множество H – выпуклое множество, так как $f(x)$ – выпуклая функция.

Если \bar{x} – точка абсолютного минимума экстремальной задачи (3)–(4), то это равносильно условию, что $H \cap \left(\bigcap_{t \in T} D_t \right) = \emptyset$.

Действительно, если бы это было не так, то нашлась бы точка $\tilde{x} \neq \bar{x}$ из $D = \bigcap_{t \in T} D_t$, для которой $f(\tilde{x}) < f(\bar{x})$, что противоречит тому, что \bar{x} – точка абсолютного минимума.

Представим

$$H \cap D = H \cap \left(\bigcap_{t \in T} D_t \right) = \bigcap_{t \in T} (H \cap D_t) = \bigcap_{t \in T} \Omega_t,$$

где $\Omega_t = H \cap D_t$ – выпуклые множества как пересечения выпуклых множеств.

Из того, что $\bigcap_{t \in T} \Omega_t = \emptyset$ следует, что существует $r \in N$, $r \leq n + 1$ и существуют t_1, \dots, t_r такие, что $\bigcap_{t \in \{t_1, \dots, t_r\}} \Omega_t = \emptyset$.

Действительно, если бы это было не так, то каждые $n + 1$ выпуклых множеств из конечной совокупности $\{\Omega_t\}_{t \in T}$ имели бы общую точку, и по теореме Хелли все множества этой

совокупности имели бы общую точку, то есть $\bigcap_{t \in T} \Omega_t \neq \emptyset$ (противоречие).

Итак, $\bigcap_{t \in \{t_1, \dots, t_r\}} \Omega_t = \emptyset$. Отсюда, \bar{x} – точка абсолютного минимума в экстремальной задаче:

$$\begin{aligned} f(x) &\rightarrow \min, \\ x \in D_r &= \bigcap_{t \in \{t_1, \dots, t_r\}} D_t. \end{aligned}$$

Доказанное утверждение позволяет «ослабить» ограничения при решении экстремальной задачи (3)–(4) (то есть «очистить» эту экстремальную задачу).

Библиографический список

1. Гаркави А. Л. Общие теоремы об очистке // Rev. Math. Pures et Appl., 6, № 2 (1961). С. 293–303.
2. Данцер Л, Грюнбаум Б, Кли В. Теорема Хелли. М.: Мир, 1968. 160 с.
3. Магарил–Ильяев Г. Г., Тихомиров В. М. Выпуклый анализ и его приложения. М.: Эдиториал УРСС, 2000. 176 с.
4. Левин В.Л. Применение теоремы Э. Хелли в выпуклом программировании, задачах наилучшего приближения и смежных вопросах // Матем. сб., 79, № 2 (1969). С. 250–263.
5. Левин В. Л. Выпуклый анализ в пространствах измеримых функций и его применение в математике и экономике. – М.: Наука, 1985 г. 352 с.
6. Хелли Э. О совокупности выпуклых тел с общими точками // УМН. 1936. Вып. 2. С. 80–81.