

Р. ЛЕПП

## МАКСИМИЗАЦИЯ ФУНКЦИИ ВЕРОЯТНОСТИ НА ПРОСТЫХ МНОЖЕСТВАХ

(Представлена Х. Абеном)

1. Рассмотрим задачу стохастического программирования в  $r$ -мерном евклидовом пространстве  $R^r$

$$\max_{x \in X} P_{\xi}[f(x, \xi) < t]. \quad (1)$$

Здесь  $\xi = \xi(\omega)$  — вектор случайных параметров, отображающий вероятностное пространство  $(\Omega, \Sigma, P)$  в  $(R^m, B, P_{\xi})$ ;  $f(x, \xi)$  — действительная функция, определенная на  $R^r \times R^m$ ;  $t$  — фиксированное число,  $P_{\xi}(\cdot)$  — индуцированная вектором  $\xi$  мера в  $R^m$ . Множество  $X \subset R^r$  «простое», т. е. на  $X$  можно эффективно решать вспомогательные задачи типа максимизации линейной или квадратичной функции [1]. В дальнейшем  $X$  будем считать выпуклым компактом.

Решение задачи (1) с помощью итеративных методов, использующих значения функции  $v(x, t)$  и ее производной, возможно лишь в редких случаях даже при известном распределении случайного вектора  $\xi$  в выражении

$$v(x, t) = P_{\xi}[f(x, \xi) < t], \quad (2)$$

что связано с большими вычислительными трудностями из-за размерности пространства  $R^m$ . Во многих же задачах законы распределения вовсе не заданы. Поэтому значительный интерес представляют прямые методы решения задачи (1), основанные на оценках функции вероятности  $v(x, t)$  и ее производной. В [2] был рассмотрен метод максимизации функции  $v(x, t)$ , который заключался в замене производной от  $v(x, t)$  по  $x$  оценкой ее конечно-разностной аппроксимации. В основу такого подхода был положен построенный в [3] алгоритм минимизации функции псевдоградиентным методом. Однако заданные в [2] условия, при которых  $v'_x(x, t)$  удовлетворяет условию Липшица, весьма трудно поддаются проверке. Поэтому более удобной оказывается методика, разработанная Е. А. Нурминским [4], которая позволяет обобщить теоремы Зангвилла [5] о сходимости алгоритмов решения задач нелинейного программирования.

Пусть  $X^*$  — множество решений задачи (1). Выбор метода для ее решения зависит от описания множества  $X^*$ . Если  $v(x, t)$  дифференцируема по  $x$ , то множество решений  $X^*$  можно представить в виде

$$X^* = \{x^* \in X : (v'_x(x^*, t), x - x^*) \leq 0 \text{ для всех } x \in X\} \quad (3)$$

или в виде



$$X^* = \{x^* \in X : x^* = \pi(x^* + \varrho v'_x(x^*, t)) \text{ для всех } \varrho > 0\}, \quad (4)$$

где  $\pi(y)$  — проекция точки  $y$  на множество  $X$ . Метод линеаризации и метод проекции градиента можно рассматривать как итерационные способы проверки условий (3) и (4) соответственно. Метод для решения задачи (1) считается сходящимся, если предел любой почти наверное (п. н.) сходящейся подпоследовательности  $x_{n_k}$  последовательности  $x_n$ , построенной каким-либо методом, принадлежит п. н. множеству  $X^*$ .

При каждом фиксированном  $x$  функция  $v(x, t)$  от  $t$  является функцией распределения случайной величины  $f(x, \xi)$ . Пусть  $\xi_1, \dots, \xi_n$  — независимые случайные векторы, распределение которых совпадает с распределением вектора  $\xi$ . Тогда  $f(x, \xi_1), \dots, f(x, \xi_n)$  — независимые случайные величины с распределением  $v(x, t)$ . Для построения дифференцируемой по  $x$  оценки функции  $v(x, t)$  воспользуемся оценкой Парзена [6], которая в данном случае принимает вид

$$v_n(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) = \frac{1}{nh_n} \sum_{i=1}^n \int_{-\infty}^t K\left(\frac{\tau - f(x, \xi_i)}{h_n}\right) d\tau, \quad (5)$$

$$\text{где } \lim_{n \rightarrow \infty} h_n = 0, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} nh_n = \infty, \quad (6)$$

и непрерывная функция действительной переменной  $K(y)$  удовлетворяет условиям

$$\begin{aligned} \int_{-\infty}^{\infty} K(y) dy &= 1, & \sup_{-\infty < y < \infty} |K(y)| &< \infty, \\ \int_{-\infty}^{\infty} y K(y) dy &= 0, & \int_{-\infty}^{\infty} |y K(y)| dy &< \infty. \end{aligned} \quad (7)$$

Производную оценки  $v_n(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$  можно выписать в следующем виде

$$v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) = -\frac{1}{nh_n} \sum_{i=1}^n f'_x(x, \xi_i) K\left(\frac{t - f(x, \xi_i)}{h_n}\right). \quad (8)$$

Условия дифференцируемости функции  $v(x, t)$  по  $x$  довольно громоздки и малоинформативны. Один вариант таких условий приведен в [7]. В дальнейшем будем предполагать, что производные  $v'_x(x, t)$  и  $v''_{xt}(x, t)$  существуют для всех  $x \in X$  и  $t \in R^1$ .

**Лемма.** Если  $v''_{xt}(x, t)$  равномерно ограничена для всех  $t \in R^1$ ,  $x \in X$  и существует числовая функция  $R(\xi)$  такая, что

$$\int_{R^m} R(\xi) dP_{\xi}(\xi) < \infty \quad \text{и} \quad \|f'_x(x, \xi)\| \leq R(\xi)$$

при любом  $x \in X$ , тогда  $v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$  сходится п. н. равномерно по  $x \in X$  к  $v'_x(x, t)$ .

**Доказательство.** При сделанных предположениях о  $K(y)$  и  $f'_x(x, \xi)$  справедлив аналог следствия (4.1) из [8]:

$$P[\limsup_{n \rightarrow \infty} \sup_{x \in X} \|v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) - Ev'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)\| = 0] = 1, \quad (9)$$

т. е.  $v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$  сходится п. н. равномерно по  $x \in X$  к



$Ev'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$ , где  $E$  — знак математического ожидания. Известно [9], что

$$Ev'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) = v'_x(x, t) - h_n \int_{-\infty}^{\infty} y K(y) v''_{xt}(x, t - \theta h_n y) dy,$$

где  $0 \leq \theta \leq 1$ . При условиях, наложенных на равномерную ограниченность  $v''_{xt}(x, t)$ , на  $K(y)$  и на  $h_n$ , имеем, что

$$\lim_{n \rightarrow \infty} Ev'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) = v'_x(x, t) \quad (10)$$

равномерно на множестве  $X$ . Суммируя (9) и (10), получим требуемый результат.

**2. Метод линеаризации.** Определим множество решений  $X^*$  задачи (1) в виде (3). Рассмотрим случайную последовательность  $x_n$ , заданную соотношениями

$$\begin{aligned} x_0 &\in X, \\ x_{n+1} &= x_n + q_n (\bar{x}_n - x_n), \\ (v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n), \bar{x}_n) &= \max_{x \in X} (v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n), x), \end{aligned} \quad (11)$$

где  $v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$  дается соотношением (8).

Разъясним случайную природу последовательности  $x_n$ . При каждом  $n$  случайный вектор  $x_n$  определяется на  $\sigma$ -алгебре  $F_{n-1}$ , порожденной случайными векторами  $\xi_1, \dots, \xi_{n-1}$ . Отдельные реализации случайной последовательности  $x_n$  как случайные величины задаются на пространстве представлений с  $\sigma$ -алгеброй  $F$ , индуцированной расширяющейся последовательностью  $\sigma$ -алгебр  $F_n$ . Это пространство мы обозначим через  $(\Xi, F, \mu)$ , где  $\mu(\Xi) = 1$ ,  $\Xi = \prod_{i=1}^{\infty} R_i^m$  и  $\mu(\cdot)$  — индуцированная мера на  $(\Xi, F)$ . Элементы множества  $\Xi$  обозначим через  $\xi^{\infty}$ .

**Теорема 1.** Если выполнены условия леммы,  $0 \leq q_n \leq 1$ ,  $q_n \rightarrow 0$ ,  $\sum_{n=1}^{\infty} q_n = \infty$  и  $v(x, t)$  принимает на  $X^*$  конечное число значений, то предельные точки последовательности  $x_n$  принадлежат п. н. множеству  $X^*$ .

**Доказательство.** Воспользуемся методикой из [4]. Пусть существует подпоследовательность  $x_{n_k}$ , которая сходится, но не к точке множества  $X^*$ , т. е.

$$\lim_{k \rightarrow \infty} x_{n_k}(\xi^{n_k-1}) = x'(\xi^{\infty}) \notin X^*, \text{ где } \xi^s = (\xi_1, \dots, \xi_s),$$

для всех  $\xi^{\infty} \in B \subset \Xi$  и  $\mu(B) > 0$ . Без ограничения общности примем, что  $B = \Xi$ . Тогда для любого  $\varepsilon_1 > 0$  найдется  $\Delta > 0$  такая, что  $\mu(\Xi_1) \geq 1 - \varepsilon_1$ , где

$$\Xi_1 = \{\xi^{\infty} : (v'_x(x'(\xi^{\infty}), t), x - x'(\xi^{\infty})) \geq \Delta\}.$$

В дальнейшем будем считать, что  $\xi^{\infty} \in \Xi_1$ . В силу непрерывности функции  $(v'_x(x, t), y - x)$  по  $x$  найдется индекс  $N = N(\xi^{\infty})$  такой, что при  $k \geq N$  и всех  $n \geq n_k$

$$(v'_x(x_{n_k}, t), x - x_n) \geq \Delta/2$$

для всех  $x \in X$ . Покажем, что вся последовательность  $x_n$ , начиная с некоторого номера  $n_k$ , не может находиться внутри  $\varepsilon$ -окрестности точки  $x_{n_k}$ . Допустим существование  $N'(\xi^{\infty})$  такого, что при достаточно



малом  $\varepsilon$  и всех  $k > N'$  имеет место  $\|x_s - x_{n_k}\| < \varepsilon$  для любого  $s > n_k$ . Тогда

$$\begin{aligned} v(x_s, t) - v(x_{n_k}, t) &= (v'_x(x_{n_k}, t), x_s - x_{n_k}) + o(\varepsilon) = \\ &= (v'_x(x_{n_k}, t), \sum_{n=n_k}^{s-1} Q_n(\bar{x}_n - x_n)) + o(\varepsilon). \end{aligned} \quad (12)$$

Согласно лемме 1,  $v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n)$  сходится п. н. равномерно по  $x \in X$  к  $v'_x(x, t)$ , т. е. для любого  $\delta > 0$  при всех  $\xi^\infty \in \Xi_1$  найдется  $N''_\delta(\xi^\infty)$  такой, что при любом  $n \geq N''_\delta(\xi^\infty)$

$$\|v'_{nx}(x, t, \xi_1, \dots, \xi_n) - v'_x(x, t)\| < \delta.$$

Следовательно, при достаточно большом  $k$

$$\begin{aligned} \max_{x \in X} (v'_{n_k x}(x_{n_k}, t, \xi_1, \dots, \xi_{n_k}), x - x_n) &= \\ = (v'_{n_k x}(x_{n_k}, t, \xi_1, \dots, \xi_{n_k}), \bar{x}_n - x_n) &\geq \Delta/4 \end{aligned}$$

и

$$(v'_x(x_{n_k}, t), \bar{x}_n - x_n) \geq \Delta/8.$$

Тогда из (12) вытекает

$$v(x_s, t) - v(x_{n_k}, t) \geq \Delta/8 \sum_{n=n_k}^{s-1} Q_n + o(\varepsilon), \quad (13)$$

что при  $s \rightarrow \infty$  противоречит ограниченности левой части этого неравенства. Стало быть, существует номер

$$m_k(\xi^\infty) = \min\{n : n > n_k, \|x_n - x_{n_k}\| \geq \varepsilon\}$$

такой, что  $m_k < \infty$ .

По определению  $\|x_{m_k} - x_{n_k}\| \geq \varepsilon$  и  $\|x_{m_{k-1}} - x_{n_k}\| < \varepsilon$ . Но поскольку

$$\|x_{m_k} - x_{n_k}\| \leq \|x_{m_k} - x_{m_{k-1}}\| + \|x_{m_{k-1}} - x_{n_k}\|$$

и в силу ограниченности множества  $X$

$$\|x_{m_k} - x_{m_{k-1}}\| = Q_{m_{k-1}} \|\bar{x}_{m_{k-1}} - x_{m_{k-1}}\| \leq Q_{m_{k-1}} L$$

и  $Q_n \rightarrow \infty$  при  $n \rightarrow \infty$ , то при достаточно большом  $k$

$$\|x_{m_k} - x_{n_k}\| < 2\varepsilon \quad \text{при} \quad \xi^\infty \in \Xi_2, \quad \mu(\Xi_2) \geq 1 - 2\varepsilon_1.$$

Следовательно, неравенство (13) остается в силе и для  $s = m_k$ , т. е.

$$v(x_{m_k}, t) - v(x_{n_k}, t) \geq \Delta/8 \sum_{n=n_k}^{m_k-1} Q_n + o(2\varepsilon).$$

Но  $\varepsilon < \|x_{m_k} - x_{n_k}\| \leq \sum_{n=n_k}^{m_k-1} Q_n \|\bar{x}_n - x_n\| \leq L \sum_{n=n_k}^{m_k-1} Q_n$ , откуда

$$\sum_{n=n_k}^{m_k-1} Q_n > \varepsilon/L$$

и

$$v(x_{m_k}, t) \geq v(x_{n_k}, t) + \Delta\varepsilon/8L + o(2\varepsilon). \quad (14)$$



Без ограничения общности допустим, что существуют  $\lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{m_k}, t) = d''$  и  $\lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{n_k}, t) = d'$ . Тогда  $d'' \geq d' + \Delta \varepsilon / 8L$ .

Выберем из  $(d', d'')$  числа  $a$  и  $b$  такие, что для любого  $x^* \in X^*$  либо  $v(x^*, t) < a$ , либо  $v(x^*, t) > b$ . Это возможно в силу предположения о конечности числа значений  $v(x, t)$  на  $X^*$ . Последовательность  $v(x_n, t)$  пересекает интервал  $(a, b)$  сверху вниз  $[^{10}]$  бесконечное число раз. Выберем последовательности индексов  $\{p_k\}$  и  $\{q_k\}$  так, чтобы  $p_k < q_k$ ,  $v(x_{p_k}, t) \leq b$ ,  $v(x_{q_k}, t) \leq a$ ,  $a < v(x_s, t) < b$ ,  $p_k < s < q_k$ . Соответствующим выбором последовательности пар  $(p_k, q_k)$  всегда можно добиться того, чтобы последовательность  $x_{p_k}$  сходилась. Пусть  $\lim_{k \rightarrow \infty} x_{p_k} = x''$ . Так как

$$0 \geq b - v(x_{p_k}, t) \geq v(x_{p_{k+1}}, t) - v(x_{p_k}, t)$$

и

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|x_{n+1} - x_n\| = 0, \text{ то } \lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{p_k}, t) = b,$$

следовательно, вновь можно найти номер  $s_k < \infty$  такой, что

$$s_k = \min \{s : s > p_k, \|x_s - x_{p_k}\| > \varepsilon\}.$$

При достаточно малом  $\varepsilon > 0$  и достаточно большом  $k$  верно  $p_k < s_k < q_k$ . Тем самым для всех  $\xi^\infty \in \Xi_2$ ,  $\mu(\Xi_2) \geq 1 - 2\varepsilon_1$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{s_k}, t) \leq \lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{p_k}, t) = b.$$

Но неравенство (14) дает, в силу произвольности  $\varepsilon_1 > 0$ ,

$$\lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{s_k}, t) > \lim_{k \rightarrow \infty} v(x_{p_k}, t).$$

Полученное противоречие доказывает теорему.

**Замечание 1.** Метод стохастической линейризации был изучен в  $[^{11}]$  для локально липшицевых функций и в  $[^{12}]$  для выпуклых функций.

**3. Метод проекции градиента.** Определим множество решений  $X^*$  задачи (1) в виде (4). Рассмотрим случайную последовательность  $x_n$ , заданную соотношениями

$$x_0 \in X,$$

$$x_{n+1} = \pi(x_n + Q_n v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n)). \quad (15)$$

**Теорема 2.** Если выполнены условия теоремы 1, то предельные точки последовательности  $x_n$ , определенной соотношением (15), п. н. принадлежат множеству  $X^*$ , определенному соотношением (4).

**Доказательство.** Пусть существует подпоследовательность  $x_{n_k}$ , которая сходится, но не к точке множества  $X^*$  для почти всех  $\xi^\infty \in \Xi$ . Тогда для любого  $\varepsilon_1 > 0$  найдется  $\Delta > 0$  такая, что  $\mu(\Xi_1) \geq 1 - \varepsilon_1$ , где

$$\Xi_1 = \{\xi^\infty : \|x'(\xi^\infty) - \pi(x'(\xi^\infty) + v'_x(x'(\xi^\infty), t))\| \geq \Delta > 0\}.$$

Покажем, что при достаточно большом  $k$  и всех  $n \geq n_k$

$$(v'_x(x_n, t), \pi(x_n + Q_n v'_x(x_n, t)) - x_n) \geq Q_n \Delta^2 / 4.$$



Известно, что при  $0 \leq \varrho \leq 1$

$$\varrho \|x - \pi(x + v'_x(x, t))\| \leq \|x - \pi(x + \varrho v'_x(x, t))\| \quad (16)$$

и

$$\varrho(v'_x(x, t), \pi(x + \varrho v'_x(x, t)) - x) \geq \|\pi(x + \varrho v'_x(x, t)) - x\|^2$$

(см., напр., [13]). При достаточно большом  $k$  и всех  $n \geq n_k$

$$\|x_n - \pi(x_n + v'_x(x_n, t))\| \geq \Delta/2$$

и

$$\|x_n - \pi(x_n + \varrho_n v'_x(x_n, t))\| \geq \varrho_n \|x_n - \pi(x_n + v'_x(x_n, t))\| \geq \varrho_n \Delta/2.$$

Из неравенства (16) получим теперь

$$(v'_x(x_n, t), \pi(x_n + \varrho_n v'_x(x_n, t)) - x_n) \geq \varrho_n \Delta^2/4.$$

Так как

$$\begin{aligned} & |(v'_x(x_n, t), \pi(x_n + \varrho_n v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n)) - x_n) - \\ & - (v'_x(x_n, t), \pi(x_n + \varrho_n v'_x(x_n, t)) - x_n)| \leq \\ & \leq M \varrho_n (\|v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n) - E v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n)\| + \\ & + \|E v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n) - v'_x(x_n, t)\|), \end{aligned}$$

где  $M$  — некоторая константа, то в силу леммы и того, что  $\varrho_n \rightarrow 0$ , имеем, начиная с некоторого  $k$ ,

$$(v'_x(x_{n_k}, t), \pi(x_n + \varrho_n v'_{nx}(x_n, t, \xi_1, \dots, \xi_n)) - x_n) \geq \varrho_n \Delta^2/16.$$

Следовательно, может быть получено неравенство

$$v(x_s, t) - v(x_{n_k}, t) \geq \Delta^2/16 \sum_{n=n_k}^{s-1} \varrho_n + o(\varepsilon),$$

аналогичное неравенству (13). Остальная схема доказательства та же, что и доказательства теоремы 1.

**Замечание 2.** Метод стохастической аппроксимации проекции градиента был предложен в [14]. Однако функция  $v(x, t)$  не удовлетворяет заданным там условиям.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Поляк Б. Т., В кн.: Итоги науки и техники. Математический анализ, т. 12, М., ВИНТИ, 1974, с. 147—197.
2. Юби Э. А.-Ю., Тр. Таллинск. политехн. ин-та, № 411, 57—76 (1976).
3. Поляк Б. Т., Цыпкин Я. З., Автоматика и телемеханика, № 3, 45—68 (1973).
4. Нурминский Е. А., Кибернетика, № 6, 79—81 (1972).
5. Зангвилл У. И., Нелинейное программирование. Единый подход, М., «Сов. радио», 1973.
6. Parzen, E., Ann. Math. Statistics, 33, № 3, 1065—1076 (1962).
7. Райк Э., Изв. АН ЭССР, Физ. Матем., 24, № 1, 3—9 (1975).
8. Le Cam, L., Univ. Calif. Public. Statistics, 1, № 11, 277—330 (1953).
9. Тамм Э., Изв. АН ЭССР, Физ. Матем., 28, № 1, 17—24 (1979).
10. Невё Ж., Математические основы теории вероятностей, М., «Мир», 1969.
11. Ермольев Ю. М., Методы стохастического программирования, М., «Наука», 1976.
12. Гупал А. М., Баженов Л. Г., Кибернетика, № 3, 116—117 (1972).
13. Карманов В. Г., Математическое программирование, М., «Наука», 1975.
14. Hiriart-Urruty, J. B., Ann. Sci. l'Univ. Clermont, № 58, 110—131 (1976).



R. LEPP

### TÖENÄOSUSFUNKTSIOONI MAKSIMEERIMINE LIHTSATE KITSENDUSTE KORRAL

Ülesande  $\max_{x \in X} P_{\xi}[f(x, \xi) < t]$  lahendamiseks on kasutatud tingliku gradiendi ja gradiendi projektsiooni meetodit, kusjuures gradiendi hindamiseks juhusliku vektori  $\xi$  realisatsioonide kaudu on kasutatud Parzeni tuuma tüüpi hinnangut [6]. Saadud jada piirpunktid rahuldavad ülesande lahendi tarvilikke tingimusi.

R. LEPP

### MAXIMIZATION OF THE PROBABILITY FUNCTION IN SIMPLE CONSTRAINTS

This paper is concerned with two algorithms for finding a maximum of probability function  $v(x, t) = P_{\xi}[f(x, \xi) < t]$  in  $X$ , where  $X \subset R^r$  is a convex closed and bounded set, in which we can efficiently solve auxiliary linear or quadratic programming problems;  $\xi$  is a  $m$ -dimensional random vector with unknown distribution and the real number  $t$  is fixed. Basing on independent realizations of the random vector  $\xi$ , the Parzen kernel-type [6] differentiable in  $x$  estimate of  $v(x, t)$  is constructed. It is shown that limit points of the sequences generated by linearization and gradient projection methods, satisfy the necessary conditions for maximality with the probability one.