

УДК 519.85

Д. А. Марковцев

Московский физико-технический институт (государственный университет)

## Условия сходимости итерационного процесса решения задач параметрического программирования методом гладких штрафных функций

Рассматривается итерационный процесс решения задач параметрического программирования с использованием метода гладких штрафных функций. Приводятся условия сходимости этого процесса.

**Ключевые слова:** параметрическое программирование, условия сходимости, метод гладких штрафных функций, итерационный процесс.

### 1. Введение

Одним из возможных способов расширения множества задач математического программирования, поддающихся решению численными методами, является *параметризация* их постановки. Параметризация заключается в разделении множества переменных исходной задачи:

$$\begin{aligned} &\text{найти } \min_{x,u} f(x, u) && (1) \\ &\text{при условиях } g_s(x, u) \geq 0, \quad s = [1, m], \end{aligned}$$

на два подмножества: собственно *переменных*  $x \in E^n$  и *параметров*  $u \in E^l$ , значения которых при необходимости могут быть зафиксированы. Такое разделение позволяет свести решение исходной задачи к двухуровневой системе задач [2, 4]:

$$\begin{aligned} &\text{найти } \min_x f(x, u) && (2) \\ &\text{при условиях } g_s(x, u) \geq 0, \quad s = [1, m], \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\text{найти } \min_u f(x^*(u), u) && (3) \\ &\text{при условиях } g_s(x^*(u), u) \geq 0, \quad s = [1, m], \end{aligned}$$

где  $x^*(u)$  есть решение задачи (2) при фиксированном векторе параметров  $u$ . Обозначим локальное решение задачи (1) как  $\{x^*, u^*\}$ . Условимся также в дальнейшем задачу (3) называть задачей *верхнего уровня*, а задачу (2) будем называть задачей *нижнего уровня*. Пару задач *верхнего и нижнего уровней* будем называть *двухуровневой системой задач*, или *задачей параметрического программирования*.

В этом случае упрощение процедуры решения исходной задачи (1) может быть обусловлено как очевидно меньшей размерностью задач (2) и (3) (по сравнению с размерностью задачи (1)), так и возможным упрощением их постановок. Примером такого упрощения является случай, когда за счет подходящего выбора параметризуемых переменных задача нижнего уровня оказывается линейной.

Проблемы и подход к решению двухуровневой системы задач с помощью метода штрафных функций рассматриваются в [4]. Для решения задачи используется достаточно гладкая по своим аргументам штрафная функция  $P(r, \alpha)$  такая, что

$$\lim_{r \rightarrow +0} P(r, \alpha) = \begin{cases} +\infty, & \alpha < 0, \\ 0, & \alpha \geq 0, \end{cases} \quad (4)$$

и удовлетворяющая неравенствам

$$\frac{\partial P}{\partial \alpha} \leq 0 \text{ и } \frac{\partial^2 P}{\partial \alpha^2} \geq 0 \quad \forall \alpha. \quad (5)$$

При использовании метода штрафных функций задача нижнего уровня (2) является стандартной задачей безусловной минимизации в  $E^n$ :

$$x^+(r, u) = \arg \min_{x \in E^n} \varepsilon(r, x, u), \quad (6)$$

где вспомогательная функция метода гладких штрафных функций имеет вид [3]:

$$\varepsilon(r, x, u) = f(x, u) + \sum_{s=1}^m P[r, g_s(x, u)]. \quad (7)$$

Итерационный процесс решения этой задачи рассматривается также в [3].

На верхнем уровне выполняется оптимизация функции:

$$E(r, u) = \varepsilon(r, x^+(r, u), u), \quad u \in E^l. \quad (8)$$

Обозначим

$$\tilde{u}(r) = \arg \min_{u \in E^l} E(r, u). \quad (9)$$

Для практического решения задач верхнего уровня может быть использована стандартная [1] итеративная схема построения последовательных приближений к искомому решению  $\tilde{u}(r)$  в пространстве  $E^l$ ,  $k$ -й шаг которой состоит из следующего набора операторов:

- 1) для некоторого исходного приближения  $u_k$  находится решение задачи (6):  $x^+(r, u_k)$ ;
- 2) затем вычисляются улучшающее направление  $w_k$  в пространстве параметров  $E^l$  и величина шага  $\sigma_k$  по этому направлению;
- 3) выполняется переход к точке  $u_{k+1}$  по формуле

$$u_{k+1} = u_k + \sigma_k w_k; \quad (10)$$

- 4) если в  $u_{k+1}$  условие окончания итерационного процесса не выполнено, то  $u_k$  присваивается значение  $u_{k+1}$  и делается переход к пункту 1.

В случае сходимости данной процедуры будет найдено  $\{x^+(r, \tilde{u}), \tilde{u}(r)\}$  – приближенное локальное решение задачи (1). При этом будут справедливы предельные соотношения [5]:

$$\lim_{r \rightarrow +0} \tilde{u}(r) = u^*,$$

$$\lim_{r \rightarrow +0} x^+(r, \tilde{u}(r)) = x^*.$$

## 2. Условия сходимости итерационного процесса

Теперь рассмотрим вопрос о сходимости итерационного процесса (10). Предварительно докажем ряд вспомогательных утверждений.

**Лемма 1.** Пусть функции  $\varphi(u)$  и  $\psi(u)$  удовлетворяют условию Липшица на компакте  $M \subset E^l$ :

$$\|\varphi(u_1) - \varphi(u_2)\| \leq L_\varphi \|u_1 - u_2\| \quad \forall u_1, u_2 \in M,$$

$$\|\psi(u_1) - \psi(u_2)\| \leq L_\psi \|u_1 - u_2\| \quad \forall u_1, u_2 \in M.$$

Тогда функции

- 1)  $\varphi(u) + \psi(u)$ ,
- 2)  $\varphi(u) \cdot \psi(u)$

также удовлетворяют условию Липшица на множестве  $M$ .

**Доказательство.**

Рассмотрим функцию  $\varphi(u) + \psi(u)$ . Для нее будет справедливо

$$\begin{aligned} \|\varphi(u_1) + \psi(u_1) - \varphi(u_2) - \psi(u_2)\| &\leq \|\varphi(u_1) - \varphi(u_2)\| + \|\psi(u_1) - \psi(u_2)\| \leq \\ &\leq L_\varphi \|u_1 - u_2\| + L_\psi \|u_1 - u_2\| = (L_\varphi + L_\psi) \|u_1 - u_2\|. \end{aligned}$$

Следовательно, она удовлетворяет условию Липшица на  $M$ . Теперь рассмотрим произведение  $\varphi(u) \cdot \psi(u)$ :

$$\begin{aligned} \|\varphi(u_1)\psi(u_1) - \varphi(u_2)\psi(u_2)\| &= \tag{11} \\ &= \|\varphi(u_1)\psi(u_1) - \varphi(u_1)\psi(u_2) + \varphi(u_1)\psi(u_2) - \varphi(u_2)\psi(u_2)\| = \\ &= \|\varphi(u_1)(\psi(u_1) - \psi(u_2)) + \psi(u_2)(\varphi(u_1) - \varphi(u_2))\| \leq \\ &\leq \|\varphi(u_1)\| \cdot \|\psi(u_1) - \psi(u_2)\| + \|\psi(u_2)\| \cdot \|\varphi(u_1) - \varphi(u_2)\|. \end{aligned}$$

Если функция удовлетворяет условию Липшица, то она непрерывна. Так как  $M$  — компакт, то  $\varphi(u)$  и  $\psi(u)$  ограничены на  $M$ . Следовательно, существуют такие числа  $C_\varphi$  и  $C_\psi$ , что

$$\begin{aligned} \|\varphi(u)\| &\leq C_\varphi \quad \forall u \in M, \\ \|\psi(u)\| &\leq C_\psi \quad \forall u \in M. \end{aligned} \tag{12}$$

Из (11) и (12) получаем

$$\|\varphi(u_1)\psi(u_1) - \varphi(u_2)\psi(u_2)\| \leq (C_\varphi L_\psi + C_\psi L_\varphi) \|u_1 - u_2\|.$$

■

**Лемма 2.** Пусть функция  $\varphi(u)$

- 1) непрерывна на отрезке  $[a, b] \in \mathbb{R}$ ,
- 2) дифференцируема на отрезке  $[a, b]$ , за исключением точек  $x_1, x_2, \dots, x_n \in [a, b]$ ,
- 3)  $\exists \varphi'(x_k \pm 0) \in \mathbb{R}$ .

Тогда  $\varphi(u)$  удовлетворяет условию Липшица на отрезке  $[a, b]$ :

$$|\varphi(u_1) - \varphi(u_2)| \leq L|u_1 - u_2| \quad \forall u_1, u_2 \in [a, b], \tag{13}$$

и

$$|\varphi'(u \pm 0)| \leq L \quad \forall u \in [a, b]. \tag{14}$$

**Доказательство.**

Из условий (2) и (3) леммы следует ограниченность лево- и правосторонних производных функции  $\varphi(u)$  на  $[a, b]$ , значит, существует константа  $L$ , удовлетворяющая (14). Докажем (13). Без ограничения общности можно считать, что  $u_1 < x_1 < x_2 < \dots < x_n < u_2$ . Применим формулу конечных приращений Лагранжа на отрезках  $[u_1, x_1]$ ,  $[x_1, x_2]$ , ...,  $[x_n, u_2]$ :

$$\begin{aligned} |\varphi(u_1) - \varphi(u_2)| &= |[\varphi(u_1) - \varphi(x_1)] + [\varphi(x_1) - \varphi(x_2)] + \dots + [\varphi(x_n) - \varphi(u_2)]| \leq \\ &\leq |\varphi(u_1) - \varphi(x_1)| + |\varphi(x_1) - \varphi(x_2)| + \dots + |\varphi(x_n) - \varphi(u_2)| = \\ &= |\varphi'(c_1)| \cdot |u_1 - x_1| + |\varphi'(c_2)| \cdot |x_1 - x_2| + \dots + |\varphi'(c_{n+1})| \cdot |x_n - u_2| \leq \\ &\leq L|u_1 - x_1| + L|x_1 - x_2| + \dots + L|x_n - u_2| = \\ &= L|u_1 - u_2|. \end{aligned}$$

■

**Следствие 1.** Если в условии леммы 2 предположить, что количество точек разрыва производной счетно и  $\lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = u_2$ , то утверждение леммы останется верным. Это следует из непрерывности функции  $\varphi(u)$  на отрезке  $[a, b]$  и свойств пределов.

Действительно, из

$$|\varphi(u_1) - \varphi(x_n)| \leq L |u_1 - x_n|$$

при стремлении  $n$  к бесконечности следует

$$|\varphi(u_1) - \varphi(u_2)| \leq L |u_1 - u_2|.$$

**Лемма 3.** Пусть функция  $g(u)$  непрерывно дифференцируема в выпуклой области  $G \subset E^l$ . Рассмотрим функцию

$$h(u) = \Theta(-g(u))g(u),$$

где  $\Theta(\alpha)$  — стандартная функция Хевисайда. Если для любых  $u_1, u_2 \in G$  граница множества, являющегося пересечением множества нулей функции  $g(u)$  и отрезка, соединяющего точки  $u_1$  и  $u_2$ , состоит из счетного количества точек, то функция  $h(u)$  удовлетворяет условию Липшица в области  $G$ :

$$\|h(u_1) - h(u_2)\| \leq L \|u_1 - u_2\| \quad \forall u_1, u_2 \in G.$$

**Доказательство.**

Отметим, что функция  $g(u)$  в условии леммы — это некоторая  $g_s(x^+(r, u), u)$  из задачи (3). Из условий леммы следует, что функция  $h(u)$  непрерывна в области  $G$ , а производная  $h'(u)$  существует всюду, кроме точек, являющихся нулями функции  $g(u)$ , и ограничена:

$$\exists L : \|h'(u)\| \leq L$$

для всех  $u$ , где производная определена.

Рассмотрим пересечение множества нулей функции  $g(u)$  и отрезка, соединяющего точки  $u_1$  и  $u_2$ . Занумеруем точки, принадлежащие границе этого пересечения, в порядке движения от  $u_1$  к  $u_2$ :  $x_1, x_2, \dots, x_n, \dots$ . Без ограничения общности можно считать, что  $\lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = u_2$ .

Теперь применим к функции одной переменной

$$\varphi(t) = h(u_1 + t(u_2 - u_1)), \quad 0 \leq t \leq 1,$$

на отрезке  $[0, 1]$  следствие из леммы 2:

$$\|h(u_1) - h(u_2)\| \leq L \|u_1 - u_2\| \quad \forall u_1, u_2 \in G.$$

■

Теперь рассмотрим условия сходимости итерационного процесса (10) при решении задачи верхнего уровня (задачи безусловной минимизации (8)). В общем случае минимизируемая функция верхнего уровня (8) является невыпуклой, поэтому представляют интерес теоремы сходимости для минимизации как выпуклых, так и невыпуклых функций (см. [1]). В этих теоремах при условии существования локального минимума предъявляются следующие требования:

- 1) функция (8) должна быть дважды непрерывно дифференцируема, и матрица её вторых производных локально положительно определена (при использовании методов 2-го порядка, например, метода Ньютона [3]);
- 2) градиент функции (8) должен удовлетворять условию Липшица (при использовании методов 1-го порядка, например, градиентного поиска);
- 3) величина шага определяется методом дробления или одномерной минимизации [1].

В первую очередь отметим, что функция (8) является дважды непрерывно дифференцируемой, если дважды непрерывно дифференцируемыми по своим аргументам являются функции  $f(x, u)$ ,  $g_s(x, u)$ ,  $s = [1, m]$  и  $P(r, \alpha)$  [4], и является также локально выпуклой в окрестности решения (9) [5]. Сформулируем теперь условия, которым должны удовлетворять функции  $f(x, u)$ ,  $g_s(x, u)$ ,  $s = [1, m]$  и  $P(r, \alpha)$ , чтобы функция (8) удовлетворяла условию Липшица.

**Теорема 1.** Пусть функции  $f(x, u)$ ,  $g_s(x, u)$ ,  $s = [1, m]$  и  $P(r, \alpha)$  дважды дифференцируемы на компакте  $M \subset E^l$ . Тогда градиент функции (8) удовлетворяет условию Липшица на множестве  $M$ .

**Доказательство.**

Утверждение теоремы следует из леммы 1, а также того, что градиент дважды дифференцируемой функции удовлетворяет условию Липшица на множестве  $M$  и дифференцируемости функции  $x^+(r, u)$  [4].

■

**Теорема 2.** Пусть функции  $f(x, u)$ ,  $g_s(x, u)$ ,  $s = [1, m]$  дважды непрерывно дифференцируемы в замыкании ограниченной выпуклой области  $G \subset E^l$ ,  $P(r, \alpha)$  – квадратичная штрафная функция:

$$P(r, \alpha) = \begin{cases} \frac{\alpha^2}{2r}, & \alpha < 0, \\ 0, & \alpha \geq 0. \end{cases}$$

Множество нулей функции  $g_s(x^+(u), u)$  удовлетворяет условиям леммы 3 для любого  $s$ . Тогда градиент функции (8) удовлетворяет условию Липшица на множестве  $G$ .

**Доказательство.**

Утверждение теоремы следует из леммы 1 и леммы 3.

■

### 3. Заключение

Таким образом, рассмотрен итерационный процесс решения задачи параметрического программирования (2) – (3). Обоснованы условия сходимости двух классов численных методов безусловной минимизации для целевой функции (8) в пространстве параметров.

### Литература

1. Сухарев А.Г., Тимохов А.В., Федоров В.В. Курс методов оптимизации. — М.: Физматлит, 2005.
2. Соколов А.В., Токарев В.В. Методы оптимальных решений. Т. 1. — М.: Физматлит, 2011.
3. Фиакко А., Мак-Кормик Г. Нелинейное программирование. Методы последовательной безусловной оптимизации. — М.: Мир, 1972.
4. Марковцев Д.А., Умнов Е.А. Использование метода штрафных функций для решения задач параметрического программирования // Динамика линейных и нелинейных систем. — М.: ИСА РАН, 2006.
5. Марковцев Д.А. Об обосновании метода параметризации в задачах математического программирования // Современные проблемы фундаментальной и прикладной математики. — М.: МФТИ, 2012.

Поступила в редакцию 06.02.2012.