

# Общая задача нелинейного программирования

Ибо самое странное, заставляющее быть настороже в этой среде, или мире, в котором мы вынуждены существовать, состоит в том, что мир — в пределах неумолимо очерченного горизонта — всегда представляет нам разнообразные возможности действия, и нам не остается ничего, кроме как выбирать из этого разнообразия, осуществляя таким образом на практике свою свободу.

*Х. Ортега-и-Гассет. Человек и люди*

Здесь в соответствии со схемой предыдущего параграфа рассматривается общая задача нелинейного программирования с гладкими функциями.

## 1. Постановка задачи.

*Общей задачей нелинейной условной оптимизации* мы будем называть условную задачу минимизации

$$f_0(x) \rightarrow \min, \quad x \in \Omega, \quad (1)$$

где  $\Omega$  выделяется как ограничениями типа равенств

$$f_i(x) = 0, \quad i = 1, \dots, k, \quad (2)$$

так и ограничениями типа неравенств

$$g_j(x) \leq 0, \quad j = 1, \dots, l \quad (3)$$

(см. рис. 1).

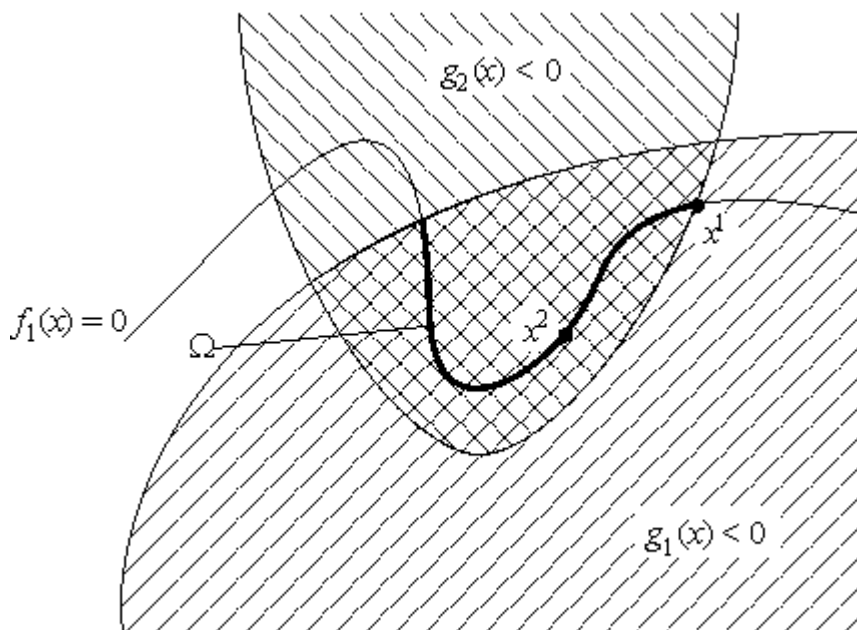


Рис. 1.

Определяются *допустимые точки*, *локальный* и *глобальный*, *строгий* и *нестрогий минимумы*. Так же мы будем использовать обозначения  $f$  и  $g$  для функций из  $\mathbf{R}^m$  в  $\mathbf{R}^k$  и  $\mathbf{R}^l$ , соответственно, определяемые координатами  $f_i$  и  $g_j$ . Поэтому задачу (1)–(3) можно записывать в виде

$$f_0(x) \rightarrow \min, \quad f(x) = \Theta, \quad g(x) \leq \Theta. \quad (4)$$

(напомним, что неравенство  $g(x) \leq \Theta$  означает покоординатные неравенства). Нам также потребуется следующее обозначение:  $a_+ = (a + |a|)/2$ ; таким образом,  $a_+ = a$ , если  $a \geq 0$  и  $a_+ = 0$ , если  $a \leq 0$ . Для векторов  $a \in \mathbf{R}^m$  операция "+" определяется покоординатно:  $a_+ = ((a_1)_+, \dots, (a_m)_+)$ . Кроме того, через  $J(x)$  будет обозначаться множество индексов так называемых *активных ограничений*:  $J(x) = \{j \in \{1, \dots, l\} : g_j(x) = 0\}$  — это номера ограничений, которые в данной точке существенны. Например, на рис. 22  $J(x^1) = \{2\}$ , а  $J(x^2) = \emptyset$ .

## 2. Теорема (обобщенное правило множителей Лагранжа)

Пусть  $f_0, f, g \in C^1$ , а  $x^*$  — локальное решение задачи (4). Тогда найдутся такие  $\lambda^*_0 \in \mathbf{R}$ ,  $\lambda^* \in \mathbf{R}^k$ ,  $\mu^* \in \mathbf{R}^l$ , не равные одновременно нулю, такие, что  $\mu^*_j \geq 0$  при  $j \in J(x^*)$  и

$$\lambda^*_0 f'_0(x^*) + \sum_{i=1}^k \lambda^*_i f'_i(x^*) + \sum_{j \in J(x^*)} \mu^*_j g'_j(x^*) = \Theta. \quad (5)$$

**Д о к а з а т е л ь с т в о.** Возьмем  $r > 0$  таким, чтобы  $x^* = \operatorname{argmin}_{x \in \Omega_r} f(x)$ , где  $\Omega_r = \Omega \cap B(x^*, r)$ . Для любого  $n \in \mathbf{N}$  определим функцию  $f^n: \mathbf{R}^m \rightarrow \mathbf{R}$  равенством

$$f^n(x) = f_0(x) + n(\|f(x)\|^2 + \|g_+(x)\|^2) + \|x - x^*\|^2.$$

**З а д а ч а 7.1.** Докажите, что  $f^n \in C^1$ , в частности, покажите, что  $(\|g_+(x)\|^2)' = 2g_+(x)g'(x)$ .

Поскольку  $f^n$  непрерывно дифференцируемы и поэтому непрерывны, функции  $f^n$  на шаре  $B(x^*, r)$  достигают минимума; обозначим его через  $x^n$ . В частности,

$$f^n(x^n) \leq f^n(x^*), \quad (6)$$

т. е.

$$f_0(x^n) + n(\|f(x^n)\|^2 + \|g_+(x^n)\|^2) + \|x^n - x^*\|^2 \leq f^n(x^*).$$

Отсюда, поскольку, как легко видеть,  $f^n(x^*) = f_0(x^*)$ ,

1

$$\|f(x^n)\|^2 + \|g_+(x^n)\|^2 \leq \frac{1}{n} [f_0(x^*) - \|x^n - x^*\|^2 - f_0(x^n)],$$

Выражение в квадратных скобках ограничено, так как  $x^n \in B(x^*, r)$ . Поэтому  $\|f(x^n)\|^2 + \|g_+(x^n)\|^2 \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$  и, следовательно,  $f(x^n) \rightarrow \Theta$  и  $g_+(x^n) \rightarrow \Theta$  при  $n \rightarrow \infty$ .

Пусть теперь  $\{x_i^n\}$  — произвольная сходящаяся, скажем к  $y$ , подпоследовательность. Тогда, как легко видеть, во-первых,  $y \in \Omega$  и, во-вторых,  $f^{n_i}(x_i^n) \rightarrow f_0(y) + \|y - x^*\|^2$  при  $n \rightarrow \infty$ . Поэтому, подставляя в (6)  $n_i$  вместо  $n$  и переходя к пределу в получившемся неравенстве при  $i \rightarrow \infty$ , получим

$$f_0(y) + \|y - x^*\|^2 \leq f_0(x^*).$$

С другой стороны, так как  $x^* = \operatorname{argmin} f(x)$ ,  $f_0(x^*) \leq f_0(y)$ . Отсюда  $\|y - x^*\|^2 \leq 0$ , т. е.  $y = x^*$ . Таким образом, любая сходящаяся подпоследовательность последовательности  $\{x^n\}$  сходится к  $x^*$ . Последнее, учитывая компактность последовательности, гарантирует ее сходимости к тому же пределу.

Далее, в силу доказанного можно считать, что при всех  $n$  точка  $x^n$  лежит внутри шара  $B(x^*, r)$ . Поэтому в силу теоремы Ферма  $(f^n)'(x^n) = \Theta$ , т. е.

$$f'_0(x^n) + 2 \sum_{i=1}^k f_i(x^n) f'_i(x^n) + 2 \sum_{j=1}^l [g_j(x^n)]_+ g'_j(x^n) + 2(x^n - x^*) = \Theta. \quad (7)$$

Положим теперь

$$s^n = \left( 1 + 4n^2 \sum_{i=1}^k [f_i(x^n)]^2 + 4n^2 \sum_{j=1}^l [g_j(x^n)]^2 \right)^{-1/2},$$

$\lambda^n_0 = s^n$ ,  $\lambda^n_i = 2nf_i(x^n)s^n$ ,  $\mu^n_j = 2n[g_j(x^n)]_+s^n$ . Поскольку  $\lambda^n_0, \lambda^n_i, \mu^n_j \in [-1, 1]$  ( $n \in \mathbf{N}$ ;  $i = 1, \dots, k$ ;  $j = 1, \dots, l$ ), можно считать, не ограничивая общности, что найдутся такие  $\lambda^*_0, \lambda^*_i$  и  $\mu^*_j$ , что

$$\lambda^n_0 \rightarrow \lambda^*_0, \lambda^n_i \rightarrow \lambda^*_i, \mu^n_j \rightarrow \mu^*_j \text{ при } n \rightarrow \infty.$$

Умножив (7) на  $s^n$  и переходя в получившемся равенстве к пределу при  $n \rightarrow \infty$ , получаем

$$\lambda^*_0 f'_0(x^*) + \sum_{i=1}^k \lambda^*_i f'_i(x^*) + \sum_{j=1}^l \mu^*_j g'_j(x^*) = \Theta. \quad (8)$$

Остается заметить, что, во-первых, так как  $|\lambda^n_0|^2 + \sum_{i=1}^k |\lambda^n_i|^2 + \sum_{j=1}^l |\mu^n_j|^2 = 1$ , не все из  $\lambda^*_0, \lambda^*_i, \mu^*_j$  равны нулю, во-вторых, поскольку  $\mu^n_j = 2n[g_j(x^n)]_+s^n \geq 0$ , неотрицательны и  $\mu^*_j$ , наконец, в-третьих, если  $j \notin J(x^*)$  (т. е.  $g_j(x^*) < 0$ ), то  $g_j(x^n) < 0$  при больших  $n$ ; поэтому  $[g_j(x^n)]_+ = 0$ , что влечет равенство  $\mu^*_j = 0$  и, следовательно, равенство

$$\sum_{j=1}^l \mu^*_j g'_j(x^*) = \sum_{j \in J(x^*)} \mu^*_j g'_j(x^*).$$

Таким образом (8) — это (5).

### 3. Регулярный случай

Так же, как и в случае ограничений-равенств в случае общей задачи нелинейной оптимизации, необходимый признак, задаваемый теоремой 2, информативен только в случае, если  $\lambda^*_0 \neq 0$ . В этой ситуации, так же как и в предыдущем параграфе можно разделить (5) на  $\lambda^*_0$  и, следовательно, считать

его равным единице. Это позволяет ввести функцию Лагранжа  $L: \mathbf{R}^m \times \mathbf{R}^k \times \mathbf{R}^k \rightarrow \mathbf{R}$  (в регулярном случае) равенством

$$L(x, \lambda, \mu) = f_0(x) + (\lambda, f(x)) + (\mu, g(x)).$$

Условие регулярности в случае общей задачи выглядит сложнее. Именно, допустимая точка  $x$  называется *регулярной*, если векторы  $f'_1(x), \dots, f'_k(x)$  линейно независимы и для некоторого ненулевого вектора  $h \in \mathbf{R}^m$

$$(f'_i(x), h) = 0 \text{ при } i = 1, \dots, k$$

и

$$(g'_j(x), h) < 0 \text{ при } j \in J(x).$$

Геометрически, эти условия означают, что, во-первых, вектор  $h$  является касательным к многообразию, выделяемому ограничениями-равенствами (т. е. ортогонален всем градиентам  $f'_i(x)$ ), и, во-вторых, он образует с градиентами  $g'_j(x)$  активных ограничений (указывающими, очевидно, ввне множества  $\Omega$ ) тупой угол (см. рис. 2).

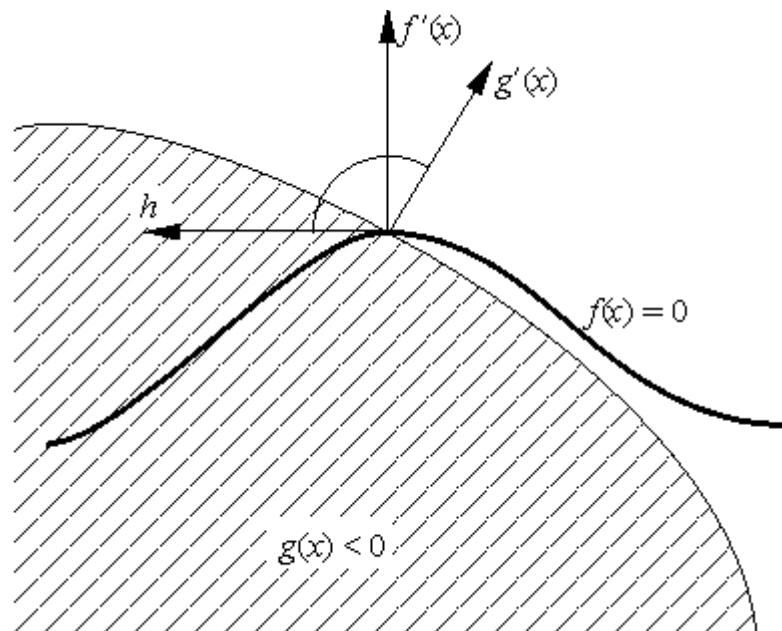


Рис. 2.

#### 4. Теорема (обобщенное правило множителей Лагранжа в регулярном случае)

Пусть  $f_0, f, g \in C^1$ , а  $x^*$  — регулярное локальное решение задачи (4). Тогда найдутся  $\lambda^* \in \mathbf{R}^k, \mu^* \in \mathbf{R}^l$  не равные одновременно нулю, такие, что  $\mu_j^* \geq 0$  при  $j \in J(x^*)$  и

$$L'_x(x^*, \lambda^*, \mu^*) = 0, \quad (9)$$

$$(\mu^*, g(x^*)) = 0. \quad (10)$$

**Доказательство.** Пусть  $\lambda_0^{**}, \lambda_i^{**}$  и  $\mu_j^{**}$  — величины, существование которых утверждается в теореме 7.2. Покажем, что  $\lambda_0^{**} \neq 0$ . В предположении противного умножим (5) скалярно на вектор  $h$ , фигурирующий в определении регулярности  $x^*$ :

$$\sum_{i=1}^k \lambda_i^{**} (f'_i(x^*), h) + \sum_{j \in J(x^*)} \mu_j^{**} (g'_j(x^*), h) = \Theta. \quad (11)$$

В силу регулярности  $(f'_i(x^*), h) = 0$  и  $(g'_j(x), h) < 0$ , а по теореме 7.2  $\mu_j^{**} \geq 0$  при  $j \in J(x^*)$ . Поэтому (11) влечет равенство  $\mu_j^{**} = 0$ . Но тогда (5) означает, что

$$\sum_{i=1}^k \lambda_i^{**} f'_i(x^*) = \Theta,$$

что вместе с линейной независимостью  $f'_i(x^*)$  дает равенство  $\lambda_i^{**} = 0$ . Противоречие.

Таким образом  $\lambda_0^{**} \neq 0$ . Положим теперь  $\lambda_i^* = \lambda_i^{**} / \lambda_0^{**} (i = 1, \dots, k)$ ,

$$\mu_j^* = \begin{cases} \mu_j^{**} / \lambda_0^{**} & \text{при} \\ j \in J(x^*), \\ 0 & \text{при } j \notin J(x^*). \end{cases}$$

Очевидно теперь, (10) выполняется автоматически, а (9) тривиально получается из (5).

### 5. Достаточные условия, существование, единственность

Ситуация с задачей (1)–(3) несколько отличается от изучавшихся ранее, поскольку минимумы здесь могут быть двух типов. В случае, когда в точке минимума  $x^*$  нет активных ограничений, т. е.  $J(x^*) = \emptyset$ , ситуация полностью аналогична описанной в предыдущем параграфе, поскольку ограничения-неравенства в окрестности точки  $x^*$  можно опустить (см. рис. 3). В случае же, когда  $J(x^*) \neq \emptyset$  минимум может достигаться на границе множества  $\Omega$  и точка  $x^*$  может не быть стационарной точкой (см. рис. 3).

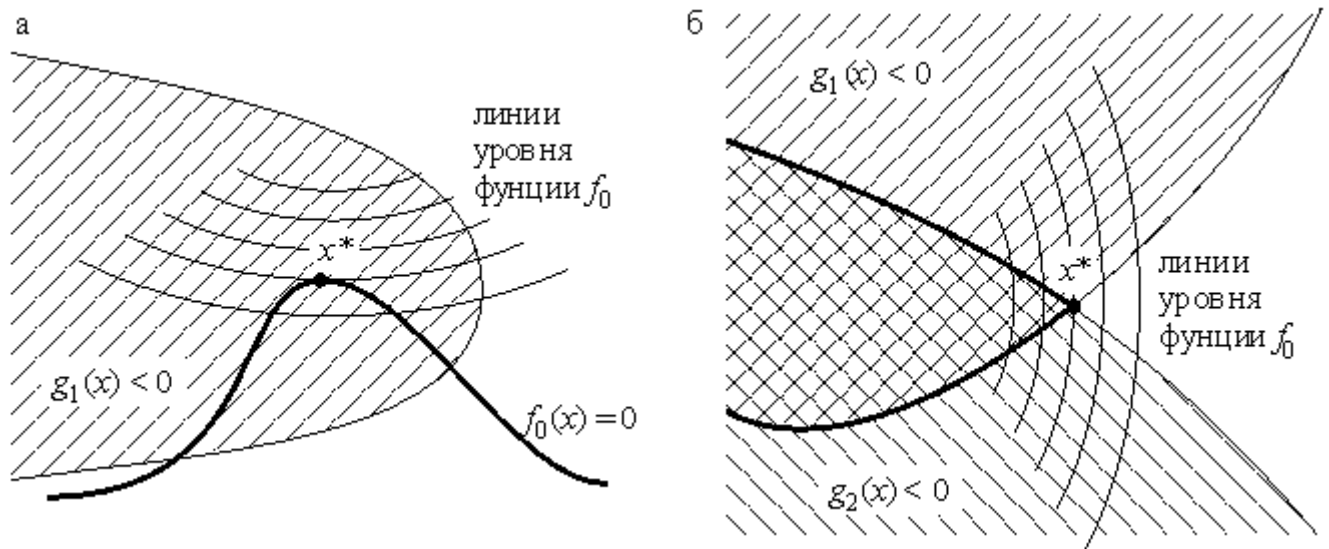


Рис. 3.

Мы ограничимся лишь формулировками результатов, поскольку в идейном плане они не доставляют ничего нового. Аналогом теоремы 6.9 может служить следующая

**Теорема (достаточные условия минимума).** Пусть  $f_0, f, g \in C^2$ , а  $x^*$  — допустимая точка такая, что для некоторых  $\lambda^* \in \mathbf{R}^k$  и  $\mu^* \in \mathbf{R}^l$ , одновременно не равных нулю, выполнены условия (9)–(10) и при любых  $h \in \mathbf{R}^m$ ,  $h \neq \Theta$  таких, что

$$(f'_i(x^*), h) = 0 \text{ при } i = 1, \dots, k;$$

$$(g'_j(x^*), h) = 0 \text{ при } j \in J(x^*), \mu^*_j > 0;$$

$$(g'_j(x^*), h) \geq 0 \text{ при } j \in J(x^*), \mu^*_j = 0$$

выполнено неравенство  $(L''_{xx}(x^*, \lambda^*, \mu^*)h, h) > 0$ . Тогда  $x^*$  — локальное решение задачи (1)–(3).

**З а д а ч а 7.2.** Докажите.

Что касается утверждений о существовании и единственности, то ситуация с результатами, которые могут быть доказаны изученными выше приемами, полностью аналогична.

**З а д а ч а 7.3.** Сформулируйте и докажите аналоги утверждений задач 6.7 и 6.8 для задачи (1)–(3).

## 6. Об ограничениях-равенствах

С целью упрощения изложения, начиная с этого момента, мы будем рассматривать задачу условной оптимизации, содержащую только ограничения-неравенства. Это, с одной стороны, не снижает общности изложения, поскольку ограничения-равенства сводятся к ограничениям-неравенствам: ограничение

$$f(x) = \Theta$$

эквивалентно ограничениям

$$f(x) \leq \Theta, \quad -f(x) \leq \Theta.$$

С другой стороны, задачи с ограничениями-равенствами мы уже достаточно подробно рассматривали выше.

Здесь, правда, следует помнить об одном важном обстоятельстве. При решении задач с ограничениями-неравенствами часто бывает важна (существенно используется) выпуклость функций, фигурирующих в задаче, вернее, выпуклость минимизируемой функции  $f_0$  и выпуклость множества  $\Omega$  допустимых точек. Последнее гарантируется выпуклостью функций  $g_j$  в



ограничениях-неравенствах (см. задачу 7.4 ниже). Множества же, выделяемые ограничениями-равенствами, не бывают выпуклыми, за исключением случая аффинных функций  $f_i$ . Поэтому методы решения задач условной оптимизации, существенно использующие "выпуклость задачи" могут применяться к задачам с ограничениями-равенствами с большой осторожностью.

Напомним, что множество  $\Omega \subset \mathbf{R}^m$  называется *выпуклым*, если  $\forall(x, y \in \Omega, \lambda \in [0, 1])[\lambda x + (1 - \lambda)y \in \Omega]$ .

**Задача 7.4.** Докажите, что если функции  $g_i: \mathbf{R}^m \rightarrow \mathbf{R}$  ( $i = 1, \dots, l$ ) выпуклы, то множество  $\Omega = \{x \in \mathbf{R}^m: g_i(x) \leq 0, i = 1, \dots, l\}$  выпукло.

**Задача 7.5.** Докажите, что если функция  $g: \mathbf{R}^m \rightarrow \mathbf{R}$  выпукла, вместе с функцией  $-g$ , то она аффинна:  $g(x) = (b, x) + c$ .

### 7.7. Еще один достаточный признак условного минимума.

Напомним, что точка  $(x^*, \lambda^*)$  называется *седловой точкой функции*  $L: \Omega_1 \times \Omega_2 \rightarrow \mathbf{R}$  ( $\Omega_1 \subset \mathbf{R}^m, \Omega_2 \subset \mathbf{R}^l$ ), если при всех  $(x, \lambda) \in \Omega_1 \times \Omega_2$  выполнены неравенства

$$L(x^*, \lambda) \leq L(x^*, \lambda^*) \leq L(x, \lambda^*)$$

**Теорема.** Пусть  $(x^*, \lambda^*)$  — седловая точка функции Лагранжа  $L: \mathbf{R}^m \times \mathbf{R}_+^l \rightarrow \mathbf{R}$  задачи (1), (3) (здесь  $\mathbf{R}_+^l = \{\lambda \in \mathbf{R}^l: \lambda \geq \Theta\}$ ),  $\lambda^* \geq \Theta, x^*$  — допустимая точка. Тогда  $x^*$  — глобальное решение этой задачи.

**Доказательство.** Пусть  $x$  — произвольная допустимая точка, т. е.  $g_i(x) \leq 0$  ( $i = 1, \dots, l$ ). Тогда

$$f_0(x^*) + (\lambda^*, g(x^*)) = L(x^*, \lambda^*) \leq L(x, \lambda^*) = f_0(x) + (\lambda^*, g(x)). \quad (12)$$

Покажем, что

$$(\lambda^*, g(x^*)) = 0. \quad (13)$$

Тогда из (12), поскольку  $\lambda^* \geq \Theta$ , а  $g(x) \leq \Theta$ , будет следовать нужное неравенство  $f_0(x^*) \leq f_0(x)$ . Для доказательства (13) заметим, что по условию теоремы  $L(x^*, \Theta) \leq L(x^*, \lambda^*)$ , т. е.

$$(\lambda^*, g(x^*)) \geq 0. \quad (14)$$

Равенство (13) вытекает теперь из (14), т.к.  $\lambda^* \geq \Theta$ , а  $g(x^*) \leq \Theta$ .

Тот факт, что доказанная теорема дает лишь достаточный признак условного минимума демонстрируется в следующей задаче.

**Задача 7.6.** Покажите, что одномерная задача минимизации функции  $f(x) = -x$  при ограничениях  $x \leq 1$ ,  $-x \leq 0$  разрешима, но ее функция Лагранжа не имеет седловых точек.

**Задача 7.7.** Если в предыдущей теореме  $(x^*, \lambda^*)$  — локальная седловая точка, то можно ли утверждать, что  $x^*$  — локальное решение задачи (1), (3)? (Ответ: нельзя).

Однако, если функции  $f_0$  и  $g_i$  ( $i = 1, \dots, l$ ) выпуклы, а множество  $\Omega$  содержит хотя бы одну внутреннюю точку, то условия доказанной теоремы являются необходимыми и достаточными (это утверждение называется **теоремой Куна — Таккера**; оно является центральным фактом теории выпуклого программирования).

Перейдем к описанию методов решения задач с ограничениями-неравенствами. Многие из описываемых ниже методов либо существенно используют выпуклость объектов, фигурирующих в задаче, либо вообще неработоспособны на невыпуклых задачах.

## 8. Методы возможных направлений

Эти методы основываются на следующем простом понятии. Вектор (направление)  $z$  в допустимой точке  $x$  назовем *возможным* для задачи (1), (3), если малое перемещение в этом направлении уменьшает значение функции  $f_0$  и не выводит из множества допустимых точек, т. е. если при достаточно малых  $s$  точка  $x^s = x + sz$  допустима и  $f(x^s) < f(x)$ . Если теперь на каждом шаге сдвигаться в возможном направлении на достаточно малое

расстояние, то мы очевидно получим релаксационную последовательность, которая во многих случаях будет сходиться к решению задачи. Методы этого типа называются *методами возможных направлений*.

**Задача 7.8\***. Докажите, что если  $(f'_0(x), z) < 0$ , то малое перемещение из точки  $x$  в направлении  $z$  уменьшает значение функции  $f_0$  (ср. с доказательством теоремы Ферма).

**Задача 7.9\***. Докажите, что если точка  $x$  допустима и  $(g'_i(x), z) < 0$  при  $i \in J(x)$ , то малое перемещение из точки  $x$  в направлении  $z$  не выводит из множества допустимых точек.

В силу этих задач возможное направление  $z^n$  в очередной точке  $x^n$ , в котором функция  $f_0$  будет убывать быстрее всего, можно искать, решая задачу линейного программирования (о методах решения линейных задач см. список литературы)

$$(f'_0(x^n), z) \rightarrow \min, \quad (15)$$

$$(g'_i(x^n), z) \leq 0, \quad i \in J(x^n), \quad (16)$$

$$z_i - 1 \leq 0, \quad -z_i - 1 \leq 0, \quad i = 1, \dots, m. \quad (17)$$

Здесь "нормализующие" ограничения (16) введены для того, чтобы искать вектор возможных направлений на ограниченном множестве, т. е. для того, чтобы линейная задача (15)–(16) была разрешима. К сожалению, решение задачи (15)–(16) не всегда дает возможное направление (см. рис. 4). Причиной этого являются нестрогие неравенства в (16) (задачи же со строгими неравенствами часто оказываются неразрешимыми, поскольку точная нижняя грань значений функции  $f_0$  часто достигается на границе множества допустимых точек, которая в случае строгих ограничений-неравенств не принадлежит этому множеству). Эту трудность можно обойти разными способами. Например, на каждом шаге можно "возвращать" точку во множество  $\Omega$  с помощью какой-либо процедуры "проектирования" см., например, следующий пункт). Можно также поступать следующим образом.

Для любой допустимой точки  $x$  и произвольного  $\varepsilon > 0$  определим множество  $J_\varepsilon(x)$  индексов так называемых  $\varepsilon$ -активных ограничений:

$$J_\varepsilon(x) = \{i \in \{1, \dots, m\} : g_i(x) \geq -\varepsilon\}.$$

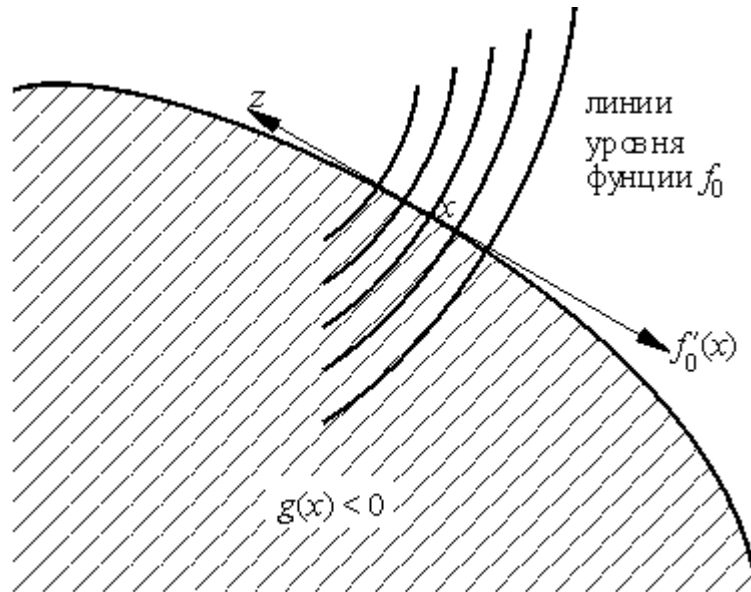


Рис. 4.

Таким образом, если  $\varepsilon$  мало и  $i \in J_\varepsilon(x)$ , то  $i$ -ое ограничение в точке  $x$  почти обращается в равенство. В одном из вариантов метода возможных направлений выбирают последовательность  $\varepsilon_n \rightarrow 0$  и из очередной точки  $x^n$  следующий шаг совершают в направлении  $z^n$ :

$$x^{n+1} = x^n + \alpha^n z^n, \quad (18)$$

где  $z^n$  есть решение следующей линейной задачи

$$\xi \rightarrow \min$$

с ограничениями

$$(f'_0(x^n), z) - \xi \leq 0,$$

$$(g'_i(x^n), z) - \xi \leq 0, \quad i \in J_{\varepsilon_n}(x^n)$$

и нормализующими ограничениями (16). Подчеркнем, что в этой задаче неизвестными являются  $z$  и  $\xi$ . Длина шага в (18) выбирается таким образом, чтобы точка  $x^{n+1}$  не выходила из множества допустимых точек.

## 9. Методы проекции градиента

Проекцией  $P_{\Omega}x$  точки  $x \in \mathbf{R}^m$  на множество  $\Omega \subset \mathbf{R}^m$  называется любая ближайшая к  $x$  точка множества  $\Omega$ :

$$\|x - P_{\Omega}x\| \leq \|x - y\| \text{ при всех } y \in \Omega.$$

**З а д а ч а 7.10.** Докажите, что если  $\Omega$  замкнуто и выпукло, то для любой точки проекция существует и единственна.

**З а д а ч а 7.11.** Приведите пример, когда проекция: а) не существует; б) не единственна.

В тех случаях, когда проекцию точки на множество допустимых точек задачи (1), (3) найти достаточно легко (например, когда  $\Omega$  — линейное подпространство, полупространство, шар,  $\mathbf{R}^m$ -и т. д.) используют *метод проекции градиента*:

$$x^{n+1} = P_{\Omega}(x^n - \alpha^n f'_0(x^n))$$

(см. рис. 5), являющийся прямым обобщением градиентного метода.

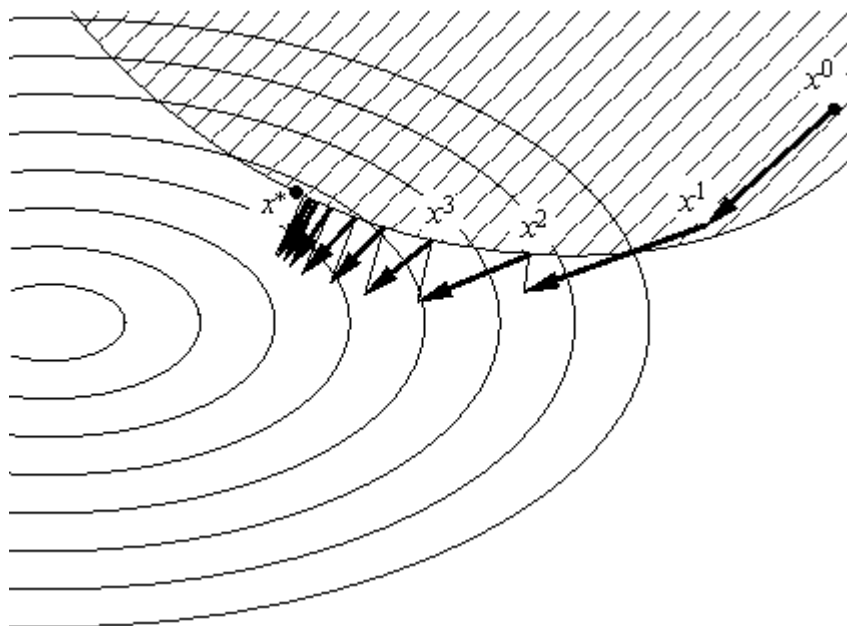


Рис. 5.

Можно доказать, например, что если функция  $f_0 \in C^1$  сильно выпукла и  $f'$  удовлетворяет условию Липшица, а множество  $\Omega$  замкнуто и ограничено, то метод проекции градиента сходится со скоростью геометрической прогрессии.

## 10. Методы линеаризации

Суть этих методов, как следует из названия, состоит в линеаризации минимизируемой функции и ограничений в очередной точке  $x^n$  строящейся релаксационной последовательности и объявлении следующим значением  $x^{n+1}$  решения получающейся линейной задачи, т. е. задачи

$$(f'_0(x^n), x - x^n) \rightarrow \min, \quad (19)$$

$$g_i(x^n) + (g'_i(x^n), x - x^n) \leq 0, \quad i = 1, \dots, l. \quad (20)$$

Чтобы эта (линейная) задача была разрешима либо добавляют штраф в минимизируемую функцию, заменяя (19), например, задачей

$$(f'_0(x^n), x - x^n) + \delta \|x - x^n\|^2 \rightarrow \min,$$

либо добавляя к (20) простые ограничения, которые делают множество допустимых точек этой задачи ограниченным, например, (линейные) ограничения

$$x_i - x_i^n - \alpha^n \leq 0, \quad -x_i + x_i^n - \alpha^n \leq 0 \quad (i = 1, \dots, m).$$

Часто для уменьшения объема вычислительной работы среди ограничений (20) оставляют только  $\varepsilon$ -активные.

## 11. Методы штрафов

Основная идея здесь заключается в переходе от задачи (1), (3) к задаче безусловной оптимизации, в которой "наказывается" либо удаление от множества  $\Omega$  допустимых точек (*внешний штраф*), либо приближение изнутри множества  $\Omega$  к его границе (*внутренний штраф*). Например, это можно сделать так. Для любого  $s > 0$  определим функцию  $F_s^{\text{out}}: \mathbf{R}^m \rightarrow \mathbf{R}$  равенством (индекс "out" станет понятен чуть ниже)

$$F_s^{\text{out}}(x) = f_0(x) + s \sum_{i=1}^l (g_i)_+(x). \quad (21)$$

**З а д а ч а 7.12** (ср. с задачей 6.11). Пусть  $f_0, g \in C^1$ , а  $x^*$  — единственное решение задачи (1), (3). Пусть, кроме того, множество  $\{x \in \mathbf{R}^m: \|g_i(x)\| \leq \varepsilon, i =$

$1, \dots, l\}$  при некотором  $\varepsilon \geq 0$  непусто и ограничено. Докажите, что (безусловная) задача

$$F_s^{\text{out}}(x) \rightarrow \min \quad (22)$$

при всех  $s$  разрешима и ее решение  $x^s$  сходится к  $x^*$  при  $s \rightarrow \infty$ .

Геометрическая трактовка замены задачи (1), (3) задачей (22) изображена на рис. 6.

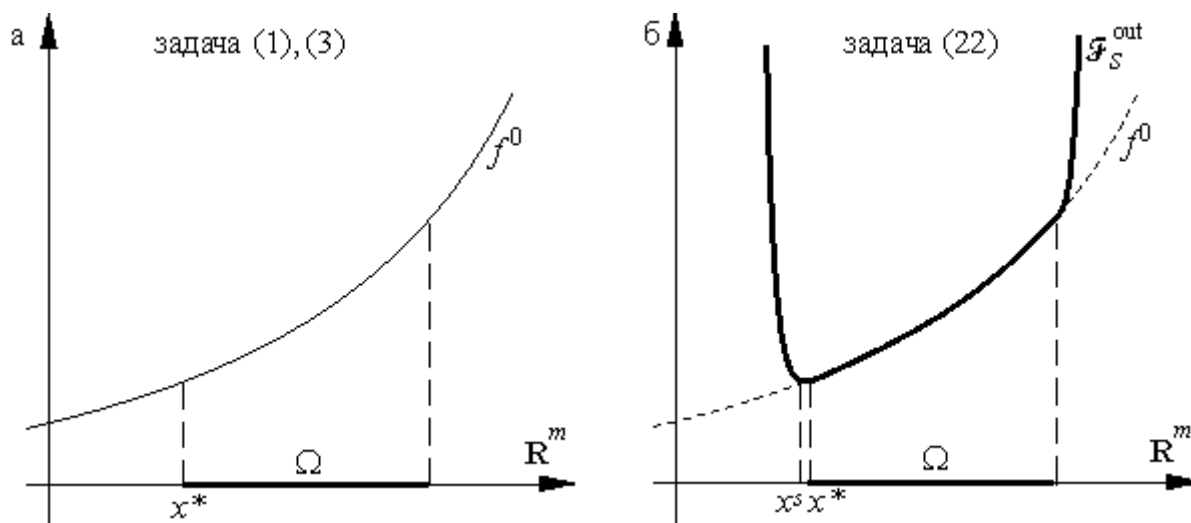


Рис. 6.

Задачу (22) решают тем или иным методом решения безусловных задач, увеличивая на каждом шаге штраф  $s$ . Как и в случае задач с ограничениями-равенствами, основным недостатком метода штрафов является рост числа обусловленности задачи (22) с ростом  $s$ .

Описанный класс методов называют *методами внешних штрафов*, поскольку минимизируемая функция изменяется вне множества  $\Omega$ . На несколько другой идее основываются так называемые *методы внутренних штрафов* или *барьеров*. Образно его можно описать так: у границы множества  $\Omega$  возводятся барьеры, не позволяющие приближаться к его границе. Например, вместо задачи (1), (3) можно рассмотреть задачу

$$F_s^{\text{in}}(x) \rightarrow \min, \quad (23)$$

где функция  $F_s^{\text{in}}: \Omega_g \rightarrow \mathbf{R}$  определяется равенством (ср. с ((21))

$$F_s^{\text{in}}(x) = f_0(x) + s \sum_{i=1} g_i(x)$$

Сравнение геометрических интерпретаций задач (1), (3) и (23) изображено на рис. 7.

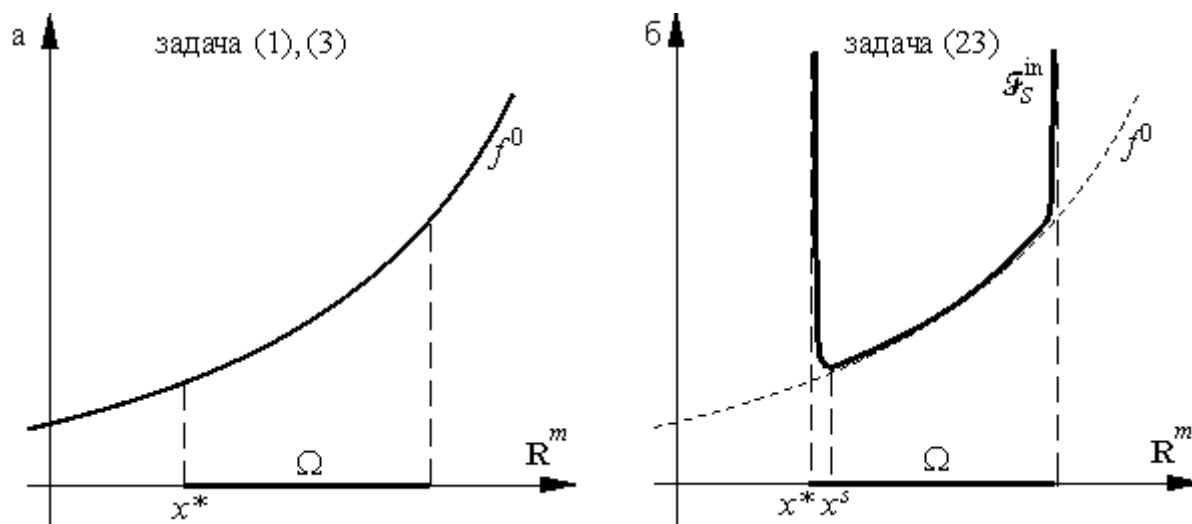


Рис. 7.

**З а д а ч а 7.13.** Сформулируйте и докажите аналог задачи 7.5 для метода барьеров.

Задача (23) решается методами, развитыми для безусловных задач; при этом "крутизна барьера" характеризуемая числом  $s$ , возрастает на каждом шаге.

**З а д а ч а 7.14.** Попробуйте выписать аналоги штрафных функций  $F_s^{\text{out}}$  и  $F_s^{\text{in}}$  для общей задачи нелинейного программирования (1)–(3), содержащей как ограничения-неравенства, так и ограничения-равенства.

## 12. Двойственные методы

Суть методов из этого весьма обширного класса в применении к задачам с ограничениями-неравенствами, так же как и в задачах с ограничениями-равенствами, заключается в замене условной задачи (1), (3) задачей поиска стационарной (часто седловой) точки функции Лагранжа. В выпуклом случае задача (1), (3) и задача о поиске седловой точки функции Лагранжа в силе теоремы Куна – Таккера эквивалентны.



Например, применение простейшего (градиентного) метода к последней задаче приводит к следующему *методу Эрроу – Гурвица – Удзавы*:

$$x^{n+1} = x^n - \alpha^n L'_x(x^n, \mu^n),$$

$$\mu^{n+1} = [\mu^n + \alpha^n L'_\mu(x^n, \mu^n)]_+.$$

Для поиска седловой точки в двойственных методах применяют почти весь спектр описанных выше методов минимизации — методы Ньютона, квазиньютоновские методы, методы сопряженных направлений и т. д.