

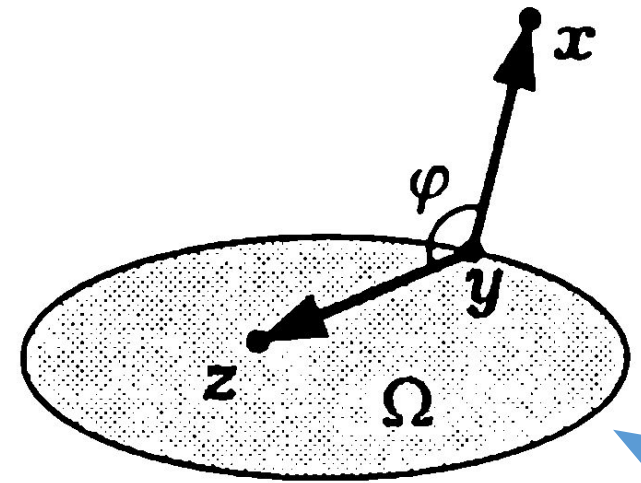
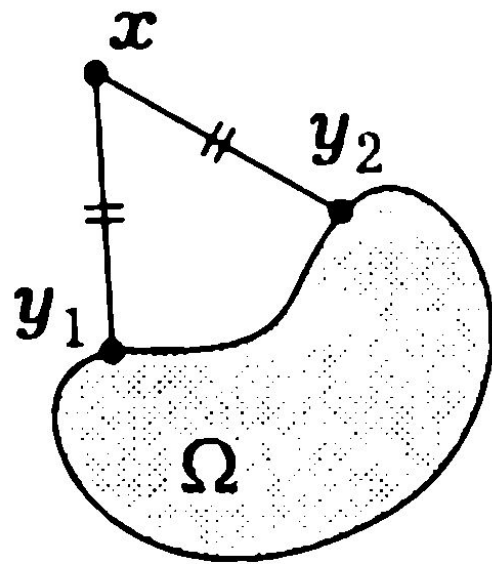
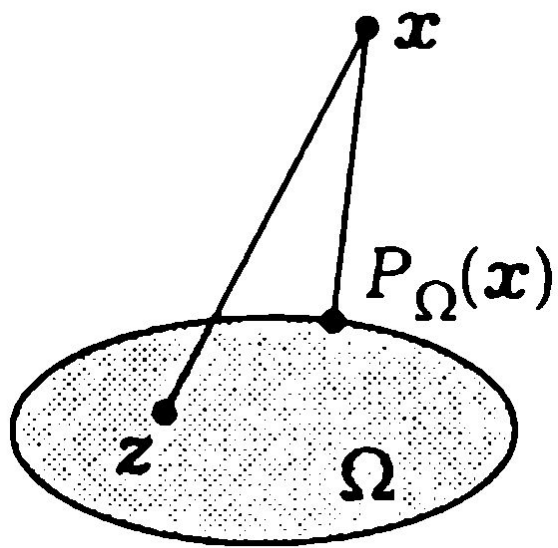
Проектирование точки на множество

Известно, что непосредственное применение к численному решению общей задачи нелинейного программирования одного из методов спуска может привести к тому, что очередная точка итерационной последовательности выйдет за пределы допустимого множества. Чтобы этого избежать, необходимо корректировать точку, полученную в результате выполнения очередной итерации. Одним из способов такой корректировки является операция проектирования точки на допустимое множество.

Проекцией точки $x \in \mathbb{R}^n$ на множество $\Omega \subset \mathbb{R}^n$ называют ближайшую к x точку y этого множества и обозначают ее $P_\Omega(x)$. Для точки $y = P_\Omega(x)$ выполняются равенства

$$|y - x| = \inf_{z \in \Omega} |z - x| = \rho(x, \Omega). \quad (5.17)$$

Величину $\rho(x, \Omega)$ называют *расстоянием от точки x до множества Ω* .



Свойства операции проектирования точки на множество.

1. Если $x \in \Omega$, то $P_{\Omega}(x) = x$.

2. Если Ω — замкнутое множество, то любая точка $x \in \mathbb{R}^n$ имеет проекцию на это множество. Если при этом Ω — выпуклое множество, то проекция любой точки $x \in \mathbb{R}^n$ на Ω единственна.

3. Точка y является проекцией точки $x \in \mathbb{R}^n$ на замкнутое выпуклое множество Ω тогда и только тогда, когда для любой точки $z \in \Omega$ выполнено неравенство

$$(z - y, x - y) \leq 0.$$

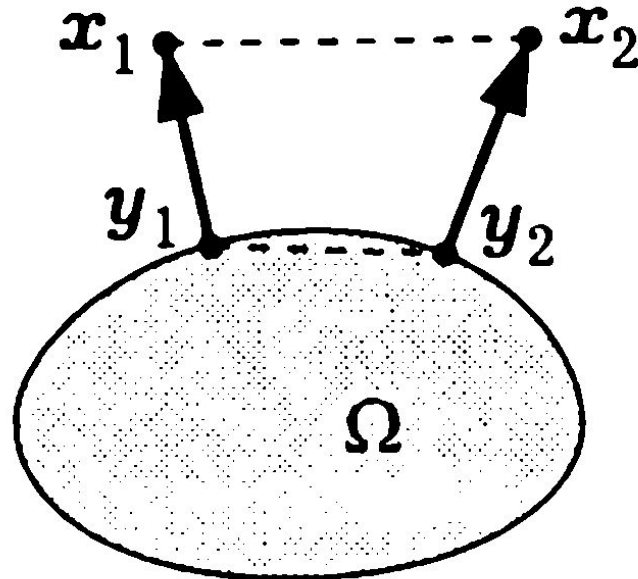
(5.18)



4. Если Ω — выпуклое замкнутое множество, $y_1 = P_\Omega(x_1)$ и $y_2 = P_\Omega(x_2)$ — проекции точек x_1 и x_2 на Ω , то

$$|y_1 - y_2| \leq |x_1 - x_2|,$$

т.е. длина проекции отрезка на выпуклое множество не превосходит длины самого отрезка



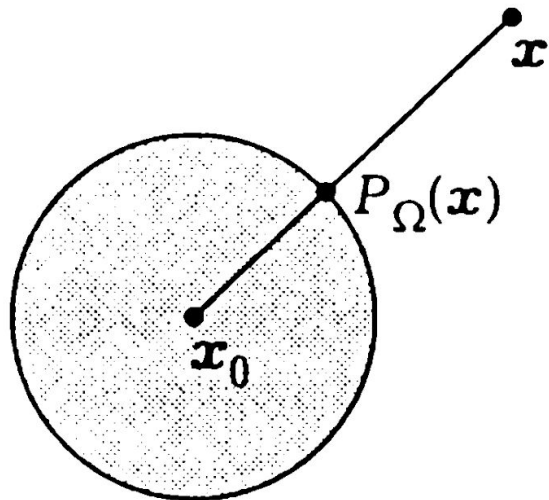
Непосредственно из определения следует, что проекцию заданной точки $x \in \mathbb{R}^n$ на замкнутое множество $\Omega \subset \mathbb{R}^n$ можно найти путем решения задачи минимизации

$$\Phi(z) = |z - x|^2 \rightarrow \min, \quad z \in \Omega. \quad (5.19)$$

Согласно свойству 2 эта задача имеет решение, а при дополнительном условии выпуклости Ω решение задачи единственно. Трудность решения задачи связана главным образом с видом множества Ω и способом его описания.

Пример 5.3. Если $\Omega = \{z \in \mathbb{R}^n: |z - x_0| \leq R\}$ — замкнутый шар с центром в точке $x_0 \in \mathbb{R}^n$ и радиусом R , то из геометрических соображений нетрудно понять, что проекция точки $x \notin \Omega$ на Ω распо-

ложена на отрезке, соединяющем точку x с центром шара x_0 (рис. 5.9). Отсюда несложно получить



$$P_{\Omega}(x) = x_0 + \frac{x - x_0}{|x - x_0|} R. \quad (5.20)$$

Рис. 5.9

Множество $\tilde{\Omega} = \{z \in \mathbb{R}^n: |z - x_0| = R\}$ точек, равноудаленных от точки x_0 (называемое $(n+1)$ -мерной сферой), является замкнутым,

но не выпуклым. Для точки x_0 любая точка множества является проекцией. Для точек $x \notin \tilde{\Omega}$ проекция на сферу единственна и может быть найдена по формуле (5.20).

Пример 5.4. Гиперплоскость

$$\Omega = \{z \in \mathbb{R}^n: (n, z) = b\}, \quad (5.21)$$

где $n \in \mathbb{R}^n$ — нормальный вектор этой гиперплоскости, а b — постоянное число, является замкнутым выпуклым множеством. Проекцию точки $x \notin \Omega$ на множество Ω , как и в предыдущем примере, можно найти из геометрических соображений. Из этих соображений нетрудно понять, что вектор $y - x$, где $y = P_\Omega(x)$, коллинеарен вектору n , а поэтому $y = x + \lambda n$, где λ — некоторое пока не известное число. Подставляя это представление в уравнение гиперплоскости, получаем $(n, y) = (n, x) + \lambda n^2 = b$. Отсюда легко определить значение λ , и в результате мы получаем

$$y = P_\Omega(x) = x + \frac{b - (n, x)}{n^2} n. \quad (5.22)$$

Найденное решение подтверждается с помощью теоремы Пифагора. Для любой точки $z \in \Omega$ имеем $(n, z) = (n, y)$, откуда $(n, z - y) = 0$, т.е. векторы n и $z - y$, а значит, и векторы $y - x$ и $z - y$, ортогональны. По теореме Пифагора

$$|z - x|^2 = |(z - y) + (y - x)|^2 = |z - y|^2 + |y - x|^2 \geq |y - x|^2.$$

Следовательно, точка $\mathbf{y} = P_{\Omega}(\mathbf{x})$ оказывается ближайшей к точке \mathbf{x} .

Несложно проверить, что проекция точки \mathbf{x} на полупространство

$$\Omega^* = \{\mathbf{z} \in \mathbb{R}^n: (\mathbf{n}, \mathbf{z}) \leq b\} \quad (5.23)$$

(при условии $\mathbf{x} \in \Omega^*$) определяется той же формулой (5.22).

Пример 5.6. Рассмотрим n -мерный параллелепипед

$$\Omega = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n: a_j \leq x_j \leq b_j, j = \overline{1, n}\},$$

где a_j и b_j — заданные числа. Координаты y_j проекции $\mathbf{y} = P_{\Omega}(\mathbf{x})$ точки $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$ на множество Ω можно найти по формулам $y_j = \min \{\max \{x_j, a_j\}, b_j\}$, $j = \overline{1, n}$, или в развернутой форме

$$y_j = \begin{cases} a_j, & x_j \leq a_j; \\ x_j, & a_j < x_j < b_j; \\ b_j, & x_j \geq b_j, \end{cases} \quad j = \overline{1, n}.$$

Метод проекции точки на множество

Сочетание метода градиентного спуска, используемого при безусловной минимизации, и операции проектирования точки на множество составляет существо *метода проекции точки на множество*

В методе проекции точки на множество релаксационную последовательность $\{x^k\}$ строят с помощью рекуррентного соотношения

$$x^k = P_{\Omega}(x^{k-1} + \kappa_k w^k), \quad (5.25)$$

сперва определяя точку $\tilde{x}^k = x^{k-1} + \kappa_k w^k$ каким-либо методом градиентного спуска, а затем проектируя ее на допустимое множество. Здесь $w^k = -\text{grad } f_0(x^{k-1})$ — антиградиент целевой функции, вычисленный в точке $x^{k-1} \in \Omega$. Процесс построения релаксационной последовательности начинается с выбора начальной точки $x^0 \in \Omega$.

Если Ω — замкнутое выпуклое множество, процедуры градиентного спуска и последующего проектирования на допустимое множество можно объединить в одной задаче минимизации. Действительно, рассмотрим минимизацию на множестве Ω квадратичной функции

$$\Phi_k(z) = \frac{|z - x^{k-1}|^2}{2} - \kappa_k(z - x^{k-1}, w^k), \quad z \in \Omega.$$

Эта функция выпуклая как сумма двух выпуклых функций. Она достигает минимума в точке $x^k \in \Omega$, в которой неравенство

$$(\text{grad } \Phi_k(x^k), z - x^k) \geq 0$$

выполнено для любой точки $z \in \Omega$. В данном случае $\text{grad } \Phi_k(z) = z - x^{k-1} - \kappa_k w^k$, поэтому

$$\begin{aligned} 0 \leq (\text{grad } \Phi_k(x^k), z - x^k) &= (x^k - x^{k-1} - \kappa_k w^k, z - x^k) = \\ &= -(\tilde{x}^k - x^k, z - x^k). \end{aligned}$$

Сравнивая неравенство $(\tilde{x}^k - x^k, z - x^k) \leq 0$ с условием (5.18), убеждаемся, что точка x^k минимума функции $\Phi_k(z)$ на множестве Ω является проекцией точки $\tilde{x}^k = x^{k-1} + \kappa_k w^k$ на это множество.



Опишем подробнее последовательность действий при выполнении k -й итерации варианта этого метода, в котором используется исчерпывающий спуск в направлении антиградиента. Предположим, что допустимое множество Ω задано ограничением $g(\mathbf{x}) = 0$ типа равенства, где $g(\mathbf{x})$ — функция, дифференцируемая в \mathbb{R}^n . Графически выполнение k -й итерации в двумерном случае показано на рис. 5.10. Здесь Ω есть множество точек плоской гладкой кривой Γ , заданной уравнением $g(\mathbf{x}) = 0$.

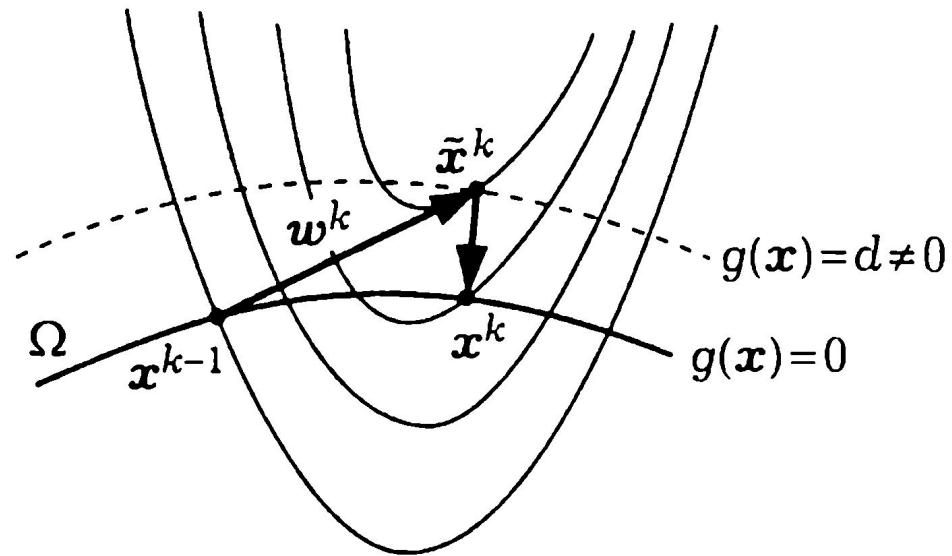


Рис. 5.10

Пример 5.7. Рассмотрим задачу нелинейного программирования

$$f_0(x_1, x_2) = 10x_1^2 - 4x_1x_2 + 7x_2^2 - 4\sqrt{5}(5x_1 - x_2) - 16 \rightarrow \min,$$
$$x_1 - x_2 - \sqrt{5} = 0.$$

В качестве начальной точки выберем $x^0 = (0, -\sqrt{5})$. Проектирование точки \tilde{x}^k на множество Ω выполняем по формуле (5.22), где $b = \sqrt{5}$ и $n = (1, -1)$ — нормальный вектор прямой $x_1 - x_2 - \sqrt{5} = 0$. Условием останова выберем выполнение неравенства $|x^k - x^{k-1}| < \varepsilon_1$, где $\varepsilon_1 = 0,01$, а в качестве приближенного решения задачи — последнюю точку релаксационной последовательности: $x^* \approx x^k$ и $f(x^*) \approx f(x^k)$.

Точное решение рассматриваемой задачи: $x^* = (\sqrt{5}, 0)$ и $f(x^*) = -66$, где $\sqrt{5} \approx 2,2361$. При численном решении задачи используем три варианта выбора значения μ_k в рекуррентном соотношении

$$y = P_{\Omega}(x) = x + \frac{b - (n, x)}{n^2} n$$

$$x^k = P_{\Omega}(x^{k-1} + \kappa_k w^k)$$

Таблица 5.2

κ_k	N	x^N
$\kappa = 0,10$	6	(2,234, -0,002)
$\kappa = 0,05$	7	(2,235, -0,001)
$\tilde{\kappa}_k$	4	(2,236, 0,000)

(5.25): первый и второй варианты — постоянные значения $\kappa = 0,1$ и $\kappa = 0,05$; третий — выбор κ_k с помощью исчерпывающего спуска. Результаты численного решения представлены табл. 5.2. Траектории спуска в трех вариантах

метода показаны на рис. 5.11: *a* — $\kappa = 0,1$; *б* — $\kappa = 0,05$; *в* — $\kappa = \tilde{\kappa}_k$ (параметр определяется исчерпывающим спуском). Расчеты показывают, что по числу N итераций и достигнутому приближению к точке минимума в данном примере предпочтение следует отдать варианту метода с использованием исчерпывающего спуска.

Обратим внимание на различие в траекториях поиска точки x^* при постоянных значениях κ (см. рис. 5.11, *a* и *б*). Видно, что при большем из двух значений (при $\kappa = 0,1$) точка минимума целевой функции достигнута за меньшее число итераций.

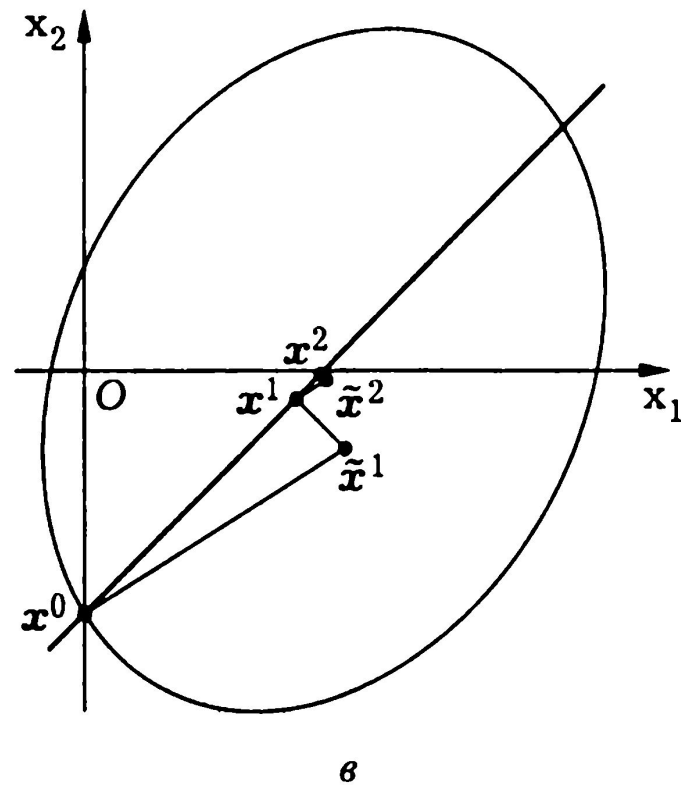
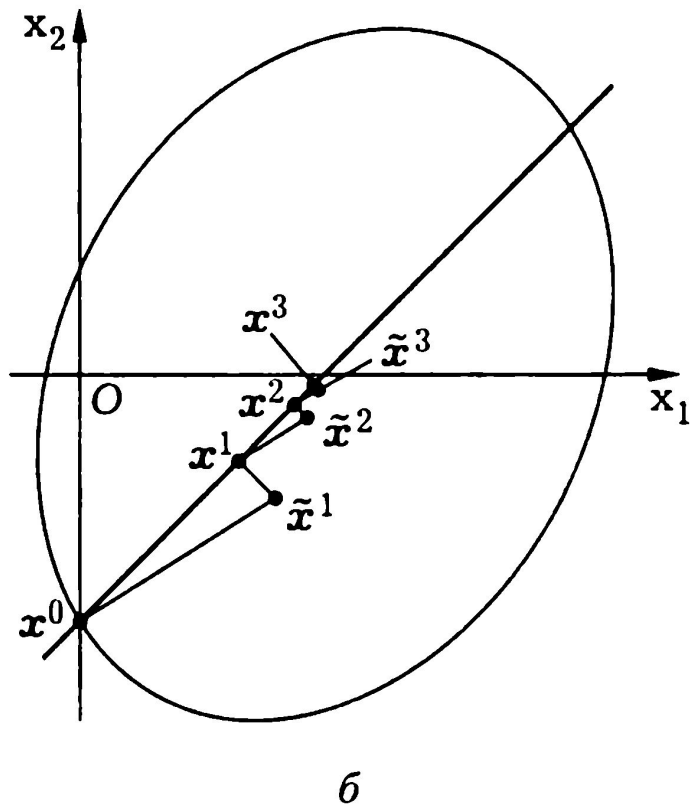
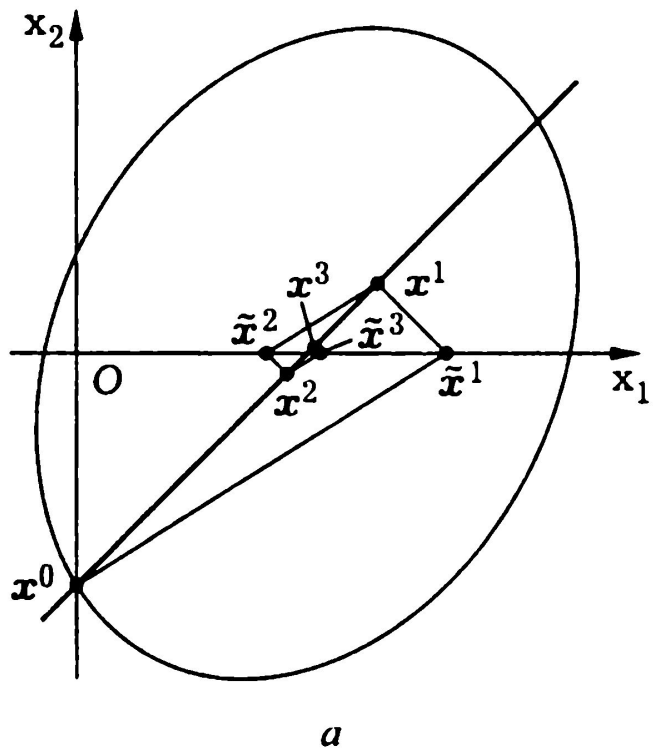


Рис. 5.11

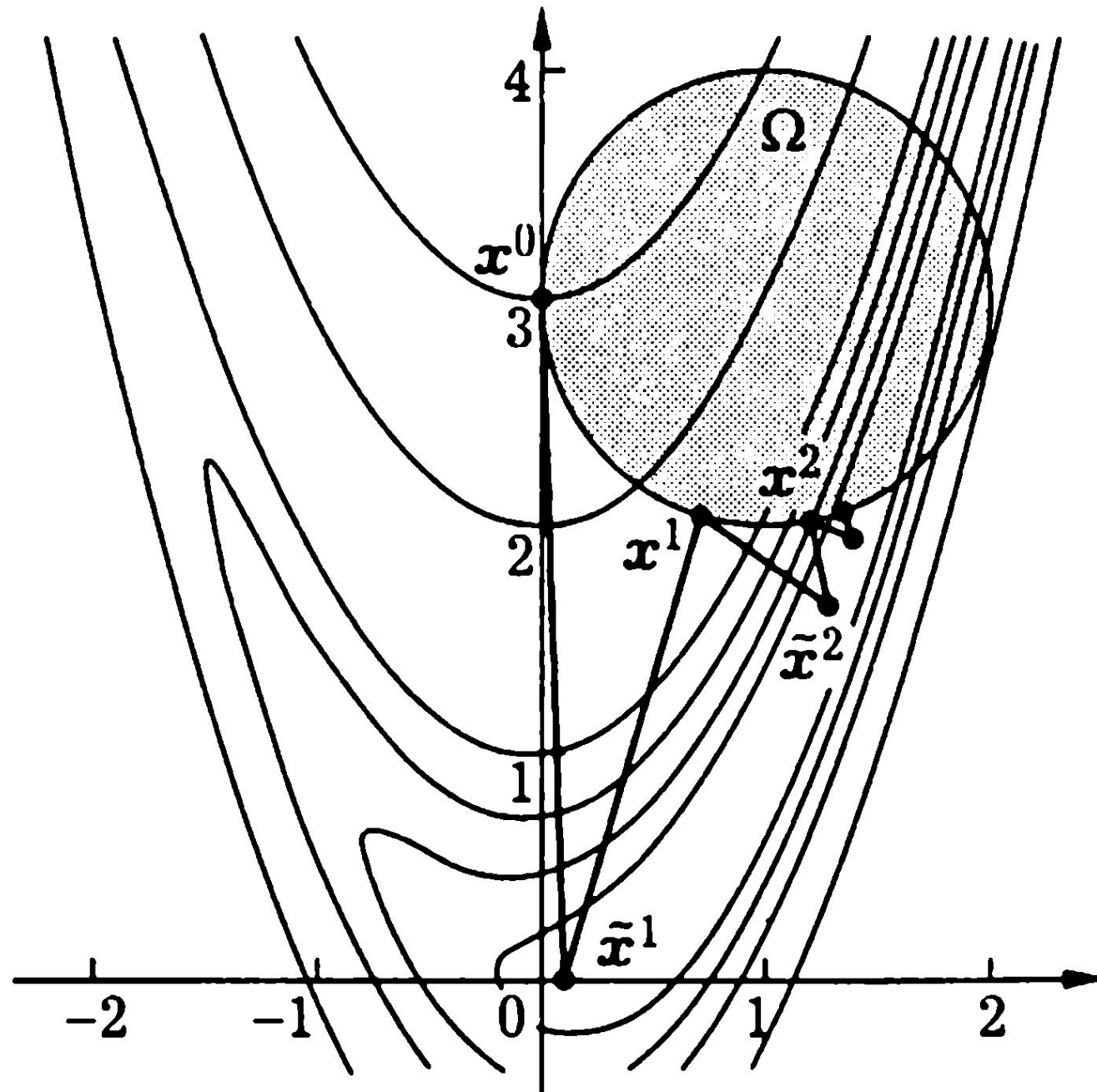
Пример 5.8. Методом проекции точки на множество решим задачу нелинейного программирования

$$f_0(x_1, x_2) = 10(x_1^2 - x_2)^2 + (x_1 - 1)^2 \rightarrow \min;$$
$$(x_1 - 1)^2 + (x_2 - 3)^2 \leq 1.$$

В качестве начальной выберем точку $x^0 = (0, 3) \in \Omega$, а параметр κ_k на каждой итерации будем находить путем исчерпывающего спуска. Проектирование точки \tilde{x}^k на замкнутый круг Ω осуществляем в соответствии с формулой (5.20). Таким образом,

$$x^k = P_\Omega(\tilde{x}^k) = x_0 + \frac{\tilde{x}^k - x_0}{|\tilde{x}^k - x_0|},$$

где $x_0 = (1, 3)$ — центр круга Ω . Прекращение поиска определяется условием $|x^k - x^{k-1}| < \varepsilon_1$, где $\varepsilon_1 = 10^{-3}$ — параметр точности поиска.



Пример 5.9. Методом проекции точки на множество найдем минимум функции $f_0(x_1, x_2)$ из примера 5.8 в прямоугольнике $\Omega \subset \mathbb{R}^2$, заданном соотношениями $x_1 \in [-2, 5, 0]$, $x_2 \in [-1, 2]$. В качестве начальной возьмем точку $x^0 = (-2, 2)$, а способ выбора параметра κ_k оставим тем же, что и в примере 5.8. Для прямоугольника построение проекции рассмотрено в примере 5.6. На рис. 5.13 показаны первые итерации процесса поиска точки минимума.

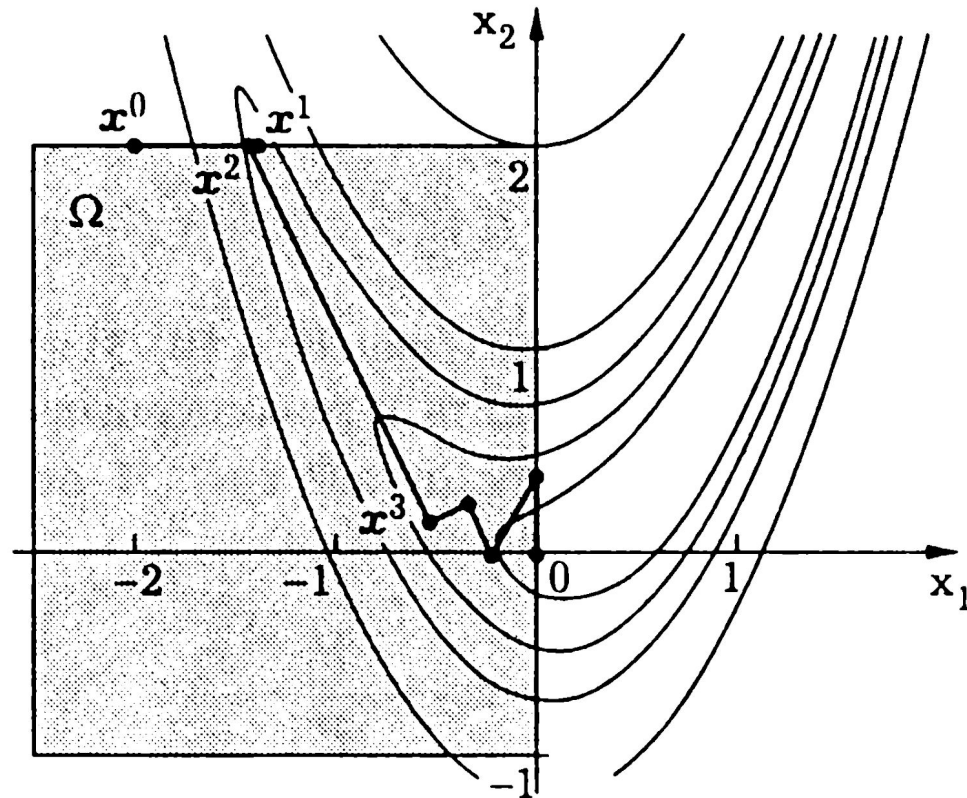


Рис. 5.13

Метод проекции антиградиента

Результатом проектирования точки $x \in \mathbb{R}^n$ на замкнутое множество $\Omega \subset \mathbb{R}^n$ является точка $y \in \Omega$, либо совпадающая с x , если $x \in \Omega$, либо лежащая на его границе $\partial\Omega$. • Это свойство операции

проектирования позволяет при численном решении задачи оптимизации с ограничениями на каждой k -й итерации использовать обычный метод градиентного спуска в направлении антиградиента из точки x^{k-1} в точку \tilde{x}^k , а затем находить проекцию $x^k \in \Omega$ точки \tilde{x}^k на множество Ω . •

Если при этом $\tilde{x}^k \notin \Omega$, то операция проектирования как бы возвращает ее обратно в допустимое множество Ω . •

Естественен вопрос: нельзя ли предварительно найти такое *направление спуска*, движение точки по которому при определенных ограничениях вообще не выводило бы ее за пределы допустимого множества Ω ?

Сначала рассмотрим случай, когда множество Ω описывается системой линейных ограничений типа равенства:

$$\Omega = \{x \in \mathbb{R}^n: (a_i, x) = b_i, i = \overline{1, m}\}. \quad (5.29)$$

Отметим, что в силу линейности ограничений множество Ω является выпуклым.

Составим вектор $b = (b_1 \dots b_m)^T$ и матрицу A размера $m \times n$, строками которой являются матрицы-строки $a_i^T, i = \overline{1, m}$. Без ограничения общности можно принять, что $\text{Rg } A = m < n$. В этом случае векторы $a_i, i = \overline{1, m}$, линейно независимы.

Отметим, что для любой матрицы A матрица AA^T является симметрической, поскольку $(AA^T)^T = (A^T)^T A^T = AA^T$. Если векторы $a_i \in \mathbb{R}^n, i = \overline{1, m}$, линейно независимы, то матрица AA^T невырождена и имеет обратную матрицу $(AA^T)^{-1}$, причем симметрическую, так как матрица AA^T симметрическая.

Квадратная матрица

$$P = A^T (AA^T)^{-1} A \quad (5.30)$$

порядка n является симметрической, поскольку

$$\begin{aligned} P^T &= (A^T (AA^T)^{-1} A)^T = A^T (A^T (AA^T)^{-1})^T = \\ &= A^T ((AA^T)^{-1})^T (A^T)^T = A^T (AA^T)^{-1} A = P. \end{aligned}$$

Кроме того,

$$\begin{aligned} PP &= (A^T (AA^T)^{-1} A) A^T (AA^T)^{-1} A = \\ &= A^T (AA^T)^{-1} (AA^T) (AA^T)^{-1} A = A^T (AA^T)^{-1} A = P, \end{aligned}$$

т.е. $P^2 = P$.

Квадратную матрицу M , удовлетворяющую соотношению $M^2 = M$, называют *идемпотентной матрицей*, а симметрическую идемпотентную матрицу — *проекционной*. Отметим, что проекционная матрица является неотрицательно определенной, так как

$$(Mw, w) = (M^2w, w) = (Mw, Mw) = |Mw|^2 \geq 0.$$

Собственными значениями идемпотентной матрицы могут быть только числа 0 и 1. В самом деле, если $x \neq 0$ — собственный вектор идемпотентной матрицы M с собственным значением λ , то

$$\lambda x = Mx = M^2x = M(\lambda x) = \lambda^2 x.$$

Следовательно, $(\lambda^2 - \lambda)x = 0$ и $\lambda^2 - \lambda = 0$, так как $x \neq 0$. Уравнению $\lambda^2 - \lambda = 0$ удовлетворяют только числа 0 и 1. Очевидно, что собственными значениями проекционной матрицы также могут быть только числа 0 и 1.

Нетрудно показать, что если P — проекционная матрица, то и $P^* = I - P$ — также проекционная матрица (здесь I — единичная матрица). Действительно,

$$(P^*)^2 = (I - P)^2 = I - 2P + P^2 = I - P = P^* \quad (5.31)$$

и

$$(P^*)^T = (I - P)^T = I - P = P^*. \quad (5.32)$$

С помощью матрицы P любой вектор $w \in \mathbb{R}^n$ можно представить в виде суммы $w = Pw + (I - P)w$, в которой слагаемые Pw и $(I - P)w$ ортогональны. Ортогональность слагаемых вытекает из равенств $P(I - P) = P - P^2 = \Theta$, в соответствии с которыми

$$(Pw, (I - P)w) = (w, P(I - P)w) = 0. \quad (5.33)$$

Вектор Pw является проекцией вектора w на линейное подпространство $\mathcal{L}_P = \{x \in \mathbb{R}^n: x = Pw\}$. Если матрица P имеет вид (5.30), то базисом в пространстве \mathcal{L}_P являются векторы $a_i, i = \overline{1, m}$, так как в этом случае для любого вектора $y \in \mathcal{L}_P$ имеем

$$P = A^T (AA^T)^{-1} A$$

$$y = Pw = A^T (AA^T)^{-1} Aw = A^T d = \sum_{i=1}^m d_i a_i, \quad (5.34)$$

где $d = (AA^T)^{-1} Aw$, а $d_i, i = \overline{1, m}$, — координаты вектора d .

Обозначим $P^* = I - P$. Линейное подпространство \mathcal{L}_{P^*} всех векторов вида $P^*w, w \in \mathbb{R}^n$, является ортогональным дополнением линейного подпространства \mathcal{L}_P , поскольку для любых $w_1, w_2 \in \mathbb{R}^n$

$$(Pw_1, P^*w_2) = (w_1, P(I - P)w_2) = 0.$$

Поэтому вектор $w^\perp = P^* w$ ортогонален каждому вектору $a_i, i = \overline{1, m}$. Таким образом, вектор w^\perp ортогонален нормальному вектору $a_i \in \mathbb{R}^n$ каждой гиперплоскости $(a_i, x) = b_i, i = \overline{1, m}$, ограничивающей множество Ω (5.29). Следовательно, направление, задаваемое вектором w^\perp , параллельно этим гиперплоскостям и движение в этом направлении из любой точки $x^0 \in \Omega$ **не выводит** за пределы множества Ω .



$$\Omega = \{x \in \mathbb{R}^n : (a_i, x) = b_i, i = \overline{1, m}\}$$



Отметим, что в силу линейности ограничений множество Ω является выпуклым.

Линейные ограничения типа равенства. Пусть в задаче оптимизации допустимое множество Ω определено ограничениями типа равенства, т.е. имеет вид (5.29), а целевая функция $f_0(\mathbf{x})$ дифференцируема в \mathbb{R}^n . Предположим, что задана точка $\mathbf{x}^0 \in \Omega$. Рассмотрим функцию

$$\varphi(\mathbf{y}) = f_0(\mathbf{x}^0 + P^* \mathbf{y}), \quad \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \quad (5.35)$$

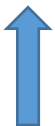
где матрица P определена соотношением (5.30). Для этой функции в силу правила дифференцирования сложной функции и симметричности матрицы P справедливо равенство*

$$\text{grad } \varphi(\mathbf{y}) = P^* \text{grad } f_0(\mathbf{x}), \quad (5.36)$$

где \mathbf{x} и \mathbf{y} связаны соотношением

$$\mathbf{x} = \mathbf{x}^0 + P^* \mathbf{y}, \quad \mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n. \quad (5.37)$$

$$P^* = I - P$$



$$P = A^T (A A^T)^{-1} A$$

Теорема 5.2. Если y^* — стационарная точка функции $\varphi(y)$, то соответствующая ей точка

$$x^* = x^0 + P^* y^* \quad (5.38)$$

удовлетворяет необходимому условию минимума целевой функции $f_0(x)$ на допустимом множестве Ω вида (5.29).

$$(\text{grad } f_0(x^*), e) \geq 0, \quad e \in C(x^*)$$

Пример 5.10. Применим теорему 5.2 для поиска минимума квадратичной функции $f_0(x) = \frac{1}{2} (Qx, x)$ с положительно определенной матрицей Q порядка n на множестве Ω вида (5.29).

Поскольку в данном случае $\text{grad } f_0(\mathbf{x}) = Q\mathbf{x}$, то в соответствии с соотношениями (5.36) и (5.37) можно записать

$$\text{grad } \varphi(\mathbf{y}) = P^*Q(\mathbf{x}^0 + P^*\mathbf{y}).$$

Из условия $\text{grad } \varphi(\mathbf{y}^*) = \mathbf{0}$ получим СЛАУ

$$P^*QP^*\mathbf{y} = -P^*Q\mathbf{x}^0, \quad (5.41)$$

которой должна удовлетворять стационарная точка \mathbf{y}^* функции $\varphi(\mathbf{y})$ (5.35).

Остановимся на частном случае функции двух переменных. Пусть $f_0(\mathbf{x}) = f_0(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2$, а допустимое множество задано одним ограничением $x_2 = 2$. Тогда

$$Q = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix},$$

а в представлении (5.29) $m = 1$, $\mathbf{a}_1 = (0 \ 1)^T$ и $b_1 = 2$.

$$\Omega = \{ \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n : (\mathbf{a}_i, \mathbf{x}) = b_i, i = \overline{1, m} \}$$

Ограничению типа равенства удовлетворяет, например, точка $\mathbf{x}^0 = (2, 2)$, лежащая на прямой, задаваемой уравнением $(\mathbf{a}_1, \mathbf{x}) = 2$, или $x_2 = 2$. В данном случае имеем $A = \mathbf{a}_1^T = (0 \ 1)$, $AA^T = \mathbf{a}_1^T \mathbf{a}_1 = |\mathbf{a}_1|^2 = 1$ и

$$P = A^T (AA^T)^{-1} A = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \cdot 1 \cdot (0 \ 1) = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix};$$

$$P^* = I - P = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$P^*QP^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$P^*Q\mathbf{x}^0 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Система линейных уравнений (5.41) относительно координат точки $y^* = (y_1^*, y_2^*)$ принимает вид

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1^* \\ y_2^* \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -4 \\ 0 \end{pmatrix},$$

или $2y_1^* + 0 \cdot y_2^* = -4$ и $0 \cdot y_1^* + 0 \cdot y_2^* = 0$. Из первого уравнения находим $y_1^* = -2$, а второму уравнению удовлетворяет произвольное значение y_2^* . Используя равенство (5.38), получаем

$$\begin{pmatrix} x_1^* \\ x_2^* \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \end{pmatrix} + P^* \begin{pmatrix} y_1^* \\ y_2^* \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -2 \\ y_2^* \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}.$$

Таким образом, $x^* = (0, 2)$ и $f_0(x^*) = 4$. Это точка минимума функции $f_0(x)$ на прямой $x_2 = 2$, так как функция строго выпуклая. Полученный результат очевиден с геометрической точки зрения: $x^* = (0, 2)$ является точкой касания прямой $x_2 = 2$ и линии уровня $f_0(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 = 4$ целевой функции (рис. 5.14). ★

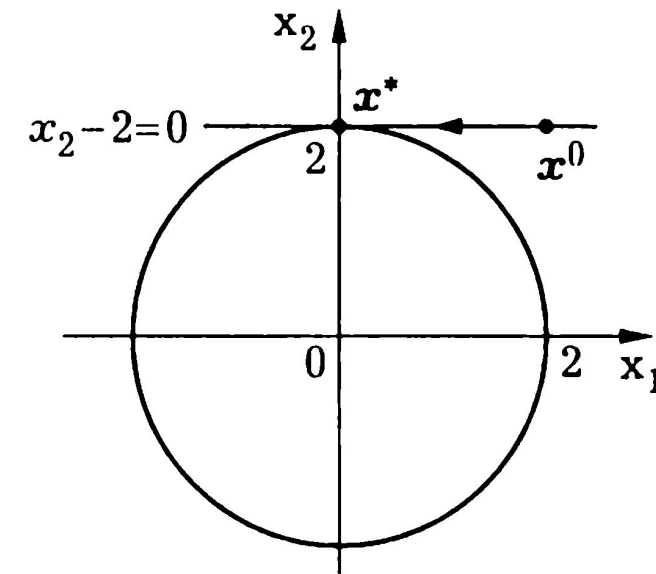


Рис. 5.14

Рассмотрим процедуру поиска минимума дифференцируемой целевой функции $f_0(\mathbf{x})$ на множестве Ω (5.29). Выберем начальную точку $\mathbf{x}^0 \in \Omega$, вычислим в этой точке антиградиент $\mathbf{w}^1 = -\text{grad } f_0(\mathbf{x}^0)$ и антиградиент $\mathbf{p}^1 = P^* \mathbf{w}^1$ функции $\varphi(\mathbf{y})$ в точке $\mathbf{y} = \mathbf{w}^1$. Если $\mathbf{p}^1 = \mathbf{0}$, то градиент функции $\varphi(\mathbf{y})$ в точке \mathbf{w}^1 равен нулевому вектору, т.е. $\mathbf{w}^1 = \mathbf{y}^*$ — стационарная точка этой функции, а в силу теоремы 5.2 \mathbf{x}^0 — точка, удовлетворяющая необходимому условию минимума целевой функции на множестве Ω (для выпуклой целевой функции \mathbf{x}^0 — точка ее наименьшего значения на Ω).

При численном решении целесообразно считать $\mathbf{y} = \mathbf{w}^1$ стационарной точкой функции $\varphi(\mathbf{y})$ при выполнении условия, аналогичного неравенству (3.3): $|\mathbf{p}^1| < \varepsilon_3$, где $\varepsilon_3 > 0$ — параметр точности поиска. Если $|\mathbf{p}^1| \geq \varepsilon_3$, то вектор \mathbf{p}^1 определяет направление спуска для функции $\varphi(\mathbf{y})$ при ее безусловной минимизации. Но этот же вектор задает *возможное направление спуска* для целевой функции, если в соответствии с (5.37) для первой итерации записать

$$\mathbf{x}^1 = \mathbf{x}^0 + \kappa_1 P^* \mathbf{w}^1 = \mathbf{x}^0 + \kappa_1 \mathbf{p}^1, \quad \kappa_1 > 0. \quad (5.42)$$

Действительно, точка x^1 принадлежит множеству Ω при любом значении α_1 , так как, учитывая равенства $(a_i, P^*w) = 0$, $i = \overline{1, m}$, для любого вектора w^1 имеем

$$(a_i, x^1) = (a_i, x^0) + (a_i, P^*w^1) = (a_i, x^0) = b_i, \quad i = \overline{1, m}.$$

Поскольку с учетом равенств (5.31) и (5.32)

$$\begin{aligned} (p^1, \text{grad } f_0(x^0)) &= -(P^*w^1, w^1) = -((P^*)^2w^1, w^1) = \\ &= -(P^*w^1, P^*w^1) = -|p^1|^2 < 0, \end{aligned}$$

вектор p^1 задает направление спуска и для целевой функции, в котором ее значение уменьшается.

Значение α_1 в соотношении (5.42) можно найти с помощью исчерпывающего спуска в направлении p^1 или методом дробления шага, задаваясь некоторым первоначальным значением α_0 и при необходимости уменьшая его так, чтобы добиться выполнения неравенства $f_0(x^1) < f_0(x^0)$. Это позволит начать формировать релаксационную последовательность $\{x^k\}$.

Найдя точку x^1 по соотношению (5.42), переходим ко второй итерации и т.д. На k -й итерации, вычисляя в точке $x^{k-1} \in \Omega$ антиградиент $w^k = -\text{grad } f_0(x^{k-1})$, находим возможное направление спуска $p^k = P^* w^k$; в этом направлении (если $|p^k| \geq \varepsilon_3$) ищем точку

$$x^k = x^{k-1} + \varkappa_k P^* w^k = x^{k-1} + \varkappa_k p^k, \quad \varkappa_k > 0, \quad (5.43)$$

подбирая соответствующим образом значение \varkappa_k . Можно показать, что $x^k \in \Omega$ при любом значении \varkappa_k . Следовательно, можно переходить к следующей, $(k+1)$ -й итерации. Если $|p^k| < \varepsilon_3$, то итерации прекращаем, полагая $w^* \approx w^k$ и $x^* \approx x^{k-1}$.

Поскольку на каждой k -й итерации вектор p^k является проекцией антиградиента w^k целевой функции на ортогональное дополнение подпространства \mathcal{L}_P , то описанную процедуру поиска минимума этой функции на множестве Ω назовем **методом проекции антиградиента**.

