

# 1 Аппарат теории экстремума

Данный раздел содержит те факты, которые относятся к базе теории экстремума: дифференциальные свойства функций и отображений, выпуклые множества и теоремы отделимости.

## 1.1 Дифференциальные свойства функций и отображений

В этом параграфе напоминаются необходимые для дальнейшего факты, связанные с пространством  $\mathbb{R}^n$ , с понятиями дифференцируемости функций и отображений на  $\mathbb{R}^n$ . Здесь также много упражнений, которые полезно сделать.

Пусть  $n$  — натуральное число. Пространство  $\mathbb{R}^n$  — это совокупность всех упорядоченных наборов  $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$  из  $n$  действительных чисел (если  $n = 1$ , то это

просто множество действительных чисел, и мы пишем  $\mathbb{R}$  вместо  $\mathbb{R}^1$ ), называемых *векторами* или *вектор-столбцами*, а числа  $x_i$ ,  $1 \leq i \leq n$  — *координатами вектора*  $x$ . Ради экономии места, элементы  $\mathbb{R}^n$  будем записывать так  $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ , где  $T$  обозначает *транспонирование* (перевод строки в столбец и наоборот). В  $\mathbb{R}^n$  естественным образом вводится операция (покоординатного) сложения векторов и операция (покоординатного) умножения вектора на число, превращающие это множество в вещественное векторное пространство.

Пусть  $a = (a_1, \dots, a_n)$  — вектор-строка из  $n$  действительных чисел. Для каждого  $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$  обозначим  $\langle a, x \rangle = \sum_{i=1}^n a_i x_i$ . Это матричное произведение вектор-строки  $a$  на вектор-столбец  $x$ , которое иногда называют *внутренним произведением*. Ясно, что отображение  $x \mapsto \langle a, x \rangle$  есть линейная функция (или говорят, линейный функционал) на  $\mathbb{R}^n$ . Легко видеть, что и любой линейный функционал  $l$  на  $\mathbb{R}^n$  задается подобным образом с  $a = (l(e_1), \dots, l(e_n))$ , где  $e_1 = (1, 0, \dots, 0)^T, \dots, e_n = (0, \dots, 0, 1)^T$  — *стандартный базис* в  $\mathbb{R}^n$ . Таким образом, если обозначить через  $(\mathbb{R}^n)^*$  множество, элементы которого суть те же наборы из  $n$  действительных чисел, но расположенные в строку (с аналогичными операциями сложения и умножения на числа), то его можно отождествить с пространством всех линейных функционалов на  $\mathbb{R}^n$ , которое называют *сопряженным* или *двойственным* пространством к  $\mathbb{R}^n$ .

**Упражнение 1.1.** Доказать, что отображение, сопоставляющее  $a = (a_1, \dots, a_n) \in (\mathbb{R}^n)^*$  линейный функционал  $x \mapsto \langle a, x \rangle$  на  $\mathbb{R}^n$  является изоморфизмом  $(\mathbb{R}^n)^*$  и двойственного к  $\mathbb{R}^n$  (с естественными операциями поточечного сложения функций и умножения их на числа).

Каждому  $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$  можно сопоставить линейный функционал  $a \mapsto \langle a, x \rangle$  на  $(\mathbb{R}^n)^*$  и тогда совершенно аналогично устанавливается, что сопряженное (двойственное) пространство к  $(\mathbb{R}^n)^*$  можно отождествить с  $\mathbb{R}^n$  (говорят еще, что второе сопряженное к  $\mathbb{R}^n$  совпадает с ним самим, т. е.  $((\mathbb{R}^n)^*)^* = (\mathbb{R}^n)^{**} = \mathbb{R}^n$ ).

В последующем, как правило, элементы  $(\mathbb{R}^n)^*$  будем обозначать  $x^*, y^*$  и т. д.

Далее мы говорим о свойствах пространства  $\mathbb{R}^n$ , но все без исключения переносится на пространство  $(\mathbb{R}^n)^*$ .

Пусть  $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ . Величина  $|x| = \sqrt{x_1^2 + \dots + x_n^2}$  (или короче,  $|x| = \sqrt{\langle x^T, x \rangle}$ ) называется *длиной* или *модулем* или *евклидовой нормой* вектора

$x$ . Длина вектора удовлетворяет следующим свойствам:  $|x| \geq 0$  и  $|x| = 0$  тогда и только тогда, когда  $x = 0$ ,  $|\alpha x| = |\alpha||x|$  для любых  $x \in \mathbb{R}$  и  $\alpha \in \mathbb{R}$ ,  $|x + y| \leq |x| + |y|$  для любых  $x, y \in \mathbb{R}$ . Первые два свойства очевидны, третье (называемое неравенством треугольника) устанавливается с помощью неравенства Коши–Буняковского:  $|\langle x^T, y \rangle| \leq |x||y|$ , проверка которого достаточно проста. Величина  $d(x, y) = |x - y|$  называется *расстоянием* между векторами  $x$  и  $y$ .

Пусть  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$  и  $r > 0$ . Множество

$$U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta) = \{x \in \mathbb{R}^n : |x - \hat{x}| < r\}$$

называется *открытым шаром* с центром в точке  $\hat{x}$  радиуса  $r$ .

Множество

$$B_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta) = \{x \in \mathbb{R}^n : |x - \hat{x}| \leq r\}$$

называется *замкнутым шаром* с центром в точке  $\hat{x}$  радиуса  $r$ .

Пусть  $A \subset \mathbb{R}^n$  и  $x \in A$ . Говорят, что  $x$  — *внутренняя точка*  $A$ , если  $x$  входит в  $A$  вместе с некоторым шаром с центром в этой точке.

Множество внутренних точек  $A$  называется *внутренностью*  $A$  и обозначается  $\text{int } A$ .

Множество  $G \subset \mathbb{R}^n$  называется *открытым*, если каждая его точка внутренняя, т. е.  $\text{int } G = G$ .

**Упражнение 1.2.** Доказать, что открытый шар — открытое множество.

**Упражнение 1.3.** Доказать, что объединение любого и пересечение конечного числа открытых множеств — открытое множество.

*Окрестностью точки* называется любое открытое множество, содержащее данную точку.

Множество  $F \subset \mathbb{R}^n$  называется *замкнутым*, если его дополнение  $\mathbb{R}^n \setminus F$  — открытое множество.

**Упражнение 1.4.** Доказать, что замкнутый шар — замкнутое множество.

**Упражнение 1.5.** Доказать, что пересечение любого числа и объединение конечного числа замкнутых множеств — замкнутое множество.

**Упражнение 1.6.** Доказать, что подпространства в  $\mathbb{R}^n$  — замкнутые множества.

Пусть  $A \subset \mathbb{R}^n$ . Точка  $x \in \mathbb{R}^n$  называется *предельной точкой* множества  $A$ , если каждая ее окрестность имеет непустое пересечение с  $A$ . Совокупность всех предельных точек множества  $A$  называется *замыканием*  $A$  и обозначается  $\text{cl } A$ . Ясно, что  $A \subset \text{cl } A$ .

**Упражнение 1.7.** Доказать, что  $\text{cl } A$  — замкнутое множество и что множество  $A$  замкнуто тогда и только тогда, когда оно совпадает со своим замыканием, т. е.  $A = \text{cl } A$ .

Множество  $A \subset \mathbb{R}^n$  называется *компактным* (или *компактом*), если из любой последовательности его элементов можно выделить подпоследовательность, сходящуюся к элементу из  $A$ .

**Упражнение 1.8.** Доказать, что множество в  $\mathbb{R}^n$  компактно тогда и только тогда, когда оно ограничено (т. е. содержится в некотором шаре) и замкнуто.

**Упражнение 1.9.** Доказать, что если  $K$  — компакт, а  $F$  — замкнутое множество, то их алгебраическая сумма  $K + F = \{z = x + y : x \in K, y \in F\}$  — замкнутое множество.

Пусть  $A \subset \mathbb{R}^n$  и  $x_0 \in A$ . Функция  $f : A \rightarrow \mathbb{R}$  называется *непрерывной в точке*  $x_0 \in A$ , если для любого  $\varepsilon > 0$  найдется такое  $\delta = \delta(\varepsilon) > 0$ , что  $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$  для всех  $x \in A \cap U_{\mathbb{R}^n}(x_0, \delta)$ , или равносильно: для любой последовательности векторов  $\{x_k\}_{k \in \mathbb{N}} \subset A$ , сходящейся к  $x_0$ , последовательность  $\{f(x_k)\}_{k \in \mathbb{N}}$  сходится к  $f(x_0)$ .

Если функция непрерывна в каждой точке множества  $A$ , то говорят, что она *непрерывна на  $A$* .

**Упражнение 1.10.** Доказать, что функции  $x \rightarrow |x|$  и  $x \rightarrow \langle x^*, x \rangle + \alpha$ , где  $x^* \in (\mathbb{R}^n)^*$  и  $\alpha \in \mathbb{R}$ , непрерывны на  $\mathbb{R}^n$ .

**Теорема (Вейерштрасса).** Функция непрерывная на компакте в  $\mathbb{R}^n$  достигает на нем своего максимального и минимального значений.

*Доказательство.* Пусть  $A$  — компактное подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $f : A \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция. Обозначим  $\gamma = \sup\{f(x) : x \in A\}$ . По определению верхней грани (конечной или бесконечной) существует последовательность  $\{x_k\}$  элементов из  $A$  такая, что  $\{f(x_k)\}$  сходится к  $\gamma$ . Из  $\{x_k\}$  можно выделить подпоследовательность  $\{x_{k_i}\}$ , которая сходится к  $\bar{x} \in A$ . Тогда последовательность  $\{f(x_{k_i})\}$  сходится к  $f(\bar{x}) = \gamma$ , т. е.  $\gamma$  конечно и тем самым  $\bar{x}$  — точка, где  $f$  принимает свое максимальное значение. Аналогичные рассуждения относительно минимума функции.  $\square$

В конце этого пункта напомним еще понятие непрерывного отображения. Пусть  $A$  — подмножество  $\mathbb{R}^n$  и задано отображение  $F : A \rightarrow \mathbb{R}^m$ .

Отображение  $F : A \rightarrow \mathbb{R}^m$  называется *непрерывным в точке*  $\hat{x} \in A$ , если для любого  $\varepsilon > 0$  найдется такое  $\delta = \delta(\varepsilon) > 0$ , что  $|F(x) - F(\hat{x})| < \varepsilon$  для всех  $x \in A \cap U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ , или равносильно: для любой последовательности  $\{x_k\}$  точек из  $A$ , сходящейся к  $\hat{x}$  последовательность  $\{F(x_k)\}$  сходится к  $F(\hat{x})$ .

Говорят, что отображение  $F$  *непрерывно на  $A$* , если оно непрерывно в каждой точке  $A$ .

**Упражнение 1.11.** Доказать, что отображение  $F : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  непрерывно тогда и только тогда, когда прообраз любого открытого множества открыт.

**Упражнение 1.12.** Доказать, что если  $G$  — открытое множество, то для любых  $y \in \mathbb{R}^n$  и  $\alpha \in \mathbb{R}$ ,  $\alpha \neq 0$ , множество

$$y + \alpha G = \{z \in \mathbb{R}^n : z = y + \alpha x, x \in G\}$$

также открыто.

Пусть  $\Lambda : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  — линейный оператор. Мы будем отождествлять этот оператор с его матрицей в стандартных базисах  $e_1 = (1, 0, \dots, 0)^T, \dots, e_n = (0, \dots, 0, 1)^T$  и  $e'_1 = (1, 0, \dots, 0)^T, \dots, e'_m = (0, \dots, 0, 1)^T$  в  $\mathbb{R}^n$  и  $\mathbb{R}^m$  соответственно, т. е. если  $\Lambda e_j = \sum_{i=1}^m a_{ij} e'_i$ ,  $j = 1, \dots, n$ , то матрицей оператора  $\Lambda$  называется матрица (мы ее обозначаем той же буквой)  $\Lambda = (a_{ij})_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m}$  размера  $m \times n$ . В этом случае  $\Lambda x$  — произведение матрицы  $\Lambda$  на вектор  $x$ .

Обозначим через  $\mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  множество всех линейных операторов из  $\mathbb{R}^n$  в  $\mathbb{R}^m$ . Это векторное пространство с обычными (поэлементными) операциями сложения матриц и умножения их на числа. Каждому  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  сопоставим число

$$\|\Lambda\| = \sup_{|x| \leq 1} |\Lambda x|,^1$$

<sup>1</sup>На самом деле здесь можно поставить  $\max$ , так как по теореме Вейерштрасса непрерывная функция  $x \rightarrow |\Lambda x|$  достигает своего максимума на шаре  $B_{\mathbb{R}^n}(0, 1)$ .

которое называется нормой оператора  $\Lambda$ .

Простая проверка показывает, что выполняются следующие условия: (a)  $\|\Lambda\| \geq 0$  для любого  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  и  $\|\Lambda\| = 0$  тогда и только тогда, когда  $\Lambda = 0$ ; (b)  $\|\alpha\Lambda\| = |\alpha|\|\Lambda\|$  для любых  $\alpha \in \mathbb{R}$  и  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ ; (c)  $\|\Lambda_1 + \Lambda_2\| \leq \|\Lambda_1\| + \|\Lambda_2\|$  для любых  $\Lambda_1, \Lambda_2 \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ . Ясно также, что  $|\Lambda x| \leq \|\Lambda\|\|x\|$  для любого  $x \in \mathbb{R}^n$ .

Данное определение нормы в  $\mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  позволяет (также как и в  $\mathbb{R}^n$ ) ввести в этом пространстве понятия открытого и замкнутого множества, окрестности точки и т. д.

**Упражнение 1.13.** Доказать, что оператор  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  есть непрерывное отображение из  $\mathbb{R}^n$  в  $\mathbb{R}^m$ .

Теперь мы можем перейти к понятию дифференцируемости функций и отображений.

**Определение.** Пусть  $U$  — окрестность точки  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ . Говорят, что функция  $f: U \rightarrow \mathbb{R}$  дифференцируема в точке  $\hat{x}$ , если существует линейный функционал на  $\mathbb{R}^n$ , т. е. вектор  $a = (a_1, \dots, a_n) \in (\mathbb{R}^n)^*$  такой, что для всех  $h \in \mathbb{R}^n$ , для которых  $\hat{x} + h \in U$  справедливо представление

$$f(\hat{x} + h) = f(\hat{x}) + \langle a, h \rangle + r(h),$$

где  $|r(h)|/|h| \rightarrow 0$  при  $h \rightarrow 0$ , т. е.  $r(h) = o(h)$ . Вектор  $a$  называется производной функции  $f$  в точке  $\hat{x}$  и обозначается  $f'(\hat{x})$ .

**Упражнение 1.14.** Доказать, что производная определена однозначно.

Из данного определения легко следует (беря в качестве  $h$  векторы  $(h_1, 0, \dots, 0)^T, \dots, (0, \dots, 0, h_n)^T$ ), что  $a_i$  есть частная производная функции  $f$  по  $x_i$  в точке  $\hat{x}$ ,  $1 \leq i \leq n$ . Таким образом,

$$f'(\hat{x}) = \left( \frac{\partial f}{\partial x_1}(\hat{x}), \dots, \frac{\partial f}{\partial x_n}(\hat{x}) \right).$$

В классическом анализе обозначают  $h = (dx_1, \dots, dx_n)^T$  и тогда

$$\langle f'(\hat{x}), h \rangle = \frac{\partial f}{\partial x_1}(\hat{x})dx_1 + \dots + \frac{\partial f}{\partial x_n}(\hat{x})dx_n.$$

Это выражение называется дифференциалом  $f$  и обозначается  $df(\hat{x})$ .

Легко проверить, что функция, дифференцируемая в данной точке, непрерывна в этой точке.

Существование частных производных функции в данной точке не гарантирует ее дифференцируемость и даже ее непрерывность в данной точке.

**Упражнение 1.15.** Постройте функцию, у которой существуют частные производные в точке, но сама функция в этой точке разрывна.

**Упражнение 1.16.** Пусть  $A$  — симметричная матрица размера  $n \times n$ ,  $b \in (\mathbb{R}^n)^*$ ,  $c \in \mathbb{R}$  и функция  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  определена по правилу:

$$f(x) = \langle x^T, Ax \rangle + \langle b, x \rangle + c.$$

Найдите ее производную для каждого  $x \in \mathbb{R}^n$ .

**Определение.** Пусть  $U$  — окрестность точки  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ . Говорят, что отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  дифференцируемо в точке  $\hat{x}$ , если существует линейный оператор из  $\mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ , т. е. матрица  $\Lambda$  размера  $m \times n$ , такая, что для всех  $h \in \mathbb{R}^n$ , для которых  $\hat{x} + h \in U$ , справедливо представление

$$F(\hat{x} + h) = F(\hat{x}) + \Lambda h + r(h),$$

где  $|\rho(h)|/|h| \rightarrow 0$  при  $h \rightarrow 0$ , т. е.  $\rho(h) = o(h)$ . Матрица  $\Lambda$  называется производной отображения  $F$  в точке  $\hat{x}$  и обозначается  $F'(\hat{x})$ .

**Упражнение 1.17.** Доказать, что производная определена однозначно.

**Упражнение 1.18.** Пусть  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ . Чему равна производная отображения  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  в данной точке?

Если на  $U$  определены функции  $f_i$ ,  $i = 1, \dots, m$ , и отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  определено по правилу:  $F(x) = (f_1(x), \dots, f_m(x))^T$ , то легко проверить, что  $F$  дифференцируемо в точке  $\hat{x}$  тогда и только тогда, когда функции  $f_i$ ,  $1 \leq i \leq m$ , дифференцируемы в  $\hat{x}$ . При этом строки матрицы  $F'(\hat{x})$  суть векторы  $f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$ . Производную  $F'(\hat{x})$  называют *матрицей Якоби* отображения  $F$  в точке  $\hat{x}$ .

Если отображение  $F$  дифференцируемо в каждой точке  $U$ , то говорят, что  $F$  дифференцируемо на  $U$ .

Пусть  $W$  — окрестность точки  $(\hat{x}, \hat{y}) \in \mathbb{R}^k \times \mathbb{R}^m$  и  $F: W \rightarrow \mathbb{R}^n$ . Если отображение  $x \mapsto F(x, \hat{y})$ , определенное на открытом множестве  $\{x \in \mathbb{R}^k : (x, \hat{y}) \in W\}$ , дифференцируемо в точке  $\hat{x}$ , то соответствующую производную называют *частной производной* отображения  $F$  по  $x$  в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$  и обозначают  $F_x(\hat{x}, \hat{y})$ . Аналогично определяется частная производная  $F$  по  $y$  в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$ , которую обозначаем  $F_y(\hat{x}, \hat{y})$ .

Легко проверить, что частные производные определены однозначно.

**Предложение 1.** Если отображение  $F: W \rightarrow \mathbb{R}^n$  дифференцируемо в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$ , то оно имеет в этой точке частные производные по  $x$  и  $y$ , и для всех  $\xi \in \mathbb{R}^k$  и  $\eta \in \mathbb{R}^m$  справедливо представление

$$F'(\hat{x}, \hat{y})[\xi, \eta] = F_x(\hat{x}, \hat{y})[\xi] + F_y(\hat{x}, \hat{y})[\eta]^2$$

*Доказательство.* Так как  $F$  дифференцируемо в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$ , то, в частности, справедливо представление

$$F(\hat{x} + h, \hat{y}) = F(\hat{x}, \hat{y}) + F'(\hat{x}, \hat{y})(h, 0) + r(h),$$

где  $|r(h)|/|h| \rightarrow 0$  при  $h \rightarrow 0$ . Отсюда следует, что существует частная производная отображения  $F$  по  $x$  в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$ , действующая по правилу:  $\xi \mapsto F'(\hat{x}, \hat{y})[\xi, 0]$ . Аналогично устанавливается существование частной производной  $F$  по  $y$  в точке  $(\hat{x}, \hat{y})$ , действующей по правилу:  $\eta \mapsto F'(\hat{x}, \hat{y})[0, \eta]$ . Следовательно,

$$F'(\hat{x}, \hat{y})[\xi, \eta] = F'(\hat{x}, \hat{y})([\xi, 0] + [0, \eta]) = F_x(\hat{x}, \hat{y})[\xi] + F_y(\hat{x}, \hat{y})[\eta].$$

□

---

<sup>2</sup> $F'(\hat{x}, \hat{y})[\xi, \eta]$  обозначает действие (значение) оператора  $F'(\hat{x}, \hat{y})$  на элементе  $(\xi, \eta)$ . Аналогично для частных производных.

Пусть функция  $f: U \rightarrow \mathbb{R}$  дифференцируема на  $U$ . Тогда определено отображение  $f': U \rightarrow (\mathbb{R}^n)^*$ , сопоставляющее  $x \in U$  вектор  $f'(x) \in (\mathbb{R}^n)^*$ . Если это отображение непрерывно в точке  $\hat{x}$  (на  $U$ ), то говорят, что функция  $f$  непрерывно дифференцируема в  $\hat{x}$  (на  $U$ ).

**Упражнение 1.19\***. Доказать, что непрерывная дифференцируемость функции  $f$  на  $U$  равносильно тому, что все частные производные функции  $f$  непрерывны на  $U$ .

Аналогично, если отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  дифференцируемо на  $U$ , то определено отображение  $F': U \rightarrow \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ , сопоставляющее  $x \in U$  матрицу  $F'(x) \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ . Если это отображение непрерывно в точке  $\hat{x}$  (на  $U$ ), то говорят, что отображение  $F$  непрерывно дифференцируемо в  $\hat{x}$  (на  $U$ ).

В теории экстремальных задач необходимые условия экстремума формулируются на языке производных (впервые такой факт был обнаружен П. Ферма в 1638 году, названный впоследствии теоремой Ферма и утверждающий, что если функция в точке  $\hat{x}$  достигает своего локального экстремума и дифференцируема в  $\hat{x}$ , то ее производная в этой точке равна нулю). Однако в более общих ситуациях, для получения необходимых условий, одной дифференцируемости, как правило, недостаточно, а непрерывная дифференцируемость оказывается излишней. Следующее определение занимает промежуточное положение между дифференцируемостью и непрерывной дифференцируемостью и естественным образом возникает в доказательствах необходимых и достаточных условиях экстремума.

Прежде чем привести определение строгой дифференцируемости, сформулируем определение дифференцируемости на языке  $\varepsilon$ - $\delta$  (заменяя  $\hat{x} + h$  на  $x$ ). Отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  дифференцируемо в точке  $\hat{x}$ , если существует оператор  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$  такой, что для любого  $\varepsilon > 0$  найдется  $\delta = \delta(\varepsilon) > 0$ , обладающее тем свойством, что если  $x \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ , то

$$|F(x) - F(\hat{x}) - \Lambda(x - \hat{x})| \leq \varepsilon|x - \hat{x}|.$$

Отсюда “напрашивается” естественное обобщение этого определения.

Говорят, что отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  строго дифференцируемо в точке  $\hat{x}$ , если существует такой линейный оператор из  $\mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$ , т. е. матрица  $\Lambda$  размера  $m \times n$ , что для любого  $\varepsilon > 0$  найдется  $\delta = \delta(\varepsilon) > 0$ , обладающее тем свойством, что для всех  $x, x' \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$  выполняется неравенство

$$|F(x) - F(x') - \Lambda(x - x')| \leq \varepsilon|x - x'|.$$

Если  $x' = \hat{x}$ , то получаем определение дифференцируемости  $F$  в точке  $\hat{x}$  и значит,  $\Lambda = F'(\hat{x})$ . Таким образом, строго дифференцируемое отображение в  $\hat{x}$  дифференцируемо в этой точке.

Если  $m = 1$ , т. е.  $F$  — функция, то получаем определение строгой дифференцируемости функции в точке.

Если отображение  $F$  порождено набором функций, то простая проверка показывает, что строгая дифференцируемость  $F$  в точке  $\hat{x}$  равносильна строгой дифференцируемости в  $\hat{x}$  каждой из этих функций.

**Упражнение 1.20.** Доказать, что если отображение строго дифференцируемо в точке  $\hat{x}$ , то для каждого  $\varepsilon > 0$  оно непрерывно в соответствующей окрестности  $U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ .

Множество функций, строго дифференцируемых в данной точке уже множества функций, которые просто дифференцируемы в этой точке. Действительно, рассмотрим функцию  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $f(x) = x^2 D(x)$ , где  $D(\cdot)$  — функция Дирихле (равная единице, если  $x$  рационально и нулю, если иррационально). Легко проверить, что  $f$  дифференцируема в нуле и, очевидно, разрывна во всех остальных точках и значит, не может быть строго дифференцируемой в нуле.

Пусть  $U$  — окрестность точки  $\hat{x}$  и  $F_i: U \rightarrow \mathbb{R}^{m_i}$ ,  $i = 1, 2$ . Рассмотрим отображение

$$F = (F_1, F_2): U \rightarrow \mathbb{R}^{m_1} \times \mathbb{R}^{m_2},$$

действующее по правилу:  $F(x) = (F_1(x), F_2(x))$  для всех  $x \in U$ .

**Предложение 2.** *Отображение  $F$  дифференцируемо (строго дифференцируемо) в точке  $\hat{x}$  тогда и только тогда, когда отображения  $F_1$  и  $F_2$  дифференцируемы (строго дифференцируемы) в точке  $\hat{x}$  и при этом  $F'(\hat{x}) = (F'_1(\hat{x}), F'_2(\hat{x}))$ .*

*Доказательство.* Пусть отображения  $F_1$  и  $F_2$  дифференцируемы в точке  $\hat{x}$ . Тогда по определению

$$F(\hat{x} + h) = (F_1(\hat{x} + h), F_2(\hat{x} + h)) = (F_1(\hat{x}), F_2(\hat{x})) + (F'_1(\hat{x}), F'_2(\hat{x}))h + (r_1(h), r_2(h)),$$

где  $|r_i(h)|/|h| \rightarrow 0$  при  $h \rightarrow 0$ ,  $i = 1, 2$ . Следовательно, отображение  $F$  дифференцируемо в точке  $\hat{x}$  и  $F'(\hat{x}) = (F'_1(\hat{x}), F'_2(\hat{x}))$ .

Для проверки того, что из дифференцируемости  $F$  следует дифференцируемость  $F_1$  и  $F_2$ , надо заметить, что  $\Lambda \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^{m_1} \times \mathbb{R}^{m_2})$  тогда и только тогда, когда  $\Lambda = (\Lambda_1, \Lambda_2)$ , где  $\Lambda_i \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^{m_i})$ ,  $i = 1, 2$ .

Рассуждения, связанные со строгой дифференцируемостью, аналогичны.  $\square$

**Теорема** (о суперпозиции дифференцируемых отображений). *Пусть  $U$  — окрестность точки  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ ,  $F_1: U \rightarrow \mathbb{R}^m$ ,  $V$  — окрестность точки  $\hat{y} = F_1(\hat{x})$ ,  $F_2: V \rightarrow \mathbb{R}^k$  и  $F = F_2 \circ F_1: U \rightarrow \mathbb{R}^k$ . Тогда, если  $F_1$  дифференцируемо (строго дифференцируемо, непрерывно дифференцируемо) в точке  $\hat{x}$ ,  $F_2$  дифференцируемо (строго дифференцируемо, непрерывно дифференцируемо) в точке  $\hat{y}$ , то отображение  $F$  дифференцируемо (строго дифференцируемо, непрерывно дифференцируемо) в точке  $\hat{x}$  и  $F'(\hat{x}) = F'_2(\hat{y}) \circ F'_1(\hat{x})$ .<sup>3</sup>*

Эту теорему доказывать не будем (см. ....).

Если отображение непрерывно дифференцируемо в точке, то оно строго дифференцируемо в этой точке. Это следствие теоремы о среднем, которую здесь докажем.

Если  $x, y \in \mathbb{R}^n$ , то множество

$$[x, y] = \{z \in \mathbb{R}^n : z = (1 - \alpha)x + \alpha y, 0 \leq \alpha \leq 1\}$$

называется *отрезком*, соединяющий точки  $x$  и  $y$ . При  $n = 1, 2$  и  $3$  — это обычный отрезок.

**Теорема** (о среднем). *Пусть  $U$  — открытое множество в  $\mathbb{R}^n$ ,  $[x, y] \subset U$  и отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  дифференцируемо в каждой точке отрезка  $[x, y]$ . Тогда*

$$|F(y) - F(x)| \leq \sup_{z \in [x, y]} \|F'(z)\| |y - x|.$$

<sup>3</sup>На языке матриц — это произведение матриц.

*Доказательство.* Если  $F(x) = F(y)$ , то утверждение теоремы выполняется очевидным образом. Пусть  $F(x) \neq F(y)$ . Рассмотрим функцию  $\varphi: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ , определенную равенством

$$\varphi(t) = \langle (F(y) - F(x))^T, F((1-t)x + ty) \rangle.$$

Эта функция, по теореме о суперпозиции непрерывных и дифференцируемых функций, непрерывна на отрезке  $[0, 1]$  и дифференцируема на  $(0, 1)$ . Следовательно, по теореме Лагранжа существует такое  $0 < \theta < 1$ , что  $\varphi(1) - \varphi(0) = \varphi'(\theta)$ , или

$$\langle (F(y) - F(x))^T, F(y) \rangle - \langle (F(y) - F(x))^T, F(x) \rangle = \langle (F(y) - F(x))^T, F'(z)(y - x) \rangle,$$

где  $z = (1 - \theta)x + \theta y$ . Отсюда вытекает, что

$$|F(y) - F(x)|^2 \leq |F(y) - F(x)| \|F'(z)\| |y - x|.$$

Деля обе части этого неравенства на  $|F(y) - F(x)|$ , приходим к нужному утверждению.  $\square$

**Следствие.** Пусть  $U$  — окрестность точки  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ . Если отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  непрерывно дифференцируемо в  $\hat{x}$ , то оно строго дифференцируемо в  $\hat{x}$ .

*Доказательство.* Пусть  $\varepsilon > 0$ . Так как  $F'$  непрерывно в  $\hat{x}$ , то найдется  $\delta > 0$  такое, что из условия  $x \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$  следует неравенство  $\|F'(x) - F'(\hat{x})\| < \varepsilon$ . Если  $x_i \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ ,  $i = 1, 2$ , и  $x \in [x_1, x_2]$ , то как легко проверить  $x \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ . Отображение  $x \mapsto F(x) - F'(\hat{x})x$  дифференцируемо на  $U$  и тогда по теореме о среднем для этого отображения

$$|F(x_1) - F(x_2) - F'(\hat{x})(x_1 - x_2)| \leq \sup_{x \in [x_1, x_2]} \|F'(x) - F'(\hat{x})\| |x_1 - x_2| \leq \varepsilon |x_1 - x_2|.$$

$\square$

Пусть отображение  $f': U \rightarrow (\mathbb{R}^n)^*$  дифференцируемо на  $U$ . Тогда определено отображение  $f'': U \rightarrow \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, (\mathbb{R}^n)^*)$ , сопоставляющее  $x \in U$  линейный оператор (матрицу)  $f''(x) \in \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, (\mathbb{R}^n)^*)$ , которую называем *второй производной  $f$  в точке  $x$* , и говорят, что функция  $f$  *дважды дифференцируема в  $\hat{x}$  (на  $U$ , если вторая производная существует в каждой точке  $U$ )*.

Легко проверить, что  $f''(x) = (\partial^2 f(x) / \partial x_j \partial x_i)$ ,  $i, j = 1, \dots, n$ . Эту матрицу называют *матрицей Гесса* или *гессианом функции  $f$  в точке  $x$* .

Если отображение  $f'': U \rightarrow \mathcal{L}(\mathbb{R}^n, (\mathbb{R}^n)^*)$  непрерывно в  $\hat{x}$  (на  $U$ ), то говорят, что функция  $f$  *дважды непрерывно дифференцируема в  $\hat{x}$  (на  $U$ )*. Последнее равносильно тому, что *все вторые частные производные функции  $f$  непрерывны на  $U$* . Заметим еще, что непрерывность вторых частных производных в точке  $x$  влечет равенство  $\partial^2 f(x) / \partial x_i \partial x_j = \partial^2 f(x) / \partial x_j \partial x_i$ ,  $i, j = 1, \dots, n$ , откуда следует, что гессиан дважды непрерывно дифференцируемой функции  $f$  в данной точке есть симметричная матрица.

Отметим здесь еще вариант формулы Тейлора: *если функция  $f: U \rightarrow \mathbb{R}$  дважды дифференцируема в  $\hat{x} \in U$ , то для любого  $h \in \mathbb{R}^n$ , для которого  $\hat{x} + h \in U$ , справедливо равенство*

$$f(\hat{x} + h) = f(\hat{x}) + \langle f'(\hat{x}), h \rangle + \frac{1}{2} h^T f''(\hat{x}) h + r(h),$$

где  $|r(h)|/|h|^2 \rightarrow 0$  при  $h \rightarrow 0$ , т. е.  $r(h) = o(|h|^2)$ .

**Исторический комментарий.** Понятие производной функции одного переменного появилось вместе с рождением анализа. Оно принадлежит Ньютону и Лейбницу (и было опубликовано в первой работе Лейбница по анализу в 1684 г., хотя Ньютон владел этим понятием раньше). Для функций многих переменных понятие производной появилось в лекциях Вейрштрасса. Строгая дифференцируемость была введена Личем в 1961 г.

## 1.2 Выпуклые множества и теоремы отделимости

### Выпуклые множества

Пусть  $x, y \in \mathbb{R}^n$ . Напомним, что множество

$$[x, y] = \{z \in \mathbb{R}^n \mid z = (1 - \alpha)x + \alpha y, 0 \leq \alpha \leq 1\}$$

называется *отрезком* (соединяющим точки  $x$  и  $y$ ). Определим еще интервал

$$(x, y) = \{z \in \mathbb{R}^n \mid z = (1 - \alpha)x + \alpha y, 0 < \alpha < 1\}.$$

Непустое множество  $A \subset \mathbb{R}^n$  называется *выпуклым*, если вместе с любыми двумя своими точками  $x$  и  $y$  оно содержит отрезок  $[x, y]$ .

Пустое множество выпукло по определению.

Следующие свойства выпуклых множеств непосредственно следуют из определений.

Если  $\{A_i\}_{i \in \mathcal{J}}$  — произвольное семейство выпуклых подмножеств  $\mathbb{R}^n$ , то  $\bigcap_{i \in \mathcal{J}} A_i$  — выпуклое множество.

Если  $\{A_i\}_{i=1}^n$  — конечное семейство выпуклых подмножеств  $\mathbb{R}^n$ , то  $A_1 + \dots + A_n = \{x \in \mathbb{R}^n : x = x_1 + \dots + x_n, x_i \in A_i, i = 1, \dots, n\}$  — выпуклое множество.

Если  $A$  — выпуклое подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $\lambda \in \mathbb{R}$ , то множество  $\lambda A = \{\lambda x : x \in A\}$  выпукло.

**Упражнение 2.1.** Доказать, что открытый и замкнутый шары в  $\mathbb{R}^n$  — выпуклые множества.

Пусть  $A$  — непустое подмножество  $\mathbb{R}^n$ . Наименьшее выпуклое множество, содержащее  $A$  (т. е. пересечение всех выпуклых множеств, содержащих  $A$ ) называется *выпуклой оболочкой множества  $A$*  и обозначается со  $A$ .

**Предложение 3.** Множество со  $A$  состоит из выпуклых комбинаций элементов из  $A$ , т. е. векторов вида  $\alpha_1 x_1 + \dots + \alpha_m x_m$ , где  $x_i \in A$ ,  $\alpha_i \geq 0$ ,  $1 \leq i \leq m$ , и  $\sum_{i=1}^m \alpha_i = 1$ .

*Доказательство.* Покажем, что множество  $A'$  всех выпуклых комбинаций элементов из  $A$  выпукло. Действительно, пусть  $x, y \in A'$ , т. е.

$$x = \sum_{i=1}^m \alpha_i x_i, \quad x_i \in A, \quad \alpha_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, m, \quad \sum_{i=1}^m \alpha_i = 1$$

и

$$y = \sum_{j=1}^s \beta_j y_j, \quad y_j \in A, \quad \beta_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, s, \quad \sum_{j=1}^s \beta_j = 1.$$

Для любого  $\alpha \in [0, 1]$  имеем

$$(1 - \alpha)x + \alpha y = \sum_{i=1}^m (1 - \alpha)\alpha_i x_i + \sum_{j=1}^s \alpha\beta_j y_j.$$

Так как

$$\sum_{i=1}^m (1 - \alpha)\alpha_i + \sum_{j=1}^s \alpha\beta_j = 1,$$

то  $(1 - \alpha)x + \alpha y \in A'$  и значит, множество  $A'$  выпукло.

Покажем теперь, что если  $B$  — выпуклое множество, то оно содержит все выпуклые комбинации своих элементов. Доказываем индукцией по числу элементов  $m$  в такой комбинации. При  $m = 1$  утверждение очевидно. Пусть оно верно для  $m$ . Докажем, что тогда оно верно и для  $m + 1$ . Пусть  $x = \sum_{i=1}^{m+1} \alpha_i x_i$  — выпуклая комбинация элементов из  $B$ . Запишем ее в виде

$$x = \sum_{i=1}^{m+1} \alpha_i x_i = \sum_{i=1}^m \alpha_i x_i + \alpha_{m+1} x_{m+1}. \quad (i)$$

Если  $\alpha_{m+1}$  равняется нулю или единице, то доказывать нечего. Пусть  $0 < \alpha_{m+1} < 1$ . Тогда равенство (i) можно записать так:

$$x = \sum_{i=1}^{m+1} \alpha_i x_i = (1 - \alpha_{m+1}) \sum_{i=1}^m \frac{\alpha_i}{1 - \alpha_{m+1}} x_i + \alpha_{m+1} x_{m+1}.$$

Сумма коэффициентов при  $x_i$ ,  $i = 1, \dots, m$ , в сумме справа равна единице, и поэтому эта сумма, по предположению индукции, принадлежит  $B$ , а так как  $B$  выпукло, то  $x \in B$ .

Из доказанного следует, что  $A'$  принадлежит любому выпуклому множеству, содержащему  $A$ , т. е.  $A'$  принадлежит пересечению таких множеств. Но так как  $A'$  само выпукло, то оно совпадает с этим пересечением и значит,  $A' = \text{co } A$ .  $\square$

**Предложение 4.** Пусть  $A$  — непустое выпуклое подмножество  $\mathbb{R}^n$ .

(a) Если  $x \in \text{int } A$  и  $y \in \text{cl } A$ , то  $(x, y) \subset \text{int } A$ ;

(b)  $\text{int } A$  и  $\text{cl } A$  — выпуклые множества.

*Доказательство.* (a) Пусть  $z \in (x, y)$ , тогда  $z = (1 - \alpha)x + \alpha y$  для некоторого  $0 < \alpha < 1$ . Так как  $y \in \text{cl } A$ , то для любого  $\delta > 0$  найдется  $x = x(\delta) \in A$  такое, что  $x \in A \cap U_{\mathbb{R}^n}(y, \delta)$ , т. е.  $x \in A$  и  $x \in y + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta)$ . Отсюда, поскольку  $U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta) = -U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta)$ , следует включение  $y \in x + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta)$  и значит,  $\text{cl } A \subset A + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta)$ .

Далее

$$\begin{aligned} (1 - \alpha)x + \alpha y + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta) &\subset (1 - \alpha)x + \alpha(A + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta)) + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta) \\ &= (1 - \alpha) \left( x + \frac{1 + \alpha}{1 - \alpha} U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta) \right) + \alpha A. \end{aligned}$$

Так как  $x \in \text{int } A$ , то для достаточно малого  $\delta$  выражение справа в больших скобках будет принадлежать  $A$ , а тогда, в силу выпуклости  $A$ , все выражение справа принадлежит  $A$ . Таким образом,  $(1 - \alpha)x + \alpha y + U_{\mathbb{R}^n}(0, \delta) \subset A$  и тем самым  $z = (1 - \alpha)x + \alpha y \in \text{int } A$ .

(b) Выпуклость  $\text{int } A$  сразу следует из (a). Докажем выпуклость  $\text{cl } A$ . Пусть  $x_i \in \text{cl } A$ ,  $i = 1, 2$  и  $x = (1 - \alpha)x_1 + \alpha x_2$ ,  $0 \leq \alpha \leq 1$ . Для любого  $\delta > 0$  найдутся  $\bar{x}_i \in (x_i + U_X(0, \delta)) \cap A$ ,  $i = 1, 2$ . Положим  $\bar{x} = (1 - \alpha)\bar{x}_1 + \alpha\bar{x}_2$ . Тогда  $\bar{x} \in A$  и

$$\bar{x} \in (1 - \alpha)(x_1 + U_X(0, \delta)) + \alpha(x_2 + U_X(0, \delta)) = x + U_X(0, \delta),$$

т. е. каждая окрестность точки  $x = (1 - \alpha)x_1 + \alpha x_2$  имеет непустое пересечение с  $A$  и значит,  $x \in \text{cl } A$ .  $\square$

Непустое множество  $C \subset \mathbb{R}^n$  называется *конусом*, если из включения  $x \in C$  следует, что  $\alpha x \in C$  для любого  $\alpha > 0$ .

**Упражнение 2.2.** Доказать, что если конус  $C$  выпуклый, то  $C + C \subset C$ .

Пусть  $A$  — непустое подмножество  $\mathbb{R}^n$ . Наименьший выпуклый конус, содержащий  $A$  и начало координат, называется *конической оболочкой множества  $A$*  и обозначается  $\text{cone } A$ .

**Упражнение 2.3.** Доказать, что  $\text{cone } A$  состоит из конических комбинаций элементов из  $A$ , т. е. векторов вида  $\alpha_1 x_1 + \dots + \alpha_m x_m$ , где  $\alpha_i \geq 0$ ,  $x_i \in A$ ,  $i = 1, \dots, m$ .

**Теорема (Каратеодори для конуса).** Каждый элемент конической оболочки множества  $A \subset \mathbb{R}^n$  может быть представлен как коническая комбинация не более чем  $n$  элементов из  $A$ .

*Доказательство.* Пусть  $x \in \text{cone } A$ . Тогда найдутся  $k \in \mathbb{N}$ ,  $x_i \in A$ ,  $\alpha_i > 0$ ,  $i = 1, \dots, k$  такие, что  $x = \sum_{i=1}^k \alpha_i x_i$ .

Если  $k \leq n$ , то все доказано. Пусть  $k > n$ . Тогда векторы  $x_i$ ,  $i = 1, \dots, k$ , линейно зависимы и поэтому найдутся числа  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ , не все равные нулю, такие, что  $\sum_{i=1}^k \lambda_i x_i = 0$ . Пусть, для определенности,  $\lambda_k \neq 0$ . Тогда  $x_k = \sum_{i=1}^{k-1} \mu_i x_i$ , где  $\mu_i = -\lambda_i / \lambda_k$ ,  $i = 1, \dots, k-1$ .

Положим  $\mu_k = -1$ . Тогда предыдущее равенство означает, что  $\sum_{i=1}^k \mu_i x_i = 0$ .

Обозначим  $\beta = \min\{-\alpha_i / \mu_i : \mu_i < 0, i = 1, \dots, k\}$ . Тогда

$$x = \sum_{i=1}^k \alpha_i x_i + \beta \sum_{i=1}^k \mu_i x_i = \sum_{i=1}^k (\alpha_i + \beta \mu_i) x_i = \sum_{i=1}^k \alpha'_i x_i,$$

причем, как легко проверить,  $\alpha'_i \geq 0$ ,  $i = 1, \dots, k$  и среди чисел  $\alpha'_i$  есть нулевые (так как минимум в определении  $\beta$  достигается хотя бы на одном элементе).

Таким образом,  $x = \sum_{j=1}^{k'} \alpha'_j x_j$ , где  $\alpha'_j > 0$  и  $k' < k$ . Если  $k' \leq n$ , то все доказано. Если же  $k' > n$ , то, повторяя процедуру, придем за конечное число шагов к утверждению теоремы.  $\square$

**Следствие.** Если множество  $A \subset \mathbb{R}^n$  таково, что  $\text{cone } A = \mathbb{R}^n$ , то найдется не более чем  $2n^2$  элементов из  $A$  таких, что любой элемент из  $\mathbb{R}^n$  есть их коническая комбинация.

*Доказательство.* Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $\mathbb{R}^n$ . Согласно теореме Каратеодори каждый из векторов  $\pm e_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ , есть коническая комбинация не более чем  $n$  векторов из  $A$ . Множество всех этих векторов обозначим через  $B$ . Ясно, что число их не превосходит  $2n^2$ . Пусть  $x \in \mathbb{R}^n$ . Тогда  $x = \sum_{i=1}^n \alpha_i e_i$ . Если  $\alpha_i < 0$ , то запишем слагаемое  $\alpha_i e_i$  в виде  $-\alpha_i(-e_i)$ . Подставляя вместо  $e_i$  или  $-e_i$  их конические разложения, получаем, что любой элемент из  $\mathbb{R}^n$  может быть представлен как коническая комбинация элементов из  $B$ .  $\square$

### Теоремы отделимости

Пусть  $x^* \in (\mathbb{R}^n)^*$ ,  $x^* \neq 0$  и  $\gamma \in \mathbb{R}$ . Множество

$$H = H(x^*, \gamma) = \{x \in \mathbb{R}^n : \langle x^*, x \rangle = \gamma\}$$

называется *гиперплоскостью*. Гиперплоскость порождает два полупространства

$$H_+(x^*, \gamma) = \{x \in \mathbb{R}^n : \langle x^*, x \rangle \leq \gamma\}$$

и

$$H_-(x^*, \gamma) = \{x \in \mathbb{R}^n : \langle x^*, x \rangle \geq \gamma\}.$$

**Упражнение 2.4.** Доказать, что гиперплоскости и полупространства — выпуклые замкнутые множества.

Пусть  $A$  и  $B$  — непустые подмножества  $\mathbb{R}^n$ . Говорят, что эти множества *отделимы*, если существует такая гиперплоскость, что  $A$  и  $B$  принадлежат различным полупространствам, порожденным этой гиперплоскостью.

Пусть, например,  $A \subset H(x_+^*, \gamma)$ , а  $B \subset H(x_-^*, \gamma)$ . Тогда легко видеть, что данное геометрическое определение отделимости равносильно, очевидно, следующему алгебраическому: множества  $A$  и  $B$  отделимы, если существует такой ненулевой элемент  $x^* \in (\mathbb{R}^n)^*$ , что

$$\sup_{a \in A} \langle x^*, a \rangle \leq \inf_{b \in B} \langle x^*, b \rangle.$$

Если неравенство строгое, то говорят, что множества  $A$  и  $B$  *строго отделимы*.

Мы сначала докажем теорему о строгой отделимости точки от множества (которую обычно называют *второй теоремой отделимости*), а затем выведем из нее теорему об отделимости множеств (которую называют *первой теоремой отделимости*).

**Теорема** (Вторая теорема отделимости). Пусть  $A$  — непустое выпуклое замкнутое подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $b \notin A$ . Тогда множество  $A$  и точка  $b$  строго отделимы.

*Доказательство.* Пусть  $\bar{x} \in A$ . Обозначим  $r = |\bar{x} - b|$  и  $A_1 = A \cap B_{\mathbb{R}^n}(b, r)$ . Рассмотрим функцию  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , определенную равенством  $f(x) = |x - b|$  (расстояние от точки  $x$  до точки  $b$ ). Эта функция непрерывна (упр. 1.10) и поэтому на ограниченном замкнутом множестве (компакте)  $A_1$  она достигает, по теореме Вейерштрасса, своей нижней грани в некоторой точке  $\hat{x} \in A_1$ . Положим  $x^* = (\hat{x} - b)^T$  и рассмотрим гиперплоскость

$$H = \{x \in \mathbb{R}^n : \langle x^*, x \rangle = \langle x^*, \hat{x} \rangle\}.$$

Покажем, что вектор  $b$  и множество  $A$  находятся в разных полупространствах, порожденных этой гиперплоскостью. Действительно,

$$\langle x^*, b \rangle = \langle x^*, b - \hat{x} + \hat{x} \rangle = \langle x^*, -x^{*T} + \hat{x} \rangle = -|x^*|^2 + \langle x^*, \hat{x} \rangle < \langle x^*, \hat{x} \rangle.$$

Теперь покажем, что  $A$  находится в другом полупространстве, т. е.  $\langle x^*, x \rangle \geq \langle x^*, \hat{x} \rangle$  для любого  $x \in A$ . Предположим противное, что существует такой элемент  $x_0 \in A$ , для которого  $\langle x^*, x_0 \rangle < \langle x^*, \hat{x} \rangle$ , или  $\langle x^*, x_0 - \hat{x} \rangle < 0$ . Поскольку  $A$  выпукло, то  $(1-t)\hat{x} + tx_0 \in A$  при  $0 \leq t \leq 1$  и при малых  $t$  (учитывая, что  $\langle x^*, x_0 - \hat{x} \rangle < 0$ ) будем иметь

$$\begin{aligned} |(1-t)\hat{x} + tx_0 - b|^2 &= |\hat{x} - b + t(x_0 - \hat{x})|^2 = |x^{*T} + t(x_0 - \hat{x})|^2 \\ &= |x^*|^2 + 2t\langle x^*, x_0 - \hat{x} \rangle + t^2|x_0 - \hat{x}|^2 < |x^*|^2 = |\hat{x} - b|^2 \leq |\bar{x} - b|^2 = r^2. \end{aligned}$$

Следовательно, точки  $(1-t)\hat{x} + tx_0$  принадлежат множеству  $A_1$ , но это противоречит тому, что  $\hat{x}$  — минимум функции  $f$  на этом множестве. Итак,  $\langle x^*, b \rangle < \langle x^*, \hat{x} \rangle \leq \langle x^*, x \rangle$  для всех  $x \in A$ , или

$$\langle x^*, b \rangle < \inf_{x \in A} \langle x^*, x \rangle,$$

т. е.  $A$  и  $b$  строго отделимы. □

Пусть  $L$  — подпространство в  $\mathbb{R}^n$ . Множество

$$L^\perp = \{ x^* \in (\mathbb{R}^n)^* : \langle x^*, x \rangle = 0, \quad \forall x \in L \}$$

называется *аннулятором*  $L$ . Легко видеть, что это подпространство в  $(\mathbb{R}^n)^*$ .

Следующее утверждение есть полезное следствие доказанной теоремы.

**Лемма** (о нетривиальности аннулятора). *Если  $L$  — собственное подпространство в  $\mathbb{R}^n$ , то  $L^\perp \neq \{0\}$ .*

*Доказательство.* Подпространство  $L$  замкнуто, поскольку конечномерно и тем самым есть выпуклое замкнутое множество. Пусть  $x_0 \in \mathbb{R}^n \setminus L$ . Тогда по второй теореме отделимости найдется элемент  $x^* \in (\mathbb{R}^n)^*$ ,  $x^* \neq 0$ , такой, что

$$\langle x^*, x_0 \rangle < \inf_{x \in L} \langle x^*, x \rangle. \quad (i)$$

Отсюда следует, что  $x^* \in L^\perp$ . Действительно, пусть  $\langle x^*, \bar{x} \rangle \neq 0$  для некоторого  $\bar{x} \in L$ . Так как  $\alpha\bar{x} \in L$  для любого  $\alpha \in \mathbb{R}$ , то правая часть часть в (i) будет равна  $-\infty$ , что, очевидно, невозможно. □

**Теорема** (Первая теорема отделимости). *Пусть  $A$  и  $B$  — непустые выпуклые подмножества  $\mathbb{R}^n$  и  $A \cap B = \emptyset$ . Тогда  $A$  и  $B$  отделимы.*

*Доказательство.* Положим  $C = A - B$ . Ясно, что множество  $C$  выпукло и  $0 \notin C$ . Если  $0 \notin \text{cl } C$ , то, согласно предложению 4, множество  $\text{cl } C$  также выпукло, и тогда по второй теореме отделимости найдется ненулевой вектор  $x^* \in (\mathbb{R}^n)^*$  такой, что  $\langle x^*, x \rangle < 0$  для всех  $x \in \text{cl } C$  и тем более для  $x = a - b \in A - B = C$ , т. е.  $\langle x^*, a \rangle < \langle x^*, b \rangle$  для всех  $a \in A$  и  $b \in B$  и значит, множества  $A$  и  $B$  отделимы.

Пусть  $0 \in \text{cl} C$ . Предположим, что по крайней мере одно из множеств  $A$  и  $B$  имеет непустую внутренность. Пусть  $\text{int} A \neq \emptyset$ . Тогда, так как множество  $\text{int} A - B = \cup_{b \in B} (\text{int} A - b)$  открыто (как объединение открытых множеств) и принадлежит  $C$ , то  $\text{int} C \neq \emptyset$ . Если  $x \in \text{int} C$ , то для любого  $\lambda > 0$  вектор  $-\lambda x$  не принадлежит  $\text{cl} C$ , ибо в противном случае, в силу предложения 4,

$$0 = \frac{\lambda}{1 + \lambda} x + \frac{1}{1 + \lambda} (-\lambda x)$$

принадлежал бы  $\text{int} C$  и тем самым  $\text{cl} C$ . Следовательно, существует последовательность точек  $\{x_k\}$ , не принадлежащих  $\text{cl} C$ , таких, что  $x_k \rightarrow 0$  при  $k \rightarrow \infty$ .

По второй теореме отделимости найдутся такие ненулевые векторы  $x_k^* \in (\mathbb{R}^n)^*$ , что

$$\langle x_k^*, x \rangle < \langle x_k^*, x_k \rangle \quad (i)$$

для всех  $x \in \text{cl} C$  и  $k \in \mathbb{N}$ . Деля, если необходимо (i) на  $|x_k^*|$ , считаем, что  $|x_k^*| = 1$ ,  $k \in \mathbb{N}$ . Тогда из последовательности  $\{x_k^*\}$  можно выделить подпоследовательность, сходящуюся к некоторому вектору  $x^*$  и при этом  $|x^*| = 1$ . Переходя в неравенстве (i) для этой подпоследовательности к пределу, получаем, что  $\langle x^*, x \rangle \leq 0$  для всех  $x \in \text{cl} C$ . Отсюда, как и в предыдущем случае, следует, что множества  $A$  и  $B$  отделимы.

Случай, когда  $0 \in \text{cl} C$ , но  $\text{int} C = \emptyset$  не доказываем.  $\square$

### 1.3 Теорема о разрешимости нелинейного уравнения и ее следствия

В основе доказательства необходимых условий экстремума лежат, как правило, либо теорема об обратной функции, либо теорема Люстерника о касательном пространстве. Обе теоремы являются простыми следствиями теоремы о разрешимости нелинейного уравнения, доказательство которого основано на методе Ньютона. В этой связи представляется естественным сказать несколько слов об истории этого метода.

И. Ньютон неоднократно излагал способ нахождения корня нелинейного уравнения  $F(x) = 0$  для функции одного переменного. В частности, в письме к секретарю Королевского лондонского общества Генриху Ольденбургу (1676 г.) он демонстрирует его на примере решения уравнения  $x^3 - 2x - 5 = 0$ . Идея этого метода очень проста и естественна. Если точка  $x_0$  близка к решению нелинейного уравнения, то заменяем в окрестности этой точки нелинейное уравнение его линейным приближением. Находим решение  $x_1$  линейного уравнения, которое, вообще говоря, должно быть ближе к решению нелинейного уравнения, чем  $x_0$ . Беря  $x_1$  за исходную точку, повторяем процедуру. Получаем последовательность  $\{x_k\}$ , которая, по-видимому, должна сходиться к решению нелинейного уравнения. Это и есть метод Ньютона.

Для нахождения решения уравнения  $F(x) = y$  он заключается в построении последовательности  $\{x_k\}$ , где  $x_k$  находится как решение линейного уравнения  $F'(x_{k-1})(x - x_{k-1}) = y - F(x_{k-1})$ , т. е.

$$x_k = x_{k-1} + (F'(x_{k-1}))^{-1}(y - F(x_{k-1})), \quad k \in \mathbb{N}.$$

Мы же будем использовать *модифицированный метод Ньютона*

$$x_k = x_{k-1} + R(y - F(x_{k-1})), \quad k \in \mathbb{N},$$

где  $R$  — правый обратный к производной отображения  $F$  в некоторой точке  $\hat{x}$ . Кроме того, мы будем предполагать, что решение уравнения принадлежит некоторому множеству. Это удобно для различных приложений, что будет видно из дальнейшего.

**Теорема** (о разрешимости нелинейного уравнения). Пусть  $C$  — выпуклый замкнутый конус в  $\mathbb{R}^n$ ,  $U$  — окрестность точки  $\hat{x} \in \mathbb{R}^n$ , отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  строго дифференцируемо в  $\hat{x}$  и  $F'(\hat{x})(C) = \mathbb{R}^m$ . Тогда найдутся окрестности  $V_1 \subset U$  и  $V_2$  точек  $\hat{x}$  и  $F(\hat{x})$  соответственно и константа  $c > 0$  такие, что для любых  $x \in V_1 \cap (\hat{x} + C)$  и  $y \in V_2$  существует элемент  $\varphi(x, y) \in U \cap (\hat{x} + C)$ , для которого справедливы соотношения

$$F(\varphi(x, y)) = y, \quad |\varphi(x, y) - x| \leq c|y - F(x)|,$$

и при этом отображение  $(x, y) \mapsto \varphi(x, y)$  непрерывно на  $(V_1 \cap (\hat{x} + C)) \times V_2$ .

*Доказательство.* Обозначим для краткости  $F'(\hat{x}) = \Lambda$  и покажем сначала, что существуют отображение  $R: \mathbb{R}^m \rightarrow C$  и константа  $\gamma > 0$  такие, что

$$\Lambda R(y) = y, \quad |R(y)| \leq \gamma|y| \quad (i)$$

для всех  $y \in \mathbb{R}^m$ .

Действительно, пусть  $e_1, \dots, e_m$  — базис в  $\mathbb{R}^m$ . По предположению найдутся такие  $f_i \in C$ ,  $1 \leq i \leq 2m$ , что  $\Lambda f_i = e_i$  и  $\Lambda f_{m+i} = -e_i$ ,  $1 \leq i \leq m$ . Для каждого  $y = \sum_{i=1}^m y_i e_i \in \mathbb{R}^m$  положим

$$R(y) = \sum_{i=1}^m |y_i| g_i,$$

где  $g_i = f_i$ , если  $y_i \geq 0$  и  $g_i = f_{m+i}$ , если  $y_i < 0$ .

Так как  $C$  — выпуклый конус и содержит ноль (в силу замкнутости), то легко убедиться, что  $C$  содержит все конические комбинации своих элементов и тем самым  $R(y) \in C$ . Далее,

$$\Lambda R(y) = \sum_{i=1}^m |y_i| \Lambda g_i = \sum_{i=1}^m y_i e_i = y$$

и

$$|R(y)| \leq \sum_{i=1}^m |y_i| |g_i| \leq \max_{1 \leq i \leq m} |y_i| \sum_{i=1}^{2m} |f_i| \leq \gamma|y|,$$

где  $\gamma = \sum_{i=1}^{2m} |f_i|$ , и соотношения (i) доказаны.

Перейдем непосредственно к доказательству теоремы. Пусть  $\varepsilon > 0$  таково, что  $\varepsilon\gamma < 1$ . Согласно определению строгой дифференцируемости  $F$  в точке  $\hat{x}$  найдется  $\delta = \delta(\varepsilon) > 0$  такое, что для всех  $x, x' \in U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta) \subset U$  справедливо неравенство

$$|F(x) - F(x') - \Lambda(x - x')| \leq \varepsilon|x - x'| = \frac{\theta}{\gamma}|x - x'|, \quad (ii)$$

где  $\theta = \varepsilon\gamma$ .

Отсюда, как отмечалось выше, следует непрерывность  $F$  на  $U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta)$ . Окрестность  $V_1 \subset U_{\mathbb{R}^n}(\hat{x}, \delta/3)$  точки  $\hat{x}$  выберем так, что  $|F(x) - F(\hat{x})| < (1 - \theta)\delta/3\gamma$ , если  $x \in V_1$ , а  $V_2 = U_{\mathbb{R}^m}(F(\hat{x}), (1 - \theta)\delta/3\gamma)$ .

Пусть  $x \in V_1 \cap (\widehat{x} + C)$  и  $y \in V_2$ . Рассмотрим последовательность (модифицированный метод Ньютона)

$$x_k = x_{k-1} + R(y - F(x_{k-1})), \quad k \in \mathbb{N}, \quad x_0 = x. \quad (iii)$$

Покажем, что эта последовательность принадлежит  $U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \cap (\widehat{x} + C)$  и фундаментальна. Первое доказываем по индукции. Очевидно, что  $x_0 = x \in U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \cap (\widehat{x} + C)$ . Пусть  $x_s \in U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \cap (\widehat{x} + C)$ ,  $1 \leq s \leq k$ . Докажем, что  $x_{k+1} \in U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \cap (\widehat{x} + C)$ .

Используя последовательно (iii), неравенство в (i), равенство

$$\Lambda(x_k - x_{k-1}) - y + F(x_{k-1}) = 0, \quad (iv)$$

которое следует из (iii) после применения к обеим частям оператора  $\Lambda$ , (ii) и затем итерируя процедуру, будем иметь

$$\begin{aligned} |x_{k+1} - x_k| &= |R(y - F(x_k))| \leq \gamma |y - F(x_k)| = \gamma |F(x_k) - F(x_{k-1}) - \Lambda(x_k - x_{k-1})| \\ &\leq \theta |x_k - x_{k-1}| \leq \dots \leq \theta^k |x_1 - x|. \end{aligned} \quad (v)$$

Далее применяя неравенство треугольника, (v), формулу для суммы геометрической прогрессии, (iii) (при  $k = 1$ ), неравенство в (i), выбор  $x$  и  $y$ , получим, что

$$\begin{aligned} |x_{k+1} - \widehat{x}| &\leq |x_{k+1} - x_k| + \dots + |x_1 - \widehat{x}| \leq |x_{k+1} - x_k| + \dots + |x_1 - x| + \\ &+ |x - \widehat{x}| \leq (\theta^k + \theta^{k-1} + \dots + 1) |x_1 - x| + |x - \widehat{x}| < \frac{\gamma}{1 - \theta} |y - F(x)| + |x - \widehat{x}| \\ &\leq \frac{\gamma}{1 - \theta} |y - F(\widehat{x})| + \frac{\gamma}{1 - \theta} |F(x) - F(\widehat{x})| + |x - \widehat{x}| < \frac{\delta}{3} + \frac{\delta}{3} + \frac{\delta}{3} = \delta, \end{aligned} \quad (vi)$$

т. е.  $x_{k+1} \in U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta)$ .

По предположению индукции  $x_k \in \widehat{x} + C$ , а тогда, в силу выпуклости  $C$ , из (iii) вытекает  $x_{k+1} \in x_k + C \subset \widehat{x} + C + C \subset \widehat{x} + C$  и значит, вся последовательность  $\{x_k\}$  принадлежит  $U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \cap (\widehat{x} + C)$ .

Последовательность  $\{x_k\}$  фундаментальна. Действительно, для любых  $k, l \in \mathbb{N}$ , рассуждая точно также как и при доказательстве предыдущего неравенства, будем иметь

$$\begin{aligned} |x_{k+l} - x_k| &\leq |x_{k+l} - x_{k+l-1}| + \dots + |x_{k+1} - x_k| \leq \\ &\leq (\theta^{k+l-1} + \dots + \theta^k) |x_1 - x| < \frac{\theta^k \gamma}{1 - \theta} |y - F(x)|, \end{aligned} \quad (vii)$$

откуда, очевидно, следует фундаментальность последовательности  $\{x_k\}$ .

Положим  $\varphi(x, y) = \lim_{k \rightarrow \infty} x_k$ . Из (vi) следует, что  $\varphi(x, y) \in U_{\mathbb{R}^n}(\widehat{x}, \delta) \subset U$ , а из замкнутости  $C$  следует, что  $\varphi(x, y) \in \widehat{x} + C$  и тем самым  $\varphi(x, y) \in U \cap (\widehat{x} + C)$ .

Переходя к пределу в (iv), получаем, что  $F(\varphi(x, y)) = y$ .

Полагая  $k = 0$  в (vii) и переходя к пределу при  $l \rightarrow \infty$ , обозначая  $c = \gamma/(1 - \theta)$ , приходим к нужному неравенству в формулировке теоремы.

Осталось доказать, что отображение  $\varphi$  непрерывно. Действительно, легко видеть, что отображение  $R$  непрерывно. Тогда из (iii) следует (по индукции), что элементы  $x_k$ , как функции на  $(V_1 \cap (\widehat{x} + C)) \times V_2$ , непрерывны. Переходя к пределу при  $l \rightarrow \infty$  в (vii), получаем, что отображение  $\varphi$  есть равномерный предел непрерывных функций и значит, само непрерывно на  $(V_1 \cap (\widehat{x} + C)) \times V_2$ .  $\square$

**Следствие** (Теорема об обратной функции для конуса). Пусть выполнены предположения теоремы о разрешимости нелинейного уравнения. Тогда найдутся окрестность  $W$  точки  $F(\hat{x})$ , непрерывное отображение  $\psi: W \rightarrow U \cap (\hat{x} + C)$  и константа  $K > 0$  такие, что

$$F(\psi(y)) = y, \quad |\psi(y) - \hat{x}| \leq K|y - F(\hat{x})|$$

для всех  $y \in W$ .

Заметим, что если  $C = \mathbb{R}^n$ , то это классическая теорема об обратной функции.

*Доказательство.* Полагая в теореме о разрешимости нелинейного уравнения  $x = \hat{x}$ ,  $W = V_2$  и  $\psi(\cdot) = \varphi(\hat{x}, \cdot)$ , получаем утверждение данной теоремы с  $K = c$ .  $\square$

Пусть  $M$  — непустое подмножество  $\mathbb{R}^n$ . Элемент  $h \in \mathbb{R}^n$  называется *касательным вектором к  $M$  в точке  $\hat{x} \in M$* , если существуют  $\varepsilon > 0$  и отображение  $r: (-\varepsilon, \varepsilon) \rightarrow \mathbb{R}^n$  такие, что  $\hat{x} + th + r(t) \in M$  для всех  $t \in (-\varepsilon, \varepsilon)$ , где  $r(t) = o(t)$  при  $t \rightarrow 0$ . Множество всех касательных векторов к  $M$  в точке  $\hat{x} \in M$  обозначим  $T_{\hat{x}}M$ .

**Следствие** (Теорема Люстерника). Пусть выполнены условия теоремы о разрешимости нелинейного уравнения с  $C = \mathbb{R}^n$  и пусть  $M = \{x \in \mathbb{R}^n \mid F(x) = F(\hat{x})\}$ . Тогда

$$T_{\hat{x}}M = \text{Ker } F'(\hat{x}).$$

*Доказательство.* Пусть  $h \in T_{\hat{x}}M$ . Тогда существуют  $\varepsilon > 0$  и отображение  $r: (-\varepsilon, \varepsilon) \rightarrow \mathbb{R}^n$  такие, что  $F(\hat{x} + th + r(t)) = F(\hat{x})$  для всех  $t \in (-\varepsilon, \varepsilon)$  и  $r(t) = o(t)$  при  $t \rightarrow 0$ . Отсюда, вследствие дифференцируемости  $F$  в точке  $\hat{x}$  имеем

$$0 = F(\hat{x} + th + r(t)) - F(\hat{x}) = tF'(\hat{x})h + F'(\hat{x})r(t) + o(th + r(t)) = tF'(\hat{x})h + o(t).$$

Деля это равенство на  $t$  и переходя к пределу при  $t \rightarrow 0$ , получаем, что  $h \in \text{Ker } F'(\hat{x})$ .

Обратно, пусть  $h \in \text{Ker } F'(\hat{x})$ . Из утверждения теоремы о разрешимости нелинейного уравнения, где  $C = \mathbb{R}^n$  следует существование такого  $\varepsilon > 0$ , что для всех  $t \in (-\varepsilon, \varepsilon)$  справедливо равенство  $F(\varphi(\hat{x} + th, F(\hat{x}))) = F(\hat{x})$  и

$$|\varphi(\hat{x} + th, F(\hat{x})) - \hat{x} - th| \leq c|F(\hat{x}) - F(\hat{x} + th)| = c|F(\hat{x}) - F(\hat{x}) - tF'(\hat{x})h - o(t)| = o(t),$$

т. е.  $\varphi(\hat{x} + th, F(\hat{x})) = \hat{x} + th + o(t)$  или  $F(\hat{x} + th + o(t)) = F(\hat{x})$  и значит,  $h$  — касательный вектор к  $M$  в точке  $\hat{x}$ .  $\square$

**Исторический комментарий.** Если классический метод Ньютона, о котором было сказано в начале параграфа, применить к нахождению решения уравнения  $x^2 = 2$ , то придем к последовательности

$$x_k = x_{k-1} + \frac{1}{2x_{k-1}}(2 - x_{k-1}^2) = \frac{1}{2} \left( x_{k-1} + \frac{2}{x_{k-1}} \right),$$

известной еще Герону (I век до н. э.). Модифицированный метод Ньютона стал активно применяться в двадцатом веке. В зарубежной литературе его иногда называют методом ... . В бесконечномерном случае этот метод изучался Л. В. Канторовичем.

## 2 Необходимые условия экстремума в гладких задачах

Экстремальная задача включает в себя функционал  $f$  (со значениями, вообще говоря, в расширенной прямой  $\overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{\pm\infty\}$ ) вместе со своей областью определения  $X$  и множество ограничений  $C \subset X$ . Формализованная экстремальная задача записывается так

$$f(x) \rightarrow \min(\max), \quad x \in C \quad (P)$$

и заключается в нахождении таких точек  $x \in C$ , в которых функционал  $f$  достигает своего минимума (максимума) на  $C$ . Такие точки называются *глобальными* или *абсолютными минимумами* (*максимумами*) в задаче  $(P)$  или ее *решениями*. Если нас интересуют и точки минимума и точки максимума, то вместо  $\min(\max)$  пишем  $\text{extr}$  и говорим о задаче на экстремум функционала  $f$ .

Отметим еще, что если  $\hat{x}$  — решение задачи  $(P)$  на минимум (максимум), то ясно, что  $\hat{x}$  — решение аналогичной задачи на максимум (минимум) с функционалом  $-f$  вместо  $f$ .

Точки из множества ограничений  $C$  называются *допустимыми* в задаче  $(P)$ . Если  $C = X$ , то задача  $(P)$  называется задачей *без ограничений*.

В гладких задачах, как правило, изучают локальные экстремумы (т. е. локальные минимумы и максимумы). Если в  $X$  определено понятие “окрестности точки”, то точка  $\hat{x} \in C$  называется *локальным минимумом* (*максимумом*) в задаче  $(P)$ , если существует такая ее окрестность  $U$ , что  $f(x) \geq f(\hat{x})$  ( $f(x) \leq f(\hat{x})$ ) для всех допустимых  $x \in U$  (т. е. для всех  $x \in C \cap U$ ).

### 2.1 Гладкие задачи без ограничений

*Когда величина является максимальной или минимальной,  
в этот момент она не течет ни вперед, ни назад  
И. НЬЮТОН*

Пусть  $U$  — открытое подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $f: U \rightarrow \mathbb{R}$ . Рассмотрим задачу

$$f(x) \rightarrow \text{extr}, \quad x \in U. \quad (P_1)$$

**Теорема** (Ферма для гладких задач без ограничений). *Если точка  $\hat{x} \in U$  является локальным экстремумом в задаче  $(P_1)$  и функция  $f$  дифференцируема в  $\hat{x}$ , то*

$$f'(\hat{x}) = 0.$$

*Доказательство.* Предположим, что (линейный функционал)  $f'(\hat{x})$  отличен от нуля. Тогда найдется элемент  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $x \neq 0$ , такой, что  $\langle f'(\hat{x}), x \rangle \neq 0$ . Из дифференцируемости  $f$  в  $\hat{x}$  следует, что для достаточно малых  $t$  справедливо представление

$$f(\hat{x} + tx) = f(\hat{x}) + t \left( \langle f'(\hat{x}), x \rangle + \frac{o(t)}{t} \right).$$

Отсюда вытекает, что  $f(\hat{x} + tx) > f(\hat{x})$  для всех малых  $t \neq 0$  одного знака с  $\langle f'(\hat{x}), x \rangle$  и  $f(\hat{x} + tx) < f(\hat{x})$ , если знаки противоположны. Получили противоречие с тем, что  $\hat{x}$  — локальный экстремум.  $\square$

**Исторический комментарий.** Впервые мысль о том, что в точке максимума или минимума функции “приращение несущественно”, высказал И.Кеплер в 1615 году. В словах И. Ньютона, вынесенных в эпиграф, говорится об аналогичном наблюдении. Аналитически этот факт выразил П. Ферма в 1638 году в письме к Робервалю и Мерсену, предназначенном для Р. Декарта (хотя понятие производной тогда еще не было, но с ее появлением рассуждения Ферма стало возможно интерпретировать, как равенство нулю производной функции в точке ее локального экстремума), и с этого года обычно отсчитывают начало теории экстремума.

**Теорема** (Необходимые условия экстремума второго порядка для задачи  $(P_1)$ ). Пусть  $\hat{x}$  — локальный минимум (максимум) функции  $f$  в задаче  $(P_1)$ . Если функция  $f$  дважды дифференцируема в точке  $\hat{x} \in U$ , то

$$f'(\hat{x}) = 0$$

и для любого  $h \in \mathbb{R}^n$  выполняется неравенство

$$h^T f''(\hat{x})h \geq 0 \quad (\leq 0).$$

*Доказательство.* Если функция дважды дифференцируема в точке  $\hat{x}$ , то она дифференцируема в этой точке, и поэтому первое утверждение теоремы следует из предыдущей теоремы.

Пусть, для определенности,  $\hat{x}$  — локальный минимум функции  $f$ . Учитывая первое утверждение, будем иметь по формуле Тейлора для любого  $h \in \mathbb{R}^n$  и достаточно малых  $t \in \mathbb{R}$  имеем

$$0 \leq f(\hat{x} + th) - f(\hat{x}) = \frac{t^2}{2} h^T f''(\hat{x})h + o(t^2).$$

Деля на  $t^2$  и переходя к пределу при  $t \rightarrow 0$ , получаем требуемое неравенство.

Для локального максимума рассуждения аналогичны. □

**Теорема** (Достаточные условия экстремума второго порядка для задачи  $(P_1)$ ). Пусть в задаче  $(P_1)$  функция  $f$  дважды дифференцируема в  $\hat{x} \in U$ . Тогда, если  $f'(\hat{x}) = 0$  и для любого  $h \in \mathbb{R}^n$ ,  $h \neq 0$ , выполняется неравенство

$$h^T f''(\hat{x})h > 0 \quad (< 0),$$

то  $\hat{x}$  — локальный минимум (максимум) в задаче  $(P_1)$ .

*Доказательство.* Пусть  $h^T f''(\hat{x})h > 0$  для любого ненулевого  $h \in \mathbb{R}^n$ . Функция  $h \rightarrow h^T f''(\hat{x})h$  непрерывна на  $\mathbb{R}^n$ . Обозначим через  $m$  ее минимальное значение на единичной сфере

$$\mathbb{S}^{n-1} = \{x \in \mathbb{R}^n : |x| = 1\}.$$

Ясно, что  $m > 0$ . Снова по формуле Тейлора имеем для любого  $h \neq 0$  такого, что  $\hat{x} + h \in U$  (учитывая, что  $h/|h|$  и  $h^T/|h|$  принадлежат  $\mathbb{S}^{n-1}$ )

$$\begin{aligned} f(\hat{x} + h) &= f(\hat{x}) + \frac{1}{2} h^T f''(\hat{x})h + o(|h|^2) = f(\hat{x}) \\ &+ \frac{|h|^2}{2} \left( \frac{h^T}{|h|} f''(\hat{x}) \frac{h}{|h|} + \frac{o(|h|^2)}{|h|^2} \right) \geq f(\hat{x}) + \frac{|h|^2}{2} \left( m + \frac{o(|h|^2)}{|h|^2} \right). \end{aligned}$$

Выражение в скобках в правой части неравенства положительно для достаточно малых  $h$ . Следовательно,  $f(\hat{x} + h) > f(\hat{x})$  для таких  $h$  и значит,  $\hat{x}$  — локальный минимум в задаче  $(P_1)$ .

Если  $h^T f''(\hat{x})h < 0$ , то аналогичные рассуждения показывают, что  $\hat{x}$  — локальный максимум в задаче  $(P_1)$ .  $\square$

Отметим, что неравенство в теореме означают, что квадратичная форма  $h \rightarrow h^T f''(\hat{x})h = \sum_{i,j=1}^n a_{ij}h_ih_j$ , где  $a_{ij} = \partial^2 f(\hat{x})/\partial x_i \partial x_j$ ,  $i, j = 1, \dots, n$ , положительно (отрицательно) определена. Согласно критерию Сильвестра это равносильно тому, что главные миноры матрицы  $f''(\hat{x})$  (т. е. определители матриц  $A_k = (a_{ij})$ ,  $i, j = 1, \dots, k$ ,  $k = 1, \dots, n$ ) положительны (чередуют знаки, причем  $A_1 = a_{11} < 0$ ).

## 2. Задачи с ограничениями, задаваемые равенствами

*Можно высказать следующий общий принцип. Если ищется максимум или минимум некоторой функции многих переменных при условии, что между этими переменными имеется связь, задаваемая одним или несколькими уравнениями, нужно прибавить к минимизируемой функции функции, задающие уравнения связи, умноженные на неопределенные множители, и искать затем максимум или минимум построенной суммы, как если бы переменные были независимы. Полученные уравнения, присоединенные к уравнениям связи, послужат для определения всех неизвестных*  
Ж. Л. Лагранж

Пусть  $U$  — открытое подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $f_i: U \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ . Задача

$$f_0(x) \rightarrow \text{extr}, \quad f_i(x) = 0, \quad i = 1, \dots, m \quad (P_2)$$

называется *задачей с ограничениями, задаваемые равенствами* или *задачей с ограничениями типа равенств*.

Свяжем с задачей  $(P_2)$  следующую функцию  $\mathcal{L}: U \times (\mathbb{R}^{m+1})^* \rightarrow \mathbb{R}$ , определяемую формулой

$$\mathcal{L}(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x),$$

которая называется *функцией Лагранжа задачи  $(P_2)$* , числа  $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m$  — *множителями Лагранжа*, а вектор  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$  — *набором множителей Лагранжа*.

**Теорема** (Необходимые условия первого порядка для задачи  $(P_2)$ . Правило множителей Лагранжа). Пусть  $\hat{x} \in U$  является локальным экстремумом в задаче  $(P_2)$ . Тогда, если функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , строго дифференцируемы в  $\hat{x} \in U$ , то найдется такой ненулевой набор множителей Лагранжа  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , что

$$\mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=0}^m \lambda_i f'_i(\hat{x}) = 0.$$

Если векторы  $f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  линейно независимы, то  $\lambda_0 \neq 0$ .

*Доказательство.* Необходимые условия в задаче  $(P_2)$  заключаются в том, что векторы  $f'_0(\hat{x}), f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  линейно зависимы. Предположим, что они линейно независимы и придем к противоречию с тем, что  $\hat{x}$  — локальный экстремум.

Определим отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^{m+1}$  по правилу

$$F(x) = (f_0(x), f_1(x), \dots, f_m(x))^T.$$

Векторы  $f'_0(\hat{x}), f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  образуют строки матрицы  $F'(\hat{x})$ . Так как эти векторы линейно независимы, то  $F'(\hat{x})(\mathbb{R}^n) = \mathbb{R}^{m+1}$ . Далее, поскольку функции  $f_0, f_1, \dots, f_m$  строго дифференцируемы в точке  $\hat{x}$ , то отображение  $F$  строго дифференцируемо в этой точке. Следовательно, выполнены предположения теоремы об обратной функции в ситуации, когда  $C = \mathbb{R}^n$ . Пусть окрестность  $W$  точки  $F(\hat{x})$ , отображение  $\psi: W \rightarrow U$  константа  $K$  из этой теоремы.

Так как  $F(\hat{x}) = (f_0(\hat{x}), 0, \dots, 0)^T$ , то для достаточно малых по модулю  $\nu$  точки  $y_\nu = (f_0(\hat{x}) + \nu, 0, \dots, 0)^T$  принадлежат  $W$ , и мы имеем

$$F(\psi(y_\nu)) = y_\nu, \quad |\psi(y_\nu) - \hat{x}| \leq K|y_\nu - F(\hat{x})| = K|\nu|. \quad (i)$$

Обозначим  $x_\nu = \psi(y_\nu)$ . Равенство в  $(i)$  означает, что

$$(f_0(x_\nu), f_1(x_\nu), \dots, f_m(x_\nu))^T = (f_0(\hat{x}) + \nu, 0, \dots, 0)^T,$$

или

$$f_0(x_\nu) = f_0(\hat{x}) + \nu, \quad f_i(x_\nu) = 0, \quad i = 1, \dots, m, \quad (ii)$$

т. е. элементы  $x_\nu$  допустимы в задаче  $(P_2)$  и при этом,  $f_0(x_\nu) < f_0(\hat{x})$  ( $f_0(x_\nu) > f_0(\hat{x})$ ), если  $\nu < 0$  ( $\nu > 0$ ). Отсюда, из  $(ii)$  и неравенства в  $(i)$  следует, что в любой окрестности точки  $\hat{x}$  находятся допустимые в задаче  $(P_2)$  точки  $x_\nu$ , в которых значения  $f_0$  и больше и меньше, чем в точке  $\hat{x}$ . Это противоречит тому, что  $\hat{x}$  — локальный экстремум. Первое утверждение теоремы доказано.

Второе проверяется без труда. □

Если  $\lambda_0 \neq 0$ , то поскольку множители Лагранжа в необходимых условиях определены с точностью до ненулевого множителя, можно считать, что  $\lambda_0 = 1$  (как и полагал Лагранж, согласно его словам выше) и тогда необходимые условия экстремума и “уравнения связи”  $f_i(x) = 0, i = 1, \dots, m$ , дают  $n + m$  соотношений для определения  $n + m$  неизвестных:  $x_1, \dots, x_n, \lambda_1, \dots, \lambda_m$ .

Отметим, что Правило множителей Лагранжа для задачи  $(P_2)$  доказано в предположении строгой дифференцируемости всех функций в точке  $\hat{x}$ , из чего следует, что все эти функции непрерывны в окрестности этой точки. Можно ли отказаться от этого и попробовать доказать теорему в предположении только дифференцируемости функций в  $\hat{x}$ ? Следующий пример показывает, что этого сделать нельзя.

Рассмотрим задачу

$$f_0(x) \rightarrow \text{extr}, \quad f_1(x) = 0,$$

где функции  $f_i: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}, i = 0, 1$ , таковы, что  $f_0(x) = x_1$ , а

$$f_1(x) = \begin{cases} x_1^2 x_2 + x_2, & x_2 \neq 0; \\ x_1^2(D(x_1) + 1), & x_2 = 0, \end{cases}$$

где  $D(\cdot)$  — функция Дирихле.

Единственная допустимая точка — это нуль, и поэтому она является решением данной задачи. Ясно, что  $f'_0(0) = (1, 0)$  и несложно проверить, что  $f'_1(0) = (0, 1)$ . Функция  $f_1$  имеет разрывы в любой окрестности нуля. Правило множителей Лагранжа для этой задачи не выполняется, поскольку векторы  $f'_0(0)$  и  $f'_1(0)$  линейно независимы.

**Теорема** (Необходимые условия экстремума второго порядка в задаче  $(P_2)$ ). Пусть  $\hat{x} \in U$  является локальным минимумом (максимумом) в задаче  $(P_2)$ . Если функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , дважды дифференцируемы в точке  $\hat{x}$  и векторы  $f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  линейно независимы, то существует набор множителей Лагранжа  $\lambda = (1, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$  такой, что

$$\mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=0}^m \lambda_i f'_i(\hat{x}) = 0$$

и для любого  $h \in \mathbb{R}^n$ , для которого  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , справедливо неравенство

$$h^T \mathcal{L}_{xx}(\hat{x}, \lambda) h \geq 0 \quad (\leq 0).$$

*Доказательство.* Так как функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , дважды дифференцируемы в точке  $\hat{x}$ , то они непрерывно дифференцируемы в  $\hat{x}$  и значит, строго дифференцируемы в этой точке. Следовательно, первое утверждение теоремы сразу вытекает (с  $\lambda_0 = 1$ ) из предыдущей теоремы (векторы  $f'_i(\hat{x})$ ,  $i = 1, \dots, m$ , линейно независимы и поэтому  $\lambda_0 \neq 0$ ). Деля все множители Лагранжа на  $\lambda_0$ , можно считать, что  $\lambda_0 = 1$ .

Для доказательства второго утверждения воспользуемся теоремой Люстерника о касательном пространстве. Определим отображение  $F: U \rightarrow \mathbb{R}^m$  по правилу:

$$F(x) = (f_1(x), \dots, f_m(x))^T, \quad x \in U.$$

Строгая дифференцируемость функций  $f_i$ ,  $1 \leq i \leq m$ , в точке  $\hat{x}$  равносильна строгой дифференцируемости  $F$  в этой точке. Кроме того,  $F'(\hat{x})(\mathbb{R}^n) = \mathbb{R}^m$  в силу линейной независимости векторов  $f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$ .

Пусть  $h \in \mathbb{R}^n$  таково, что  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , или, равносильно,  $h \in \text{Ker } F'(\hat{x})$ . Тогда из теоремы Люстерника следует, что  $h$  — касательный вектор ко множеству  $M = \{x \in \mathbb{R}^n : F(x) = F(\hat{x}) = 0\}$  в точке  $\hat{x}$ , т. е. существует  $\varepsilon > 0$  и отображение  $r: (-\varepsilon, \varepsilon) \rightarrow \mathbb{R}^n$  такие, что

$$F(\hat{x} + th + r(t)) = 0, \quad \forall t \in (-\varepsilon, \varepsilon),$$

где  $r(t) = o(t)$  при  $t \rightarrow 0$ . Это равносильно тому, что для таких  $t$

$$f_i(\hat{x} + th + r(t)) = 0, \quad i = 1, \dots, m. \quad (i)$$

Таким образом, элементы  $\hat{x} + th + r(t)$  допустимы для задачи  $(P_2)$ .

Пусть  $\hat{x}$  — локальный минимум, тогда

$$f_0(\hat{x} + th + r(t)) \geq f_0(\hat{x})$$

для достаточно малых по модулю  $t$ .

Теперь по формуле Тейлора, учитывая (i), первое утверждение теоремы и формулу Тейлора, имеем для малых  $t$

$$\begin{aligned} 0 \leq f_0(\hat{x}+th+r(t)) - f_0(\hat{x}) &= f_0(\hat{x}+th+r(t)) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}+th+r(t)) - f_0(\hat{x}) - \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) \\ &= \mathcal{L}(\hat{x}+th+r(t), \lambda) - \mathcal{L}(\hat{x}, \lambda) = \frac{t^2}{2} h^T L_{xx}(\hat{x}, \lambda) h + o(t^2), \end{aligned}$$

откуда, деля на  $t^2$  и переходя к пределу при  $t \rightarrow 0$ , получаем второе утверждение теоремы, когда  $\hat{x}$  — локальный минимум.

В случае локального максимума рассуждения аналогичны.  $\square$

**Теорема** (Достаточные условия экстремума второго порядка в задаче  $(P_2)$ ). Пусть в задаче  $(P_2)$  функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , дважды дифференцируемы в допустимой точке  $\hat{x} \in U$ , векторы  $f'_1(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  линейно независимы. Тогда, если найдется такой набор множителей Лагранжа  $\lambda = (1, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , что

$$\mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0$$

и для любого ненулевого  $h \in \mathbb{R}^n$ , для которого  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , справедливо неравенство

$$h^T \mathcal{L}_{xx}(\hat{x}, \lambda) h > 0 \quad (< 0),$$

то  $\hat{x}$  — локальный минимум (максимум) в задаче  $(P_2)$ .

*Доказательство.* Будем доказывать от противного. Пусть  $\hat{x}$  не является локальным экстремумом в задаче  $(P_2)$ . Для определенности считаем, что  $\hat{x}$  — не локальный минимум. Покажем, что в этом случае найдется ненулевое  $\bar{h} \in \mathbb{R}^n$  такое, что  $\langle f'_i(\hat{x}), \bar{h} \rangle = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , и для любого набора  $\lambda = (1, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , для которого  $\mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0$ , выполняется неравенство

$$\bar{h}^T \mathcal{L}_{xx}(\hat{x}, \lambda) \bar{h} \leq 0. \quad (i)$$

Действительно, так как  $\hat{x}$  — не локальный минимум, то существует последовательность  $\{x_k\}_{k \in \mathbb{N}}$  допустимых элементов в  $(P_2)$  такая, что  $x_k \neq \hat{x}$ ,  $x_k \rightarrow \hat{x}$  при  $k \rightarrow \infty$  и  $f_0(x_k) < f_0(\hat{x})$ . Обозначая  $h_k = x_k - \hat{x}$ , будем иметь по формуле Тейлора для каждого  $0 \leq i \leq m$  и каждого  $k \in \mathbb{N}$

$$f_i(x_k) = f_i(\hat{x}) + \langle f'_i(\hat{x}), h_k \rangle + \frac{|h_k|^2}{2} \frac{h_k^T}{|h_k|} f''_i(\hat{x}) \frac{h_k}{|h_k|} + o(|h_k|^2). \quad (ii)$$

Пусть  $\lambda = (1, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$  и  $\mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0$ . Умножая  $i$ -ое равенство в (ii) на  $\lambda_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , и затем их складывая, учитывая, что  $f_i(x_k) = f_i(\hat{x})$ ,  $i = 1, \dots, m$ , будем иметь

$$f_0(x_k) - f_0(\hat{x}) = \langle \mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda), h_k \rangle + \frac{|h_k|^2}{2} \frac{h_k^T}{|h_k|} \mathcal{L}_{xx}(\hat{x}, \lambda) \frac{h_k}{|h_k|} + o(|h_k|^2). \quad (iii)$$

Выражение слева отрицательно, а первое слагаемое справа равно нулю по условию. Деля (iii) на  $|h_k|^2/2$ , приходим к неравенству

$$\frac{h_k^T}{|h_k|} \mathcal{L}_{xx}(\hat{x}, \lambda) \frac{h_k}{|h_k|} + \frac{o(|h_k|^2)}{|h_k|^2} < 0. \quad (iv)$$

Последовательность  $\{|h_k|^{-1}h_k\}$  принадлежит единичной сфере в  $\mathbb{R}^n$  и поэтому из нее можно выделить подпоследовательность, сходящуюся к некоторому  $\bar{h} \in \mathbb{R}^n$ ,  $|\bar{h}| = 1$ . Будем считать, что сама последовательность сходится к  $\bar{h}$ . Переходя к пределу в (iv), получаем неравенство (i).

Осталось проверить, что  $\langle f'_i(\hat{x}), \bar{h} \rangle = 0$ ,  $1 \leq i \leq m$ . Для всех  $k \in \mathbb{N}$  имеем

$$f_i(x_k) = f_i(\hat{x}) + \langle f'_i(\hat{x}), h_k \rangle + o(h_k) \Leftrightarrow \langle f'_i(\hat{x}), h_k \rangle + o(h_k) = 0, \quad i = 1, \dots, m.$$

Деля каждое равенство на  $|h_k|$  и переходя к пределу, получаем, что  $\langle f'_i(\hat{x}), \bar{h} \rangle = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ .  $\square$

### 3. Задачи с ограничениями, задаваемые равенствами и неравенствами

Пусть  $U$  — открытое подмножество  $\mathbb{R}^n$  и  $f_i: U \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ . Задача

$$f_0(x) \rightarrow \min, \quad f_i(x) \leq 0, \quad 1 \leq i \leq m', \quad f_i(x) = 0, \quad m' + 1 \leq i \leq m \quad (P_3)$$

называется *задачей с ограничениями, задаваемые равенствами и неравенствами* или *задачей с ограничениями типа равенств и неравенств*.

Ясно, что задача  $(P_2)$  является частным случаем данной задачи, но она была рассмотрена отдельно ввиду ее основополагающей роли в теории экстремума.

Свяжем с задачей  $(P_3)$  функцию Лагранжа

$$\mathcal{L}(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x),$$

где  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , которая, как мы видим, имеет тот же вид, что и в задаче  $(P_2)$ .

**Теорема** (Необходимые условия минимума для задачи  $(P_3)$ . Правило множителей Лагранжа). Пусть точка  $\hat{x} \in U$  является локальным минимумом в задаче  $(P_3)$ . Если функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , строго дифференцируемы в  $\hat{x}$ , то найдется такой ненулевой набор множителей Лагранжа  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , что

$$(a) \quad \mathcal{L}_x(\hat{x}, \lambda) = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=0}^m \lambda_i f'_i(\hat{x}) = 0 \quad (\text{условие стационарности});$$

$$(b) \quad \lambda_i \geq 0, \quad i = 0, 1, \dots, m' \quad (\text{условие неотрицательности});$$

$$(c) \quad \lambda_i f_i(\hat{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m' \quad (\text{условие дополняющей нежесткости}).$$

Если векторы  $f'_{m'+1}(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$  линейно независимы и существует вектор  $h \in \mathbb{R}^n$  такой, что  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle = 0$ ,  $i = m' + 1, \dots, m$ , и  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle < 0$  для тех индексов  $1 \leq i \leq m'$ , для которых  $f_i(\hat{x}) = 0$ , то  $\lambda_0 \neq 0$ .

*Доказательство.* Заметим сначала, что утверждение (c) можно считать выполненным всегда. В самом деле, отбросим те ограничения среди неравенств, для которых

$f_i(\hat{x}) < 0$ . Пусть, для определенности,  $f_i(\hat{x}) < 0$ ,  $i = 1, \dots, k$ ,  $k \leq m'$ . Тогда  $\hat{x}$  будет локальным минимумом и в новой задаче. Действительно, допустим, что это не так, и пусть  $V$  — окрестность точки  $\hat{x}$  такая, что  $f_i(x) < 0$ ,  $i = 1, \dots, k$ , для всех  $x \in V$  (это возможно, так как функции строго дифференцируемы и тем самым непрерывны). Поскольку, по предположению, точка  $\hat{x}$  не является локальным минимумом для новой задачи, то в любой ее окрестности  $V_0 \subset V$  найдется допустимая точка для новой задачи, значение функционала  $f_0$  в которой меньше, чем в  $\hat{x}$ . Но эта точка допустима и для исходной задачи, что противоречит тому  $\hat{x}$  ее локальный минимум.

Если теперь для новой задачи доказаны утверждения (a) и (b), то (c) выполняется автоматически. Дополнив найденный набор множителей Лагранжа нулевыми компонентами, соответствующие тем номерам, где  $f_i(\hat{x}) < 0$ , получим утверждения (a), (b) и (c) для исходной задачи.

Рассмотрим отображение  $F: U \times \mathbb{R}^{m'+1} \rightarrow \mathbb{R}^{m+1}$ , определенное по правилу:

$$F(x, u) = (f_0(x) + u_0, f_1(x) + u_1, \dots, f_{m'}(x) + u_{m'}, f_{m'+1}(x), \dots, f_m(x))^T,$$

где  $u = (u_0, u_1, \dots, u_{m'})^T$ . Оно строго дифференцируемо в точке  $(\hat{x}, 0)$  (проверьте!). Покажем, что если

$$F'(\hat{x}, 0)(\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1}) = \mathbb{R}^{m+1}, \quad (i)$$

то  $\hat{x}$  не может быть локальным минимумом.

В самом деле, если справедливо (i), то выполнены условия теоремы об обратной функции для конуса, в которой вместо  $\mathbb{R}^n$ ,  $\mathbb{R}^m$ ,  $U$  и  $\hat{x}$  надо рассмотреть  $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^{m'+1}$ ,  $\mathbb{R}^{m+1}$ ,  $U \times \mathbb{R}_+^{m'+1}$  и  $(\hat{x}, 0)$ , а  $C = \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1}$  (выпуклость и замкнутость  $C$  очевидны).

Пусть  $W$  — окрестность точки  $F(\hat{x}, 0) = (f_0(\hat{x}), 0, \dots, 0)^T$ , отображение  $\psi$ , действующее из множества  $W$  во множество

$$(U \times \mathbb{R}^{m'+1}) \cap ((\hat{x}, 0) + (\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1})) = (U \times \mathbb{R}^{m'+1}) \cap (\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1}) = U \times \mathbb{R}_+^{m'+1}$$

и константа  $K$  из этой теоремы.

Очевидно, что для всех достаточно малых  $\varepsilon > 0$  точки  $y_\varepsilon = (f_0(\hat{x}) - \varepsilon, 0, \dots, 0)^T$  принадлежат  $W$  и мы имеем

$$F(\psi(y_\varepsilon)) = y_\varepsilon, \quad |\psi(y_\varepsilon) - (\hat{x}, 0)| \leq K|y_\varepsilon - F(\hat{x}, 0)| = K\varepsilon. \quad (ii)$$

Поскольку  $\psi(y_\varepsilon) \in U \times \mathbb{R}_+^{m'+1}$ , то  $\psi(y_\varepsilon) = (x(y_\varepsilon), u(y_\varepsilon))$ , где  $x(y_\varepsilon) \in U$  и  $u(y_\varepsilon) = (u_0(y_\varepsilon), u_1(y_\varepsilon), \dots, u_{m'}(y_\varepsilon))^T \in \mathbb{R}_+^{m'+1}$ . Тогда равенство в (ii) означает, что

$$(f_0(x(y_\varepsilon)) + u_0(y_\varepsilon), f_1(x(y_\varepsilon)) + u_1(y_\varepsilon), \dots, f_{m'}(x(y_\varepsilon)) + u_{m'}(y_\varepsilon), \\ f_{m'+1}(x(y_\varepsilon)), \dots, f_m(x(y_\varepsilon)))^T = (f_0(\hat{x}) - \varepsilon, 0, \dots, 0)^T,$$

или

$$f_0(x(y_\varepsilon)) + u_0(y_\varepsilon) = f_0(\hat{x}) - \varepsilon, \quad f_1(x(y_\varepsilon)) + u_1(y_\varepsilon) = 0, \dots, f_{m'}(x(y_\varepsilon)) + u_{m'}(y_\varepsilon) = 0, \\ f_{m'+1}(x(y_\varepsilon)) = 0, \dots, f_m(x(y_\varepsilon)) = 0.$$

Так как  $u_i(y_\varepsilon) \geq 0$ ,  $i = 1, \dots, m'$ , то  $f_i(x(y_\varepsilon)) \leq 0$ ,  $i = 1, \dots, m'$  и тем самым точки  $x(y_\varepsilon)$  допустимы в задаче  $(P_3)$ . Кроме того,

$$f_0(x(y_\varepsilon)) \leq f_0(x(y_\varepsilon)) + u_0(y_\varepsilon) = f_0(\hat{x}) - \varepsilon < f_0(\hat{x}).$$

Из (ii) следует, что

$$|x(y_\varepsilon) - \hat{x}| \leq |(x(y_\varepsilon), u(y_\varepsilon)) - (\hat{x}, 0)| = |\psi(y_\varepsilon) - (\hat{x}, 0)| \leq K\varepsilon.$$

Таким образом, в любой окрестности  $\hat{x}$  существуют допустимые в задаче  $(P_3)$  точки, в которых значение  $f_0$  меньше, чем в  $\hat{x}$ . Это противоречит тому, что  $\hat{x}$  — локальный минимум.

Итак,

$$F'(\hat{x}, 0)(\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1}) \neq \mathbb{R}^{m'+1}.$$

Легко проверяется, что при линейном отображении образ выпуклого множества есть выпуклое множество и образ конуса есть конус и поэтому  $C_1 = F'(\hat{x}, 0)(\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1})$  — выпуклый конус в  $\mathbb{R}^{m'+1}$ .

Пусть  $y_0 \notin C_1$ . По первой теореме отделимости найдется ненулевой вектор  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in (\mathbb{R}^{m'+1})^*$  такой, что

$$\langle \lambda, y_0 \rangle \leq \inf_{y \in C_1} \langle \lambda, y \rangle. \quad (iii)$$

Отсюда следует, что  $\langle \lambda, y \rangle \geq 0$  для всех  $y \in C_1$  (так как если  $\langle \lambda, \bar{y} \rangle < 0$  для некоторого  $\bar{y} \in C_1$ , то  $\alpha \bar{y} \in C_1$  для любого  $\alpha > 0$ , и это приводит к противоречию с неравенством (iii)). Поскольку производная отображения  $F$  в точке  $(\hat{x}, 0)$  действует, как нетрудно убедиться, по правилу:

$$F'(\hat{x}, 0)[x, y] = (\langle f'_0(\hat{x}), x \rangle + u_0, \dots, \langle f'_{m'}(\hat{x}), x \rangle + u_{m'}, \langle f'_{m'+1}(\hat{x}), x \rangle, \dots, \langle f'_m(\hat{x}), x \rangle)^T$$

для любых  $(x, u) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^{m'+1}$ , где  $u = (u_0, u_1, \dots, u_{m'})$ , то условие:  $\langle \lambda, y \rangle \geq 0$  для всех  $y \in C_1$  равносильно соотношению

$$\sum_{i=0}^{m'} \lambda_i (\langle f'_i(\hat{x}), x \rangle + u_i) + \sum_{i=m'+1}^m \lambda_i \langle f'_i(\hat{x}), x \rangle \geq 0, \quad \forall (x, u) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}_+^{m'+1}.$$

Полагая здесь  $u = 0$ , получаем, что линейный функционал  $\sum_{i=0}^m \lambda_i f'_i(\hat{x})$  неотрицателен на  $\mathbb{R}^n$  и значит, он нулевой, т. е. доказано утверждение (a) теоремы. Полагая  $x = 0$ , получаем, что  $\sum_{i=0}^{m'} \lambda_i u_i \geq 0$  для всех  $u \in \mathbb{R}_+^{m'+1}$ , откуда следует (b).

Докажем последнее утверждение теоремы. Предположим, что  $\lambda_0 = 0$ . Тогда из (a) последует, что среди чисел  $\lambda_1, \dots, \lambda_{m'}$  есть ненулевые (так как в противном случае это противоречило бы линейной независимости векторов  $f'_{m'+1}(\hat{x}), \dots, f'_m(\hat{x})$ ). Поскольку  $\langle f'_i(\hat{x}), h \rangle = 0$ ,  $i = m' + 1, \dots, m$ , то из (a) вытекает, что  $0 = \sum_{i=1}^{m'} \lambda_i \langle f'_i(\hat{x}), h \rangle$ . Если здесь какое-то  $\lambda_{i_0} > 0$ , то  $f'_{i_0}(\hat{x}) = 0$  согласно (c). Следовательно,  $\langle f'_{i_0}(\hat{x}), h \rangle < 0$  по свойству  $h$ , и мы приходим к противоречию:  $0 = \sum_{i=1}^{m'} \lambda_i \langle f'_i(\hat{x}), h \rangle < 0$ .  $\square$

### 3 Необходимые и достаточные условия минимума в выпуклых задачах

В этом параграфе будут получены необходимые и достаточные условия минимума в выпуклых задачах, т. е. в задачах минимизации выпуклых функций на выпуклых множествах.

### 3.1 Выпуклые задачи без ограничений

Понятие выпуклого множества было определено выше для пространства  $\mathbb{R}^n$ . Но для векторного пространства оно такое же. Пусть  $X$  — вещественное векторное пространство. Непустое множество  $A \subset X$  называется *выпуклым*, если вместе с любыми двумя своими точками  $x$  и  $y$  оно содержит отрезок

$$[x, y] = \{z \in X : z = (1 - \alpha)x + \alpha y, 0 \leq \alpha \leq 1\},$$

соединяющий точки  $x$  и  $y$ .

Пустое множество выпукло по определению.

Пусть  $\overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$  — расширенная прямая, т. е. прямая, пополненная символам  $+\infty$ , продолжающим естественное отношение порядка:  $a \leq +\infty$ ,  $a \in \mathbb{R}$ . Кроме того, предполагается, что  $a + (+\infty) = +\infty$  для всех  $a \in \mathbb{R}$ ,  $a(+\infty) = +\infty$ , если  $a > 0$  и  $+\infty + (+\infty) = +\infty$ .

С каждой функцией  $f: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$  свяжем два множества

$$\text{dom } f = \{x \in X : f(x) < +\infty\}$$

и

$$\text{epi } f = \{(x, \alpha) \in X \times \mathbb{R} : \alpha \geq f(x), x \in \text{dom } f\},$$

которые называются соответственно *эффективным множеством* и *надграфиком* (или *эпиграфом*) функции  $f$ .

Функция  $f: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$  называется *выпуклой*, если ее надграфик выпуклое множество в  $X \times \mathbb{R}$ .

Вот примеры выпуклых функций на прямой:  $x \mapsto ax^2 + bx + c$ ,  $a \geq 0$ ;  $x \mapsto e^{\alpha x}$ ,  $\alpha \in \mathbb{R}$ ;  $x \mapsto |x|^p$ ,  $p \geq 1$ ;  $x \mapsto -\ln x$ , если  $x > 0$  и  $+\infty$ , если  $x \leq 0$ ;  $x \mapsto x \log_2 x + (1 - x) \log_2(1 - x)$ , если  $0 < x < 1$  и  $+\infty$  в остальных случаях.

**Предложение 5.** Функция  $f: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$  выпукла тогда и только тогда, когда для любых  $x_1, x_2 \in X$  и любых  $\alpha_i \geq 0$ ,  $i = 1, 2$ , таких, что  $\alpha_1 + \alpha_2 = 1$  справедливо неравенство

$$f(\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2) \leq \alpha_1 f(x_1) + \alpha_2 f(x_2),$$

которое называется *неравенством Иенссена*.

*Доказательство.* Пусть  $\text{epi } f$  — выпуклое множество. Если  $f(x_1)$  или  $f(x_2)$  равны  $+\infty$ , то неравенство Иенссена выполняется очевидным образом. Пусть  $f(x_i) < +\infty$ ,  $i = 1, 2$ . Ясно, что в этом случае  $(x_i, f(x_i)) \in \text{epi } f$ . Для  $\alpha_i \geq 0$ ,  $i = 1, 2$ , и  $\alpha_1 + \alpha_2 = 1$ , имеем

$$\alpha_1(x_1, f(x_1)) + \alpha_2(x_2, f(x_2)) = (\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2, \alpha_1 f(x_1) + \alpha_2 f(x_2)) \in \text{epi } f$$

и значит, выполнено неравенство Иенссена.

Обратно, пусть  $(x_i, \beta_i) \in \text{epi } f$ ,  $i = 1, 2$ . Следовательно,  $\beta_i \geq f(x_i)$ ,  $i = 1, 2$ . Если  $\alpha_i > 0$ ,  $i = 1, 2$ , и  $\alpha_1 + \alpha_2 = 1$ , то по неравенству Иенссена

$$f(\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2) \leq \alpha_1 f(x_1) + \alpha_2 f(x_2) \leq \alpha_1 \beta_1 + \alpha_2 \beta_2.$$

Отсюда вытекает, что

$$\alpha_1(x_1, \beta_1) + \alpha_2(x_2, \beta_2) = (\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2, \alpha_1 \beta_1 + \alpha_2 \beta_2) \in \text{epi } f$$

и тем самым  $\text{epi } f$  — выпуклое множество. □

Введем понятие субдифференциала для функций на  $\mathbb{R}^n$ , которое является аналогом производной для выпуклых функций. Пусть выпуклая функция  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$  конечна в точке  $\hat{x}$ .

Субдифференциалом функции  $f$  в точке  $\hat{x}$  называется множество (возможно пустое)

$$\partial f(\hat{x}) = \{x^* \in (\mathbb{R}^n)^* : f(x) - f(\hat{x}) \geq \langle x^*, x - \hat{x} \rangle, \forall x \in \mathbb{R}^n\}.$$

Если субдифференциал не пуст, то это выпуклое замкнутое множество в  $(\mathbb{R}^n)^*$ . Действительно, субдифференциал можно записать так

$$\partial f(\hat{x}) = \bigcap_{x \in \mathbb{R}^n} \{x^* \in (\mathbb{R}^n)^* : \langle x^*, x \rangle \leq \langle x^*, \hat{x} \rangle + f(x) - f(\hat{x})\},$$

т. е. субдифференциал есть пересечение замкнутых полупространств, которые, очевидно, выпуклы.

**Упражнение 4.1.** Привести пример функции, у которой субдифференциал в данной точке пуст.

Следующее предложение показывает, что субдифференциал — достаточно естественное обобщение понятия производной на выпуклые функции.

**Предложение 6.** Пусть  $f$  — выпуклая функция на  $\mathbb{R}^n$ , дифференцируемая в точке  $\hat{x}$ . Тогда  $\partial f(\hat{x}) = \{f'(\hat{x})\}$ .

*Доказательство.* Пусть  $x \in \mathbb{R}^n$ . Для любого  $0 < \alpha < 1$  имеем по неравенству Йенссена:  $f((1 - \alpha)\hat{x} + \alpha x) \leq (1 - \alpha)f(\hat{x}) + \alpha f(x)$ , откуда

$$\frac{f(\hat{x} + \alpha(x - \hat{x})) - f(\hat{x})}{\alpha} \leq f(x) - f(\hat{x}).$$

В силу дифференцируемости  $f$  в точке  $\hat{x}$

$$\frac{f(\hat{x} + \alpha(x - \hat{x})) - f(\hat{x})}{\alpha} = \frac{f(\hat{x}) + \alpha \langle f'(\hat{x}), x - \hat{x} \rangle + o(\alpha) - f(\hat{x})}{\alpha}.$$

Переходя здесь к пределу при  $\alpha \rightarrow 0$  и учитывая предыдущее неравенство, получаем, что

$$\langle f'(\hat{x}), x - \hat{x} \rangle \leq f(x) - f(\hat{x}),$$

т. е.  $f'(\hat{x}) \in \partial f(\hat{x})$ .

Обратно, если  $x^* \in \partial f(\hat{x})$ , то для любого  $x \in X$  и любого  $t > 0$  имеем  $f(\hat{x} + tx) - f(\hat{x}) \geq t \langle x^*, x \rangle$ . Следовательно,

$$\frac{f(\hat{x} + tx) - f(\hat{x})}{t} \geq \langle x^*, x \rangle,$$

и аналогично предыдущему, отсюда следует, что  $\langle f'(\hat{x}), x \rangle \geq \langle x^*, x \rangle$  для любого  $x$  и значит,  $x^* = f'(\hat{x})$ .  $\square$

Пусть  $f_0: \mathbb{R}^n \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$  — выпуклая функция. Рассмотрим задачу

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in \mathbb{R}^n, \tag{P_4}$$

которая называется *выпуклой задачей без ограничений*.

Отметим, что в этой задаче нет смысла говорить о локальных минимумах, поскольку любой локальный минимум является и глобальным. Действительно, пусть  $\hat{x}$  — локальный минимум, т. е. существует такая окрестность  $U$  точки  $\hat{x}$ , что  $f(\hat{x}) \leq f(x)$  для всех  $x \in U$ . Пусть теперь  $x$  — произвольная точка из  $\mathbb{R}^n$ . Для достаточно малых  $0 < \alpha \leq 1$  точки  $(1 - \alpha)\hat{x} + \alpha x$  принадлежат  $U$  и поэтому (по неравенству Йенссена)

$$f(\hat{x}) \leq f((1 - \alpha)\hat{x} + \alpha x) \leq (1 - \alpha)f(\hat{x}) + \alpha f(x),$$

откуда следует, что  $f(\hat{x}) \leq f(x)$ .

**Теорема** (Ферма для выпуклых функций). *Точка  $\hat{x}$  является минимумом в задаче  $(P_4)$  тогда и только тогда, когда  $0 \in \partial f(\hat{x})$ .*

*Доказательство.* Если  $\hat{x}$  — минимум в  $(P_3)$ , то  $f(x) - f(\hat{x}) \geq 0 = \langle 0, x \rangle$  для любого  $x \in \mathbb{R}^n$ , т. е.  $0 \in \partial f(\hat{x})$ . Если  $0 \in \partial f(\hat{x})$ , то  $f(x) - f(\hat{x}) \geq \langle 0, x \rangle = 0$ , т. е.  $f(x) \geq f(\hat{x})$  для любого  $x \in \mathbb{R}^n$ .  $\square$

## 3.2 Выпуклые задачи с ограничениями

Пусть  $X$  — вещественное векторное пространство,  $f_i: X \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$  — выпуклые функции и  $A$  — выпуклое подмножество  $X$ . Задача

$$f_0(x) \rightarrow \min, \quad f_i(x) \leq 0, \quad 1 \leq i \leq m, \quad x \in A \quad (P_5)$$

называется *выпуклой задачей* или *задачей выпуклого программирования*.

С задачей  $(P_5)$  связывается функция Лагранжа  $\mathcal{L}: X \times (\mathbb{R}^{m+1})^* \rightarrow \mathbb{R}$ ,

$$\mathcal{L}(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x),$$

которая имеет тот же вид, что и в задаче  $(P_2)$ .

**Теорема** (Каруша–Куна–Таккера). 1) *Необходимость.* Если  $\hat{x}$  — минимум в задаче  $(P_5)$ , то найдется такой ненулевой набор множителей Лагранжа  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , что выполняются

$$(a) \min_{x \in A} \mathcal{L}(x, \lambda) = \mathcal{L}(\hat{x}, \lambda) \text{ (условие минимума);}$$

$$(b) \lambda_i \geq 0, \quad i = 0, 1, \dots, m \text{ (условие неотрицательности);}$$

$$(c) \lambda_i f_i(\hat{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m \text{ (условие дополняющей нежесткости).}$$

Если найдется точка  $\bar{x} \in A$  такая, что  $f_i(\bar{x}) < 0$ ,  $1 \leq i \leq m$ , то  $\lambda_0 \neq 0$  (условие Слейтера).

2) *Достаточность.* Если существует допустимая в  $(P_5)$  точка  $\hat{x}$  и набор множителей Лагранжа  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , удовлетворяющие условиям (a), (b) и (c) и при этом  $\lambda_0 > 0$ , то  $\hat{x}$  — решение задачи  $(P_5)$ .

*Доказательство.* 1) Пусть  $\hat{x}$  — решение задачи  $(P_5)$ . Рассмотрим множества

$$B = \{ b = (b_0, b_1, \dots, b_m)^T \in \mathbb{R}^{m+1} \mid \exists x \in A : f_0(x) - f_0(\hat{x}) \leq b_0, \\ f_i(x) \leq b_i, \quad i = 1, \dots, m \}$$

и

$$C = \{ c \in \mathbb{R}^{m+1} \mid c = (c_0, 0, \dots, 0)^T, \quad c_0 < 0 \}.$$

Покажем, что эти множества непусты, выпуклы и  $B \cap C = \emptyset$ .

Действительно, непустота и выпуклость  $C$  очевидны. Если в  $B$  взять  $x = \hat{x}$ , то ясно, что  $\mathbb{R}_+^{m+1} \subset B$  и тем самым  $B \neq \emptyset$ .

Докажем выпуклость  $B$ . Пусть  $b = (b_0, \dots, b_m)^T$ ,  $b' = (b'_0, \dots, b'_m)^T \in B$  и  $\alpha \in [0, 1]$ . Найдутся такие  $x, x' \in A$ , что

$$f_0(x) - f_0(\hat{x}) \leq b_0, \quad f_i(x) \leq b_i, \quad i = 1, \dots, m$$

и

$$f_0(x') - f_0(\hat{x}) \leq b'_0, \quad f_i(x') \leq b'_i, \quad i = 1, \dots, m.$$

Положим  $x_\alpha = (1 - \alpha)x + \alpha x'$ . Тогда  $x_\alpha \in A$ . Далее, по неравенству Йенссена,

$$f_0(x_\alpha) - f_0(\hat{x}) = f_0((1 - \alpha)x + \alpha x') - f_0(\hat{x}) \leq (1 - \alpha)f_0(x) + \alpha f_0(x') - f_0(\hat{x}) \\ = (1 - \alpha)(f_0(x) - f_0(\hat{x})) + \alpha(f_0(x') - f_0(\hat{x})) \leq (1 - \alpha)b_0 + \alpha b'_0$$

и аналогично

$$f_i(x_\alpha) \leq (1 - \alpha)b_i + \alpha b'_i, \quad i = 1, \dots, m,$$

т. е.  $(1 - \alpha)b + \alpha b' \in B$  и тем самым  $B$  выпукло.

Если допустить, что  $B \cap C \neq \emptyset$ , то найдется элемент  $\tilde{x} \in A$  такой, что  $f_i(\tilde{x}) \leq 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , и  $f_0(\tilde{x}) - f_0(\hat{x}) \leq c_0 < 0$ , т. е. вектор  $\tilde{x}$  допустим в задаче  $(P_5)$  и  $f_0(\tilde{x}) < f_0(\hat{x})$  в противоречие с тем, что  $\hat{x}$  — минимум.

Согласно первой теореме отделимости (см ...) найдется такой ненулевой вектор  $\bar{\lambda} = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in (\mathbb{R}^{m+1})^*$ , что

$$\sup_{c \in C} \sum_{i=0}^m \lambda_i c_i = \sup_{c_0 < 0} \lambda_0 c_0 \leq \inf_{b \in B} \sum_{i=0}^m \lambda_i b_i. \quad (i)$$

Если  $\lambda_0 < 0$ , то верхняя грань равна  $+\infty$ , что противоречит (i). Если же  $\lambda_0 \leq 0$ , то эта верхняя грань равна нулю и, таким образом,

$$\sum_{i=0}^m \lambda_i b_i \geq 0, \quad \forall b = (b_0, b_1, \dots, b_m)^T \in B. \quad (ii)$$

Подставляя в (ii) векторы  $(1, 0, \dots, 0)^T, \dots, (0, \dots, 0, 1)^T$ , принадлежащие, очевидно,  $B$  ( $x = \hat{x}$ ), получаем утверждение (b).

Теперь подставим в (ii) векторы  $(0, \dots, 0, f_i(\hat{x}), 0, \dots, 0)^T$ ,  $i = 1, \dots, m$  (они принадлежат  $B$ , надо взять  $x = \hat{x}$ ). Тогда получим, что  $\lambda_i f_i(\hat{x}) \geq 0$ . Но  $\lambda_i f_i(\hat{x}) \leq 0$ , так как  $\lambda_i \geq 0$ , а  $f_i(\hat{x}) \leq 0$  и поэтому  $\lambda_i f_i(\hat{x}) = 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ , что доказывает утверждение (c).

Докажем условие минимума (a). Пусть  $x \in A$ . Ясно, что  $(f_0(x) - f_0(\hat{x}), f_1(x), \dots, f_m(x))^T \in B$ . Подставляя этот вектор в (ii), приходим к неравенству  $\sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x) \geq \lambda_0 f_0(\hat{x})$ . Добавляя справа нулевые слагаемые  $\lambda_i f_i(\hat{x})$ ,  $i = 1, \dots, m$ , получаем, что  $\mathcal{L}(x, \lambda) \geq \mathcal{L}(\hat{x}, \lambda)$  и (a) доказано.

Докажем второе утверждение теоремы. Если  $\lambda_0 = 0$ , то ненулевой множитель Лагранжа находится среди остальных и поэтому (с учетом (c))  $\mathcal{L}(\bar{x}, \lambda) = \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\bar{x}) < 0 = \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) = \mathcal{L}(\hat{x}, \lambda)$ , что противоречит (a).

2) Пусть  $x$  — допустимый вектор в задаче  $(P_5)$ . Тогда, используя это обстоятельство вместе с (b), затем (a) и (c), будем иметь

$$\lambda_0 f_0(x) \geq \lambda_0 f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x) = \mathcal{L}(x, \lambda) \geq \mathcal{L}(\hat{x}, \lambda) = \lambda_0 f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) = \lambda_0 f_0(\hat{x}).$$

Деля на  $\lambda_0$ , получаем требуемое. □

## 4 Необходимые условия экстремума в задачах вариационного исчисления

Вариационное исчисление родилось с задачи о брахистохроне, предложенной в 1696 г. И. Бернулли для решения своим современникам. Задача была решена самим Бернулли, его братом Яковом, Ньютоном, Лейбницем и Лопиталем. Решения были разные, и вскоре еще было решено несколько сходных задач.

В начале 18 века И. Бернулли предложил Л. Эйлеру (тогда молодому человеку, учившегося вместе с сыновьями Бернулли) найти общие методы решения подобных задач. Начиная с 1732 г. Л. Эйлер начал активно этим заниматься и через 12 лет завершил свой фундаментальный труд “*Modus inveniondi lineas curvas maximive proprietate gementies sive soluto problematis isoperimetrice latissimo sensu accepti*” (“Метод нахождения кривых линий, обладающих свойствами максимума или минимума, или решение изопериметрической задачи, взятой в самом широком смысле”), Лозанна, 1744 г.

Эйлер доказывал необходимые условия экстремума в задачах (по сути своей бесконечномерных), переходя к их конечномерным аппроксимациям (так называемый метод ломаных). В 1759 г. он получил письмо от совсем молодого математика из Турина — Ж.-Л. Лагранжа, который доказывал необходимые условия экстремума, варьируя экстремальную функцию, сводя задачу к конечномерной. Идея Лагранжа привела Эйлера в восторг, о чем он и написал Лагранжу. Класс экстремальных задач, где такой подход применим, Эйлер назвал “вариационным исчислением”.

В упомянутом труде Эйлера была рассмотрена, в частности, задача, которая ныне называется простейшей задачей (классического) вариационного исчисления. Ниже выводятся необходимые условия экстремума в этой задаче, а также в задаче Больца, которая была поставлена лишь в 20 веке, но она близка к простейшей задаче и важна для понимания структуры необходимых условий экстремума в задачах вариационного исчисления с ограничениями.

## 4.1 Простейшая задача вариационного исчисления

Пусть  $[t_0, t_1]$  — отрезок числовой прямой,  $L: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция трех переменных (обозначаемых  $t, x$  и  $\dot{x}$ ) и  $x_i \in \mathbb{R}, i = 0, 1$ . Задача

$$J(x(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} L(t, x(t), \dot{x}(t)) dt \rightarrow \text{extr}, \quad x(t_0) = x_0, \quad x(t_1) = x_1 \quad (Pr)$$

называется *простейшей задачей (классического) вариационного исчисления*.

Уточним постановку задачи. Обозначим через  $C([t_0, t_1])$  и  $C^1([t_0, t_1])$  множества всех непрерывных и непрерывно дифференцируемых функций  $x(\cdot)$  на  $[t_0, t_1]$ . Это нормированные пространства соответственно с нормами

$$\|x(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])} = \max_{t \in [t_0, t_1]} |x(t)|$$

и

$$\|x(\cdot)\|_{C^1([t_0, t_1])} = \max(\|x(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])}, \|\dot{x}(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])}).$$

Функция  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  называется *допустимой в задаче (Pr)*, если  $x(t_i) = x_i, i = 0, 1$ .

Допустимая функция  $\hat{x}(\cdot)$  называется *слабым локальным минимумом (максимумом)* в задаче (Pr) (далее слово “локальный” будем опускать), если существует такое  $\varepsilon > 0$ , что для любой допустимой функции  $x(\cdot)$ , для которой  $\|x(\cdot) - \hat{x}(\cdot)\|_{C^1([t_0, t_1])} < \varepsilon$ , выполняется неравенство  $J(x(\cdot)) \geq J(\hat{x}(\cdot))$  ( $J(x(\cdot)) \leq J(\hat{x}(\cdot))$ ). *Слабый экстремум* — это либо слабый минимум, либо слабый максимум.

Далее, если фиксирована функция  $\hat{x}(\cdot)$ , то для сокращения записи используем обозначения:  $\hat{L}_x(t) = L_x(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))$  (частная производная  $L$  по  $x$ ) и аналогично для частной производной  $L$  по  $\dot{x}$ .

**Теорема** (Необходимые условия экстремума первого порядка в задаче (Pr). Уравнение Эйлера). Пусть  $\hat{x}(\cdot)$  доставляет слабый экстремум в задаче (Pr). Тогда, если функция  $L$  непрерывна вместе со своими частными производными по  $x$  и  $\dot{x}$ , то  $\hat{L}_x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  и для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера

$$-\frac{d}{dt} \hat{L}_{\dot{x}}(t) + \hat{L}_x(t) = 0.$$

*Доказательство.* Пусть  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  и  $x(t_0) = x(t_1) = 0$ . Положим  $x_\alpha(\cdot) = \hat{x}(\cdot) + \alpha x(\cdot)$ , где  $\alpha \in \mathbb{R}$ . Очевидно, что  $x_\alpha(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  и  $x_\alpha(t_i) = x_i, i = 0, 1$ , т. е. функции  $x_\alpha(\cdot)$  допустимы в задаче (Pr). Далее, ясно, что функция  $\alpha \mapsto J(x_\alpha(\cdot))$  достигает в нуле локального экстремума. В силу условий теоремы, теоремы о производной суперпозиции функций и стандартных утверждений относительно дифференцируемости интеграла по параметру, эта функция дифференцируема в нуле и тогда по теореме Ферма ее производная в нуле равна нулю:

$$\left. \frac{dJ(x_\alpha(\cdot))}{d\alpha} \right|_{\alpha=0} = \int_{t_0}^{t_1} (\hat{L}_x(t)x(t) + \hat{L}_{\dot{x}}(t)\dot{x}(t)) dt = 0. \quad (i)$$

Пусть  $p(\cdot)$  такое, что  $\dot{p}(\cdot) = \widehat{L}_x(\cdot)$  (например  $p(t) = \int_{t_0}^t \widehat{L}_x(\tau) d\tau$ ). Подставляя  $p(\cdot)$  в (i) и интегрируя по частям, приходим к соотношению

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_x(t) \right) \dot{x}(t) dt = 0,$$

справедливому для всех функций  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ , для которых  $x(t_0) = x(t_1) = 0$ . Но тогда для любой константы  $c$  справедливо и такое равенство

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_x(t) + c \right) \dot{x}(t) dt = 0. \quad (ii)$$

Выберем  $c = c_0$  так, чтобы

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_x(t) + c_0 \right) dt = 0 \quad (iii)$$

(возможность этого очевидна) и рассмотрим функцию

$$x(t) = \int_{t_0}^t \left( -p(\tau) + \widehat{L}_x(\tau) + c_0 \right) d\tau, \quad t \in [t_0, t_1].$$

Ясно, что  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ ,  $x(t_0) = 0$  и  $x(t_1) = 0$  (в силу (iii)). Подставим  $x(\cdot)$  в (ii) с  $c = c_0$ , получим

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_x(t) + c_0 \right)^2 dt = 0.$$

Отсюда следует равенство  $-p(\cdot) + \widehat{L}_x(\cdot) + c_0 = 0$ , из которого вытекает, что  $\widehat{L}_x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ . Дифференцируя равенство  $p(\cdot) = \widehat{L}_x(\cdot) + c_0$  и учитывая, что  $\dot{p}(\cdot) = \widehat{L}_x(\cdot)$ , получаем уравнение Эйлера.  $\square$

## 4.2 Задача Больца

Пусть, как и выше,  $[t_0, t_1]$  — отрезок числовой прямой,  $L: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция трех переменных:  $t, x$  и  $\dot{x}$  и  $l: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция переменных  $\zeta_0$  и  $\zeta_1$ . Задача

$$\mathcal{B}(x(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} L(t, x(t), \dot{x}(t)) dt + l(x(t_0), x(t_1)) \rightarrow \text{extr} \quad (Bl)$$

называется *задачей Больца*.

Эта задача также рассматривается на пространстве  $C^1([t_0, t_1])$  и любая функция  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ , очевидно, допустима в данной задаче. Локальный экстремум также называется *слабым экстремумом*.

Функции  $\widehat{L}_x(\cdot)$  и  $\widehat{L}_{\dot{x}}(\cdot)$  определяются как и раньше, и кроме того, полагаем  $\widehat{l}_{\zeta_i} = l_{\zeta_i}(\widehat{x}(t_0), \widehat{x}(t_1))$ ,  $i = 0, 1$  (частные производные функции  $l$  по  $\zeta_0$  и  $\zeta_1$  в точке  $(\widehat{x}(t_0), \widehat{x}(t_1))$ ).

**Теорема** (Необходимые условия экстремума первого порядка в задаче  $(Bl)$ ). Пусть  $\widehat{x}(\cdot)$  доставляет слабый экстремум в задаче  $(Bl)$ . Тогда, если функция  $L$  непрерывна вместе со своими частными производными по  $x$  и  $\dot{x}$ , а функция  $l$  непрерывно дифференцируема, то  $\widehat{L}_x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ , для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера:

$$-\frac{d}{dt}\widehat{L}_{\dot{x}}(t) + \widehat{L}_x(t) = 0$$

и условие трансверсальности:

$$\widehat{L}_{\dot{x}}(t_i) = (-1)^i \widehat{l}_{\zeta_i}, \quad i = 0, 1.$$

*Доказательство.* Пусть  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  и  $x_\alpha(\cdot) = \widehat{x}(\cdot) + \alpha x(\cdot)$ . Рассуждая точно также как и в предыдущей теореме, приходим к соотношению

$$\left. \frac{d\mathcal{B}(x_\alpha(\cdot))}{d\alpha} \right|_{\alpha=0} = \int_{t_0}^{t_1} \left( \widehat{L}_x(t)x(t) + \widehat{L}_{\dot{x}}(t)\dot{x}(t) \right) dt + \widehat{l}_{\zeta_0}x(t_0) + \widehat{l}_{\zeta_1}x(t_1) = 0, \quad (i)$$

справедливому для любого  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ .

Пусть  $p(\cdot)$  таково, что  $\dot{p} = \widehat{L}_x(t)$ ,  $p(t_1) = -\widehat{l}_{\zeta_1}$ , т. е.

$$p(t) = -\widehat{l}_{\zeta_1} + \int_t^{t_1} \widehat{L}_x(\tau) d\tau, \quad t \in [t_0, t_1].$$

Подставляя это в  $(i)$  и интегрируя по частям, получаем, что

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_{\dot{x}}(t) \right) \dot{x}(t) dt + (\widehat{l}_{\zeta_0} - p(t_0))x(t_0) = 0. \quad (ii)$$

Пусть теперь  $x(\cdot)$  такое, что  $\dot{x} = -p(t) + \widehat{L}_{\dot{x}}(t)$ ,  $x(t_0) = \widehat{l}_{\zeta_0} - p(t_0)$ , т. е.

$$x(t) = \widehat{l}_{\zeta_0} - p(t_0) + \int_{t_0}^t (-p(\tau) + \widehat{L}_{\dot{x}}(\tau)) d\tau, \quad t \in [t_0, t_1].$$

Ясно, что  $x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ . Подставляя это  $x(\cdot)$  в  $(ii)$ , приходим к равенству

$$\int_{t_0}^{t_1} \left( -p(t) + \widehat{L}_{\dot{x}}(t) \right)^2 dt + (\widehat{l}_{\zeta_0} - p(t_0))^2 = 0,$$

откуда следует равенство  $p(\cdot) = \widehat{L}_{\dot{x}}(\cdot)$ , равносильное, в силу определения  $p(\cdot)$ , уравнению Эйлера, а также соотношение  $p(t_0) = \widehat{l}_{\zeta_0}$ , или  $\widehat{L}_{\dot{x}}(t_0) = \widehat{l}_{\zeta_0}$ . Условие  $\widehat{L}_{\dot{x}}(t_1) = -\widehat{l}_{\zeta_1}$  входит в определение  $p(\cdot)$ .  $\square$

**Исторический комментарий.** Уравнение Эйлера для простейшей задачи вариационного исчисления содержится в его уже упоминавшемся основополагающем труде Эйлера, Lausanne, 1744. Роль этого труда в развитии теории экстремума огромна. О. Больца (1857–1942) учился в Геттингене и Берлине (где в 1879 г. слушал лекции Вейерштрасса). В 1908 г. он издал учебник по вариационному исчислению, в котором изложил теорию Вейерштрасса. Этот учебник оказал большое влияние на преподавание вариационного исчисления во всем мире.

## Интегралы уравнения Эйлера

Напомним, что первым интегралом дифференциального уравнения называется функция, которая постоянна на решениях данного уравнения.

Если лагранжиан  $L$  не зависит от переменной  $x$ , то уравнение Эйлера имеет очевидный первый интеграл

$$p(t) = L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t)) = \text{const},$$

который называется *интегралом импульса*.

Если лагранжиан  $L$  не зависит от переменной  $t$ , то уравнение Эйлера имеет первый интеграл

$$H(t) = L_{\dot{x}}(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\dot{\hat{x}}(t) - L(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) = \text{const}.$$

Он называется *интегралом энергии*.

Для доказательства вычислим производную функции  $H(\cdot)$  (учитывая, что  $\hat{x}(\cdot)$  удовлетворяет уравнению Эйлера):

$$\begin{aligned} \frac{dH}{dt} &= L_{\dot{x}}(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\ddot{\hat{x}}(t) + \frac{d}{dt}L_{\dot{x}}(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\dot{\hat{x}}(t) - L_x(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\dot{\hat{x}}(t) - \\ &\quad - L_{\dot{x}}(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\ddot{\hat{x}}(t) = \left( \frac{d}{dt}L_{\dot{x}}(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) - L_x(\hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) \right) \dot{\hat{x}}(t) = 0 \end{aligned}$$

При доказательстве мы предположили существование  $\ddot{\hat{x}}(\cdot)$ .

Мы рассмотрели “одномерные” варианты простейшей задачи и задачи Больца. Совершенно аналогично рассматриваются их векторные аналоги, когда  $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ . В этом случае роль пространств  $C([t_0, t_1])$  и  $C^1([t_0, t_1])$  играют пространства  $C([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$  и  $C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$  — соответственно непрерывных и непрерывно дифференцируемых вектор-функций со значениями в  $\mathbb{R}^n$ . Они определяются аналогично одномерным вариантам, где  $|x(t)| = \sqrt{x_1^2(t) + \dots + x_n^2(t)}$ . Необходимые условия экстремума здесь имеют тот же вид и их доказательства остаются прежними. Но формулы, разумеется, надо понимать векторно. Например,

$$-\frac{d}{dt}\hat{L}_{\dot{x}}(t) + \hat{L}_x(t) = 0 \Leftrightarrow -\frac{d}{dt}\hat{L}_{\dot{x}_i}(t) + \hat{L}_{x_i}(t) = 0, \quad i = 1, \dots, n.$$

## 5 Задача Лагранжа вариационного исчисления

Пусть  $[t_0, t_1]$  — конечный отрезок, заданы непрерывная функция  $f: \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^r \rightarrow \mathbb{R}$ , непрерывное отображение  $\varphi: \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^r \rightarrow \mathbb{R}^n$  (переменных  $t \in \mathbb{R}$ ,  $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ ,  $u = (u_1, \dots, u_r)^T \in \mathbb{R}^r$ ) и векторы  $x^i \in \mathbb{R}^n$ ,  $i = 0, 1$ . Рассмотрим следующую задачу Лагранжа

$$J(x(\cdot), u(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} f(t, x(t), u(t)) dt \rightarrow \text{extr}, \quad \dot{x} = \varphi(t, x, u), \quad x(t_0) = x^0, \quad x(t_1) = x^1. \quad (P_6)$$

Эта задача рассматривается на пространстве  $Z = C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n) \times C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  относительно переменной  $(x(\cdot), u(\cdot)) \in Z$ . Понятия допустимой пары и слабого минимума (максимума) определяются естественным образом.

Функция

$$L(t, x, \dot{x}, u, \lambda_0, p) = \lambda_0 f(t, x, u) + \langle p, \dot{x} - \varphi(t, x, u) \rangle.$$

где  $p \in (\mathbb{R}^n)^*$  и  $\lambda_0 \in \mathbb{R}$ , называется лагранжианом задачи  $(P_6)$ .

Если фиксированы функции  $\hat{x}(\cdot) \in C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$ ,  $\hat{u}(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$ ,  $p(\cdot): [t_0, t_1] \rightarrow (\mathbb{R}^n)^*$  и  $\lambda_0$ , то для краткости записи, пишем

$$\hat{L}(t) = L(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t), \hat{u}(t), \lambda_0, p(t))$$

и аналогично для частных производных по  $x$ ,  $\dot{x}$  и  $u$  этой функции.

Предполагается, что функция  $f$  и отображение  $\varphi$  непрерывны вместе со своими частными производными по  $x$  и  $u$ .

**Теорема** (Необходимые условия экстремума в задаче  $(P_6)$ ). *Если пара  $(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$  доставляет слабый экстремум в задаче  $(P_6)$ , то найдется ненулевая пара  $(\lambda_0, p(\cdot)) \in \mathbb{R} \times C^1([t_0, t_1], (\mathbb{R}^n)^*)$  такая, что  $\hat{L}_x(\cdot) \in C^1([t_0, t_1], (\mathbb{R}^n)^*)$ , выполняется условие стационарности по  $x(\cdot)$ :*

$$-\frac{d}{dt}\hat{L}_x(t) + \hat{L}_x(t) = 0 \Leftrightarrow \dot{p}(t) = -p(t)\hat{\varphi}_x(t) + \lambda_0\hat{f}_x(t), \quad \forall t \in [t_0, t_1],$$

и условие стационарности по  $u(\cdot)$ :

$$\hat{L}_u(t) = 0 \Leftrightarrow p(t)\hat{\varphi}_u(t) = \lambda_0\hat{f}_u(t), \quad \forall t \in [t_0, t_1].$$

Для доказательства этой теоремы понадобится стандартная теорема о дифференцируемой зависимости решения дифференциальных уравнений от параметров, которую здесь приводим без доказательства и в удобной для нас форме.

**Теорема** (о дифференцируемой зависимости). *Пусть  $\hat{u}(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  и  $\hat{x}(\cdot)$  — решение задачи Коши*

$$\dot{x} = \varphi(t, x, \hat{u}(t)), \quad x(t_0) = x^0.$$

*Тогда для любого  $k \in \mathbb{N}$  и любого набора  $\bar{u}(\cdot) = (u_1(\cdot), \dots, u_k(\cdot))$ , где  $u_i(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$ ,  $i = 1, \dots, k$ , найдется окрестность нуля  $V$  в  $\mathbb{R}^k$  такая, что для каждого  $\bar{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_k)^T \in V$  существует единственное решение  $x(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))$  задачи Коши*

$$\dot{x} = \varphi(t, x, \hat{u}(t) + \sum_{i=1}^k \alpha_i u_i(t)), \quad x(t_0) = x^0,$$

*определенное на всем отрезке  $[t_0, t_1]$ .*

*Кроме того,  $x(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot)) \rightarrow \hat{x}(\cdot)$  при  $\bar{\alpha} \rightarrow 0$  в метрике  $C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$  и для каждого  $t \in [t_0, t_1]$  отображение  $\bar{\alpha} \mapsto x(t, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))$  непрерывно дифференцируемо на  $V$  и его частные производные  $x_{\alpha_i}(\cdot) = x_{\alpha_i}(\cdot, \bar{u}(\cdot))$  по  $\alpha_i$  в нуле, как функции переменной  $t$ , удовлетворяют на отрезке  $[t_0, t_1]$  дифференциальным уравнениям*

$$\dot{x}_{\alpha_i}(t) = \hat{\varphi}_x(t)x_{\alpha_i}(t) + \hat{\varphi}_u(t)u_i(t), \quad x_{\alpha_i}(t_0) = 0, \quad i = 1, \dots, k. \quad (1)$$

Заметим, что  $x_{\alpha_i}(\cdot, \bar{u}(\cdot))$  зависит только от  $u_i(\cdot)$  и поэтому будем писать  $x_{\alpha_i}(\cdot, u_i(\cdot))$ ,  $i = 1, \dots, k$ .

*Доказательство теоремы.* Пусть  $u(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$ . Согласно теореме о дифференцируемой зависимости, для всех достаточно малых по модулю  $\alpha$  существует единственное решение  $x(\cdot, \alpha, u(\cdot))$  задачи Коши

$$\dot{x} = \varphi(t, x, \widehat{u}(\cdot) + \alpha u(\cdot)), \quad x(t_0) = x^0$$

на отрезке  $[t_0, t_1]$ . Соответственно производную отображения  $\alpha \mapsto x(t, \alpha, u(\cdot))$  в нуле обозначаем  $x_\alpha(\cdot, u(\cdot))$ .

В силу теоремы о дифференцируемой зависимости, функция

$$J(\alpha, u(\cdot)) = J(x(\cdot, \alpha, u(\cdot)), u(\cdot, \alpha, u(\cdot))) = \int_{t_0}^{t_1} f(t, x(t, \alpha, u(\cdot)), u(t, \alpha, u(\cdot))) dt,$$

как функция  $\alpha$ , определена в некоторой окрестности нуля и, в силу стандартных фактов о дифференцируемости интеграла по параметру, непрерывно дифференцируема в этой окрестности, а ее производная в нуле, которую обозначим через  $J_\alpha(u(\cdot))$ , имеет вид

$$J_\alpha(u(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} (\langle \widehat{f}_x(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle + \langle \widehat{f}_u(t), u(t) \rangle) dt. \quad (i)$$

Положим

$$M = \text{span} \{ (J_\alpha(u(\cdot)), x_\alpha(t_1, u(\cdot))) \in \mathbb{R}^{n+1} : u(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r) \},$$

где  $\text{span}$  обозначает линейную оболочку множества в фигурных скобках, т. е. совокупность всех линейных комбинаций элементов этого множества.

Покажем, что если  $M = \mathbb{R}^{n+1}$ , то  $(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot))$  не может быть слабым экстремумом в задаче  $(P_6)$ .

Так как  $M = \mathbb{R}^{n+1}$ , то найдутся функции  $u_i(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$ ,  $i = 1, \dots, n+1$  такие, что векторы  $(J_\alpha(u_i(\cdot)), x_\alpha(t_1, u_i(\cdot)))$ ,  $i = 1, \dots, n+1$ , образуют базис в  $\mathbb{R}^{n+1}$ . Положим  $\bar{u}(\cdot) = (u_1(\cdot), \dots, u_{n+1}(\cdot))$  и

$$u(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot)) = \widehat{u}(\cdot) + \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i u_i(\cdot),$$

где  $\bar{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1})^T \in \mathbb{R}^{n+1}$ . В силу теоремы о дифференцируемой зависимости для достаточно малых по норме  $\bar{\alpha}$  существует на  $[t_0, t_1]$  единственное решение  $x(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))$  задачи Коши

$$\dot{x} = \varphi(t, x, u(t, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))), \quad x(t_0) = x^0.$$

Снова, в силу стандартных фактов анализа, для малых по норме  $\bar{\alpha}$  определена функция

$$\bar{\alpha} \mapsto J(x(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot)), u(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))),$$

которая непрерывно дифференцируема в некоторой окрестности  $V_0$  нуля в  $\mathbb{R}^{n+1}$  и тем самым определено отображение  $F: V_0 \rightarrow \mathbb{R}^{n+1}$ , сопоставляющее  $\bar{\alpha} \in V_0$  вектор

$$(J(x(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot)), u(\cdot, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))), x(t_1, \bar{\alpha}, \bar{u}(\cdot))) \in \mathbb{R}^{n+1}.$$

Это отображение непрерывно дифференцируемо на  $V_0$  (поскольку непрерывно дифференцируемы его компоненты) и нетрудно проверить, что его производная (матрица Якоби) в нуле  $F'(0)$  такова, что ее столбцы суть векторы

$$\left( \int_{t_0}^{t_1} (\langle \widehat{f}_x(t), x_{\alpha_i}(t, u_i(\cdot)) \rangle + \langle \widehat{f}_u(t), u_i(t) \rangle) dt, x_{\alpha_i}(t_1, u_i(\cdot)) \right), \quad i = 1, \dots, n+1.$$

Ясно, что производная  $x_{\alpha_i}(t, u_i(\cdot))$  удовлетворяет тому же дифференциальному уравнению, что и  $x_\alpha(t, u_i(\cdot))$  и поэтому они совпадают. Таким образом, столбцы матрицы Якоби — это векторы  $(J_\alpha(u_i(\cdot)), x_\alpha(t_1, u_i(\cdot)))$ ,  $i = 1, \dots, n+1$ , которые, как сказано выше, образуют базис  $\mathbb{R}^{n+1}$  и тем самым линейно независимы. Следовательно, матрица Якоби невырождена и значит,  $F'(0)(\mathbb{R}^{n+1}) = \mathbb{R}^{n+1}$ .

Теперь применим теорему об обратной функции для конуса, где роль пространств  $\mathbb{R}^n$  и  $\mathbb{R}^m$  играет пространство  $\mathbb{R}^{n+1}$ ,  $C = \mathbb{R}^{n+1}$ ,  $\widehat{x} = 0$ . Отображение  $F$  непрерывно дифференцируемо на  $V_0$  и поэтому строго дифференцируемо в нуле,  $F'(0)(\mathbb{R}^{n+1}) = \mathbb{R}^{n+1}$ . Согласно этой теореме найдутся окрестность  $W$  точки  $F(0)$ , отображение  $\psi: W \rightarrow V_0$  и константа  $K > 0$  такие, что

$$F(\psi(y)) = y, \quad |\psi(y)| \leq K|y - F(0)|$$

для всех  $y \in W$ .

Ясно, что  $F(0) = (J(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot)), x^1)$ . Для достаточно малых по модулю  $\nu$  вектор  $y_\nu = (J(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot)) + \nu, x^1)$  принадлежит окрестности  $W$ . Тогда  $F(\psi(y_\nu)) = y_\nu$  или, обозначая  $\psi(y_\nu) = \bar{\alpha}(y_\nu)$ ,

$$(J(x(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)), u(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot))), x(t_1, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot))) = (J(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot)) + \nu, x^1),$$

то есть

$$J(x(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)), u(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot))) = J(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot)) + \nu, \quad x(t_1, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)) = x^1 \quad (ii)$$

и, кроме того,  $|\bar{\alpha}(y_\nu)| \leq K|\nu|$ .

По построению, пары  $(x(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)), u(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)))$  удовлетворяют дифференциальному уравнению в задаче  $(P_6)$ ,  $x(t_0, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)) = x^0$  и, согласно  $(ii)$ ,  $x(t_1, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)) = x^1$ . Таким образом, данные пары допустимы в задаче  $(P_6)$ , и на каждой такой паре минимизируемый функционал меньше (больше), чем на паре  $(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot))$ , если  $\nu < 0$  ( $\nu > 0$ ).

Далее, так как  $\bar{\alpha}(y_\nu) \rightarrow 0$  при  $\nu \rightarrow 0$ , то согласно теореме о дифференцируемой зависимости,  $x(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)) \rightarrow \widehat{x}(\cdot)$  в  $C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$  при  $\nu \rightarrow 0$  и, очевидно,  $u(\cdot, \bar{\alpha}(y_\nu), \bar{u}(\cdot)) \rightarrow \widehat{u}(\cdot)$  в  $C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  при  $\nu \rightarrow 0$ . Это означает, что в любой окрестности пары  $(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot))$  найдется допустимая пара в задаче  $(P_6)$ , в которой значение функционала и меньше и больше, чем в  $(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot))$ , в противоречие с тем, что  $(\widehat{x}(\cdot), \widehat{u}(\cdot))$  — слабый экстремум.

Таким образом,  $M$  — собственное подпространство в  $\mathbb{R}^{n+1}$ .

По лемме о нетривиальности аннулятора существует ненулевой линейный функционал (вектор)  $\bar{\lambda} = (\lambda_0, \lambda) \in \mathbb{R} \times (\mathbb{R}^n)^*$ ,  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ , такой, что  $\langle \bar{\lambda}, y \rangle = 0$  для любого  $y \in M$ . В частности, это верно для элементов вида (см.  $(i)$ )

$$(J_\alpha(u(\cdot)), x_\alpha(t_1, u(\cdot))) = \left( \int_{t_0}^{t_1} (\langle \widehat{f}_x(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle + \langle \widehat{f}_u(t), u(t) \rangle) dt, x_\alpha(t_1, u(\cdot)) \right)$$

и значит, для любого  $u(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  справедливо равенство

$$\lambda_0 \int_{t_0}^{t_1} (\langle \widehat{f}_x(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle + \langle \widehat{f}_u(t), u(t) \rangle) dt + \langle \lambda, x_\alpha(t_1, u(\cdot)) \rangle = 0. \quad (iii)$$

Обозначим через  $p(\cdot)$  решение линейного уравнения

$$\dot{p} = -p \widehat{\varphi}_x(t) + \lambda_0 \widehat{f}_x(t), \quad p(t_1) = -\lambda. \quad (iv)$$

Такое решение существует, единственно и принадлежит  $C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$ . Подставляя в  $L$  указанные  $\lambda_0$  и  $p(\cdot)$ , получим, что  $\widehat{L}_{\dot{x}}(\cdot) = p(\cdot)$  и поэтому  $\widehat{L}_{\dot{x}}(\cdot) \in C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$ . Отсюда и (iv) следует справедливость условия стационарности по  $x(\cdot)$ .

Подставим теперь в (iii) вместо функции  $\lambda_0 \widehat{f}_x(\cdot)$  ее выражение из (iv), а затем вместо функции  $\widehat{\varphi}_x(\cdot) x_\alpha(\cdot, u(\cdot))$  ее выражение из (1) и учитывая, что  $\langle p(t) \widehat{\varphi}_x(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle = \langle p(t), \widehat{\varphi}_x(t) x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle$ ,  $p(t_1) = -\lambda$  и  $x_\alpha(t_0, u(\cdot)) = 0$ , будем иметь для любого  $u(\cdot) \in C([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$

$$\begin{aligned} & \int_{t_0}^{t_1} (\langle \dot{p}(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle + \langle p(t), \dot{x}_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle - \langle p(t), \widehat{\varphi}_u(t) u(t) \rangle + \langle \lambda_0 \widehat{f}_u(t), u(t) \rangle) dt \\ & + \langle \lambda, x_\alpha(t_1, u(\cdot)) \rangle = \langle p(t), x_\alpha(t, u(\cdot)) \rangle \Big|_{t_0}^{t_1} + \int_{t_0}^{t_1} \langle \lambda_0 \widehat{f}_u(t) - p(t) \widehat{\varphi}_u(t), u(t) \rangle dt \\ & + \langle \lambda, x_\alpha(t_1, u(\cdot)) \rangle = \int_{t_0}^{t_1} \langle \lambda_0 \widehat{f}_u(t) - p(t) \widehat{\varphi}_u(t), u(t) \rangle dt = 0. \end{aligned}$$

Беря в последнем интеграле в качестве  $u(\cdot)$  функцию  $t \mapsto (\lambda_0 \widehat{f}_u(t) - p(t) \widehat{\varphi}_u(t))^T$ , получаем, что  $p(\cdot) \widehat{\varphi}_u(\cdot) = \lambda_0 \widehat{f}_u(\cdot)$  и тем самым доказано условие стационарности по  $u(\cdot)$ .

Пара  $(\lambda_0, p(\cdot))$  — ненулевая. Действительно, если она нулевая, то из (iv) последует, что вектор  $(\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n) \in (\mathbb{R}^{n+1})^*$  нулевой, что не так.  $\square$

В качестве следствия доказанной теоремы можно получить необходимые условия экстремума в двух известных задачах классического вариационного исчисления — в задаче со старшими производными и изопериметрической задаче. Доказательства не приводим.

### Задача со старшими производными. Уравнение Эйлера–Пуассона

Пусть  $[t_0, t_1]$  — отрезок числовой прямой,  $L: \mathbb{R}^{n+2} \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция (переменные которой обозначаем  $t, x, \dot{x}, \dots, x^{(n)}$ ) и  $x_j^k \in \mathbb{R}$ ,  $k = 0, 1, \dots, n-1$ ,  $j = 0, 1$ . Задача

$$J(x(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} f(t, x(t), \dot{x}(t), \dots, x^{(n)}(t)) dt \rightarrow \text{extr}, \quad x^{(k)}(t_j) = x_j^k, \\ k = 0, 1, \dots, n-1, \quad j = 0, 1, \quad (SP)$$

называется *задачей со старшими производными*.

Задачу (SP) рассматриваем на пространстве  $C^n([t_0, t_1])$ , функции которого  $n$  раз непрерывно дифференцируемы. Это банахово пространство с нормой

$$\|x(\cdot)\|_{C^n([t_0, t_1])} = \|x(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])} + \|\dot{x}(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])} + \dots + \|x^{(n)}(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])}.$$

Локальный экстремум в этом пространстве также называем *слабым экстремумом*.

**Теорема** (Необходимые условия экстремума в задаче (SP). Уравнение Эйлера–Пуассона). Пусть  $\hat{x}(\cdot)$  доставляет слабый экстремум в задаче (SP). Тогда, если функция  $f$  такова, что  $f_{x^{(k)}}(\cdot) \in C^k([t_0, t_1])$ ,  $k = 0, 1, \dots, n$ , то для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера–Пуассона

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{d^k}{dt^k} \hat{f}_{x^{(k)}}(t) = 0.$$

### Изопериметрическая задача

Пусть  $[t_0, t_1]$  — отрезок числовой прямой, функции  $f_i: \mathbb{R}^{2n+1} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$  (переменных  $t \in \mathbb{R}$ ,  $x \in \mathbb{R}^n$  и  $\dot{x} \in \mathbb{R}^n$ ) непрерывны,  $\alpha_i \in \mathbb{R}$ ,  $i = 1, \dots, m$ , и  $x_i \in \mathbb{R}^n$ ,  $i = 0, 1$ . Задача

$$J(x(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} f_0(t, x(t), \dot{x}(t)) dt \rightarrow \text{extr}, \quad \int_{t_0}^{t_1} f_i(t, x(t), \dot{x}(t)) dt = \alpha_i, \\ i = 1, \dots, m, \quad x(t_0) = x^0, \quad x(t_1) = x^1 \quad (IZ)$$

называется *изопериметрической задачей*.

Эта задача также рассматривается на пространстве  $C^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$ , и локальный экстремум, по прежнему, называется *слабым экстремумом*.

Сопоставим задаче (IZ) следующую функцию

$$L(t, x, \dot{x}, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(t, x, \dot{x}),$$

где  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in (\mathbb{R}^{m+1})^*$ .

**Теорема** (Необходимые условия минимума в задаче (IZ). Уравнение Эйлера). Пусть  $\hat{x}(\cdot)$  доставляет слабый минимум в задаче (IZ). Тогда, если функции  $f_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ , непрерывны вместе со своими частными производными по  $x$  и  $\dot{x}$ , то найдется такой ненулевой набор множителей Лагранжа  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ , что  $\hat{L}_{\dot{x}}(\cdot) \in C^1([t_0, t_1], (\mathbb{R}^n)^*)$  и для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера

$$-\frac{d}{dt} \hat{L}_{\dot{x}}(t) + \hat{L}_x(t) = 0.$$

## 6 Необходимые условия минимума в задаче оптимального управления. Принцип максимума Понтрягина

### Постановка задачи

Пусть  $[t_0, t_1]$  — конечный отрезок,  $U$  — непустое подмножество  $\mathbb{R}^r$ ,  $f: \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^r \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция и  $\varphi: \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^r \rightarrow \mathbb{R}^n$  — непрерывное отображение

переменных  $t \in \mathbb{R}$ ,  $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ ,  $u = (u_1, \dots, u_r)^T \in \mathbb{R}^r$  и  $x_i \in \mathbb{R}^n$ ,  $i = 0, 1$ .

Задача

$$J(x(\cdot), u(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} f(t, x(t), u(t)) dt \rightarrow \min, \quad \dot{x} = \varphi(t, x, u), \quad u(t) \in U,$$

$$x(t_0) = x^0, \quad x(t_1) = x^1 \quad (P_7)$$

называется *задачей оптимального управления* (в понатрягинской форме). Функцию  $u(\cdot)$  называют *управлением*, а функцию  $x(\cdot)$  *фазовой* переменной или траекторией.

Обозначим через  $PC([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  совокупность кусочно-непрерывных вектор-функций на  $[t_0, t_1]$  со значениями в  $\mathbb{R}^r$ , а через  $PC^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)$  совокупность кусочно-непрерывно дифференцируемых вектор-функций (т. е. непрерывных функций, у которых производная кусочно непрерывна) на  $[t_0, t_1]$  со значениями в  $\mathbb{R}^n$ .

Пара  $(x(\cdot), u(\cdot)) \in PC^1([t_0, t_1], \mathbb{R}^n) \times PC([t_0, t_1], \mathbb{R}^r)$  называется *допустимой в задаче* ( $P_6$ ), если включение  $u(t) \in U$  и равенство  $\dot{x}(t) = \varphi(t, x(t), u(t))$  выполняются для всех  $t \in [t_0, t_1]$ , где функция  $u(\cdot)$  непрерывна и  $x(t_i) = x^i$ ,  $i = 0, 1$ .

Допустимая пара  $(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$  называется *сильным минимумом* или *оптимальным процессом* в задаче ( $P_7$ ), если существует такое  $\varepsilon > 0$ , что для любой допустимой пары  $(x(\cdot), u(\cdot))$ , для которой  $\|x(\cdot) - \hat{x}(\cdot)\|_{C([t_0, t_1], \mathbb{R}^n)} < \varepsilon$  выполнено неравенство  $J(x(\cdot), u(\cdot)) \geq J(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$ .

Всюду далее предполагается, что *функция  $f$  и отображение  $\varphi$  непрерывны по совокупности переменных вместе со своими частными производными по  $x$ .*

Если фиксирована пара  $(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$ , то, как и раньше, пишем  $\hat{f}(t) = f(t, \hat{x}(t), \hat{u}(t))$  и  $\hat{\varphi}(t) = \varphi(t, \hat{x}(t), \hat{u}(t))$  и аналогично для частных производных по  $x$  этих отображений.

Функцию

$$H(t, x, u, \lambda_0, p) = \langle p, \varphi(t, x, u) \rangle - \lambda_0 f(t, x, u),$$

где  $\lambda_0 \in \mathbb{R}$  и  $p \in (\mathbb{R}^n)^*$ , называют *функцией Понтрягина* задачи ( $P_6$ ).

**Теорема** (Необходимые условия минимума в задаче ( $P_7$ ). Принцип максимума Понтрягина). *Если пара  $(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$  доставляет сильный минимум в задаче ( $P_7$ ), то найдется  $\lambda_0 \in \mathbb{R}$  и функция  $p(\cdot) \in PC^1([t_0, t_1], (\mathbb{R}^n)^*)$ , не равные одновременно нулю, такие, что в точках непрерывности  $\hat{u}(\cdot)$  выполнено условие стационарности по  $x(\cdot)$ :*

$$\dot{p}(t) = -p(t)\hat{\varphi}_x(t) + \lambda_0 \hat{f}_x(t)$$

и условие максимума по  $u$ :

$$\max_{u \in U} H(t, \hat{x}(t), u, \lambda_0, p(t)) = H(t, \hat{x}(t), \hat{u}(t), \lambda_0, p(t)).$$

Принципом максимума Понтрягина обычно называют оба необходимых условия (и стационарность по  $x(\cdot)$  и само условие максимума).

## 7 Необходимые условия слабого и сильного экстремума в простейшей задаче вариационного исчисления

В этом параграфе, опираясь на принцип максимума Понтрягина, будут получены классические необходимые условия экстремума Лежандра, Якоби и Вейерштрасса в

простейшей задаче вариационного исчисления.

Все утверждения данного параграфа справедливы для векторного варианта простейшей задачи вариационного исчисления. Но, чтобы не усложнять выкладки, всюду далее будем иметь дело с классическим (скалярным) вариантом этой задачи, которая, напомним, имеет вид

$$J(x(\cdot)) = \int_{t_0}^{t_1} L(t, x(t), \dot{x}(t)) dt \rightarrow \min, \quad x(t_i) = x_i, \quad i = 0, 1, \quad (Pr)$$

и, для определенности, рассматриваем задачу на минимум.

Понятие слабого минимума для этой задачи было дано выше.

В вариационном исчислении, наряду со слабым экстремумом, рассматривают еще и сильный экстремум, где близость функций измеряется в пространстве  $C([t_0, t_1])$ . Точнее говоря, обозначим через  $PC^1([t_0, t_1])$  пространство кусочно-непрерывно-дифференцируемых функций на  $[t_0, t_1]$ . Допустимая функция  $x(\cdot) \in PC^1([t_0, t_1])$  в задаче (Pr) определяется аналогично предыдущему.

Скажем, что допустимая функция  $\hat{x}(\cdot)$  доставляет *сильный минимум* в задаче (Pr), если существует  $\varepsilon > 0$  такое, что для любой допустимой функции  $x(\cdot)$ , для которой  $\|x(\cdot) - \hat{x}(\cdot)\|_{C([t_0, t_1])} < \varepsilon$ , выполняется неравенство  $J(x(\cdot)) \geq J(\hat{x}(\cdot))$ .

Теперь сформулируем условия Лежандра, Якоби и Вейерштрасса. Пусть  $\hat{x}(\cdot)$  — *экстремаль* (или *стационарная точка*) задачи (Pr), т. е. функция, для которой выполнено уравнение Эйлера. Предположим, что интегрант  $L$  — дважды непрерывно дифференцируемая функция.

Говорят, что на функции  $\hat{x}(\cdot)$  выполнено *условие Лежандра*, если  $\widehat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t) = L_{\dot{x}\dot{x}}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) \geq 0$  для всех  $t \in [t_0, t_1]$  и *усиленное условие Лежандра*, если  $\widehat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t) > 0$  для всех  $t \in [t_0, t_1]$ .

Пусть, далее,  $h(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$ ,  $h(t_0) = h(t_1) = 0$ . Рассмотрим функцию (одного переменного)

$$\varphi(\lambda) = \int_{t_0}^{t_1} L(t, \hat{x}(t) + \lambda h(t), \dot{\hat{x}}(t) + \lambda \dot{h}(t)) dt.$$

Тогда

$$\varphi'(\lambda) = \int_{t_0}^{t_1} (L_x(t, \hat{x}(t) + \lambda h(t), \dot{\hat{x}}(t) + \lambda \dot{h}(t))h(t) + L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t) + \lambda h(t), \dot{\hat{x}}(t) + \lambda \dot{h}(t))\dot{h}(t)) dt$$

и дифференцируя еще раз, получаем, что

$$\begin{aligned} \varphi''(0) &= \int_{t_0}^{t_1} \left( \widehat{L}_{xx}(t)h^2(t) + \widehat{L}_{x\dot{x}}(t)h(t)\dot{h}(t) + \widehat{L}_{\dot{x}x}(t)\dot{h}(t)h(t) + \widehat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t)\dot{h}^2(t) \right) dt \\ &= \int_{t_0}^{t_1} \left( \widehat{L}_{xx}(t)h^2(t) + 2\widehat{L}_{x\dot{x}}(t)h(t)\dot{h}(t) + \widehat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t)\dot{h}^2(t) \right) dt. \end{aligned}$$

Функционал  $\varphi''(0)$  (как функцию от  $h(\cdot)$ ) обозначим через  $Q(h(\cdot))$  и рассмотрим задачу

$$Q(h(\cdot)) \rightarrow \min, \quad h(t_0) = h(t_1) = 0.$$

Уравнение Эйлера для данной задачи имеет вид

$$-\frac{d}{dt} \left( \widehat{L}_{\dot{x}x}(t)h(t) + \widehat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t)\dot{h}(t) \right) + \widehat{L}_{xx}(t)h(t) + \widehat{L}_{x\dot{x}}(t)\dot{h}(t) = 0$$

и называется *уравнением Якоби* исходной задачи  $(Pr)$ .

Пусть на  $\hat{x}(\cdot)$  выполнено усиленное условие Лежандра. Точка  $\tau \in (t_0, t_1]$  называется *сопряженной точкой* к  $t_0$ , если существует нетривиальное решение  $h(\cdot)$  уравнения Якоби, для которого  $h(t_0) = h(\tau) = 0$ .

Говорят, что на  $\hat{x}(\cdot)$  выполнено *условие Якоби*, если в интервале  $(t_0, t_1)$  нет точек сопряженных к  $t_0$  и *усиленное условие Якоби*, если полуинтервал  $(t_0, t_1]$  не содержит точек сопряженных к  $t_0$ .

Если  $L$  — дифференцируемая функция, то функция

$$\mathcal{E}(t, x, \dot{x}, u) = L(t, x, u) - L(t, x, \dot{x}) - L_x(t, x, \dot{x})(u - \dot{x})$$

называется *функцией Вейерштрасса функционала  $J$* .

Говорят, что на экстремали  $\hat{x}(\cdot)$  выполнено *условие Вейерштрасса*, если  $\mathcal{E}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t), u) \geq 0$  для всех  $u \in \mathbb{R}$  и  $t \in [t_0, t_1]$ .

**Теорема** (Необходимые условия сильного минимума в задаче  $(Pr)$ ). Пусть функция  $\hat{x}(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  доставляет сильный минимум в задаче  $(Pr)$ . Тогда, если интеграл  $L$  непрерывно дифференцируем, то

(a) для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера

$$-\frac{d}{dt}\hat{L}_{\dot{x}}(t) + \hat{L}_x(t) = 0;$$

(b) выполнено условие Вейерштрасса, т. е. для всех  $t \in [t_0, t_1]$  и  $u \in \mathbb{R}$  справедливо неравенство

$$\mathcal{E}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t), u) \geq 0;$$

(c) если существует  $\hat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(\cdot)$ , то выполнено условие Лежандра, т. е.  $\hat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t) \geq 0$  для всех  $t \in [t_0, t_1]$ .

*Доказательство.* Запишем задачу  $(Pr)$  как задачу оптимального управления:

$$\int_{t_0}^{t_1} L(t, x(t), u(t)) dt \rightarrow \min, \quad \dot{x} = u, \quad x(t_0) = x_0, \quad x(t_1) = x_1. \quad (Pr')$$

Легко видеть, что  $\hat{x}(\cdot)$  доставляет сильный минимум в задаче  $(Pr)$  тогда и только тогда, когда пара  $(\hat{x}(\cdot), \hat{u}(\cdot))$ , где  $\hat{u}(\cdot) = \dot{\hat{x}}(\cdot)$  является сильным минимумом в задаче  $(Pr')$ .

Согласно принципу максимума найдется ненулевая пара  $(\lambda_0, p(\cdot)) \in \mathbb{R} \times PC^1([t_0, t_1])$  такая, что выполнено условие стационарности по  $x(\cdot)$ :

$$\dot{p}(t) = \lambda_0 \hat{L}_x(t) \quad (i)$$

и условие максимума по  $u$ :

$$\max_{u \in \mathbb{R}} (p(t)u - \lambda_0 L(t, \hat{x}(t), u)) = p(t)\dot{\hat{x}}(t) - \lambda_0 L(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)), \quad \forall t \in [t_0, t_1]. \quad (ii)$$

Если  $\lambda_0 = 0$ , то из  $(ii)$  следует, что функция  $p(\cdot)$  равна нулю и тем самым пара  $(\lambda_0, p(\cdot))$  нулевая. Итак,  $\lambda_0 \neq 0$  и можно считать, что  $\lambda_0 = 1$ .

Условие (ii) означает, что для всех  $t \in [t_0, t_1]$  функция

$$f(u) = p(t)u - L(t, \hat{x}(t), u), \quad u \in \mathbb{R}$$

достигает максимума в точке  $\hat{x}(t)$  и, следовательно, по теореме Ферма производная этой функции в данной точке равна нулю, т. е.  $p(t) = \hat{L}_{\dot{x}}(t)$ . Вместе с (i) это дает уравнение Эйлера.

Необходимые условия минимума второго порядка функции  $f$  заключаются в том, что  $\hat{L}_{\dot{x}\dot{x}}(t) \geq 0$ , т. е. выполнено условие Лежандра.

Из соотношения (ii) и доказанного равенства  $p(t) = \hat{L}_{\dot{x}}(t) = L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))$  следует, что

$$L(t, \hat{x}(t), u) - L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))u \geq L(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) - L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))\dot{\hat{x}}(t)$$

для всех  $u \in \mathbb{R}$  и  $t \in [t_0, t_1]$  или

$$L(t, \hat{x}(t), u) - L(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t)) - L_{\dot{x}}(t, \hat{x}(t), \dot{\hat{x}}(t))(u - \dot{\hat{x}}(t)) \geq 0,$$

т. е. выполнено условие Вейерштрасса. □

**Теорема** (Необходимые условия слабого минимума в задаче (Pr)). Пусть  $\hat{x}(\cdot) \in C^1([t_0, t_1])$  доставляет слабый минимум в задаче (Pr). Тогда, если интегрант  $L$  дважды непрерывно дифференцируемая функция, то для всех  $t \in [t_0, t_1]$  выполнено уравнение Эйлера, условие Лежандра и условие Якоби.