

# Глава 1. КЛАССИЧЕСКИЕ МЕТОДЫ ПОИСКА ЭКСТРЕМУМА

## 1.1. Основные понятия теории экстремальных задач

Исходными данными при постановке задачи поиска экстремума является множество  $X$  и определенная на нем функция  $f(x)$ . Как уже говорилось, мы будем рассматривать конечномерные задачи, поэтому  $x$  является вектором произвольной размерности  $n$ , т.е.  $x = (x_1, \dots, x_n)$ , а множество  $X$  — подмножеством евклидова пространства  $R^n$  (возможно совпадающим со всем пространством). Помимо задания  $X$  (его называют допустимым множеством) и  $f(x)$  (ее называют целевой функцией) необходимо определить, что понимается под решением задачи. Во-первых, речь может идти о нахождении точек максимума (одной или всех), минимума (одной или всех) или тех и других. Во-вторых, необходимо уточнить само понятие максимума (минимума), так как оно может пониматься в глобальном и локальном смысле.

**Определение 1.** Точка  $x^* \in X$  называется точкой глобального (абсолютного) максимума функции  $f(x)$  на множестве  $X$ , если

$$f(x^*) \geq f(x) \quad \forall x \in X. \quad (1.1)$$

**Определение 2.** Точка  $x^* \in X$  называется точкой локального максимума функции  $f(x)$  на множестве  $X$ , если  $\exists \varepsilon > 0$  такое, что

$$f(x^*) \geq f(x) \quad \forall x \in X \cap U_\varepsilon(x^*), \quad (1.2)$$

где  $U_\varepsilon(x^*)$  —  $\varepsilon$ -окрестность точки  $x^*$  (шар радиусом  $\varepsilon$  с центром в  $x^*$ ).

Определения глобального и локального минимумов получаются заменой в (1.1) и (1.2) знаков неравенств на противоположные.

Глобальные максимумы и минимумы называют глобальными экстремумами функции, локальные максимумы и минимумы — локальными экстремумами. Ясно, что глобальные экстремумы являются и локальными, но обратное, вообще говоря, не верно. Для того чтобы найти глобальный максимум, надо найти все локальные максимумы и выбрать из них тот, в котором функция принимает наибольшее значение (аналогично для минимумов).

Если  $x^*$  есть точка глобального максимума  $f(x)$  на  $X$ , то будем использовать запись

$$f(x^*) = \max_{x \in X} f(x), \quad (1.3)$$

т.е. под  $\max_{x \in X} f(x)$  понимается максимальное (абсолютное) значение  $f(x)$  на  $X$ .

Для точки глобального максимума принято обозначение

$$x^* = \arg \max_{x \in X} f(x). \quad (1.4)$$

Частным решением задачи поиска максимума называется нахождение одной точки  $x^*$  и значения  $f(x^*)$ , определяемых (1.3), (1.4). Полным решением называется нахождение величины  $\max_{x \in X} f(x)$  и всех реализующих ее значений

аргумента, множество которых принято обозначать

$$\text{Arg} \max_{x \in X} f(x) = \{x^* \in X \mid f(x^*) = \max_{x \in X} f(x)\}. \quad (1.5)$$

Обычно, если это не оговаривается особо, под решением задачи максимизации будем понимать нахождение ее частного решения.

Аналогичные понятия и обозначения используются для задачи поиска глобального минимума (соответственно  $\min_{x \in X} f(x)$ ,  $\arg \min_{x \in X} f(x)$ ,

$\text{Arg} \min_{x \in X} f(x)$ ).

Множество всех точек локальных максимумов включает в себя множество (1.5), но, вообще говоря, с ним не совпадает. Задачу нахождения всех локальных максимумов мы будем записывать в виде

$$f(x) \rightarrow \max, x \in X. \quad (1.6)$$

Аналогично для локальных минимумов

$$f(x) \rightarrow \min, x \in X, \quad (1.7)$$

а для задачи нахождения всех локальных экстремумов (максимумов и минимумов)

$$f(x) \rightarrow \text{extr}, x \in X. \quad (1.8)$$

Так как, очевидно, точки максимума функции  $f(x)$  совпадают с точками минимума функции  $-f(x)$ , то все свойства и методы решения задачи (1.6) легко переносятся на (1.7), (1.8) (мы будем их рассматривать на примере задачи максимизации).

Экстремальные задачи принято делить на задачи поиска безусловного и условного экстремума. Если  $X = R^n$ , т.е. рассматриваются точки экстремума  $f(x)$  на всем  $n$ -мерном пространстве, то имеем задачу на безусловный экстремум (или без ограничений). Если  $X \subset R^n$  (собственное подмножество  $n$ -мерного пространства), то имеем задачу на условный экстремум (или с ограничениями). Терминология эта возникла в связи с тем, что множество  $X$  в последнем случае обычно задается какими-то условиями (обычно ограничениями вида равенств и неравенств). В классическом анализе рассматриваются задачи без ограничений и с ограничениями типа равенств.

Задача поиска экстремума может, вообще говоря, не иметь решения (когда верхняя или нижняя грань функции на множестве не достигается). В курсе математического анализа доказывается следующий важный результат.

**Теорема Вейерштрасса.** *Если  $X$  — компакт в  $R^n$  (замкнутое ограниченное множество),  $f(x)$  — непрерывная на  $X$  функция, то точки глобального максимума и минимума  $f(x)$  на  $X$  существуют.*

Из условий теоремы Вейерштрасса наиболее обременительным является ограниченность множества  $X$ , часто из постановки задачи она не вытекает, а для задачи на безусловный экстремум заведомо не выполняется. Поэтому полезной является следующая ее модификация.

**Следствие.** Если  $X$  — замкнутое непустое множество в  $R^n$ ,  $f(x)$  — непрерывная на  $X$  функция и ограничено множество

$$P = \{x \in X \mid f(x) \geq c\}, \quad (1.9)$$

где  $c$  — некоторая константа, меньшая верхней грани  $f(x)$  на  $X$ , то точка глобального максимума  $f(x)$  на  $X$  существует.

**Доказательство.** Множество  $P$  является по определению непустым подмножеством множества  $X$ , оно ограничено, а в силу непрерывности  $f(x)$  и

замкнуто. Поэтому по теореме Вейерштрасса существует точка глобального максимума  $f(x)$  на  $P$  со значением не меньше  $c$ . Но на множестве  $X \setminus P$  выполняется  $f(x) < c$ , следовательно, данная точка является и глобальным максимумом  $f(x)$  на  $X$ , что и требовалось доказать.

Для существования глобального минимума в определении (1.9) множества  $P$  знак неравенства следует заменить на противоположный, а константа  $c$  должна быть больше нижней грани  $f(x)$  на  $X$ .

Для рассматриваемых в дальнейшем экстремальных задач будет предполагаться, как правило, выполнение условий теоремы Вейерштрасса или ее следствия. Условие ограниченности множества  $P$  может заменяться на условие  $f(x_k) \rightarrow -\infty$  при  $|x_k| \rightarrow \infty$  (для минимума  $f(x_k) \rightarrow \infty$ ).

## 1.2. Условия экстремума в задачах без ограничений

Задача поиска безусловного экстремума (без ограничений) имеет вид

$$f(x) \rightarrow \text{extr}, x \in R^n. \quad (1.10)$$

Классические необходимые условия экстремума (локального или глобального, максимума или минимума) для этой задачи дает

**Теорема Ферма.** Пусть функция  $f(x)$  дифференцируема в точке решения задачи (1.10)  $x^*$ , тогда

$$\frac{\partial f(x^*)}{\partial x_j} = 0, j = \overline{1, n}. \quad (1.11)$$

**Доказательство.** По определению дифференцируемой функции многих переменных для любого вектора  $h \in R^n$  имеем

$$f(x^* + dh) = f(x^*) + d \langle f'(x^*), h \rangle + o(d), \quad (1.12)$$

где  $f'(x^*) = \left( \frac{\partial f(x^*)}{\partial x_1}, \dots, \frac{\partial f(x^*)}{\partial x_n} \right)$  — градиент функции  $f(x)$  в точке  $x^*$ ,  $d$  —

достаточно малое положительное число,  $o(d)$  — величина более высокого порядка малости, нежели  $d$ ,  $\langle f'(x^*), h \rangle$  — скалярное произведение векторов  $f'(x^*)$  и  $h$ .

Предположим противное утверждению (1.11), т.е. что  $|f'(x^*)| \neq 0$ . Тогда из (1.12) при достаточно малых  $d$  имеем  $f(x^* + dh) > f(x^*)$  при  $h = f'(x^*)$  и  $f(x^* + dh) < f(x^*)$  при  $h = -f'(x^*)$ , что противоречит определению экстремумов.

Условие (1.11) или эквивалентное ему

$$f'(x^*) = 0 \quad (1.13)$$

называется условием первого порядка, т.к. использует первые частные производные. Оно является необходимым, но не достаточным, т.е. ему могут удовлетворять и точки, не являющиеся экстремумами (все эти точки называются стационарными).

Для того чтобы сформулировать необходимые и достаточные условия второго порядка (использующие вторые производные), напомним некоторые алгебраические понятия.

Пусть задана квадратная симметрическая матрица  $A = (a_{ij})$  размера  $n \times n$ . Рассмотрим скалярное произведение  $\langle Ah, h \rangle$ , где первым вектором яв-

ляется произведение матрицы  $A$  на  $n$ -мерный вектор  $h$  (мы не будем делать различия в обозначениях между вектор-строкой и вектор-столбцом, считая всегда, что вектор задан в такой форме, которая позволяет производить соответствующую операцию умножения на него матрицы).

Это скалярное произведение равно  $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij} h_i h_j$ , где  $a_{ij}$  — элементы

матрицы  $A$ ,  $h_i$  — компоненты вектора  $h$ , т.е. матрица  $A$  задает квадратичную форму. Квадратичная форма  $\langle Ah, h \rangle$  называется положительно определенной, если

$$\langle Ah, h \rangle > 0 \text{ при всех ненулевых } h \in R^n. \quad (1.14)$$

Аналогично вводятся понятия неотрицательной, неположительной и отрицательной определенности (в (1.14) знак  $>$  меняется соответственно на  $\geq, \leq, <$ ). При этом и матрица  $A$  называется иногда положительно (неотрицательно, неположительно, отрицательно) определенной.

Непосредственная проверка положительной определенности, т.е. неравенства (1.14), не проста. Поэтому желательно иметь для нее более конструктивные условия. Наиболее общим является **критерий Сильвестра**. Для положительной определенности матрицы  $A$  необходимо и достаточно, чтобы были положительными ее главные миноры

$$a_{11}, \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix}, \dots, \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

Необходимым и достаточным условием отрицательной определенности матрицы  $A$  является положительность главных миноров четного порядка и отрицательность главных миноров нечетного порядка, т.е.

$$a_{11} < 0, \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} > 0, \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} < 0 \text{ и т.д.}$$

Вернемся к задаче поиска безусловного экстремума. Так как условия второго порядка для максимумов и минимумов несколько отличаются, то рассмотрим сначала задачу

$$f(x) \rightarrow \max, \quad x \in R^n. \quad (1.15)$$

Будем считать  $f(x)$  дважды дифференцируемой и введем матрицу вторых частных производных

$$f''(x) = \begin{pmatrix} \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1 \partial x_2} & \dots & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1 \partial x_n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n \partial x_1} & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n \partial x_2} & \dots & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n^2} \end{pmatrix}$$

Это квадратная симметрическая матрица порядка  $n$ .

**Теорема** (необходимые условия максимума второго порядка). Пусть функция  $f(x)$  дважды дифференцируема в точке решения задачи (1.15)  $x^*$ ,

тогда матрица  $f''(x^*)$  неположительно определена, т.е.  $\langle f''(x^*)h, h \rangle \leq 0$  для любого  $h \in R^n$ .

**Доказательство.** Используя разложение функции многих переменных в ряд Тейлора до квадратичных членов, имеем

$$f(x^*+dh) = f(x^*) + d \langle f'(x^*), h \rangle + \frac{1}{2} d^2 \langle f''(x^*)h, h \rangle + o(d^2). \quad (1.16)$$

Так как  $x^*$  — локальный максимум, то по определению  $f(x^*+dh) \leq f(x^*)$  при достаточно малом  $d$  и любом  $h \in R^n$ , а по теореме Ферма  $f'(x^*) = 0$ , поэтому из (1.16) предельным переходом при  $d \rightarrow 0$  получаем утверждение теоремы.

Условием минимума является неотрицательная определенность матрицы  $f''(x^*)$  (доказывается аналогично).

**Теорема** (достаточные условия максимума второго порядка). Пусть функция  $f(x)$  дважды дифференцируема в точке  $x^*$ ,  $f'(x^*) = 0$  и матрица  $f''(x^*)$  отрицательно определена, тогда  $x^*$  — решение задачи (1.15).

**Доказательство.** Используя разложение (1.16) и учитывая, что линейный член в этом разложении равен нулю, а квадратичный член отрицателен для любого ненулевого  $h$ , получаем утверждение теоремы.

Задаче на минимум соответствует условие положительной определенности матрицы  $f''(x^*)$ . Для функции одной переменной эти условия означают просто отрицательность (положительность) второй производной. Для функции двух переменных с учетом критерия Сильвестра имеем условия максимума

$$\frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1} = \frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} = 0, \quad \frac{\partial^2 f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1^2} < 0,$$

$$\frac{\partial^2 f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1^2} \cdot \frac{\partial^2 f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2^2} - \left[ \frac{\partial^2 f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1 \partial x_2} \right]^2 > 0$$

(для минимума  $\frac{\partial^2 f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1^2} > 0$ , а остальное без изменения).

**Пример.**  $f(x_1, x_2) = x_1 x_2 - x_1^2 - x_2^2 \rightarrow \max, x \in R^2$ .

Условие первого порядка дает уравнения

$$x_2 - 2x_1 = 0, \quad x_1 - 2x_2 = 0,$$

откуда  $x_1^* = x_2^* = 0$ . Матрица вторых производных  $\begin{pmatrix} -2 & 1 \\ 1 & -2 \end{pmatrix}$  отрицательно определена, значит  $(0, 0)$  — локальный максимум.

### 1.3. Условия экстремума в задачах с ограничениями типа равенств

Задача поиска условного экстремума (с ограничениями), вообще говоря, сложнее задачи на безусловный экстремум. Полученные выше условия экстремума сохраняют силу для внутренних точек множества  $X$ , так как для такой точки  $x^*$  при достаточно малом  $d$  вектор  $x^*+dh$  для любого  $h$  принадлежит  $X$  и все доказательства теорем о необходимых и достаточных условиях проходят без изменений. Однако часто экстремум оказывается на границе

множества  $X$ , а здесь вектора  $x^* + dh$  могут не принадлежать множеству  $X$  и полученные результаты уже становятся неприменимыми. Здесь мы рассмотрим классическую задачу на условный экстремум, в которой множество  $X$  задается конечным числом ограничений типа равенств

$$X = \{ x \in R^n / g_i(x) = 0, i = \overline{1, m} \}, \quad (1.17)$$

а более общие задачи будут рассмотрены в последующих главах.

Суть используемого подхода продемонстрируем сначала на частном случае задачи с двумя переменными и одним ограничением

$$f(x_1, x_2) \rightarrow \text{extr на } X = \{ (x_1, x_2) \in R^2 / g(x_1, x_2) = 0 \}. \quad (1.18)$$

Пусть из уравнения  $g(x_1, x_2) = 0$  мы можем однозначно выразить одну переменную через другую, например  $x_2 = \varphi(x_1)$ . Тогда, подставляя эту функциональную зависимость в функцию  $f(x_1, x_2)$ , получим задачу поиска безусловного экстремума функции одной переменной  $\Psi(x_1) = f(x_1, \varphi(x_1))$ . Если функции  $f$  и  $\varphi$  дифференцируемы, то по теореме Ферма, используя правило дифференцирования сложной функции, имеем для точки экстремума  $x^*$

$$\frac{d\Psi(x_1^*)}{dx_1} = \frac{\partial f(x_1^*, \varphi(x_1^*))}{\partial x_1} + \frac{\partial f(x_1^*, \varphi(x_1^*))}{\partial x_2} \cdot \frac{d\varphi(x_1^*)}{dx_1} = 0. \quad (1.19)$$

Однако условие (1.19) неудобно, так как найти  $\varphi(x_1)$  и ее производную в явном виде не всегда просто. Поэтому желательно выразить все через исходные функции. Так как  $x_2 = \varphi(x_1)$  эквивалентно  $g(x_1, x_2) = 0$ , имеем  $g(x_1, \varphi(x_1)) \equiv 0$ , откуда при условии дифференцируемости функции  $g$

$$\frac{\partial g(x_1, \varphi(x_1))}{\partial x_1} + \frac{\partial g(x_1, \varphi(x_1))}{\partial x_2} \cdot \frac{d\varphi(x_1)}{dx_1} \equiv 0. \quad (1.20)$$

Если  $\frac{\partial g(x_1^*, \varphi(x_1^*))}{\partial x_2} \neq 0$ , то из (1.20) получаем

$$\frac{d\varphi(x_1^*)}{dx_1} = - \left[ \frac{\partial g(x_1^*, \varphi(x_1^*))}{\partial x_1} \right] \left[ \frac{\partial g(x_1^*, \varphi(x_1^*))}{\partial x_2} \right]^{-1}.$$

Подставляя это выражение в (1.19), имеем в точке экстремума  $(x_1^*, x_2^*)$ , где  $x_2^* = \varphi(x_1^*)$ , условие

$$\frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1} - \frac{\partial g(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1} \cdot \frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} \left[ \frac{\partial g(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} \right]^{-1} = 0.$$

Если ввести величину  $\lambda^* = - \frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} \left[ \frac{\partial g(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} \right]^{-1}$ , то последнее условие можно

записать в виде двух равенств

$$\begin{aligned} \frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1} + \lambda^* \frac{\partial g(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_1} &= 0, \\ \frac{\partial f(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} + \lambda^* \frac{\partial g(x_1^*, x_2^*)}{\partial x_2} &= 0. \end{aligned} \quad (1.21)$$

Введем функцию  $L(x_1, x_2, \lambda) = f(x_1, x_2) + \lambda g(x_1, x_2)$ , тогда из (1.21) получаем

$$\frac{\partial L(x_1^*, x_2^*, \lambda^*)}{\partial x_1} = \frac{\partial L(x_1^*, x_2^*, \lambda^*)}{\partial x_2} = 0. \quad (1.22)$$

Условие (1.22) означает, что  $(x_1^*, x_2^*)$  является стационарной точкой функции  $L$ . Правда оно дает два уравнения, а неизвестных три:  $x_1, x_2, \lambda$ . Но у нас имеется еще одно условие  $g(x_1^*, x_2^*) = 0$ , т.е. получаем три уравнения с тремя неизвестными, которые в принципе позволяют найти решение задачи (1.18).

Рассмотрим теперь задачу с ограничениями типа равенств в общем виде (1.8), (1.17). Введем для нее аналогичную функцию

$$L(x, \lambda) = f(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x), \quad (1.23)$$

которая называется функцией Лагранжа (здесь  $\lambda$  —  $m$ -мерный вектор, его компоненты называются множителями Лагранжа). Естественно считать, что неизвестных больше, чем связывающих их уравнений, т.е.  $n > m$ .

**Теорема** (принцип Лагранжа). Пусть функции  $f(x), g_1(x), \dots, g_m(x)$  непрерывно дифференцируемы в некоторой окрестности точки  $x^*$ , являющейся решением задачи (1.8), (1.17), и градиенты  $g'_1(x^*), \dots, g'_m(x^*)$  линейно независимы. Тогда существует вектор  $\lambda^*$  такой, что

$$\frac{\partial L(x^*, \lambda^*)}{\partial x_j} = 0, \quad j = \overline{1, n}. \quad (1.24)$$

**Доказательство.** Так как градиенты  $g'_1(x^*), \dots, g'_m(x^*)$  линейно независимы, то ранг матрицы

$$\begin{pmatrix} \frac{\partial g_1(x^*)}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial g_1(x^*)}{\partial x_n} \\ \dots & \dots & \dots \\ \frac{\partial g_m(x^*)}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial g_m(x^*)}{\partial x_n} \end{pmatrix}$$

равен  $m$ . Значит, хотя бы один определитель  $m$ -го порядка, составленный из ее столбцов, отличен от нуля. Без ограничения общности можно считать, что

$$\begin{vmatrix} \frac{\partial g_1(x^*)}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial g_1(x^*)}{\partial x_m} \\ \dots & \dots & \dots \\ \frac{\partial g_m(x^*)}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial g_m(x^*)}{\partial x_m} \end{vmatrix} \neq 0. \quad (1.25)$$

Тогда по известной из анализа теореме о неявной функции в некоторой окрестности точки  $x^*$  система равенств  $g_i(x) = 0, i = \overline{1, m}$  эквивалентна системе вида

$$x_1 = \varphi_1(x_{m+1}, \dots, x_n), \dots, x_m = \varphi_m(x_{m+1}, \dots, x_n),$$

т.е. одна часть переменных (в количестве  $m$ ) однозначно выражается через другую часть переменных (в количестве  $n-m$ ), причем функции  $\varphi_k$  имеют непрерывные частные производные. Подставляя эти функции в  $f$ , имеем задачу на безусловный экстремум функции

$$\Psi(x_{m+1}, \dots, x_n) = f(\varphi_1(x_{m+1}, \dots, x_n), \dots, \varphi_m(x_{m+1}, \dots, x_n), x_{m+1}, \dots, x_n).$$

Очевидно, точка  $(x_{m+1}^*, \dots, x_n^*)$  является экстремальной для  $\psi$ , поэтому

$$\frac{\partial \Psi(x_{m+1}^*, \dots, x_n^*)}{\partial x_j} = 0, \quad j = \overline{m+1, n}.$$

Вычисляя производные  $\psi$  и приравнявая их к нулю (в точке  $x^*$ ), имеем

$$\frac{\partial \Psi}{\partial x_j} = \frac{\partial f}{\partial x_j} + \sum_{k=1}^m \frac{\partial f}{\partial x_k} \frac{\partial \varphi_k}{\partial x_j} = 0, \quad j = \overline{m+1, n}. \quad (1.26)$$

Так как  $g_i(\varphi_1(x_{m+1}, \dots, x_n), \dots, \varphi_m(x_{m+1}, \dots, x_n), x_{m+1}, \dots, x_n) \equiv 0$ ,

$$\frac{\partial g_i}{\partial x_j} + \sum_{k=1}^m \frac{\partial g_i}{\partial x_k} \frac{\partial \varphi_k}{\partial x_j} = 0, \quad i = \overline{1, m}, \quad j = \overline{m+1, n}. \quad (1.27)$$

Умножим равенства (1.27) на  $\lambda_i$  и сложим с (1.26):

$$\left( \frac{\partial f}{\partial x_j} + \sum_{i=1}^m \lambda_i \frac{\partial g_i}{\partial x_j} \right) + \sum_{k=1}^m \left( \frac{\partial f}{\partial x_k} + \sum_{i=1}^m \lambda_i \frac{\partial g_i}{\partial x_k} \right) \frac{\partial \varphi_k}{\partial x_j} = 0, \quad j = \overline{m+1, n}. \quad (1.28)$$

Рассмотрим систему уравнений

$$\frac{\partial f(x^*)}{\partial x_k} + \sum_{i=1}^m \lambda_i \frac{\partial g_i(x^*)}{\partial x_k} = 0, \quad k = \overline{1, m}, \quad (1.29)$$

относительно неизвестных  $\lambda_i$ . Система (1.29) имеет отличный от нуля определитель (1.25), значит, существует ее единственное решение  $\lambda_1^*, \dots, \lambda_m^*$ . При данных  $\lambda_i^*$  из (1.28) и (1.29) следует

$$\frac{\partial f(x^*)}{\partial x_j} + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* \frac{\partial g_i(x^*)}{\partial x_j} = 0, \quad j = \overline{m+1, n}. \quad (1.30)$$

Но (1.29) при  $\lambda_i = \lambda_i^*$  и (1.30) с учетом определения функции Лагранжа эквивалентны (1.24), т.е. теорема доказана.

Принцип Лагранжа дает нам  $n+m$  уравнений ( $n$  уравнений (1.24) и  $m$  уравнений в определении (1.17) множества  $X$ ) для нахождения  $n+m$  неизвестных  $x_1, \dots, x_n, \lambda_1, \dots, \lambda_m$ , что позволяет в простых случаях найти решение задачи.

**Пример.**  $f(x) = x_1 x_2 x_3 \rightarrow \text{extr}$ ,

$$X = \{ x \in R^3 \mid x_1 + x_2 + x_3 - 1 = 0, \quad x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 - 1 = 0 \}.$$

Градиенты ограничений  $(1, 1, 1)$  и  $(2x_1, 2x_2, 2x_3)$  линейно независимы на  $X$  (они зависимы при  $x_1 = x_2 = x_3$ , но точки такого вида не принадлежат  $X$ ). Поэтому принцип Лагранжа справедлив. Функция Лагранжа имеет вид

$$L = x_1 x_2 x_3 + \lambda_1 (x_1 + x_2 + x_3 - 1) + \lambda_2 (x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 - 1).$$

Имеем пять уравнений

$$\begin{aligned} x_2 x_3 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 &= 0, & x_1 x_3 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_2 &= 0, \\ x_1 x_2 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_3 &= 0, & x_1 + x_2 + x_3 &= 1, & x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 &= 1. \end{aligned}$$

Эта система имеет две группы симметричных решений (по три точки):

$$\begin{aligned} x_i^* = x_j^* = \frac{2}{3}, \quad x_k^* = -\frac{1}{3}, \quad \lambda_1^* = \frac{1}{3}, \quad \lambda_2^* = -\frac{2}{9}; \\ x_i^* = x_j^* = 0, \quad x_k^* = 1, \quad \lambda_1^* = \lambda_2^* = 0. \end{aligned}$$

Для первой значение функции равно  $-\frac{4}{27}$ , для второй — 0. Так как для данной задачи выполнены условия теоремы Вейерштрасса, то существуют глобальные максимум и минимум. Поскольку они находятся среди локальных, можно сделать вывод, что

$$\max_{x \in X} f(x) = 0, \min_{x \in X} f(x) = -\frac{4}{27},$$

а все три локальных максимума и три локальных минимума являются и глобальными.

Условие линейной независимости градиентов  $g'_i(x^*)$  называется условием регулярности. Без него принцип Лагранжа в сформулированном виде может не выполняться.

**Пример.**  $f(x) = x_1 \rightarrow \text{extr}, X = \{x \in R^2 / x_1^3 - x_2^2 = 0\}$ .

Здесь из ограничения  $x_1 = x_2^{2/3}$ , поэтому, очевидно,  $f(x)$  имеет единственный локальный (и глобальный) минимум в  $(0, 0)$ , а локальных (и глобальных) максимумов нет. Функция Лагранжа  $L = x_1 + \lambda(x_1^3 - x_2^2)$ , поэтому  $\frac{\partial L}{\partial x_1} = 1 + 3\lambda x_1^2 \neq 0$  при  $x_1 = 0$ , т.е. принцип Лагранжа не выполняется (градиент ограничения в решении равен нулю).

Если градиенты  $g'_i(x^*)$  линейно зависимы, то по определению существуют такие  $\lambda_i$ , не все равные нулю, что

$$\sum_{i=1}^m \lambda_i g'_i(x^*) = 0. \quad (1.31)$$

Условие (1.31) также выделяет точки, подозрительные на экстремум. Его можно объединить с (1.24), получив обобщенную форму принципа Лагранжа. Для этого введем обобщенную функцию Лагранжа

$$\tilde{L}(x, \lambda) = \lambda_0 f(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x).$$

Здесь  $\lambda$  уже  $(m+1)$ -мерный вектор. Условия стационарности для функции  $\tilde{L}(x, \lambda)$ , т.е.  $\frac{\partial \tilde{L}}{\partial x_j} = 0, j = \overline{1, n}$ , при  $\lambda_0 = 1$  превращаются в (1.24), а при  $\lambda_0 = 0$

— в (1.31). Таким образом, можно утверждать, что если  $x^*$  — решение задачи (1.8), (1.17), то существует ненулевой вектор  $\lambda$  такой, что  $x^*$  является стационарной точкой обобщенной функции Лагранжа, причем достаточно ограничиться для  $\lambda_0$  значениями 0 и 1. В рассматриваемом выше примере (без условия регулярности) обобщенная функция Лагранжа

$$\tilde{L} = \lambda_0 x_1 + \lambda_1 (x_1^3 - x_2^2)$$

и точка  $(0, 0)$  является уже для нее стационарной при  $\lambda_0 = 0, \lambda_1 = 1$ .

Принцип Лагранжа (обычный и обобщенный) представляет собой необходимое условие экстремума первого порядка в задаче с ограничениями типа равенств. Однако стационарные точки функции Лагранжа не обязаны



3)  $L''_{xx} = \begin{pmatrix} -2 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ ,  $\langle L''_{xx} h, h \rangle = -2h_1^2 - h_2^2 < 0$  для любого  $h \neq 0$ , значит,

$\left(\frac{2}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{9}}\right)$  — точка локального максимума со значением  $f = \frac{\sqrt[3]{9}}{2}$ .

Далее мы рассмотрим ряд задач из различных разделов математики, которые могут быть решены с помощью классических условий экстремума.

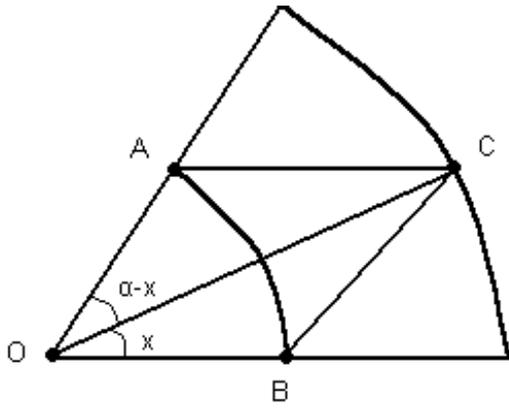
#### **1.4. Использование классических методов поиска экстремума в математических проблемах**

В различных разделах математики возникали и возникают проблемы, связанные с решением экстремальных задач. Естественно, что для этих целей могут быть использованы изложенные выше методы. Однако область их применения не ограничивается только такими задачами. Часто проблема в первоначальном виде не связана явно с какой-либо экстремальной задачей, но может быть переформулирована так, что для ее решения оказываются пригодными методы поиска экстремума. Рассмотрим некоторые примеры из разных областей математики.

**Геометрия.** В геометрии традиционно много экстремальных задач связано с построением фигур с заданными параметрами (вписанных, описанных и т.п.), обладающих наибольшими (наименьшими) объемами (площадями, периметрами и т.д.). Такие задачи могут быть решены чисто геометрическими методами, однако, как правило, при этом требуется проявить догадку и провести какое-то дополнительное построение. Способности и опыт позволяют преодолевать трудности, но часто это связано с затратами времени и труда. В то же время, применение общих методов поиска экстремума позволяет стандартизировать процесс решения и свести все к аналитическим преобразованиям (найденному таким путем решению можно затем дать геометрическую интерпретацию). Рассмотрим для примера следующую задачу.

##### *Задача о двух орбитах*

Имеются две концентрические окружности. На окружности меньшего радиуса заданы две точки. Требуется на окружности большего радиуса найти точку, сумма расстояний от которой до заданных точек является минимальной.



Обозначим радиусы окружностей  $r$  и  $R$  ( $R > r$ ), угол между радиусами  $OA$  и  $OB$  ( $O$  — центр окружностей,  $A$  и  $B$  — заданные точки) обозначим  $\alpha$  ( $0 < \alpha < \pi$ ). Тогда по теореме косинусов для произвольной точки  $C$  на большей окружности сумма расстояний от  $C$  до  $A$  и  $B$  равна

$$\rho = \sqrt{R^2 + r^2 - 2Rr \cos x} + \sqrt{R^2 + r^2 - 2Rr \cos(\alpha - x)},$$

где в качестве неизвестного  $x$  взят угол между радиусами  $OB$  и  $OC$  ( $0 \leq x \leq \alpha$ ).

Необходимое условие минимума  $\frac{d\rho}{dx} = 0$  дает нам уравнение

$$\frac{\sin^2 x}{R^2 + r^2 - 2Rr \cos x} = \frac{\sin^2(\alpha - x)}{R^2 + r^2 - 2Rr \cos(\alpha - x)}. \quad (1.32)$$

Очевидно,  $x = \frac{\alpha}{2}$  является корнем уравнения (1.32), но он может быть не единственным. Из (1.32) имеем

$$(R^2 + r^2)(\sin^2 x - \sin^2(\alpha - x)) = 2Rr(\sin^2 x \cos(\alpha - x) - \cos x \sin^2(\alpha - x))$$

или

$$(R^2 + r^2)(\cos^2(\alpha - x) - \cos^2 x) = 2Rr(\cos(\alpha - x) - \cos^2 x \cos(\alpha - x) - \cos x + \cos x \cos^2(\alpha - x)).$$

Сокращая на разность  $\cos(\alpha - x) - \cos x$ , не равную нулю при  $x \neq \frac{\alpha}{2}$ , имеем

$$(R^2 + r^2)(\cos(\alpha - x) + \cos x) = 2Rr(1 + \cos x \cos(\alpha - x)),$$

откуда, используя тригонометрические формулы, получаем

$$(R^2 + r^2) \cos \frac{\alpha}{2} \cos \left( \frac{\alpha}{2} - x \right) = Rr \left( \cos^2 \frac{\alpha}{2} + \cos^2 \left( \frac{\alpha}{2} - x \right) \right).$$

Решая это квадратное уравнение относительно  $\cos \left( \frac{\alpha}{2} - x \right)$ , получим

$$x = \frac{\alpha}{2} \pm \arccos \left( \frac{R}{r} \cos \frac{\alpha}{2} \right) \text{ при } \cos \frac{\alpha}{2} < \frac{r}{R} \text{ (при } \cos \frac{\alpha}{2} > \frac{r}{R} \text{ уравнение не имеет решения, при } \cos \frac{\alpha}{2} = \frac{r}{R} \text{ имеем } x = \frac{\alpha}{2} \text{).}$$

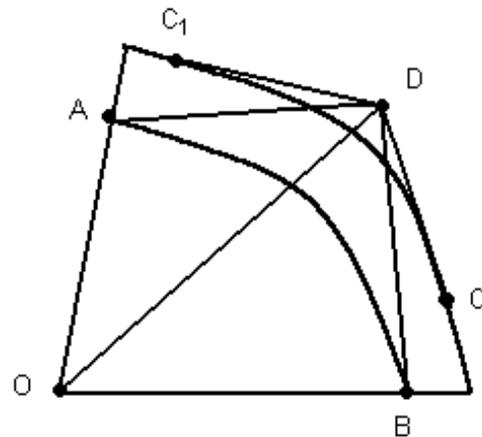
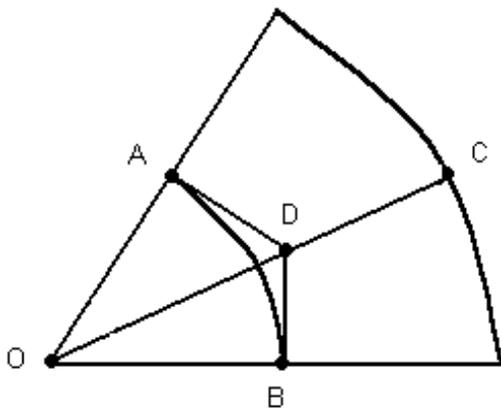
Для нахождения абсолютного минимума на отрезке  $[0, \alpha]$  надо сравнить значение целевой функции  $\rho$  в точках  $0$ ,  $\frac{\alpha}{2}$ ,  $\alpha$  при  $\cos \frac{\alpha}{2} \geq \frac{r}{R}$  и допол-

нительно в точках  $\frac{\alpha}{2} \pm \arccos \left( \frac{R}{r} \cos \frac{\alpha}{2} \right)$  при  $\cos \frac{\alpha}{2} < \frac{r}{R}$ .

Легко проверить, что точка абсолютного минимума есть

$$x^* = \begin{cases} \frac{\alpha}{2}, & \cos \frac{\alpha}{2} \geq \frac{r}{R}, \\ \frac{\alpha}{2} \pm \arccos\left(\frac{R}{r} \cos \frac{\alpha}{2}\right), & \cos \frac{\alpha}{2} < \frac{r}{R}. \end{cases}$$

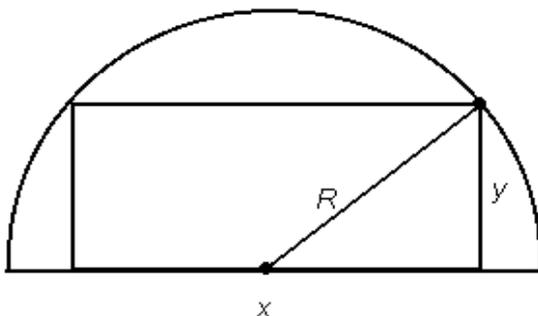
Нетрудно убедиться, что это решение получается следующим геометрическим построением. Строим касательные к меньшей окружности в точках  $A$  и  $B$ , если точка их пересечения  $D$  принадлежит кругу с радиусом  $R$ , то искомая точка  $C$  лежит на биссектрисе угла  $AOB$ , если точка  $D$  лежит вне данного круга, то проводим через нее касательные к большей окружности, получающиеся точки касания  $C_1$  и  $C_2$  являются решением задачи (см. рисунки). При найденном  $x^*$  это достаточно очевидно, однако догадаться заранее не просто.



Рассмотрим еще пример геометрической задачи, в которой приходится находить экстремум функции при ограничениях.

#### *Задача о вписанном прямоугольнике*

Найти прямоугольник наибольшей площади, две вершины которого лежат на диаметре окружности, а две другие — на самой окружности.



Обозначим радиус окружности через  $R$ , неизвестные длины сторон — через  $x$  и  $y$ . Тогда целевая функция есть  $S = xy$ , причем на  $x$  и  $y$  накладывается ограничение  $\frac{x^2}{4} + y^2 - R^2 = 0$ .

Используем принцип Лагранжа. Так как градиент ограничения  $(\frac{x}{2}, 2y) \neq 0$ , то условие регулярности выполнено. Функция Лагранжа имеет вид

$$L = xy + \lambda \left( \frac{x^2}{4} + y^2 - R^2 \right).$$

Имеем систему из трех уравнений:

$$y + \frac{\lambda x}{2} = 0, \quad x + 2\lambda y = 0, \quad \frac{x^2}{4} + y^2 = R^2.$$

Решение этой системы:

$$x^* = R\sqrt{2}, \quad y^* = \frac{R\sqrt{2}}{2}, \quad \lambda^* = -1.$$

Очевидно, точка  $(R\sqrt{2}, \frac{R\sqrt{2}}{2})$  является глобальным максимумом целевой функции (соответствующее ее значение  $S^* = R^2$ ). Таким образом, одна сторона прямоугольника должна быть вдвое больше другой.

**Алгебра и анализ.** Широкая область применения методов поиска экстремума связана с доказательством неравенств и получением различных оценок. Рассмотрим несколько примеров.

#### *Квадратичные формы*

Мы приводили без доказательств один критерий (Сильвестра) положительный (отрицательный) определенности квадратичных форм. Здесь выведем другой критерий. Для этого рассмотрим задачу на условный экстремум квадратичной формы  $f(x) = \langle Ax, x \rangle$  ( $A$  — симметрическая матрица) на единичной сфере  $1 - |x|^2 = 0$ . Задача регулярна, функция Лагранжа есть  $L = \langle Ax, x \rangle + \lambda (|x|^2 - 1)$ . Градиент функции Лагранжа  $L$  по переменным  $x$  равен

$$L'_x = 2(Ax - \lambda x),$$

поэтому для нахождения решений имеем систему уравнений

$$Ax = \lambda x, \quad |x| = 1.$$

Таким образом, стационарными точками функции Лагранжа являются собственные вектора матрицы  $A$ , а значения функции  $f(x)$  в этих точках равны собственным числам матрицы  $A$  (как известно, все собственные числа симметрической матрицы являются действительными числами). Перенумеруем эти числа в порядке роста:  $\lambda_1 \leq \lambda_2 \leq \dots \leq \lambda_n$  (их количество, вообще говоря, равно порядку матрицы  $n$ , но некоторые могут совпадать).

По теореме Вейерштрасса у функции  $f(x)$  на сфере существуют глобальные максимум и минимум, а так как они являются стационарными точками функции Лагранжа, то очевидно,

$$\min_{|x|=1} f(x) = \lambda_1, \quad \max_{|x|=1} f(x) = \lambda_n.$$

Отсюда при произвольном  $x$  имеем оценки для квадратичной формы

$$\lambda_1 / |x|^2 \leq \langle Ax, x \rangle \leq \lambda_n / |x|^2.$$

Получаем следующие критерии: квадратичная форма положительно (неотрицательно) определена тогда и только тогда, когда минимальное собственное число матрицы  $A$  положительно (неотрицательно); квадратичная форма отрицательно (неположительно) определена тогда и только тогда, когда максимальное собственное число матрицы  $A$  отрицательно (неположительно).

*Неравенство между средним арифметическим и средним квадратическим*

Средним арифметическим чисел  $x_1, \dots, x_n$  называется, как известно, величина  $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$ , а средним квадратическим —  $(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i^2)^{1/2}$ . Для доказательства неравенства

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i \leq \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{1/2}$$

рассмотрим задачу поиска максимума функции  $f(x) = \sum_{i=1}^n x_i$  при ограничении

$\sum_{i=1}^n x_i^2 - B = 0$ . Эта задача регулярна и в соответствии с принципом Лагранжа ее решение удовлетворяет системе уравнений

$$1 + 2\lambda x_i = 0, \quad i = \overline{1, n}, \quad \sum_{i=1}^n x_i^2 = B.$$

Отсюда все  $x_i^*$  равны между собой и  $x_i^* = \pm \sqrt{\frac{B}{n}}$ . Точка максимума  $x_i^* = \sqrt{\frac{B}{n}}$ ,

(другая точка — минимум). Значит

$$\frac{1}{n} f(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i \leq \sqrt{\frac{B}{n}} = \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{1/2},$$

что и требовалось доказать (заметим, что неравенство превращается в равенство только в случае, когда все  $x_i$  равны между собой).

На этой задаче мы продемонстрировали общий прием для доказательства неравенств: одна часть неравенства приравнивается к произвольной величине  $B$  и это берется в качестве ограничения, а другая часть неравенства выступает в роли целевой функции, для которой в зависимости от знака не-

равенства ищется максимум или минимум, найденное экстремальное значение соответственно не больше или не меньше  $B$ . Таким стандартным приемом можно доказать все известные неравенства (например, Коши-Буняковского, Гельдера, со всевозможными средними), а также выводить новые неравенства.

**Информатика.** Здесь также существует множество задач, для решения которых могут быть использованы методы поиска экстремума. Типичные примеры связаны с обработкой данных.

#### *Метод наименьших квадратов*

Имеются результаты измерений значений параметров на входе  $x$  и на выходе  $y$  некоторого устройства:

$$(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n).$$

По этим данным нужно восстановить функциональную зависимость  $y = f(x)$ , описывающую работу устройства. Уточним постановку задачи. Пусть априори известен класс возможных функциональных зависимостей  $f(x, d_1, \dots, d_k)$  с точностью до параметров  $d_1, \dots, d_k$ . По методу наименьших квадратов конкретное значение вектора параметров  $d = (d_1, \dots, d_k)$  выбирается так, чтобы минимизировать сумму квадратов невязок в измерениях, т.е. величину

$$\delta(d) = \sum_{i=1}^n [y_i - f(x_i, d_1, \dots, d_k)]^2.$$

Рассмотрим для простоты линейную зависимость

$$f(x, a, b) = ax + b.$$

Тогда

$$\delta(a, b) = \sum_{i=1}^n (y_i - ax_i - b)^2$$

и надо найти абсолютный минимум этой величины как функции аргументов  $a$  и  $b$ . Условие экстремума

$$\frac{\partial \delta}{\partial a} = \frac{\partial \delta}{\partial b} = 0$$

дает систему из двух линейных уравнений

$$\begin{cases} a \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right) + b \left( \sum_{i=1}^n x_i \right) = \sum_{i=1}^n x_i y_i, \\ a \left( \sum_{i=1}^n x_i \right) + bn = \sum_{i=1}^n y_i. \end{cases},$$

Определитель этой системы  $D = n \sum_{i=1}^n x_i^2 - \left( \sum_{i=1}^n x_i \right)^2$ . Естественно считать, что не все  $x_i$  равны между собой, поэтому из доказанного неравенства между средним арифметическим и средним квадратическим имеем  $D > 0$ . Значит, система имеет единственное решение

$$a^* = D^{-1} \left[ n \sum_{i=1}^n x_i y_i - \left( \sum_{i=1}^n x_i \right) \left( \sum_{i=1}^n y_i \right) \right],$$

$$b^* = D^{-1} \left[ \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right) \left( \sum_{i=1}^n y_i \right) - \left( \sum_{i=1}^n x_i \right) \left( \sum_{i=1}^n x_i y_i \right) \right].$$

Матрица вторых производных  $\delta$  есть

$$\delta'' = \begin{pmatrix} 2 \sum_{i=1}^n x_i^2 & 2 \sum_{i=1}^n x_i \\ 2 \sum_{i=1}^n x_i & 2n \end{pmatrix}.$$

Ее главный минор первого порядка равен  $2 \sum_{i=1}^n x_i^2$ , а главный минор второго порядка равен  $4D$ , т.е. они положительны (если не все  $x_i$  равны между собой). Значит, по критерию Сильвестра матрица  $\delta''$  положительно определена и в силу теоремы о достаточных условиях экстремума точка  $(a^*, b^*)$  доставляет минимум величине  $\delta$  (по крайней мере локальный).

Но так как выполнены условия следствия из теоремы Вейерштрасса, существует глобальный минимум  $\delta$ , а в силу единственности экстремума пара  $(a^*, b^*)$  является точкой глобального минимума  $\delta$ .

### *Мера информации*

В теории информации количество информации в сообщении о значении величины, которая может принимать априори  $n$  значений с вероятностями  $p_1, \dots, p_n$ , принято определять величиной

$$H = - \sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i.$$

Для этого имеется ряд оснований, связанных со свойствами функции  $H$  (обычно эти свойства постулируются как аксиомы и однозначно определяют вид  $H$ ). В частности, количество информации в сообщении о значении величины, принимающей априори два значения с равными вероятностями, равно единице (оно и принимается за единицу измерения информации, называемую

битом). Для представления единицы информации достаточно одного разряда ячейки памяти машины, работающей с двоичными числами. Поставим вопрос: сколько двоичных разрядов достаточно для представления информации о величине, принимающей  $n$  возможных значений с неизвестными вероятностями. Другими словами, какое максимальное количество информации может содержать сообщение о величине с  $n$  возможными значениями. Для ответа на этот вопрос надо найти максимум функции  $H$  при ограничении  $\sum_{i=1}^n p_i - 1 = 0$  (вообще говоря, еще надо учитывать, что  $p_i \geq 0, i = \overline{1, n}$ ). Функция  $H$  не определена при  $p_i = 0$ , поэтому доопределим ее по непрерывности при  $p_i \rightarrow 0$ . Используя правило Лопиталья, нетрудно получить  $\lim_{p_i \rightarrow 0} (p_i \log_2 p_i) = 0$ , поэтому при  $p_{i_0} = 1, p_i = 0, i \neq i_0$  полагаем  $H = 0$  (так как  $H \geq 0$ , то это минимальное значение). Для нахождения максимума составим функцию Лагранжа

$$L = -\sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i + \lambda \left( \sum_{i=1}^n p_i - 1 \right).$$

Получим систему уравнений

$$\frac{\partial L}{\partial p_i} = -\log_2 p_i - \log_2 e + \lambda = 0, i = \overline{1, n}, \sum_{i=1}^n p_i = 1,$$

откуда видно, что все  $p_i$  равны между собой, т.е.

$$p_i^* = \frac{1}{n}, i = \overline{1, n}.$$

Для нахождения глобального максимума, который существует в силу теоремы Вейерштрасса, надо это решение сравнить с граничными точками  $p_i = 0$ , но на границах  $H = 0$ .

Значит, очевидно, точка  $\left( \frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n} \right)$  доставляет глобальный максимум  $H$  со значением  $\log_2 n$ . Это и есть искомое максимальное количество информации. Например, при  $n=8$  требуется три разряда.