Задачи по Методам оптимизации и Теории игр

Артамонов Н.В.

15 ноября 2023 г.

Содержание

1	Зад	ачи оптимизации	1
	1.1	Безусловная оптимизация	2
	1.2	Выпуклость	3
		Оптимизации с ограничениями равенства	
	1.4	Оптимизация с ограничениями неравенства	6
	1.5	Линейное программирование	Ĝ
\mathbf{A}	При	иложение	13
	A.1	Симметричные матрицы	13
	A.2	Выпуклые функции	14
	A.3	Функция Лагранжа для ограничений равенства	14
	A.4	Функция Лагранжа для ограничений неравенства	16

1 Задачи оптимизации

Внимание: Во всех расчетных задачах обязательно проверять достаточные условия экстремума! Задачи, отмеченные звёздочками, не является обязательными

1.1 Безусловная оптимизация

№1. Найдите локальные экстремумы функций

$$f(x,y) = 10 - 6x - 4y + 2x^{2} + y^{2} - 2xy$$

$$f(x,y) = 8 + 8x + 4y - 5x^{2} - 2y^{2} + 6xy$$

$$f(x,y) = 5 + 2x + 6y + 5x^{2} + 3y^{2} + 8xy$$

№2. Найдите локальные экстремумы функций

$$f(x,y,z) = 6 + 4x + 2y + 6z + 2x^{2} + 2y^{2} + z^{2} + 2xy + 2yz$$

$$f(x,y,z) = 3 + 4x + 8y + 4z - 3x^{2} - 2y^{2} - 4z^{2} + 2xy + 2xz + 4yz$$

$$f(x,y,z) = 8 + 2x + 4y + 2z + 2x^{2} + y^{2} + 3z^{2} + 2xy + 4xz + 4yz$$

№3. Найдите локальные экстремумы функций

$$f(x,y) = 5 + x^3 - y^3 + 3xy$$

$$f(x,y) = 3x^2y + y^3 - 3x^2 - 3y^2 + 2$$

$$f(x,y) = x^3 + x^2y - 2y^3 + 6y$$

№4. Завод производит три вида товаров и продает их по ценам $P_1=2,$ $P_2=4$ и $P_3=6.$ Издержки производства равны

$$C(Q_1, Q_2, Q_3) = 2Q_1^2 + Q_2^2 + 2Q_3^2 - 2Q_2Q_3$$

 $(Q_1, Q_2, Q_3$ — объемы производства товаров). Найдите оптимальные объемы производства.

№5. Завод производит три вида товаров и продает их по ценам $P_1=2,$ $P_2=2$ и $P_3=3.$ Издержки производства равны

$$C(Q_1, Q_2, Q_3) = 2Q_1^2 + Q_2^2 + 2Q_3^2 - 2Q_2Q_3 - 2Q_1Q_3$$

 $(Q_1, Q_2, Q_3$ – объемы производства товаров). Найдите оптимальные объемы производства.

№6. Завод производит два вида товаров, (обратные) функции спроса на которые имеют вид $P_1=21-5Q_1+2Q_2$ и $P_2=35-Q_2+2Q_1$. Функция издержек равна

$$C(Q_1, Q_2) = Q_1 + 3Q_2$$

 $(Q_1, Q_2$ — объемы производства товаров). Найдите оптимальные объемы производства.

№7. Завод производит два вида товаров, (обратные) функции спроса на которые имеют вид $P_1=51-2Q_1+3Q_2$ и $P_2=47-5Q_2+3Q_1$. Функция издержек равна

$$C(Q_1, Q_2) = 3Q_1 + 5Q_2$$

 $(Q_1, Q_2$ — объемы производства товаров). Найдите оптимальные объемы производства.

№8. Найдите локальные экстремумы функций

$$f(x,y) = 6 \ln x + 8 \ln y - 3x - 2y$$

$$f(x,y) = 4 \ln x + 6 \ln y + 2x - 3xy$$

$$f(x,y) = 5 \ln x + 4 \ln y - x - 4xy$$

1.2 Выпуклость

№1. Исследуйте на выпуклость/вогнутость функции на \mathbb{R}^2

$$f(x,y) = 10 - 6x - 4y + 2x^{2} + y^{2} - 2xy$$

$$f(x,y) = 8 + 8x + 4y - 5x^{2} - 2y^{2} + 6xy$$

$$f(x,y) = 5 + 2x + 6y + 5x^{2} + 3y^{2} + 8xy$$

$$f(x,y) = 10 + x^{2} + y^{2} + 2xy$$

$$f(x,y) = 5 + 4xy - 2x^{2} - 2y^{2}$$

№2. Исследуйте на выпуклость/вогнутость функции на \mathbb{R}^3

$$f(x,y,z) = 6 + 4x + 2y + 6z + 2x^{2} + 2y^{2} + z^{2} + 2xy + 2yz$$

$$f(x,y,z) = 3 + 4x + 8y + 4z - 3x^{2} - 2y^{2} - 4z^{2} + 2xy + 2xz + 4yz$$

$$f(x,y,z) = 8 + 2x + 4y + 2z + 2x^{2} + y^{2} + 3z^{2} + 2xy + 4xz + 4yz$$

№3. При каких значениях параметра β функция

$$f(x_1, x_2, x_3) = 2x_1^2 + 4x_2^2 + x_3^2 - \beta x_1 x_3$$

будет строго/нестрого выпуклой? Строго/нестрого вогнутой?

№4. Исследуйте на выпуклость/вогнутость функции, определённые на \mathbb{R}^2_+ (a,b>0)

$$f(x,y) = a \ln x + b \ln y - 2x^2 - y^2 - 2xy$$

$$f(x,y) = x^2 + 5y^2 - 4xy - a \ln x - b \ln y$$

$$f(x,y) = a \ln x + b \ln y - 3x^2 - 5y^2 - 8xy$$

1.3 Оптимизации с ограничениями равенства

№1. Решите задачи оптимизации

$$\max(2x + 3y) \qquad \min(2x + 3y)$$

$$s.t. 2x^{2} + y^{2} = 11$$

$$\max(5x - 3y) \qquad \min(5x - 3y)$$

$$s.t. x^{2} + 3y^{2} = 28$$

$$s.t. x^{2} + 3y^{2} = 28$$

№2. Решите задачи оптимизации

$$\min(x^{2} + 2y^{2}) \qquad \max(10 - 2x^{2} - 18y^{2})$$

$$s.t. 3x + 2y = 22 \qquad s.t. 4x + 6y = 30$$

$$\max(y^{2} - 2x^{2}) \qquad \min(2y^{2} - x^{2})$$

$$s.t. 4x + 3y = 5 \qquad s.t. 5x + 4y = 17$$

№3. Решите задачи оптимизации

$$\max(x^2y^2)$$
 $\min(x^2y^2)$
 $s.t. 3x + 2y = 24$ $s.t. 3x + 2y = 24$

№4. Решите задачи оптимизации

$$\max(xy)$$
 $\min(xy)$
s.t. $x^2 + 2y^2 = 36$ s.t. $x^2 + 2y^2 = 36$

№5. Найти экстремум функции полезности $u = x^2y$ при бюджетном ограничении 2x + 3y = 90.

№6. Для производства предприятие закупает два вида ресурсов по ценам $P_1 = 10$ и $P_2 = 20$, бюджет составляет \$1200. Производственная функция предприятия равна $f(x,y) = \sqrt{xy}$. Найдите количество ресурсов с целью обеспечения оптимальной производственной программы.

№7. Для производства предприятие закупает два вида ресурсов по ценам $P_x = 5$ и $P_y = 2$, бюджет составляет \$200. Производственная функция предприятия равна $f(x,y) = 2\sqrt{xy}$. Найдите количество ресурсов с целью обеспечения оптимальной производственной программы.

№8. Производственная функция предприятия равна $f(x,y) = \sqrt{xy}$. Ресурсы закупаются по ценам P_1 и P_2 . Рассмотрим задачу оптимизации

$$\min(P_1 x + P_2 y)$$
$$f(x, y) = Q_0$$

Дайте интерпретацию оптимальной задачи и найдите её решение.

№9. Потребительская корзина состоит их трех товаров, цена на которые равны P_1 , P_2 , P_3 . Доход равен I. Функция полезности потребителя равна

$$U(q_1, q_2, q_3) = \ln q_1 + \ln q_2 + \ln q_3.$$

Найдите оптимальную потребительскую корзину.

№10. В условиях предыдущей задачи рассмотрите функцию полезности

$$U(q_1, q_2, q_3) = a \ln q_1 + b \ln q_2 + c \ln q_3$$
 $a, b, c > 0$

№11. Фирма для производства использует два фактора производства: капитал и труд. Производственная функция имеет вид $F=3KL^2$. Фирма решает следующую задачу

$$\min(5K + 4L)$$
$$F(K, L) = 9600$$

Дайте интерпретацию оптимальной задачи и найдите её решение.

№12. Решите задачи оптимизации

$$\min(2x^{2} + 2y^{2} + 4z^{2} + 2xy + 2xz + 2yz - 10x - 50y - 10z)$$

$$s.t. \ x + 2y + 3z = 20$$

$$\max(10 - 9x - 3y + 3z - 4x^{2} - 2y^{2} - 2z^{2} + 4xy + 2xz + 2yz)$$

$$s.t. \ 2x + 2y - 4z = 7$$

№13. Решите **численно**¹ задачи оптимизации

$$\max(x+y+z) \qquad \min(x^{2}+y^{2}+z^{2})$$
s.t.
$$\begin{cases} 2x^{2}+y^{2}+z^{2}=9 \\ x-y+z=0 \end{cases}$$

$$\min(x+y+z) \qquad \text{s.t. } \begin{cases} 2x+y+2z=10 \\ 3x-2y+z=6 \end{cases}$$

$$\min(x^{2}+y^{2}+z^{2})$$
s.t.
$$\begin{cases} 2x+y+2z=10 \\ 3x-2y+z=6 \end{cases}$$

$$\min(x^{2}+y^{2}+z^{2})$$
s.t.
$$\begin{cases} 2x^{2}+2y^{2}+z^{2} \end{cases}$$

1.4 Оптимизация с ограничениями неравенства

№1. Решите задачи оптимизации

$$\min(2x^2 + 3y^2)$$
 $\max(2x + 3y)$
 $s.t \ x - y \ge 10$ $s.t. \ 5x^2 + y^2 + 4xy \le 25$

№2. Решите задачи оптимизации

$$\max(2x + 4y - 5x^2 - y^2 - 4xy) \qquad \max(4x + 8y - 6x^2 - 3y^2 - 8xy)$$

$$s.t. \ 2x + 3y \le 40 \qquad \qquad s.t. \ 2x + 2y \le 9$$

$$\max(4x + 10y - 2x^2 - 6y^2 - 6xy) \qquad \max(8x + 8y - 3x^2 - 3y^2 - 6xy)$$

$$s.t. \ 3x + 6y \le 3 \qquad \qquad s.t. \ 2x + 4y \le 13$$

№3. Решите задачи оптимизации

$$\min(5x^{2} + y^{2} + 4xy - 2x - 4y) \qquad \min(5x^{2} + y^{2} - 4xy - 2x - y)$$

$$s.t. \ 2x + y \ge 40 \qquad \qquad s.t. \ 2x + 3y \ge 10$$

$$\min(5x^{2} + 4y^{2} - 8xy - 3x - 4y) \qquad \min(2x^{2} + 6y^{2} - 6xy - 4x - 43)$$

$$s.t. \ 2x + 4y \ge 31 \qquad \qquad s.t. \ 3x + 6y \ge 20$$

№4. Решите задачи оптимизации

$$\max(x - 2y) \qquad \max(1 - (x + 1)^2 - (y - 1)^2)$$

$$s.t. \ x^2 + y^2 \le 4 \qquad s.t. \ x + y \le 10$$

$$\max(x - 2y) \qquad \max(1 - (x + 1)^2 - (y - 1)^2)$$

$$s.t. \begin{cases} x^2 + y^2 \le 4 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

$$s.t. \begin{cases} x + y \le 10 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

№5. Завод производит два вида товаров, цена на которые равны $P_1=10$ и $P_2=30$. Функция издержек равна

$$C(Q_1, Q_2) = Q_1^2 + 5Q_2^2 - 4Q_1Q_2$$

 $(Q_1, Q_2$ — объемы производства товаров). Найдите объемы производства, оптимизирующие прибыль, если

1. издержки не должны превышать 104

- 2. издержки не должны превышать 5850
- №6. Завод производит два вида товаров, (обратные) функции спроса на которые имеют вид $P_1 = 20 2Q_1 + 3Q_2$ и $P_2 = 30 5Q_2 + 3Q_1$ (цены эндогенны). Функция издержек равна $C(Q_1,Q_2) = 10Q_1 + 20Q_2$ (Q_1,Q_2 объемы производства товаров). Найдите объемы производства, оптимизирующие прибыль, если
 - 1. издержки не должны превышать 3600
 - 2. издержки не должны превышать 450

№7. Решите **численно**² задачи оптимизации

$$\max(x - y + z) \qquad \max(x - y + z)$$

$$s.t. 2x^{2} + y^{2} + z^{2} \le 9$$

$$\min(x^{2} + y^{2} + z^{2}) \qquad s.t. \begin{cases} 2x^{2} + y^{2} + z^{2} \le 9 \\ x, y, z \ge 0 \end{cases}$$

$$\min(x^{2} + y^{2} + z^{2}) \qquad \min(x^{2} + y^{2} + z^{2})$$

$$s.t. \begin{cases} x + y - z \ge 10 \\ x - 2y + 2z \ge 8 \end{cases}$$

$$s.t. \begin{cases} x + y - z \ge 10 \\ x - 2y + 2z \ge 8 \end{cases}$$

$$x, y, z \ge 0$$

№8. Решите **численно**³ задачи оптимизации

$$\max(x_1 - x_2 - x_3 + x_4) \qquad \max(x_1 - x_2 - x_3 + x_4)$$

$$s.t. \ x_1^2 + 2x_2^2 + x_3^2 + 3x_4^2 \le 25$$

$$\min(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^3) \qquad s.t. \begin{cases} 2x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + 3x_4^2 \le 25 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0 \end{cases}$$

$$\min(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^3) \qquad \min(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^3)$$

$$s.t. \begin{cases} x_1x_2 - x_3 + x_4 \ge 8 \\ x_1 + 2x_2 - 2x_3 - 2x_4 \ge 5 \end{cases}$$

$$s.t. \begin{cases} x_1x_2 - x_3 + x_4 \ge 8 \\ x_1 + 2x_2 - 2x_3 - 2x_4 \ge 5 \end{cases}$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0$$

№9 (*). Потребительская корзина состоит из двух товаров, её функция полезности равна $U(x,y) = x + a \ln(y)$ (параметр a > 0). Потребитель

²MS Excel/Python

³MS Excel/Python

решает оптимальную задачу

$$\max U(x, y)$$
s.t.
$$\begin{cases} 2x + y \le 10 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

При каких значениях параметрах a

- 1. потребительская корзина состоит только из второго товара
- 2. содержит оба товара

№10 (*). Экономический агент имеет два «товара»: «отдых» l (leisure, в часах) и потребление x. Пусть w — почасовая оплата и P — цена потребления. Агент располагает общим временем H, которое он может тратить на работу и на отдых, и также имеет фиксированный доход M (non-labor income). Функция полезности экономического агента $U(x,l)x+c\ln l$ (c>0). Рассмотрим задачу оптимизации

$$s.t.\begin{cases} Px + wl \le wH + M \\ 0 \le l \le H \\ x \ge 0 \end{cases}$$

Найдите решение задачи оптимизации.

№11. Экономический агент потребляет два товара и его функция полезности равна $U(x,y) = y + c \ln x \ (c>0)$. Цены на товары равны P_1 и P_2 , доход равен I. Сформулируйте задачу об оптимальной потребительской корзине и найдите её решение.

1.5 Линейное программирование

№1. Рассмотрим задачи линейного программирования

$$\max(3x + 5y) \qquad \max(7x + 4y)$$

$$s.t. \begin{cases} x + y \leq 5 \\ 2x + y \leq 8 \\ x, y \geq 0 \end{cases} \qquad s.t. \begin{cases} 2x + 5y \leq 30 \\ 2x + y \leq 14 \\ x, y \geq 0 \end{cases}$$

$$\max(4x + 5y) \qquad \max(8x + 3y)$$

$$s.t. \begin{cases} x + 3y \leq 15 \\ 4x + 3y \leq 24 \\ x, y \geq 0 \end{cases} \qquad s.t. \begin{cases} 2x + 5y \leq 35 \\ 5x + 3y \leq 40 \\ x, y \geq 0 \end{cases}$$

- 1. Решите графическии (прямую) задачу
- 2. Напишите и решите графически двойственную задачу.

№2. Решите графически следующие задачи оптимизации

$$\max(5x + 4y)$$

$$s.t.\begin{cases} x + 3y \le 18 \\ x + 2y \le 13 \\ 3x + 2y \le 27 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

$$\min(7x + 6y)$$

$$s.t.\begin{cases} 3x + y \ge 9 \\ 4x + 3y \ge 22 \\ x + 3y \le 10 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

$$s.t.\begin{cases} x + 4y \le 28 \\ 2x + 3y \le 26 \\ x + y \le 11 \\ 2x + y \le 20 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

$$\min(2x + 5y)$$

$$3x + y \ge 9 \\ 4x + 3y \ge 9 \\ x + 6y \ge 12 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

$$s.t.\begin{cases} 3x + y \ge 10 \\ 2x + y \ge 8 \\ x + 3y \ge 9 \\ x + 6y \ge 12 \\ x, y \ge 0 \end{cases}$$

№3. Решите графически следующие задачи оптимизации

$$\max(5x - 4y)$$

$$s.t.\begin{cases} 5x + 2y \le 16\\ 2x - 7y \le 22\\ -5x - y \le 19\\ -x + 3y \le 7 \end{cases}$$

$$\max(-3x + 2y)$$

$$3x - y \le 9$$

$$3x - y \le 13$$

$$-2x - 7y \le 22$$

$$-5x + y \le 18$$

$$-x + 4y \le 15$$

№4. Фирма производит четыре товара и использует для производства два ресурса. Норма затрат ресурсов, количество ресурсов и прибыль от каждой единицы товара приведены в таблице

	Товар 1	Товар 2	Товар 3	Товар 4	Количество
					pecypca
Pecypc 1	4	4	1	2	100
Pecypc 2	5	3	2	1	150
Цена	20	12	4	2	

Предполагается, что нормы затрат постоянны и цены постоянны.

Постройте модель оптимизации производства и решите её численно (MS Excel/Python).

№5. Фирма производит три товара и использует для производства два ресурса. Норма затрат ресурсов, количество ресурсов и прибыль от каждой единицы товара приведены в таблице

	Товар 1	Товар 2	Товар 3	Количество
				pecypca
Pecypc 1	2	1	5	100
Pecypc 2	4	2	3	120
Цена	3	8	2	

Предполагается, что нормы затрат постоянны и цены постоянны.

Постройте модель оптимизации производства и решите её численно (MS Excel/Python).

№6. Фирма производит три товара и использует для производства два ресурса. Норма затрат ресурсов, количество ресурсов и прибыль от каждой единицы товара приведены в таблице

	Товар 1	Товар 2	Товар 3	Количество
				pecypca
Pecypc 1	2	1	5	100
Pecypc 2	5	2	5	220
Цена	3	8	2	

Предполагается, что нормы затрат постоянны и цены постоянны.

Постройте модель оптимизации производства и решите её численно (MS Excel/Python).

№7. Фирма «Московия» заключила контракт с компанией АЛРОСА на покупку промышленного золота для его реализации в пяти городах в объеме: Самара – 80 кг, Москва – 260 кг, Ростов-на-Дону – 100 кг, Санкт-Петербург – 140 кг, Нижний Новгород – 120 кг. Компания АЛРОСА располагает тремя месторождениями: «Мирное», «Удачный» и «Полевое», которые планируют за год выработать соответственно 200, 250 и 250 кг золота.

Постройте модель оптимизации фрахта специализированного транспорта, обеспечивающего полное удовлетворение заявок покупателя, при заданной системе тарифов (на 1 кг)

	Самара	Москва	Ростов-на-Дону	СПб.	Н. Новгород
«Мирное»	7	9	15	4	18
«Удачный»	13	25	8	15	5
«Полевое»	5	11	6	20	12

Найдите численно оптимальное решение.

№8. Московский филиал «The Coca-Cola Company», выпускающей напитки приблизительного равного спроса (Sprite, Coca-Cola, Fanta), складируемых в разных местах, должен поставить свою продукцию в четыре крупных супермаркета: «Ашан», «Карусель», «Перекрёсток» и «Дикси». Каждая упаковка содержит 12 банок емкостью 0.33 литра. Тарифы на доставку, объемы запасов и заказы на продукцию приведены в таблице.

Склады	Ашан	Ашан Карусель Перекрёсток Дикси					
Coca-Cola	6	4	9	5	400		
Sprite 5		7	8	6	300		
Fanta	9	4	6	7	200		
Заказы, уп.	150	250	150	350			

Постройте оптимизационную модель плана поставок напитков в супермаркеты. Найдите **численно** оптимальное решение.

№9. Коммерческое предприятие реализует три группы товаров А, В и С. Плановые нормативы затрат ресурсов (на 1 тыс рублей товарооборота), доход от продажи товаров (на 1 тыс. рублей товарооборота) приведены в таблице

	Нормы затрат			
Ресурсы	A	В	С	Объем ресурсов
Рабочее время продавцов	0.1	3	0.4	1100
Площадь торговых залов	0.05	0.2	0.02	120
Площадь складских помещений	3	0.02	2	8000
Доход	3	1	4	

Постройте модель оптимизации для получения максимального дохода. Найдите **численно** оптимальное решение.

№10. Три нефтеперерабатывающих завода с (ежедневной) производительностью 6, 5 и 8 млн.т бензина снабжают три бензохранилища, (ежедневно) потребность которых составляет 4, 8 и 7 млн. т бензина соответственно. Бензин транспортируется в бензохранилища по бензопроводу. Стоимость транспортировки составляет 0.3 руб за 1000 т на один км длины бензопровода. В таблице приведены расстояния в км между заводами и хранилищами. Отметим, что первый нефтеперерабатывающий завод не связан бензопроводом с третьим бензохранилищем.

	Xp	анили		
Завод	1	2	3	Объем
1	120	180	_	6
2	300	100	80	5
3	200	250	120	8
Вместимость	4	8	7	
хранилища				

Постройте оптимизационную модель транспортировки бензина. Найдите **численно** оптимальное решение.

А Приложение

А.1 Симметричные матрицы

Пусть $\boldsymbol{A} - (n \times n)$ симметричная матрица.

Теорема 1 (Критерий Сильвестра). Пусть A – симметричная матрица и $\Delta_1, \ldots, \Delta_n$ последовательность ее угловых миноров:

$$\Delta_1 = a_{11}$$
 $\Delta_2 = \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$... $\Delta_n = \det \mathbf{A}$

Тогда

1.
$$A > 0 \iff \Delta_i > 0, i = 1, ..., n$$
.

2.
$$\mathbf{A} < 0 \iff (-1)^i \Delta_i > 0, i = 1, \dots, n.$$

3. если знаки миноров не удовлетворяют предыдущим пунктам, то матрица не знакоопределена

Предложение 1. Пусть A – симметричная 2×2 Тогда

$$A \ge 0 \iff \frac{a_{11}}{a_{22}} \ge 0, \det A \ge 0$$

$$A < 0 \iff \frac{a_{11}}{a_{11}} < 0 \text{ det } A \ge 0$$

 $\mathbf{A} \le 0 \iff \frac{a_{11}}{a_{22}} \le 0, \ \det \mathbf{A} \ge 0.$

Для 3×3 матрицы обозначим центральные миноры

$$\mathcal{M}_{(12)} = \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{M}_{(13)} = \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{13} \\ a_{31} & a_{33} \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{M}_{(23)} = \det \begin{pmatrix} a_{22} & a_{23} \\ a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

Предложение 2. Пусть **A** – симметричная 3×3 . Тогда

$$\mathbf{A} \ge 0 \iff \begin{aligned} a_{11} & \mathcal{M}_{(12)} \\ a_{22} \ge 0, & \mathcal{M}_{(13)} \ge 0, \ \det \mathbf{A} \ge 0 \\ a_{33} & \mathcal{M}_{(23)} \end{aligned}$$
$$\mathbf{A} \le 0 \iff \begin{aligned} a_{11} & \mathcal{M}_{(12)} \\ a_{22} \le 0, & \mathcal{M}_{(13)} \ge 0, \ \det \mathbf{A} \le 0. \\ a_{33} & \mathcal{M}_{(23)} \end{aligned}$$

А.2 Выпуклые функции

Пусть числовая функция f определена на $\mathrm{dom}(f) \subset \mathbb{R}^n$

Теорема 2. Дважды непрерывно дифференцируемая функция f выпукла \iff Hess $f(x) \ge 0$ для всех $x \in \text{dom}(f)$.

 $Ecnu \; \mathsf{Hess}_f(\boldsymbol{x}) > 0 \; \partial n s \; scex \; \boldsymbol{x} \in \mathrm{dom}(f), \; mo \; функция \; cmрого \; выпукла \ нa \; \mathrm{dom}(f).$

Следствие. Дважды непрерывно дифференцируемая функция f вогну- $ma \iff \mathsf{Hess}_f(x) \leq 0$ для всех $x \in \mathsf{dom}(f)$.

 $Ecnu \; \mathsf{Hess}_f(\boldsymbol{x}) < 0 \; \partial$ ля $\mathit{всеx} \; \boldsymbol{x} \in \mathrm{dom}(f), \; mo \; \phi$ ункция строго вогнута на $\mathrm{dom}(f)$.

Замечание. Знак гессиана проверяем по критерию Сильвестра 1 или используем Предложения 1, 2

А.3 Функция Лагранжа для ограничений равенства

Рассмотрим задачи оптимизации с ограничениями равенства

$$\max f(\boldsymbol{x}) \qquad \qquad \min f(\boldsymbol{x})$$

$$s.t. \begin{cases} g_1(\boldsymbol{x}) = c_1 \\ \vdots \\ g_k(\boldsymbol{x}) = c_k \end{cases} \qquad s.t. \begin{cases} g_1(\boldsymbol{x}) = c_1 \\ \vdots \\ g_k(\boldsymbol{x}) = c_k \end{cases}$$

Функция Лагранжа для этих задач

$$\mathcal{L}(oldsymbol{x},oldsymbol{\lambda}) = f(oldsymbol{x}) - \sum_{j=1}^k \lambda_j g_j(oldsymbol{x})$$

Необходимые условия (локального) условного экстремума

$$\begin{cases} \mathcal{L}'_{x_i} = 0 & i = 1, \dots, n \\ g_j(\boldsymbol{x}) = c_j & j = 1, \dots, k \end{cases}$$

Гессиан для функции Лагранжа (симметричная матрица)

$$\underset{(n+k)\times(n+k)}{\mathsf{Hess}_{\mathcal{L}}} = \begin{pmatrix} \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial x_i \partial x_j} & | & \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial x_i \partial \lambda_l} \\ -- & + & -- \\ \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial \lambda_s \partial x_j} & | & \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial \lambda_s \partial \lambda_l} \end{pmatrix}$$

Из определения функции Лагранжа

$$\bullet \ \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial \lambda_s \partial \lambda_l} = 0$$

$$\bullet \ \frac{\partial^2 \mathcal{L}}{\partial \lambda_s \partial x_j} = -\frac{\partial g_s}{\partial x_j}$$

Явный вид гессиана

$$\mathsf{Hess}_{\mathcal{L}} = \begin{pmatrix} \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{1} \partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{1} \partial x_{n}} & -\frac{\partial g_{1}}{\partial x_{1}} & \cdots & -\frac{\partial g_{k}}{\partial x_{1}} \\ \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{2} \partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{2} \partial x_{n}} & -\frac{\partial g_{1}}{\partial x_{2}} & \cdots & -\frac{\partial g_{k}}{\partial x_{2}} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{n} \partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2} \mathcal{L}}{\partial x_{n} \partial x_{n}} & -\frac{\partial g_{1}}{\partial x_{n}} & \cdots & -\frac{\partial g_{k}}{\partial x_{n}} \\ -\frac{\partial g_{1}}{\partial x_{1}} & \cdots & -\frac{\partial g_{1}}{\partial x_{n}} & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -\frac{\partial g_{k}}{\partial x_{1}} & \cdots & -\frac{\partial g_{k}}{\partial x_{n}} & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

$$(1)$$

Пусть \mathcal{M}_i (i=1,...,n+k) – главный минор матрицы $\mathsf{Hess}_{\mathcal{L}}$, образованный строками и столбцами с индексами i,i+1,...,n+k.

Теорема 3 (Достаточные условия минимума). Пусть в точке \hat{x} ранг матрицы $(\frac{\partial g_j}{\partial x_i})$ максимален и эта точка удовлетворяет необходимым условия экстремума.

Тогда достаточным условием локального минимума является выполнение неравенств

$$(-1)^k \mathcal{M}_i(\hat{\boldsymbol{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}) > 0 \qquad i = 1, \dots, n - k.$$
 (2)

Замечание. Условие (2) означает, что все миноры $\mathcal{M}_1, \dots, \mathcal{M}_{n-k}$ имеют знак $(-1)^k$.

Теорема 4 (Достаточные условия максимума). Пусть в точке \hat{x} ранг матрицы $(\frac{\partial g_j}{\partial x_i})$ максимален и эта точка удовлетворяет необходимым условия экстремума.

Тогда достаточным условием наличия локального максимума является выполнение неравенств

$$(-1)^n(-1)^{i-1}\mathcal{M}_i(\hat{x},\hat{\lambda}) > 0$$
 $i = 1,\dots, n-k.$ (3)

Замечание. Условие (3) означает чередование знаков в последовательности миноров $\mathcal{M}_1, \dots, \mathcal{M}_{n-k}$, начиная со знака $(-1)^n$.

Рассмотрим два частных случая:

• n=2, k=1 (две переменных при одном ограничении). Тогда $n{-}k=1$ и

$$(loc) \min : \mathcal{M}_1 < 0$$
 $(loc) \max : \mathcal{M}_1 > 0$

• n=3, k=1 (три переменных при одном ограничении). Тогда n-k=2 и

$$(loc) \min : \mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2 < 0$$
 $(loc) \max : \mathcal{M}_1 < 0, \mathcal{M}_2 > 0$

А.4 Функция Лагранжа для ограничений неравенства

Задача 1 Будем рассматривать задачу максимизации в виде

$$\max_{s.t.} \begin{cases} g_1(\mathbf{x}) \leq C_1 \\ \vdots \\ g_k(\mathbf{x}) \leq C_k \end{cases} \tag{4}$$

и задачу минимизации в виде

$$\min_{\mathbf{f}(\mathbf{x})} f(\mathbf{x})$$

$$s.t. \begin{cases} g_1(\mathbf{x}) \geq C_1 \\ \vdots \\ g_k(\mathbf{x}) \geq C_k \end{cases} \tag{5}$$

Важно!. Согласованность знаков неравенства в ограничениях с максимизацией/минимизацией целевой функции.

Определение. Задача оптимизации (4) называется задачей выпуклого программирования или выпуклой оптимизации, если

- f вогнута
- g_1,\ldots,g_k выпуклы

Определение. Задача оптимизации (5) называется задачей выпуклого программирования или выпуклой оптимизации, если

- f выпукла
- g_1, \ldots, g_k вогнуты

Обозначим

$$m{g}(m{x}) = egin{pmatrix} g_1(m{x}) \ dots \ g_k(m{x}) \end{pmatrix} \qquad m{c} = egin{pmatrix} C_1 \ dots \ C_k \end{pmatrix}$$

Перепишем задачи (4), (5) в виде

$$\max f(\boldsymbol{x}) \qquad \min f(\boldsymbol{x})$$
 $s.t. \ \boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) \leq \boldsymbol{c} \qquad s.t. \ \boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) \geq \boldsymbol{c}$

Функцией Лагранжа для задачи (4) и задачи (5) имеет вид

$$\mathcal{L}(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\lambda}) = f(\boldsymbol{x}) - \sum_{i=1}^k \lambda_j (g_j(\boldsymbol{x}) - C_j) = f(\boldsymbol{x}) - \boldsymbol{\lambda}^\top (\boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) - \boldsymbol{c})$$

Дополнительные переменные $\boldsymbol{\lambda} = (\lambda_1, \dots, \lambda_k)^{\top}$ называются множителями Лагранжа (Lagrange multipliers).

Определение. Будем говорить, что для ограничений задачи (4) выполнено условие Слейтера, если существует $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ такой, что

$$\boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}_0) < \boldsymbol{c}$$

Будем говорить, что для ограничений задачи (5) выполнено **условие Слейтера**, если существует $x_0 \in \mathbb{R}^n$ такой, что

$$g(x_0) > c$$

Теорема 5. Пусть задача (4) является задачей выпуклого программирования и для ограничений выполнено условие Слейтера.

Tогда \hat{x} является решением экстремальной задачи тогда и только тогда, когда он удовлетворяет системе

$$\begin{cases}
\mathcal{L}'_{x_i} = 0 & i = 1, \dots, n \\
\lambda_j \mathcal{L}'_{\lambda_j} = 0 & j = 1, \dots, k \\
\lambda_j \ge 0, \mathcal{L}'_{\lambda_j} \ge 0 & j = 1, \dots, k
\end{cases}$$
(6)

Кроме того, \hat{x} – глобальный максимум в задаче (4).

Следствие. Чтобы точка x была локальным минимумом в задаче (5) необходимо, чтобы для некоторых чисел $\hat{\lambda}_1, ..., \hat{\lambda}_k$ выполнялась система

$$\begin{cases}
\mathcal{L}'_{x_i} = 0 & i = 1, \dots, n \\
\lambda_j \mathcal{L}'_{\lambda_j} = 0 & j = 1, \dots, k \\
\lambda_j \ge 0, \mathcal{L}'_{\lambda_j} \le 0 & j = 1, \dots, k
\end{cases}$$
(7)

Kроме того, $\hat{\boldsymbol{x}}$ – глобальный минимум в задаче (5).

Пусть \hat{x} – решение задачи (4) или задачи (5). Рассмотрим это решение как функцию от C_1, \ldots, C_k :

$$\hat{x} = \hat{x}(C_1, \dots, C_k)$$
 $\hat{f} = f(\hat{x}) = \hat{f}(C_1, \dots, C_k)$

Теорема 6. Оптимальное решение есть гладкая функция от C_1, \ldots, C_k и выполнены равенства

$$\frac{\partial \hat{f}}{\partial C_i} = \hat{\lambda}_j \qquad \qquad j = 1, \dots, k$$

Задача 2 Рассмотрим теперь задачу максимизации в следующей форме

$$\max_{s.t.} \begin{cases} g_j(\boldsymbol{x}) \leq C_j & j = 1, \dots, k \\ \boldsymbol{x_i} \geq \boldsymbol{0} & i = 1, \dots, n \end{cases}$$
 (8)

и задачу минимизации в форме

$$\min_{s.t.} \begin{cases} g_j(\mathbf{x}) \ge C_j & j = 1, \dots, k \\ x_i \ge 0 & i = 1, \dots, n \end{cases} \tag{9}$$

(отдельно выделяем ограничения неотрицательности переменных)

Определение. Задача оптимизации (8) называется задачей выпуклого программирования или выпуклой оптимизации, если

- f вогнута
- g_1, \ldots, g_k выпуклы

Задача оптимизации (9) называется задачей выпуклого программирования или выпуклой оптимизации, если

- f выпукла
- g_1, \ldots, g_k вогнуты

Обозначим

$$m{g}(m{x}) = egin{pmatrix} g_1(m{x}) \\ dots \\ g_k(m{x}) \end{pmatrix} \qquad m{c} = egin{pmatrix} C_1 \\ dots \\ C_k \end{pmatrix}$$

Перепишем задачи (8), (9) в виде

$$\max_{s.t.} \begin{cases} \boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) \leq \boldsymbol{c} \\ \boldsymbol{x} \geq 0 \end{cases} \qquad \min_{s.t.} \begin{cases} \boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) \geq \boldsymbol{c} \\ \boldsymbol{x} \geq 0 \end{cases}$$

Определим для задач (8), (9) функцию Лагранжа в форме Куна – **Таккера**, включив в неё только нетривиальные ограничения

$$\mathcal{Z}(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\mu}) = f(\boldsymbol{x}) - \sum_{j=1}^{k} \mu_j (g_j(\boldsymbol{x}) - C_j) = f(\boldsymbol{x}) - \boldsymbol{\mu}^{\top} (\boldsymbol{g}(\boldsymbol{x}) - \boldsymbol{c})$$

с множителями Лагранжа $\boldsymbol{\mu} = \begin{pmatrix} \mu_1 & \cdots & \mu_k \end{pmatrix}^{\top}$

Определение. Будем говорить, что для ограничений задачи (8) выполнено **условие Слейтера**, если существует $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ такой, что

$$g(x_0) < c \qquad x_0 > 0$$

Будем говорить, что для ограничений задачи (9) выполнено **условие Слейтера**, если существует $x_0 \in \mathbb{R}^n$ такой, что

$$g(x_0) > c$$
 $x_0 > 0$

Замечание. Условие Слейтера относится только к системе ограничений и не касается целевой функции

Теорема 7. Пусть задача (8) является задачей выпуклого программирования и для ограничений выполнено условие Слейтера.

Tогда \hat{x} является решением экстремальной задачи тогда и только тогда, когда он удовлетворяет системе

$$\begin{cases}
 x_i \mathcal{Z}'_{x_i} = 0 & i = 1, \dots, n \\
 \mu_j \mathcal{Z}'_{\mu_j} = 0 & j = 1, \dots, k \\
 x_i \ge 0, \ \mathcal{Z}'_{x_i} \le 0 & i = 1, \dots, n \\
 \mu_j \ge 0, \ \mathcal{Z}'_{\mu_j} \ge 0 & j = 1, \dots, k
\end{cases}$$
(10)

Кроме того, \hat{x} – глобальный максимум в задаче (8).

Теорема 8. Пусть задача (9) является задачей выпуклого программирования и для ограничений выполнено условие Слейтера.

Tогда \hat{x} является решением экстремальной задачи тогда и только тогда, когда он удовлетворяет системе

$$\begin{cases}
 x_i \mathcal{Z}'_{x_i} = 0 & i = 1, \dots, n \\
 \mu_j \mathcal{Z}'_{\mu_j} = 0 & j = 1, \dots, k \\
 x_i \ge 0, \ \mathcal{Z}'_{x_i} \ge 0 & i = 1, \dots, n \\
 \mu_j \ge 0, \ \mathcal{Z}'_{\mu_j} \le 0 & j = 1, \dots, k
\end{cases}$$
(11)

Kроме того, $\hat{\boldsymbol{x}}$ – глобальный минимум в задаче (9).

Рассмотрим оптимальное решение задачи (8) и задачи (9) и оптимальное значение целевой функции как функцию от C_1, \ldots, C_k :

$$\hat{\boldsymbol{x}} = \hat{\boldsymbol{x}}(C_1, \dots, C_k) \qquad \qquad \hat{f} = f(\hat{\boldsymbol{x}}) = \hat{f}(C_1, \dots, C_k).$$

Теорема 9. $\hat{x} = \hat{x}(C_1, \dots, C_k)$ есть гладкая функция и выполнены равенства

$$\mu_j = \frac{\partial \hat{f}}{\partial C_i} \qquad \qquad j = 1, \dots, k$$