

- 3)  $f(X) = x_1^2 + 10(x_2 - \sin x_1)^2$ ,  $X_0 = (1; 1)^T$ ;
- 4)  $f(X) = e^{x_1^2} + x_2 + (x_1 - x_2)^2$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 5)  $f(X) = e^{x_2^2 - x_1} + e^{x_1}$ ,  $X_0 = (-1; -1)^T$ ;
- 6)  $f(X) = e^{-x_1 + x_1^2 + x_2^2}$ ,  $X_0 = (0.5; 0.5)^T$ ;
- 7)  $f(X) = e^{-x_2} + \cos(x_1^2 + x_2)$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 8)  $f(X) = e^{x_1} + x_2^2 - 2x_1$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 9)  $f(X) = x_1^2 - \cos(x_2 - 1)$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 10)  $f(X) = x_2^2 + e^{x_1} - 3x_1$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 11)  $f(X) = e^{x_1 - x_2} + x_1^2 + x_2^2$ ,  $X_0 = (1; 1)^T$ ;
- 12)  $f(X) = e^{x_1^2 - x_2} + e^{x_2}$ ,  $X_0 = (-1; -1)^T$ ;
- 13)  $f(X) = e^{x_1} + (x_1 - x_2^2)^2$ ,  $X_0 = (0.5; 0.5)^T$ ;
- 14)  $f(X) = e^{x_1} + x_1^2 + x_2^2$ ,  $X_0 = (-1; -1)^T$ ;
- 15)  $f(X) = e^{-x_2} + (x_2 + x_1^2)^2$ ,  $X_0 = (0.5; 0.5)^T$ ;
- 16)  $f(X) = x_2^2 - \cos(x_1 - 1)$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 17)  $f(X) = x_1^2 + e^{x_2} - 3x_2$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;
- 18)  $f(X) = e^{x_2} + x_1^2 + x_2^2$ ,  $X_0 = (1; 1)^T$ ;

1. Пантелеев, А.В. Методы оптимизации в примерах и задачах: учеб. пособие / А.В. Пантелеев, Т.А. Летова; 2-е изд., исправл. — М.: Высш. шк., 2005. — 544 с.: ил.

2. Аглетков, А.В. Методы оптимизации: учебник для вузов / А.В. Аглетков, С.В. Галкин, В.С. Зарубин / Под ред. В.С. Зарубина, А.П. Крищенко; 2-е изд. — М.: Изд-во МГТУ им. Н.Э. Баумана, 2003. — 440 с.

3. Marguardt, D.W. An Algorithm for Least Squares Estimation of Non-Linear Parameters / D.W. Marguardt; SIAM J., 11. Pp. 431 — 441.

## МИНОБРАЗОВАНИЯ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное  
образовательное учреждение высшего образования  
«Юго-Западный государственный университет»  
(ЮЗГУ)

Кафедра Вычислительная техника



УТВЕРЖДАЮ

Проректор по учебной работе  
О.Г. Доктионова  
10.03.2016 г.

### МНОГОМЕРНАЯ ОПТИМИЗАЦИЯ МЕТОДАМИ ВТОРОГО ПОРЯДКА

Методические указания к практическим занятиям  
по дисциплине «Методы оптимизации» для студентов  
направления подготовки 09.03.01

680R95sr1158r4nr5t6e5/ldqv91TJL5e6E9Zt9d5e1t9q89999e116e2L18q0  
Курс 2016

ЮЗГУ: только для информатики и вычислительной техники  
95:5:5:60 1702:01:11:январь 2016 г.  
ЮЗГУ: только для информатики и вычислительной техники  
95:5:5:60 1702:01:11:январь 2016 г.  
ЮЗГУ: только для информатики и вычислительной техники  
95:5:5:60 1702:01:11:январь 2016 г.

**Многомерная оптимизация методами второго порядка:** методические указания к практическим занятиям по дисциплине «Методы оптимизации» / Юго-Зап. гос. ун-т; сост.: Ж.Т. Жусубалиев. Курск, 2016. – 12 с.: табл. 1. – Библиограф.: с. 12.

Рассматриваются алгоритмы безусловной минимизации функций многих переменных методами второго порядка, а также вопросы их численной реализации с помощью ЭВМ.

Методические указания соответствуют требованиям программы, утвержденной учебно-методическим объединением по направлению подготовки «Информатика и вычислительная техника».

Предназначены для студентов направления подготовки 09.03.01 дневной и заочной форм обучения.

Текст печатается в авторской редакции

Подписано в печать 30.12.16. Формат 60×84 1/16.  
Усл. печ. л. 6,6. Уч.-изд. л. 6,5. Тираж 30 экз. Заказ 1283. Бесплатно.  
Юго-Западный государственный университет.  
305040, г. Курск, ул. 50 лет Октября, 94.

Шаг 8. Вычислить  $[H(X_k) + \mu_k E]^{-1}$ .

Шаг 9. Вычислить  $S_k = -[H(X_k) + \mu_k E]^{-1} \nabla f(X_k)$ .

Шаг 10. Вычислить  $X_{k+1} = X_k + S_k$ .

Шаг 11. Проверить выполнение условия  $f(X_{k+1}) < f(X_k)$ :

а) если неравенство выполняется, то перейти к шагу 12;

б) если нет, перейти к шагу 13.

Шаг 12. Положить  $k = k + 1$ ,  $\mu_{k+1} = \frac{\mu_k}{2}$  и перейти к шагу 3.

Шаг 13. Положить  $\mu_k = 2\mu_k$  и перейти к шагу 7.

Метод Марквардта характеризуется относительной простотой, свойством убывания целевой функции при переходе от итерации к итерации, высокой скоростью сходимости в окрестности точки минимума  $X_*$ . Главный недостаток метода заключается в необходимости вычисления матрицы Гессе и последующего решения системы линейных уравнений для определения шага спуска.

## 5. Задачи для упражнений

1. Найти минимум функции  $f(X) = [x_1^2 + (x_2 + 1)^2] \cdot [x_1^2 + (x_2 - 1)^2]$  из начальной точки  $X_0 = (4, 3)^T$ .
2. Для функции  $f(X) = 100 \cdot (x_2 - x_1)^2 + (1 - x_1)^2$  и начальной точки  $X_0 = (-1, 2; 0)^T$  найдите точку, которой соответствует минимальное значение  $f(X)$ .
3. Найдите координаты точек минимума функции Химмельблау  $f(X) = (x_1^2 + x_2 - 11)^2 + (x_1 + x_2^2 - 7)^2$  из начальных точек:  $X_0 = (5; 5)^T$ ;  $X_0 = (5; -5)^T$ ;  $X_0 = (0; 0)^T$ ;  $X_0 = (-5; -5)^T$ ;  $X_0 = (5; 0)^T$ .
4. Задана функция  $f(X)$  и начальная точка  $X_0$ . Найдите минимум функции  $f(X)$ :
  - 1)  $f(X) = x_1^3 - x_1 x_2 + x_2^2 - 2x_1 + x_2 - 4$ ,  $X_0 = (-1; 1)^T$ ;
  - 2)  $f(X) = x_1^2 + 2x_2^2 - 4x_1 - 4x_2$ ,  $X_0 = (0; 0)^T$ ;

## Замечания

■ величина  $s_{ij}$ , равномерно распределенная на интервале  $[-1, 1]$ , генерируется обычно с помощью датчиков псевдослучайных чисел на ЭВМ. Вырабатывается случайная величина  $\eta_{ij}$ , равномерно распределенная на интервале  $[-1, 1]$ , а затем используется линейное преобразование:  $s_{ij} = 2\eta_{ij} - 1$ ;

■ если выполнено условие окончания  $\alpha_k \leq K$ , то в качестве ответа можно использовать любую точку внутри шара с радиусом  $\alpha_k$  и центром в точке  $X_k$ .

## 5.2. Метод случайного поиска с возвратом при неудачном шаге

Задается начальная точка  $X_0$ . Каждая последующая точка находится по формуле

$$X_{k+1} = X_k + \alpha_k S_k,$$

где  $\alpha_k > 0$  — величина шага;  $S_k$  — случайный вектор единичной длины, определяющий направление поиска;  $k$  — номер итерации. На текущей итерации при помощи генерирования случайных векторов  $S_k$  получают точки, лежащие на гиперсфере радиуса  $\alpha_k$  с центром в точке  $X_k$  (рис. 4). Если значение функции в полученной точке не меньше, чем в центре, шаг считается неудачным (точки  $Y_1, Y_2$  при поиске из  $X_0$ ; точки  $Y_1, Y_2, Y_3$  при поиске из  $X_1$ ), происходит возврат в текущий центр и поиск продолжается. Если число неудачных шагов из текущей точки достигает некоторого числа  $M$ , дальнейший поиск продолжается из той же точки, но с меньшим шагом до тех пор, пока он не станет меньше заранее заданной величины  $R$ . Если же значение функции в полученной точке меньше, чем в центре, шаг считается удачным и дальнейший поиск продолжается из этой точки.

## 1. Общие сведения о методах прямого поиска

Методы, ориентированные на решение задач безусловной оптимизации, можно разделить на три широких класса в соответствии с типом используемой при реализации того или иного метода информации.

1. Методы прямого поиска, основанные на вычислении только значений целевой функции.

2. Градиентные методы, в которых используются точные значения первых производных  $f'(X)$ .

3. Методы второго порядка, в которых наряду с первыми производными используются также вторые производные функции  $f(X)$ .

В методах прямого (или методах нулевого порядка) используют информацию только о значениях этой функции. Многие из этих методов не имеют строгото теоретического обоснования и построены на основе эвристических соображений. Для применения методов прямого поиска достаточно располагать лишь возможностью вычисления значения целевой функции в любой точке ее области определения. Это обстоятельство существенно расширяет сферу применения методов прямого поиска.

## 2. Метод Хука-Дживьяса

Метод, разработанный Хуком и Дживьясом, представляет собой комбинацию «исследующего» поиска с циклическим изменением переменных и ускоряющегося поиска по образцу с использованием определенных эвристических правил. Исследующий поиск ориентирован на выявление характера локального поведения целевой функции и определение направлений ее убывания. Полученная в результате исследующего поиска информация затем используется в процессе поиска по образцу.

Для проведения исследующего поиска необходимо задать множество направлений поиска в виде координатных направлений в пространстве управляемых переменных задачи. Затем вдоль каждого из координатных направлений проводится поиск с заданной величиной шага точки оптимума на основе методов одномерной оптимизации. Величина шага может быть различной для разных координатных на-



правлений и переменной в процессе изменения соответствующей переменной. Исследующий поиск начинается в некоторой исходной точке. Если значение минимизируемой функции  $f(X)$  в пробной точке не превышает значения функции в исходной точке, то шаг поиска рассматривается как успешный. В противном случае необходимо вернуться в предыдущую точку и сделать шаг в противоположном направлении с последующей проверкой значения целевой функции  $f(X)$ . После перебора всех  $N$  координат ( $N$  – размерность вектора  $X$ ) исследующий поиск завершается. Полученную в результате точку называют базовой точкой (на рис. 1 в точке  $X_0$  произведен исследующий поиск и получена базовая точка  $X_1$ ).

Поиск по образцу заключается в реализации единственного шага из полученной базовой точки вдоль прямой, соединяющей эту точку с предыдущей базовой точкой. Новая точка определяется в соответствии с формулой:

$$\overline{X}_{k+1} = X_k + (X_k - X_{k-1}).$$

Как только движение по образцу не приводит к уменьшению целевой функции, точка  $\overline{X}_{k+1}$  фиксируется в качестве временной базовой точки и вновь поводится исследующий поиск. Если в результате получается точка с меньшим значением целевой функции, чем в точке  $X_k$ , то она рассматривается как новая базовая точка  $X_{k+1}$ . Если исследующий поиск неудачен, необходимо вернуться с точку  $X_k$  и провести исследующий поиск с целью выявления нового направления минимизации. В конечном счете возникает ситуация, когда такой поиск не приводит к успеху. В этом случае требуется уменьшить величину шага путем введения некоторого множителя и возобновить исследующий поиск.

Поиск завершается, когда величина шага становится достаточно малой. Последовательность точек, получаемую в процессе реализации метода, записывается в следующем виде:

$\overline{X}_k$  – текущая базовая точка;

$\overline{X}_{k-1}$  – предыдущая базовая точка;

$\overline{X}_{k+1}$  – точка, построенная при движении по образцу;

$X_{k+1}$  – следующая (новая) базовая точка.

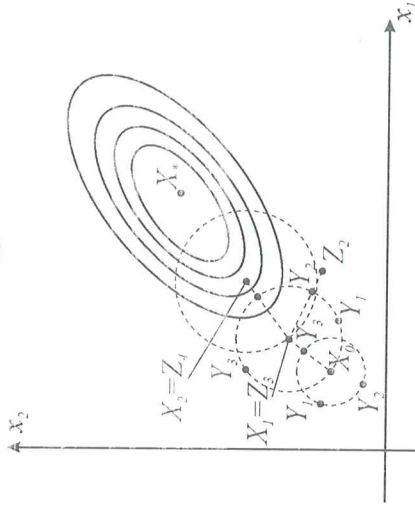


Рис. 3

Шаг 3. Вычислить  $Y_j = X_k + \alpha_k \frac{S_j}{\|S_j\|}$ .

Шаг 4. Проверить выполнение условий:

а) если  $f(Y_j) < f(X_k)$ , шаг удачный. Положить

$Z_j = X_k + \alpha(Y_j - X_k)$ . Определить, является ли текущее направление  $Y_j - X_k$  удачным:

– если  $f(Z_j) < f(X_k)$ , направление поиска удачное. Поло-

жить  $X_{k+1} = Z_j$ ,  $\alpha_{k+1} = l\alpha_k$ ,  $k = k + 1$  и проверить условие окончания.

Если  $k < N$ , положить  $j = 1$  и перейти к шагу 2. Если  $k = N$ , поиск завершить:  $X_* \equiv X_k$ ;

– если  $f(Z_j) \geq f(X_k)$ , направление поиска неудачное. Перейти к шагу 5;

б) если  $f(Y_j) \geq f(X_k)$ , шаг неудачный и перейти к шагу 5.

Шаг 5. Оценить число неудачных шагов из текущей точки:

а) если  $j < M$ , следует положить  $j = j + 1$  и перейти к шагу 2;

б) если  $j = M$ , проверить условие окончания:

– если  $\alpha_k \leq R$ , процесс закончить:  $X_* \equiv X_k$ ,  $f(X_*) \equiv f(X_k)$ ;

– если  $\alpha_k > R$ , положить  $\alpha_k = \gamma\alpha_k$ ,  $j = 1$  и перейти к шагу 2.

### 5.1. Адаптивный метод случайного поиска

Итерационный расчет проводится по формуле:

$$X_{k+1} = X_k + \alpha_k S_k,$$

где  $\alpha_k > 0$  — величина шага,  $S_k$  — случайный вектор единичной длины, определенный направлением поиска;  $k$  — номер итерации.

На текущей итерации при помощи генерирования случайных векторов  $S_k$  получаются точки, лежащие на гиперсфере радиуса  $\alpha_k$  с центром в точке  $X_k$  (рис. 3). Если значение функции в полученной точке не меньше, чем в центре, шаг считается неудачным (точки  $Y_1, Y_2$  при поиске из  $X_0$ ; точки  $Y_1, Y_3$  при поиске из  $X_1$ ). Если число неудачных шагов из текущей точки достигает некоторого числа  $M$ , дальнейший поиск продолжается из той же точки, но с меньшим шагом до тех пор, пока он не станет меньше заранее заданной величины  $R$ . Если же значение функции в полученной точке меньше, чем в центре, шаг считается удачным, и в найденном направлении делается увеличенный шаг, играющий роль ускоряющего шага. Если при этом значение функции снова меньше, чем в центре, направление считается удачным, и дальнейший поиск продолжается из этой точки (точки  $Z_3 = X_1$  при поиске из  $X_0, Z_4 = X_2$  при поиске из  $X_1$ ). Если же значение функции стало не меньше, чем в центре, направление считается неудачным, и поиск продолжается из старого центра (в точке  $Y_2$  при поиске из  $X_1$  функция меньше, чем в  $X_1$ , а в точке  $Z_2$  уже не меньше, поэтому направление ( $Z_2 - X_1$ ) неудачное).

Алгоритм включает следующие шаги:

Шаг 1. Задать начальную точку  $X_0$ , коэффициенты расширения  $l \geq 1$  и сжатия  $0 < \gamma < 1$ ,  $M$  — максимальное число неудачно выполненных испытаний на текущей итерации,  $\alpha_0 = 1$  — начальную величину шага,  $R$  — минимальную величину шага,  $N$  — максимальное число итераций. Положить  $k = 0, j = 1$ .

Шаг 2. Получить случайный вектор  $S_j = (s_{1j}, s_{2j}, \dots, s_{nj})^T$ , где  $s_{ij}$  — случайная величина, равномерно распределенная на интервале  $[-1, 1]$ .

Если исследующий поиск с данной величиной шага неудачен, то она уменьшается и процедура продолжается. Поиск заканчивается, когда текущая величина шага станет меньше некоторой величины.

Алгоритм метода Хука-Дживса включает следующие шаги:

Шаг 1. Задать начальную точку  $X_0$ , число  $\varepsilon > 0$  для остановки алгоритма, начальные величины шагов по координатным направлениям  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \geq \varepsilon$ , коэффициент уменьшения шага  $\lambda > 0$ .

Шаг 2. Осуществить исследующий поиск.

Шаг 3. Проверить, найдена ли точка с меньшим значением целевой функции:

а) если да, то перейти к шагу 5;

б) если нет, то перейти к шагу 4.

Шаг 4. Проверить условие окончания поиска:

а) если  $\|X_{k+1} - X_k\| \leq \varepsilon$ , то поиск закончить:  $X_* \equiv X_k$ ;

б) если  $\|X_{k+1} - X_k\| > \varepsilon$ , уменьшить приращения  $\alpha_i = \frac{\alpha_i}{\lambda}, i = 1, N$  и перейти к шагу 2.

Шаг 5. Провести поиск по образцу:  $\overline{X_{k+1}} = X_k + (X_k - X_{k-1})$ .

Шаг 6. Провести исследующий поиск, используя  $\overline{X_{k+1}}$  в качестве базовой точки.  $X_{k+1}$  — полученная в результате точка.

Шаг 7. Проверить выполнение неравенства  $f(X_{k+1}) < f(X_k)$ :

а) если неравенство верно, то положить  $X_{k-1} = X_k, X_k = X_{k+1}$ , и перейти к шагу 5.

б) если неравенство неверно, то перейти к шагу 4.

#### Замечания

■ В алгоритме можно использовать одинаковую величину шага по координатным направлениям, т.е. вместо  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  применять  $\alpha$ .

■ Существует модификация метода, где при исследующем поиске и поиске по образцу используется одномерная минимизация. Тогда если функция  $f(X)$  дифференцируема, метод сходится к стационарной точке.



**Пример.** Для функции  $f(X) = 8x_1^2 + 4x_1x_2 + 5x_2^2$  найти точку минимума, используя начальную точку  $X_0 = (-2; -5)^T$ .

**Решение.**

Зададим начальную точку  $X_0 = (-2; -5)^T$ ,  $\varepsilon = 10^{-4}$  для останков алгоритма, начальные величины шагов по координатам направлений  $\alpha_1 = \alpha_2 = \alpha = 1$ , коэффициент уменьшения шага  $\lambda = 2$ .

Исследующий поиск вокруг точки  $X_0 = (-2; -5)^T$ ,  $f(X_0) = 197$ .

Фиксируя  $x_2 = -5$ , изменяем  $x_1$  на величину  $\alpha = 1$ :  $X'_1 = (-1; -5)^T$ ,

$f(X'_1) = 153$ ,  $f(X'_1) < f(X_0)$ , следовательно, поиск удачен, фиксируем

$x_1 = -1$  и изменяем  $x_2$  на величину  $\alpha = 1$ :  $X'_2 = (-1; -4)^T$ ,

$f(X'_2) = 104$ ,  $f(X'_2) < f(X'_1)$ , следовательно, поиск удачен.

$X_1 = X'_2 = (-1; -4)^T$ ,  $f(X_1) = 104$ .

Поиск по образцу.  $\bar{X}_2 = X_1 + (X_1 - X_0) = (0; -3)^T$ ,  $f(\bar{X}_2) = 45$ .

Исследующий поиск вокруг точки  $\bar{X}_2 = (0; -3)^T$ . В результате получаем точку  $X_2 = (1; -2)^T$ ,  $f(X_2) = 20$ . Так как  $f(X_2) < f(X_1)$ , то поиск по образцу успешный и точка  $X_2 = (1; -2)^T$  становится новой базовой точкой при следующем проведении поиска по образцу.

Итерации продолжатся, пока уменьшение величины шага не укажет на окончание поиска в окрестности точки минимума  $X_* = (0; 0)^T$ ,  $f(X_*) = 0$ .

Метод Хука-Дживса характеризуется несложной стратегией поиска, относительной простотой вычислений и невысоким уровнем требований к объему памяти ЭВМ. Благодаря этому алгоритм Хука-Дживса находит широкое применение во всех областях инженерной практики.

### 3. Метод Розенброка

Направления исследующего поиска в методе Хука-Дживса фиксированы и совпадают с направлениями векторов стандартного бази-

Шаг 1. Задать начальную точку  $X_0$ , число  $\varepsilon > 0$  для останков алгоритма, в качестве начальных линейно независимых и ортогональных направлений выбрать координатные направления:

$$S_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, S_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, S_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

$N$  — максимальное число неудачных серий шагов по всем направлениям на одной итерации. Положить  $Y_1 = X_0$ ,  $k = 1$ ,  $i = 1$ ,  $\alpha_i = \alpha_i^0$  для всех  $i$ .

Шаг 2. Определить значение  $\alpha_i$ , минимизируя функцию  $\varphi(\alpha) = f(Y_i + \alpha S_i)$ . Сделать шаг по  $i$ -му направлению  $Y_{i+1} = Y_i + \alpha S_i$ .

Шаг 3. Проверить выполнение условий:

а) если  $i < n$ , то положить  $i = i + 1$  и перейти к шагу 2 (сделать шаг по оставшимся направлениям);

б) если  $i = n$ , то  $X_k = Y_{n+1}$  и перейти к шагу 4.

Шаг 4. Полагаем  $S = Y_{n+1} - Y_1$  и находим значение  $\alpha_j$ , минимизируя функцию  $\varphi(\alpha) = f(Y_j + \alpha S_j)$ . Вычисляем  $Z_j = Y_{n+1} + \alpha S$ .

а) если  $j < n$ , то для всех  $j = \overline{1, N-1}$  заменяем  $S_j$  на  $S_{j+1}$ ,  $S_n = S$ ,  $Y_1 = Z_j$ ,  $i = 1$ ,  $j = j + 1$  и перейти к шагу 2;

б) если  $j = n$ , то перейти к шагу 5.

Шаг 5.  $X_k = Z_n$ . Проверить условие окончания поиска:

а) если  $\|X_k - X_{k-1}\| \leq \varepsilon$ , то поиск завершить:  $X_* \equiv X_k$ ;

б) если  $\|X_k - X_{k-1}\| > \varepsilon$ ,  $Y_1 = X_k$ ,  $j = 1$ ,  $i = 1$ ,  $k = k + 1$  и перейти к шагу 2.

### 5. Методы случайного поиска

Методы прямого поиска, в которых поиск ведется на основе рекурсивного перебора значений целевой функции в направлениях случайного заданного множества, называются методами случайного поиска.

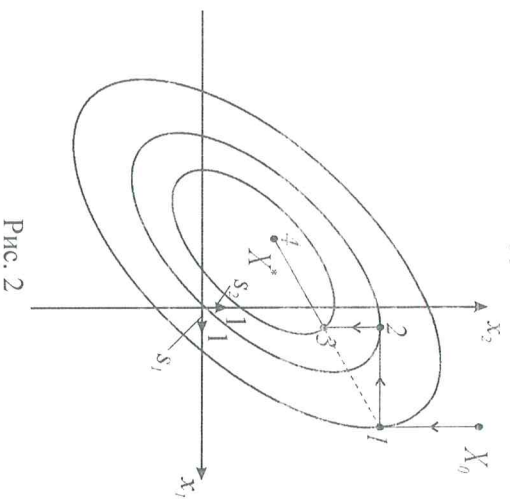


Рис. 2

При этом полученная ранее точка минимума берется в качестве исходной для поиска по следующему направлению, а направление  $S_n$  используется как при первом ( $S_0 = S_n$ ), так и при последнем поиске. Находится новое направление поиска, сопряженное<sup>2</sup> с  $S_n$ . Оно проходит через точки, полученные при первом поиске. Заменяется  $S_1$  на  $S_2$ ,  $S_2$  на  $S_3$  и т.д. Направление  $S_n$  заменяется сопряженным направлением, после чего повторяется поиск по  $(n+1)$  направлению, уже не содержащим старого направления  $S_1$ . Для квадратичных функций последовательность  $n^2$  одномерных поисков приводит к точке минимума (если все операции выполнены точно).  
 Построение сопряженного направления для квадратичной функции при  $n = 2$  изображено на рис. 2. Оно проходит через точки 1 и 3.

Алгоритм включает следующие шаги.

<sup>2</sup> Пусть  $H$  – симметрическая матрица размера  $n \times n$ . Векторы  $S_1, S_2, \dots, S_n$  называются  $H$ -сопряженными или просто сопряженными, если  $S_i^T H S_j = 0$  при всех  $i \neq j$ .

са в  $R^n$ . Если выбор направления поиска проводить в процессе минимизации целевой функции путем построения на каждом шаге поиска нового ортонормированного базиса в  $R^n$ , то будет получен метод Розенброка. Такая стратегия поиска впервые была реализована в 1960 году

Суть метода Розенброка состоит в следующем. Задается начальная точка. Из нее осуществляется итеративный поиск направления убывания функции с помощью изменяемых дискретных шагов вдоль  $n$  линейно независимых и ортогональных<sup>1</sup> направлений. На первом шаге векторы направления поиска совпадают с векторами стандартного базиса в  $R^n$ . В случае удачного шага в исследуемом направлении его значение на следующей итерации увеличивается с помощью коэффициента растяжения, а в случае неудачи уменьшается за счет умножения на коэффициент сжатия (при этом направление поиска изменяется на противоположное).

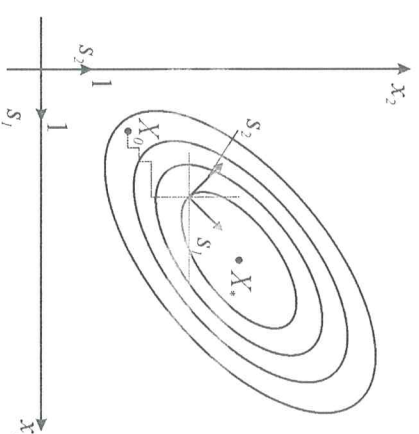


Рис. 1

Поиск в системе текущих направлений проводится до тех пор, пока все возможности уменьшения функции не будут исчерпаны. Если по каждому направлению поиска имеет место неудача, строится

<sup>1</sup> Пусть  $S_1, S_2, \dots, S_n$  – линейно независимые векторы, по норме равные единице. Они называются взаимно ортогональными, если для всех  $i = 1, \dots, n$  справедливо условие  $S_i^T S_j = 0, j \neq i$ .

новое множество линейно независимых и ортогональных направлений, и циклический поиск по отдельным направлениям продолжается. Новые направления поворачиваются по отношению к предыдущим так, что они оказываются вытянутыми вдоль оврага (рис. 1).

Алгоритм состоит из следующих шагов:

Шаг 1. Задать начальную точку  $X_0$ , число  $\varepsilon > 0$  для остановки алгоритма, в качестве начальных линейно независимых и ортогональных направлений выбрать координатные направления:

$$S_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, S_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, S_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix};$$

$N$  – максимальное число неудачных серий шагов по всем направлениям на одной итерации. Положить  $Y_1 = X_0$ ,  $k = 1$ ,  $i = 1$ ,  $\alpha_i = \alpha_i^0$  для всех  $i$ .

Шаг 2. Определить значение  $\alpha_i$ , минимизируя функцию  $\varphi(\alpha) = f(Y_i + \alpha S_i)$ . Сделать шаг по  $i$ -му направлению  $Y_{i+1} = Y_i + \alpha S_i$ ;

Шаг 3. Проверить выполнение условий:

а) если  $i < n$ , то положить  $i = i + 1$  и перейти к шагу 2 (сделать шаг по оставшимся направлениям);

б) если  $i = n$ , то  $X_k = Y_{n+1}$  и перейти к шагу 4.

Шаг 4. Проверить условие окончания поиска:

а) если  $\|X_k - X_{k-1}\| \leq \varepsilon$ , то поиск завершить:  $X_* \equiv X_k$ ;

б) если  $\|X_k - X_{k-1}\| > \varepsilon$ , перейти к шагу 5.

Шаг 5. Построить новый набор линейно независимых и взаимно ортогональных направлений поиска  $S_1, S_2, \dots, S_n$  с помощью процедуры Грамма-Шмидта:

$$a_i = \begin{cases} S_i, & \alpha_i = 0, \\ \sum_{j=1}^n \alpha_j S_j, & \alpha_i \neq 0, \end{cases} \quad b_i = \begin{cases} a_i, & i = 1, \\ a_i - \sum_{j=1}^{i-1} (a_i, S_j) S_j, & i \geq 2, \end{cases} \quad S_i = \frac{b_i}{\|b_i\|}, \quad i = 1, \dots, n.$$

После вычисления векторов  $S_1, S_2, \dots, S_n$  переходим к шагу 2, полагая  $k = k + 1$ ,  $i = 1$ .

**Пример.** Методом Розенброка найти минимум функции  $f(X) = 6x_1^2 - 4x_1x_2 + 3x_2^2 + 4\sqrt{5}(x_1 - 2x_2) + 22$ .

**Решение.**

Шаг 1. Задать начальную точку  $X_0 = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}$ ,  $S_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ,  $S_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ ,

$\varepsilon = 0,01$ . Положим  $Y_1 = X_0$ ,  $k = 1$ ,  $i = 1$ .

Результаты поиска приведены в таблице 1.

Таблица 1

$k$	$X_k^T$	$f(X_k)$
0	(-2; 1)	57
1	(-0,412; -3,259)	-12,482
2	(-2,020; -3,178)	-23,817
3	(-1,834; -4,234)	-27,245
4	(-2,159; -4,177)	-27,794
5	(-2,168; -4,444)	-27,977
6	(-2,219; -4,428)	-27,996
7	(-2,233; -4,472)	-28,000

#### 4. Метод Пауэлла

Если в методе Розенброка использовать факт, что минимум квадратичной функции может быть найден не более чем за  $n$  шагов при условии, что поиск ведется вдоль сопряженных относительно матрицы Гессе направлений, будет получен метод Пауэлла или метод сопряженных направлений. Так как достаточно большой класс целевых функций может быть представлен в окрестности точки минимума своей квадратичной аппроксимацией, описанная идея применяется и для неквадратичных функций.

Задается начальная точка и направления  $S_1, S_2, \dots, S_n$ , совпадающие с координатными. Находится минимум  $f(X)$  при последовательном движении по  $(n+1)$  направлениям с помощью одного из методов одномерной минимизации.