

# Image

作者：龚梓阳

时间：2021 年 10 月 26 日

# 目录

<b>1</b>	<b>引论</b>	<b>1</b>
1.1	预备知识 . . . . .	1
<b>2</b>	<b>无约束最优化方法的基本结构</b>	<b>4</b>
2.1	最优性条件 . . . . .	4
2.2	方法的特性 . . . . .	4
2.3	线搜索准则 . . . . .	4
2.4	线搜索求步长 . . . . .	5
<b>3</b>	<b>负梯度方法与 Newton 型方法</b>	<b>11</b>
3.1	最速下降法 . . . . .	11

# 第1章 引论

## 1.1 预备知识

### 1.1.1 范数

#### 定义 1.1 (范数)

设  $X$  是域  $\mathbb{K}$  (实数域或复数域) 上的线性空间, 函数  $\|\cdot\| : X \rightarrow \mathbb{R}$  满足:

1. (正定性)  $\forall x \in X, \|x\| \geq 0; \|x\| = 0 \iff x = 0$ ;
2. (齐次性)  $\forall x \in X, \alpha \in \mathbb{K}, \|\alpha x\| = |\alpha| \cdot \|x\|$ ;
3. (次可加性)  $\forall x, y \in X, \|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$ 。

则称  $\|\cdot\|$  是  $X$  上的一个范数。



**例题 1.1 常见范数** 常见范数有:

1. 空间  $\mathbb{R}$ :  $\forall x \in \mathbb{R}$

$$\|x\| := |x| \quad (1.1)$$

即范数  $\|x\|$  为  $x$  的绝对值。

2. 空间  $\mathbb{R}^n$ :  $\forall \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$

(a). 欧几里得范数:

$$\|\mathbf{x}\|_2 := \sqrt{x_1^2 + \dots + x_n^2} \quad (1.2)$$

(b).  $l_p$  范数 ( $p \geq 1$ ):

$$\|\mathbf{x}\|_p := \left( \sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p} \quad (1.3)$$

若  $p = 1$ , 则

$$\|\mathbf{x}\|_1 := \sum_{i=1}^n |x_i| \quad (1.4)$$

若  $p = \infty$ , 则

$$\|\mathbf{x}\|_\infty := \max_{i=1, \dots, n} |x_i| \quad (1.5)$$

(c).  $l_0$  范数:

$$\|\mathbf{x}\|_0 = |\{x_i : x_i \neq 0, i = 1, \dots, n\}| \quad (1.6)$$

即向量  $\mathbf{x}$  中分量  $x_i$  不为零的个数。

### 1.1.2 梯度向量与 Hessian 矩阵

#### 定义 1.2 (梯度向量)

对于多变量函数  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , 即  $f(\mathbf{x}) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , 如果  $f$  在点  $\mathbf{x}_0$  关于每一个变量  $x_i$  都有偏导数  $\frac{\partial f}{\partial x_i}(\mathbf{x}_0)$  存在, 则在点  $\mathbf{x}$  上, 这些偏导数定义了一个向量:

$$\nabla f(\mathbf{x}_0) = \left( \frac{\partial f}{\partial x_1}(\mathbf{x}_0), \dots, \frac{\partial f}{\partial x_n}(\mathbf{x}_0) \right)' \quad (1.7)$$

该向量称为  $f$  在点  $\mathbf{x}_0$  的梯度向量。



#### 定义 1.3 (Hessian 矩阵)

对于多变量函数  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , 如果  $f$  在点  $\mathbf{x}_0$  的所有二阶偏导数都存在, 那么函数  $f$  在点  $\mathbf{x}_0$  的 Hessian 矩阵为

$$\mathbf{H}(\mathbf{x}_0) = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2}(\mathbf{x}_0) & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2}(\mathbf{x}_0) & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_n}(\mathbf{x}_0) \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1}(\mathbf{x}_0) & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2}(\mathbf{x}_0) & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_n}(\mathbf{x}_0) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_1}(\mathbf{x}_0) & \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_2}(\mathbf{x}_0) & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_n^2}(\mathbf{x}_0) \end{bmatrix} \quad (1.8)$$

或使用下标记号表示为

$$\mathbf{H}_{ij}(\mathbf{x}_0) = \frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j}(\mathbf{x}_0) \quad (1.9)$$



### 1.1.3 凸集与凸函数

#### 定义 1.4 (凸集)

设集合  $C \subset \mathbb{R}^n$ . 若对  $\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in C$ , 有

$$\theta \mathbf{x} + (1 - \theta) \mathbf{y} \in C, \quad \theta \in [0, 1] \quad (1.10)$$

则称  $C$  为凸集。



#### 定义 1.5 (凸函数)

设集合  $C \subset \mathbb{R}^n$  为非空凸集, 函数  $f: C \rightarrow \mathbb{R}$ . 若对  $\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in C$ , 有

$$f(\theta \mathbf{x} + (1 - \theta) \mathbf{y}) \leq \theta f(\mathbf{x}) + (1 - \theta) f(\mathbf{y}), \quad \theta \in [0, 1] \quad (1.11)$$

则称  $f$  为  $C$  上的凸函数。若上述不等式对  $\mathbf{x} \neq \mathbf{y}$  严格成立, 则称  $f$  为  $C$  上的严格凸函数。



**定理 1.1 (凸函数的一阶判定条件)**

设集合  $C \subset \mathbb{R}^n$  为非空开凸集, 函数  $f: C \rightarrow \mathbb{R}$  可微, 则

1.  $f(x)$  是凸函数当且仅当对  $\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in C$ , 有

$$f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}) + \nabla f(\mathbf{x})'(\mathbf{y} - \mathbf{x}) \quad (1.12)$$

2.  $f(x)$  是严格凸函数当且仅当对  $\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in C, \mathbf{x} \neq \mathbf{y}$ , 有

$$f(\mathbf{y}) > f(\mathbf{x}) + \nabla f(\mathbf{x})'(\mathbf{y} - \mathbf{x}) \quad (1.13) \quad \heartsuit$$

**定理 1.2 (凸函数的二阶判定条件)**

设集合  $C \subset \mathbb{R}^n$  为非空开凸集, 函数  $f: C \rightarrow \mathbb{R}$  二阶连续可微, 则

1.  $f(x)$  是凸函数当且仅当对  $\forall \mathbf{x} \in C$ , Hessian 矩阵  $\mathbf{H}(\mathbf{x})$  半正定;
2. 若对  $\forall \mathbf{x} \in C$ , Hessian 矩阵  $\mathbf{H}(\mathbf{x})$  正定, 则  $f$  是严格凸函数。

**1.1.4 常用矩阵求导公式**

$$\frac{\partial \boldsymbol{\beta}' \mathbf{x}}{\partial \mathbf{x}} = \boldsymbol{\beta} \quad (1.14)$$

$$\frac{\partial \mathbf{x}' \mathbf{x}}{\partial \mathbf{x}} = 2\mathbf{x} \quad (1.15)$$

$$\frac{\partial \mathbf{x}' \mathbf{A} \mathbf{x}}{\partial \mathbf{x}} = (\mathbf{A} + \mathbf{A}') \mathbf{x} \quad (1.16)$$

## 第2章 无约束最优化方法的基本结构

### 2.1 最优性条件

### 2.2 方法的特性

对于无约束最优化问题

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (2.1)$$

一种常用的解决该问题的迭代算法如下：

选定初始点  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ ，在  $\mathbf{x}_0$  处，确定一个使函数值下降的方向  $\mathbf{d}$  与步长  $\alpha$ ，继而求得下一个迭代点，以此类推，产生一个迭代点列  $\{\mathbf{x}_k\}$ ， $\{\mathbf{x}_k\}$  或者其子列应收敛于最优解。当给定的某种终止准则满足时，或者  $\mathbf{x}_k$  已满足要求的近似最优解的精度，或者算法已经无力进一步改善迭代点，则迭代结束。

**注** 对于上述迭代算法，下降方向与步长的选取顺序不同，导致产生不同类型的方法。

- 线搜索方法：在  $\mathbf{x}_k$  点求得下降方向  $\mathbf{d}_k$ ，再沿  $\mathbf{d}_k$  确定步长  $\alpha_k$ ；
- 信赖域方法：在  $\mathbf{x}_k$  点，先限定步长的范围，再同时确定下降方法  $\mathbf{d}_k$  和步长  $\alpha_k$ 。

### 2.3 线搜索准则

**例题 2.1** 考虑对正定二次函数  $f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}\mathbf{x}'\mathbf{G}\mathbf{x} + \mathbf{b}'\mathbf{x}$ ，在点  $\mathbf{x}_k$ ，求出沿下降方向  $\mathbf{d}_k$  作精确线搜索的步长  $\alpha_k$ 。

**证明** 若要给出沿下降方向  $\mathbf{d}_k$  作精确线搜索的步长  $\alpha_k$ ，则应对于  $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$ ，满足

$$\mathbf{d}_k' \nabla f(\mathbf{x}_{k+1}) = 0 \quad (2.2)$$

由于  $f(\mathbf{x})$  为正定二次函数，则  $\mathbf{G}$  为对称正定矩阵，则有  $\mathbf{G}' = \mathbf{G}$ ，因此

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \mathbf{G}\mathbf{x} + \mathbf{b} \quad (2.3)$$

即

$$\mathbf{d}_k' \nabla f(\mathbf{x}_{k+1}) = \mathbf{d}_k' [\mathbf{G}(\mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k) + \mathbf{b}] = 0 \quad (2.4)$$

由于  $\mathbf{G}$  为正定矩阵，有  $\mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k > 0$ ，因此，上式可化简为

$$\alpha_k = -\frac{\mathbf{d}_k' (\mathbf{G}\mathbf{x}_k + \mathbf{b})}{\mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k} = -\frac{\mathbf{d}_k' \nabla f(\mathbf{x}_k)}{\mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k} \quad (2.5)$$

---

```

1 def unconstrained_optimize(f, x0, epsilon=1e-8, max_iter=1000):
2     x = np.empty((max_iter+1, x0.shape[0])) # 定义 x 初始存储空间
3
4     x[0] = x0
5     for k in range(max_iter):
6         d = search_desc_direction(f, x[k], ...)
7
8         phi = lambda alpha: f(x[k] + alpha * d)
9         alpha = search_step_length(phi, ...)
10
11        x[k+1] = x[k] + alpha * d
12
13        # if np.linalg.norm(g(x[k+1])) <= epsilon:
14        # if f(x[k]) - f(x[k+1]) <= epsilon:
15        if np.linalg.norm(x[k] - x[k+1]) <= epsilon:
16            break
17
18    return x[k+1], f(x[k+1])

```

---

**Listing 2.1:** 线搜索方法的基本结构：Python 实现

## 2.4 线搜索求步长

无约束最优化算法中线搜索方法的基本结构如下：

---

### Algorithm 1: 线搜索方法的基本结构 (P15)

---

**Input:** 目标函数  $f(\mathbf{x})$ , 初始点  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$  以及终止准则

**Output:** 最优解  $\mathbf{x}^*$  以及  $f(\mathbf{x}^*)$

```

1 for  $k = 0, \dots$ , do
2     确定下降方向  $\mathbf{d}_k$ , 使得  $\nabla f(\mathbf{x}_k)' \mathbf{d}_k < 0$ ;
3     确定步长  $\alpha_k$  使得  $f(\mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k) < f(\mathbf{x}_k)$ ;
4      $\mathbf{x}_{k+1} \leftarrow \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$ ;
5     if  $\mathbf{x}_k$  满足给定的终止准则 then
6         break;
7     end
8 end
9  $\mathbf{x}^* \leftarrow \mathbf{x}_k$ ,  $f(\mathbf{x}^*) \leftarrow f(\mathbf{x}_k)$ ;

```

---

### 2.4.1 精确线搜索方法

#### 2.4.1.1 确定步长搜索区间

从一点出发，按一定步长，试图确定函数值呈现“高-低-高”的三点，从而得到一个近

---

```

1 def search_unimodal_interval(phi, alpha0, gamma=0.1, t=2, max_iter=100):
2     alphas = np.empty(max_iter + 1)
3
4     alphas[0] = alpha0
5     for i in range(max_iter):
6         alphas[i+1] = alphas[i] + gamma
7         if phi(alphas[i+1]) >= phi(alphas[i]) or alphas[i+1] <= 0:
8             if i == 0:
9                 gamma = -gamma
10                alpha = alphas[i+1]
11            else:
12                break
13        else:
14            gamma = t * gamma
15            alpha = alphas[i]
16            alphas[i] = alphas[i+1]
17
18    return min(alpha, alphas[i+1]), max(alpha, alphas[i+1])

```

---

Listing 2.2: 进退法求初始搜索区间：Python 实现

似的单峰区间。

---

**Algorithm 2:** 进退法求初始搜索区间 (P26)

---

**Input:** 一元函数  $\phi(\alpha)$ , 初始点  $\alpha_0$ , 初始步长  $\gamma_0$ , 步长因子  $t$

**Output:** 初始区间  $[a, b]$

```

1 for i = 0, ..., do
2      $\alpha_{i+1} \leftarrow \alpha_i + \gamma_i$ ;
3     if  $\phi(\alpha_{i+1}) \geq \phi(\alpha_i)$  或  $\alpha_{i+1} \leq 0$  then
4         if i = 0 then  $\gamma_{i+1} \leftarrow -\gamma_i$ ,  $\alpha \leftarrow \alpha_{i+1}$  else break;
5     else
6          $\gamma_{i+1} \leftarrow t\gamma_i$ ,  $\alpha \leftarrow \alpha_i$ ,  $\alpha_i \leftarrow \alpha_{i+1}$ ;
7     end
8 end
9  $a \leftarrow \min\{\alpha, \alpha_{i+1}\}$ ,  $b \leftarrow \max\{\alpha, \alpha_{i+1}\}$ ;

```

---

**注** 在该算法中  $\alpha_i$ ,  $\alpha_{i+1}$ ,  $\alpha$  分别起到了什么作用?

### 2.4.1.2 缩小步长搜索区间

**2.4.1.2.1 0.618 方法** 通过试探点函数值的比较, 使包含极值点的搜索区间不断缩小。

**2.4.1.2.2 多项式插值法** 通过在搜索区间中不断地使用二次多项式去近似目标函数, 并逐步用插值多项式的极小点去逼近线搜索问题的极小点。



**Algorithm 3:** 0.618 方法求一元函数  $\phi(\alpha)$  的近似极小点 (P27)**Input:** 一元函数  $\phi(\alpha)$ , 初始搜索区间  $[a_0, b_0]$  满足  $a_0 > b_0 > 0$ , 容许误差  $\varepsilon > 0$ **Output:** 近似极小点  $\alpha^*$ 


---

```

1  $\tau \leftarrow \frac{\sqrt{5}-1}{2} \approx 0.618;$ 
2 for  $i = 0, \dots$ , do
3    $a_i^l \leftarrow a_i + (1 - \tau)(b_i - a_i), a_i^r \leftarrow a_i + \tau(b_i - a_i);$ 
4   if  $\phi(a_i^l) < \phi(a_i^r)$  then
5      $a_{i+1} \leftarrow a_i, b_{i+1} \leftarrow a_i^r;$ 
6   else
7      $a_{i+1} \leftarrow a_i^l, b_{i+1} \leftarrow b_i;$ 
8   end
9   if  $b_{i+1} - a_{i+1} < \varepsilon$  then break;
10 end
11  $a^* \leftarrow \frac{b_i + a_i}{2};$ 

```

---



---

```

1 def search_step_length_gold(phi, a0, b0, epsilon=1e-8, max_iter=1000):
2     a, b = np.empty(max_iter + 1), np.empty(max_iter + 1)
3
4     a[0], b[0] = a0, b0
5     tau = (np.sqrt(5) - 1) / 2
6     for i in range(max_iter):
7         a_l = a[i] + (1 - tau) * (b[i] - a[i])
8         a_r = a[i] + tau * (b[i] - a[i])
9         if phi(a_l) < phi(a_r):
10             a[i+1], b[i+1] = a[i], a_r
11         else:
12             a[i+1], b[i+1] = a_l, b[i]
13         if b[i+1] - a[i+1] < epsilon:
14             break
15     return (a[i+1] + b[i+1]) / 2

```

---

**Listing 2.3:** 0.618 方法求一元函数  $\phi(\alpha)$  的近似极小点: Python 实现

设  $\alpha_1 < \alpha_2 < \alpha_3$ ,  $\phi(\alpha_1) > \phi(\alpha_2)$ ,  $\phi(\alpha_2) < \phi(\alpha_3)$ , 拟合如下的二次插值多项式:

$$p(\alpha) = a\alpha^2 + b\alpha + c \quad (2.6)$$

满足插值条件:

$$\begin{cases} p(\alpha_1) = a\alpha_1^2 + b\alpha_1 + c = \phi(\alpha_1) \\ p(\alpha_2) = a\alpha_2^2 + b\alpha_2 + c = \phi(\alpha_2) \\ p(\alpha_3) = a\alpha_3^2 + b\alpha_3 + c = \phi(\alpha_3) \end{cases} \quad (2.7)$$

从极值的必要条件知  $p'(\alpha_p) = 2a\alpha_p + b = 0$ , 求得

$$\alpha_p = -\frac{b}{2a} \quad (2.8)$$

从而可以算出

$$\alpha_p = \frac{1}{2} \left( \alpha_1 + \alpha_2 - \frac{c_1}{c_2} \right) \quad (2.9)$$

其中

$$c_1 = \frac{\phi(\alpha_3) - \phi(\alpha_1)}{\alpha_3 - \alpha_1}, \quad c_2 = \frac{\frac{\phi(\alpha_2) - \phi(\alpha_1)}{\alpha_2 - \alpha_1} - c_1}{\alpha_2 - \alpha_3} \quad (2.10)$$

---

**Algorithm 4:** 多项式插值法（三点二次插值法）求一维函数  $\phi(\alpha)$  的近似极小点

---

**Input:** 一元函数  $\phi(\alpha)$ , 初始搜索区间  $[a_0, b_0]$  满足  $a_0 > b_0 > 0$ , 容许误差  $\varepsilon > 0$

**Output:** 近似极小点  $\alpha^*$

```

1 任取  $c_0 \in [a_0, b_0]$ ;
2  for  $i = 0, \dots$ , do
3       $\alpha_p \leftarrow \frac{1}{2} \left( a_i + b_i - \frac{c_1}{c_2} \right)$ , 其中  $c_1 = \frac{\phi(c_i) - \phi(a_i)}{c_i - a_i}$ ,  $c_2 = \frac{\frac{\phi(b_i) - \phi(a_i)}{b_i - a_i} - c_1}{b_i - c_i}$ ;
4      if  $\phi(c_i) \leq \phi(\alpha_p)$  then
5          if  $c_i \leq \alpha_p$  then
6               $a_{i+1} \leftarrow a_i$ ,  $c_{i+1} \leftarrow c_i$ ,  $b_{i+1} \leftarrow \alpha_p$ ;
7          else
8               $a_{i+1} \leftarrow \alpha_p$ ,  $c_{i+1} \leftarrow c_i$ ,  $b_{i+1} \leftarrow b_i$ ;
9          end
10     else
11         if  $c_i \leq \alpha_p$  then
12              $a_{i+1} \leftarrow c_i$ ,  $c_{i+1} \leftarrow \alpha_p$ ,  $b_{i+1} \leftarrow b_i$ ;
13         else
14              $a_{i+1} \leftarrow a_i$ ,  $c_{i+1} \leftarrow \alpha_p$ ,  $b_{i+1} \leftarrow c_i$ ;
15         end
16     end
17     if  $b_{i+1} - a_{i+1} < \varepsilon$  then break;
18 end
19  $\alpha^* \leftarrow \alpha_p$ ;
```

---

### 2.4.1.3 牛顿切线法

---

```

1 def search_step_length_poly32(phi, a0, b0, epsilon=1e-8, max_iter=1000):
2     a, b, c = np.empty(max_iter + 1), np.empty(max_iter + 1), np.empty(max_iter + 1)
3
4     a[0], c[0], b[0] = a0, (a0 + b0) / 2, b0
5     for i in range(max_iter):
6         c1 = (phi(c[i]) - phi(a[i])) / (c[i] - a[i])
7         c2 = ((phi(b[i]) - phi(a[i])) / (b[i] - a[i]) - c1) / (b[i] - c[i])
8         alpha_p = 0.5 * (a[i] + b[i] - c1 / c2)
9         if phi(c[i]) <= phi(alpha_p):
10             if c[i] <= alpha_p:
11                 a[i+1], c[i+1], b[i+1] = a[i], c[i], alpha_p
12             else:
13                 a[i+1], c[i+1], b[i+1] = alpha_p, c[i], b[i]
14         else:
15             if c[i] <= alpha_p:
16                 a[i+1], c[i+1], b[i+1] = c[i], alpha_p, b[i]
17             else:
18                 a[i+1], c[i+1], b[i+1] = a[i], alpha_p, c[i]
19         if b[i+1] - a[i+1] < epsilon:
20             break
21
22     return alpha_p

```

---

**Listing 2.4:** 多项式插值法（三点二次插值法）求一维函数  $\phi(\alpha)$  的近似极小点：Python 实现

---

#### Algorithm 5: 牛顿切线法

---

**Input:** 一元函数  $\phi(\alpha)$  及其一阶导函数  $\phi'(\alpha)$  与二阶导函数  $\phi''(\alpha)$ ，初始点  $\alpha_0$ ，容许误差  $\varepsilon > 0$

**Output:** 近似极小点  $\alpha^*$

```

1 for i = 0, ..., do
2      $\alpha_{i+1} = \alpha_i - \frac{\phi'(\alpha_i)}{\phi''(\alpha_i)}$ ;
3     if  $|\alpha_{i+1} - \alpha_i| < \varepsilon$  then break;
4 end
5  $\alpha^* \leftarrow \alpha_{i+1}$ ;

```

---

```
1 def search_step_length_newton(phi, phi_grad, phi_hess, alpha0, epsilon=1e-8, max_iter=1000):
2     alpha = np.empty(max_iter + 1)
3
4     alpha[0] = alpha0
5     for i in range(max_iter):
6         alpha[i+1] = alpha[i] - phi_grad(alpha[i]) / phi_hess(alpha[i])
7         if abs(alpha[i+1] - alpha[i]) < epsilon:
8             break
9
10    return alpha[i+1]
```

---

**Listing 2.5:** 牛顿切线法: Python 实现

## 第3章 负梯度方法与 Newton 型方法

### 3.1 最速下降法

**例题 3.1** 用最速下降方法求解

$$\min f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} \mathbf{x}' \mathbf{G} \mathbf{x} + \mathbf{b}' \mathbf{x} + c, \quad \mathbf{G} \geq \quad (3.1)$$

**解** 对  $f(\mathbf{x})$  求导可得,

$$\mathbf{g}(\mathbf{x}) = \mathbf{G} \mathbf{x} + \mathbf{b} \quad (3.2)$$

因此, 最速下降方向为

$$\mathbf{d}_k = -\mathbf{g}(\mathbf{x}_k) = -(\mathbf{G} \mathbf{x}_k + \mathbf{b}) \quad (3.3)$$

通过一维精确线搜索求得步长  $\alpha_k$ , 即

$$\alpha_k = \arg \min_{\alpha} \phi(\alpha) \quad (3.4)$$

其中,

$$\phi(\alpha) = f(\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k) = \frac{1}{2} (\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k)' \mathbf{G} (\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k) + \mathbf{b}' (\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k) + c \quad (3.5)$$

对  $\phi(\alpha_k)$  求导可得,

$$\begin{aligned} \phi'(\alpha) &= [\mathbf{G} (\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k)]' \mathbf{d}_k + \mathbf{b}' \mathbf{d}_k \\ &= [\mathbf{G} (\mathbf{x}_k + \alpha \mathbf{d}_k) + \mathbf{b}]' \mathbf{d}_k \\ &= [(\mathbf{G} \mathbf{x}_k + \mathbf{b}) + \alpha \mathbf{G} \mathbf{d}_k]' \mathbf{d}_k \\ &= -\mathbf{d}_k' \mathbf{d}_k + \alpha \mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k \end{aligned} \quad (3.6)$$

令  $\phi'(\alpha) = 0$ , 可解得


$$\alpha_k = \frac{\mathbf{d}_k' \mathbf{d}_k}{\mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k} \quad (3.7)$$

因此, 迭代公式为

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k = \mathbf{x}_k + \frac{\mathbf{d}_k' \mathbf{d}_k}{\mathbf{d}_k' \mathbf{G} \mathbf{d}_k} \mathbf{d}_k = \mathbf{x}_k - \frac{\mathbf{g}_k' \mathbf{g}_k}{\mathbf{g}_k' \mathbf{G} \mathbf{g}_k} \mathbf{g}_k \quad (3.8)$$

其中,

$$\mathbf{g}_k = \mathbf{g}(\mathbf{x}_k) = \mathbf{G} \mathbf{x}_k + \mathbf{b} \quad (3.9)$$

 **练习 3.1** 用最速下降法求解问题

$$\min f(\mathbf{x}) = x_1^2 + 2x_2^2 + 4x_1 + 4x_2 \quad (3.10)$$

设  $\mathbf{x}^{(1)} = (0, 0)'$ 。证明:

$$\mathbf{x}^{(n+1)} = \left( \frac{2}{3^n} - 2, \left( -\frac{1}{3} \right)^n - 1 \right)' \quad (3.11)$$

**解** 该函数可重写为正定二次函数形式, 即

$$f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} \mathbf{x}' \mathbf{G} \mathbf{x} + \mathbf{b}' \mathbf{x} + c = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}' \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 4 \\ 4 \end{pmatrix}' \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \quad (3.12)$$

其中,

$$\mathbf{G} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 4 \\ 4 \end{pmatrix}, \quad c = 0 \quad (3.13)$$

则, 根据最速下降法关于正定二次函数的通项公式有

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - \frac{\mathbf{g}_k' \mathbf{g}_k}{\mathbf{g}_k' \mathbf{G} \mathbf{g}_k} \mathbf{g}_k \quad (3.14)$$

其中,

$$\mathbf{g}_k = \mathbf{G} \mathbf{x}_k + \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 4 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2x_1^{(k)} + 4 \\ 4x_2^{(k)} + 4 \end{pmatrix} \quad (3.15)$$

1. 当  $n = 0$  时, 结论显然成立, 即

$$\mathbf{x}^{(1)} = \left( \frac{2}{3^0} - 2, \left( -\frac{1}{3} \right)^0 - 1 \right)' = (0, 0)' \quad (3.16)$$

2. 当  $n = k - 1$  时, 假设结论成立, 则有

$$\mathbf{x}^{(k)} = \left( \frac{2}{3^{k-1}} - 2, \left( -\frac{1}{3} \right)^{k-1} - 1 \right)' \quad (3.17)$$

3. 当  $n = k$  时, 根据通项公式以及可以求得,

$$\mathbf{g}_k = 4 \cdot \left( \frac{1}{3^{k-1}}, \left( -\frac{1}{3} \right)^{k-1} \right)' \quad (3.18)$$

则有,

$$\begin{aligned} \mathbf{g}_k' \mathbf{g}_k &= 16 \cdot \left[ \frac{1}{3^{2(k-1)}} + \left( -\frac{1}{3} \right)^{2(k-1)} \right] = \frac{32}{3^{2(k-1)}} \\ \mathbf{g}_k' \mathbf{G} \mathbf{g}_k &= 16 \cdot \left[ 2 \cdot \frac{1}{3^{2(k-1)}} + 4 \cdot \left( -\frac{1}{3} \right)^{2(k-1)} \right] = \frac{96}{3^{2(k-1)}} \end{aligned}$$

因此,

$$\begin{aligned} \mathbf{x}^{(k+1)} &= \mathbf{x}^{(k)} - \frac{\mathbf{g}_k' \mathbf{g}_k}{\mathbf{g}_k' \mathbf{G} \mathbf{g}_k} \mathbf{g}_k \\ &= \left( \frac{2}{3^{k-1}} - 2, \left( -\frac{1}{3} \right)^{k-1} - 1 \right)' - \frac{4}{3} \cdot \left( \frac{1}{3^{k-1}}, \left( -\frac{1}{3} \right)^{k-1} \right)' \\ &= \left( \frac{2}{3^k} - 2, \left( -\frac{1}{3} \right)^k - 1 \right)' \end{aligned} \quad (3.19)$$