优化模型与软件工具

主讲教师: 董庆兴

华中师范大学 信息管理学院 qxdong@mail.ccnu.edu.cn

2017年12月14日

大纲

- 1. 拟牛顿法
- 2. DFP 算法
- 3. BFGS 算法
- 4. Broyden 族算法

拟牛顿法起源

- 牛顿法需要计算函数的二阶导数,现实问题中目标函数往往相当复杂,计算二阶导数的工作量非常大,或者不可行
- 在 x 的维度很高的时候,计算 Hessian 矩阵的逆矩阵本身就是非常 麻烦的问题
- 所以如果我们能设法构造一个矩阵 ${f B}^{(k)}$,用它来逼近矩阵 ${f H}({f x}^{(k)})$,就可以不计算 ${f H}({f x}^{(k)})$,其逆矩阵 ${f ar H}^{(k)}$ 可以逼近 ${f H}({f x}^{(k)})^{-1}$
- 但是近似矩阵 B^(k) 应该满足:
 - 在某种意义上有 ${f B}^{(k)} pprox {f H}({f x}^{(k)})$,使得相应的算法产生的方向(拟牛顿方向)是牛顿方向的近似,以保证算法的收敛速度
 - lacktriangle 对所有的 k, ${f B}^{(k)}$ 对称正定,从而使得算法产生的方向在 ${f x}^{(k)}$ 处的下降方向
 - ullet 矩阵 $\mathbf{B}^{(k)}$ 容易计算

拟牛顿法 BFGS 算法 Broyden 族算法

拟牛顿条件

● 若 $f(\mathbf{x})$ 有二阶连续偏导数, $\mathbf{x}^{(k+1)}$ 为其极小点的某一近似,作 $f(\mathbf{x}^{(k+1)})$ 的二阶泰勒展开

$$f(\mathbf{x}) \approx f(\mathbf{x}^{(k+1)}) + \nabla f(\mathbf{x}^{(k+1)})^{\mathrm{T}} (\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k+1)}) + \frac{1}{2} (\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k+1)})^{\mathrm{T}} \mathbf{H} (\mathbf{x}^{(k+1)}) (\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k+1)})$$

$$\tag{1}$$

● 其梯度满足

$$\nabla f(\mathbf{x}) \approx \nabla f(\mathbf{x}^{(k+1)}) + \mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})(\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k+1)})$$
(2)

ullet 当 $\mathbf{x} = \mathbf{x}^{(k)}$ 时,有

$$\nabla f(\mathbf{x}^{(k)}) \approx \nabla f(\mathbf{x}^{(k+1)}) + \mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})(\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k+1)}) \tag{3}$$

拟牛顿条件

• 因此,使得 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 的合理逼近是,当用 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 替换 $\mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})$ 时,式(3)取等号,即

$$\mathbf{B}^{(k+1)}\mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{y}^{(k)} \tag{4}$$

其中 $\mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}, \mathbf{y}^{(k)} = \nabla f(\mathbf{x}^{(k+1)}) - \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$

● 式 (4) 即为拟牛顿方程或者割线方程,也可写成

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k+1)}\mathbf{y}^{(k)} = \mathbf{s}^{(k)} \tag{5}$$

• 注意到 $\mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)} = \lambda_k \mathbf{d}^{(k)}$,从而说明 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 与 $\mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})$ 沿 $\mathbf{d}^{(k)}$ 方向近似,因此拟牛顿方程规定的拟牛顿方向是 牛顿方向的一个近似

DFP 法迭代:逼近逆矩阵

ullet 寻找近似矩阵的方式有很多,已有的方法多对 $ar{\mathbf{H}}^{(k)}$ 修正以产生 $ar{\mathbf{H}}^{(k+1)}$

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k+1)} = \bar{\mathbf{H}}^{(k)} + \Delta \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \tag{6}$$

ullet 在式 (6) 中, 可知 $\Delta ar{\mathbf{H}}^{(k)}$ 为对称矩阵,可以按如下方式构造

$$\Delta \bar{\mathbf{H}}^{(k)} = \alpha_k \mathbf{u} \mathbf{u}^{\mathrm{T}} + \beta_k \mathbf{v} \mathbf{v}^{\mathrm{T}}$$
 (7)

将式 (6) 和 (7) 代入到割线方程中有

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k)}\mathbf{y}^{(k)} + \alpha_k \mathbf{u} \mathbf{u}^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)} + \beta_k \mathbf{v} \mathbf{v}^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)} = \mathbf{s}^{(k)}$$
(8)

ullet 观察可得 $\mathbf{u}^{\mathrm{T}}\mathbf{y}^{(k)}$ 和 $\mathbf{v}^{\mathrm{T}}\mathbf{y}^{(k)}$ 均为常数,因此式 (8) 可写成

$$\alpha_k \left(\mathbf{u}^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)} \right) \mathbf{u} + \beta_k \left(\mathbf{v}^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)} \right) \mathbf{v} = \mathbf{s}^{(k)} - \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}$$
 (9)

● 由式 (9) 我们很难得到唯一解,对于求解 **u**, **v**, 一个很自然的选择 是令

$$\mathbf{u} = \mathbf{s}^{(k)}, \quad \mathbf{v} = \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)} \tag{10}$$

主讲教师:董庆兴 优化模型与软件工具 6/

DFP 法迭代

将式 (10) 代入到式 (9) 有

$$\alpha_k \left(\left(\mathbf{s}^{(k)} \right)^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)} \right) \mathbf{s}^{(k)} + \beta_k \left(\left(\mathbf{y}^{(k)} \right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)} \right) \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)} = \mathbf{s}^{(k)} - \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}$$
(11)

解得

$$\alpha_k = \frac{1}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}}, \quad \beta_k = -\frac{1}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}}$$
 (12)

● 从而式 (6) 可以写成如下形式

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k+1)} = \bar{\mathbf{H}}^{(k)} + \frac{\mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}} - \frac{\bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)} \left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(k)}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}}$$
(13)

- 我们知道式 (13) 只是可能的解的一种,这种方法被称作DFP法
- 可以证明,如果 $\hat{\mathbf{H}}^{(k)}$ 对称正定,则 $\hat{\mathbf{H}}^{(k+1)}$ 也是对称正定的,从而,在计算中我们只需要保证 $\hat{\mathbf{H}}^{(0)}$ 对称正定,则按照 DFP 法,构造出来的所有矩阵均为对称正定阵

L牛顿法 BFGS 算法 Broyden 族算法 Broyden 族算法

DFP 法步骤

- 1. 给定初始点 $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$,精度 $\epsilon > 0$, $k \leftarrow 0$
- 2. 若 $\|\nabla f(\mathbf{x}^{(k)})\| \leq \epsilon$, 则算法终止,得到解 $\mathbf{x}^{(k)}$ 。否则,令

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k)} = \begin{cases} \mathbf{I}, & k = 0\\ \bar{\mathbf{H}}^{(k-1)} + \frac{\mathbf{s}^{(k-1)}(\mathbf{s}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}}{(\mathbf{y}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\mathbf{s}^{(k-1)}} - \frac{\bar{\mathbf{H}}^{(k-1)}\mathbf{y}^{(k-1)}(\mathbf{y}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\bar{\mathbf{H}}^{(k-1)}}{(\mathbf{y}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\bar{\mathbf{H}}^{(k-1)}\mathbf{y}^{(k-1)}}, & k > 0 \end{cases}$$

求得
$$\mathbf{d}^{(k)} = -\bar{\mathbf{H}}^{(k)} \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$$

- 3. 由线性搜索确定步长 $\lambda_k = \arg\min f(\mathbf{x}^{(k)} \lambda \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$
- 4. \diamondsuit $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \lambda_k \mathbf{d}^{(k)}, k = k+1$ 。转步骤 2

DFP 法例题

牛顿法例题

取初始点 $\mathbf{x}^{(0)} = (8,9)^{\mathrm{T}}$, 初始尺度矩阵 $\bar{\mathbf{H}}^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ 。采用 DFP 法求解下面的最优化问题 $\min f(\mathbf{x}) = 4(x_1 - 5)^2 + (x_2 - 6)^2$

● 直接计算可得

$$\nabla f(\mathbf{x}^{(k)}) = \begin{pmatrix} 8(x_1^{(k)} - 5) \\ 2(x_2^{(k)} - 6) \end{pmatrix} \Rightarrow \nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{pmatrix} 24 \\ 6 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{d}^{(0)} = -\bar{\mathbf{H}}^{(0)}\nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = -\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\begin{pmatrix} 24 \\ 6 \end{pmatrix} = -\begin{pmatrix} 24 \\ 6 \end{pmatrix}$$

•
$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} + \lambda_0 \mathbf{d}^{(0)} = \begin{pmatrix} 8 - 24\lambda_0 \\ 9 - 6\lambda_0 \end{pmatrix}$$

DFP 法例题

• 计算最佳步长,有

$$\phi(\lambda_0) = f(\mathbf{x}^{(0)} + \lambda_k \mathbf{d}^{(0)})$$

= $4[(8 - 24\lambda_0) - 5]^2 + [(9 - 6\lambda_0) - 6]^2$

- 令 $\phi'(\lambda) = 0$,可得 $\lambda_0 = \frac{17}{130}$
- 从而有 $\mathbf{x}^{(1)}=\left(egin{array}{c} 8-24\lambda_0 \\ 9-6\lambda_0 \end{array}
 ight)=\left(egin{array}{c} 4.862 \\ 8.215 \end{array}
 ight)$
- 此时有 $\mathbf{s}^{(0)} = \mathbf{x}^{(1)} \mathbf{x}^{(0)} = \begin{pmatrix} -3.138 \\ -0.785 \end{pmatrix}$, $\mathbf{y}^{(0)} = \nabla f(\mathbf{x}^{(1)}) \nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{pmatrix} -25.108 \\ -1.569 \end{pmatrix}$

中顿法 BFGS 算法 Broyden 族第2

DFP 法例题

● 构造尺度矩阵

$$\begin{split} \bar{\mathbf{H}}^{(1)} &= \bar{\mathbf{H}}^{(0)} + \frac{\mathbf{s}^{(0)} \left(\mathbf{s}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(0)}} - \frac{\bar{\mathbf{H}}^{(0)} \mathbf{y}^{(0)} \left(\mathbf{y}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(0)}}{\left(\mathbf{y}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \bar{\mathbf{H}}^{(0)} \mathbf{y}^{(0)}} \\ &= \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right) + \frac{\left(\begin{array}{c} -3.138 \\ -0.785 \end{array}\right) \left(-3.138, -0.785\right)}{\left(-25.108, -1.569\right) \left(\begin{array}{c} -3.138 \\ -0.785 \end{array}\right)} \\ &= \frac{\left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right) \left(\begin{array}{c} -25.108 \\ -1.569 \end{array}\right) \left(-25.108, -1.569\right) \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right)}{\left(-25.108, -1.569\right) \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right) \left(\begin{array}{c} -25.108 \\ -1.569 \end{array}\right)} \\ &= \left(\begin{array}{cc} 0.1270 & -0.0315 \\ -0.0315 & 1.0038 \end{array}\right) \end{split}$$

主讲教师:董庆兴

似牛顿法 BFGS 算法 Broyden 族算法 Broyden 族算法

DFP 法例题

• 寻找新的试算点

$$\mathbf{x}^{(2)} = \mathbf{x}^{(1)} - \lambda_1 \bar{\mathbf{H}}^{(1)} \nabla f(\mathbf{x}^{(1)})$$

$$= \begin{pmatrix} 4.862 \\ 8.215 \end{pmatrix} - \lambda_1 \begin{pmatrix} 0.1270 & -0.0315 \\ -0.0315 & 1.0038 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1.108 \\ 4.431 \end{pmatrix}$$

- 求解最佳步长可得 λ₁ = 0.4942
- 从而有 $\mathbf{x}^{(2)} = \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \end{pmatrix}$,可知即为极小点

拟牛顿法 BFGS 算法 Broyden 族算法

拟牛顿条件

• 因此,使得 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 的合理逼近是,当用 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 替换 $\mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})$ 时,式(3)取等号,即

$$\mathbf{B}^{(k+1)}\mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{y}^{(k)}$$

其中
$$\mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}, \mathbf{y}^{(k)} = \nabla f(\mathbf{x}^{(k+1)}) - \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$$

● 式 (4) 即为拟牛顿方程或者割线方程,也可写成

$$\bar{\mathbf{H}}^{(k+1)}\mathbf{y}^{(k)} = \mathbf{s}^{(k)}$$

• 注意到 $\mathbf{s}^{(k)} = \overline{\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}} = \lambda_k \mathbf{d}^{(k)}$,从而说明 $\mathbf{B}^{(k+1)}$ 与 $\mathbf{H}(\mathbf{x}^{(k+1)})$ 沿 $\mathbf{d}^{(k)}$ 方向近似,因此拟牛顿方程规定的拟牛顿方向是 牛顿方向的一个近似

BFGS 算法: 逼近 Hessian 矩阵

ullet 之前的 DFP 方法是产生 $oldsymbol{\mathbf{H}}^{(k+1)}$,而由式(4)可知,我们同样可以 通过产生 $oldsymbol{\mathbf{B}}^{(k+1)}$,来找对应的逆矩阵

$$\mathbf{B}^{(k+1)} = \mathbf{B}^{(k)} + \Delta \mathbf{B}^{(k)} \tag{14}$$

ullet 在式 (14) 中, $\Delta {f B}^{(k)}$ 为对称矩阵,可以按如下方式构造

$$\Delta \mathbf{B}^{(k)} = \alpha_k \mathbf{u} \mathbf{u}^{\mathrm{T}} + \beta_k \mathbf{v} \mathbf{v}^{\mathrm{T}}$$
 (15)

● 将式 (14) 和 (15) 代入到割线方程中有

$$\mathbf{B}^{(k)}\mathbf{s}^{(k)} + \alpha_k \mathbf{u} \mathbf{u}^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)} + \beta_k \mathbf{v} \mathbf{v}^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{y}^{(k)}$$
(16)

ullet 观察可得 $\mathbf{u}^{\mathrm{T}}\mathbf{s}^{(k)}$ 和 $\mathbf{v}^{\mathrm{T}}\mathbf{s}^{(k)}$ 均为常数,因此式 ($\overline{\mathbf{16}}$) 可写成

$$\alpha_k \left(\mathbf{u}^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)} \right) \mathbf{u} + \beta_k \left(\mathbf{v}^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)} \right) \mathbf{v} = \mathbf{y}^{(k)} - \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)}$$
 (17)

E讲教师:董庆兴 优化模型与软件工具 14/i

BFGS 算法: 逼近 Hessian 矩阵

• 由式 (17) 我们很难得到唯一解,对于求解 ${f u}, {f v}$,一个很自然的选择 是令

$$\mathbf{u} = \mathbf{y}^{(k)}, \quad \mathbf{v} = \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)} \tag{18}$$

• 将式 (18) 代入到式 (17) 有

$$\alpha_k \left(\left(\mathbf{y}^{(k)} \right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)} \right) \mathbf{y}^{(k)} + \beta_k \left(\left(\mathbf{s}^{(k)} \right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)} \right) \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)} = \mathbf{y}^{(k)} - \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)}$$
(19)

解得

$$\alpha_k = \frac{1}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}}, \quad \beta_k = -\frac{1}{\left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)}}$$
(20)

从而式 (14) 可以写成

$$\mathbf{B}^{(k+1)} = \mathbf{B}^{(k)} + \frac{\mathbf{y}^{(k)} \left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}} - \frac{\mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)}}{\left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)}}$$
(21)

<u>▶ 上述方法即</u> BFGS 法

拟牛顿法 BFGS **算法** Broyden 族算法 Broyden 族算法

BFGS 法步骤

- 1. 给定初始点 $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$,精度 $\epsilon > 0$, $k \leftarrow 0$
- 2. 若 $\|\nabla f(\mathbf{x}^{(k)})\| \leq \epsilon$,则算法终止,得到解 $\mathbf{x}^{(k)}$ 。否则,令

$$\mathbf{B}^{(k)} = \begin{cases} \mathbf{I}, & k = 0\\ \mathbf{B}^{(k-1)} + \frac{\mathbf{y}^{(k-1)}(\mathbf{y}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}}{(\mathbf{y}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\mathbf{s}^{(k-1)}} - \frac{\mathbf{B}^{(k-1)}\mathbf{s}^{(k-1)}(\mathbf{s}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\mathbf{B}^{(k-1)}}{(\mathbf{s}^{(k-1)})^{\mathrm{T}}\mathbf{B}^{(k-1)}\mathbf{s}^{(k-1)}}, & k \ge 1 \end{cases}$$

求得
$$\mathbf{d}^{(k)} = -\left(\mathbf{B}^{(k)}\right)^{-1} \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$$

- 3. 由线性搜索确定步长 $\lambda_k = \arg\min f(\mathbf{x}^{(k)} \lambda \left(\mathbf{B}^{(k)}\right)^{-1} \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$
- 4. \diamondsuit $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \lambda_k \mathbf{d}^{(k)}, k = k+1$ 。转步骤 2

BFGS 法例题

牛顿法例题

取初始点 $\mathbf{x}^{(0)} = (1,1)^{\mathrm{T}}$, 初始尺度矩阵 $\bar{\mathbf{H}}^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ 。采用 DFP 法求解下面的最优化问题 $\min f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}x_1^2 + x_2^2 - x_1x_2 - 2x_1$

● 直接计算可得

$$\nabla f(\mathbf{x}^{(k)}) = \begin{pmatrix} x_1 - x_2 - 2 \\ -x_1 + 2x_2 \end{pmatrix} \Rightarrow \nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

• 求解线性方程组 $\mathbf{B}^{(0)}\mathbf{d}^{(0)} + \nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = 0$:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d_1^{(0)} \\ d_2^{(0)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix} = 0$$

可得
$$\mathbf{d}^{(0)} = \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \end{pmatrix}$$

拟牛顿法 BFGS **算法** Broyden 族算法

BFGS 法例题

• 计算最佳步长,有

$$\phi(\lambda) = f(\mathbf{x}^{(k)} + \lambda_k \mathbf{d}^{(k)})$$

$$= \frac{1}{2} (x_1^{(k)} + \lambda d_1^{(k)})^2 + (x_2^{(k)} + \lambda d_2^{(k)})^2$$

$$- (x_1^{(k)} + \lambda d_1^{(k)}) (x_2^{(k)} + \lambda d_2^{(k)}) - 2(x_1^{(k)} + \lambda d_1^{(k)})$$

解得

$$\lambda_k = \frac{x_1^{(k)} d_1^{(k)} - x_2^{(k)} d_2^{(k)} - 2d_1 - x_1^{(k)} d_2^{(k)} + 2x_2^{(k)} d_2^{(k)}}{(d_1^{(k)} - d_2^{(k)})^2 + (d_2^{(k)})^2}$$

• 代入即可求得 $\lambda_0 = \frac{1}{2}$, $\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} + \lambda_0 \mathbf{d}^{(0)} = \begin{pmatrix} 2 \\ \frac{1}{2} \end{pmatrix}$

BFGS 法例题

- 计算可得 $\nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} \\ -1 \end{pmatrix}$
- 从而有

$$\mathbf{s}^{(0)} = \mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ -\frac{1}{2} \end{pmatrix}, \mathbf{y}^{(0)} = \nabla f(\mathbf{x}^{(1)}) - \nabla f(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{pmatrix} \frac{3}{2} \\ -2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{split} \mathbf{B}^{(1)} &= \mathbf{B}^{(0)} + \frac{\mathbf{y}^{(0)} \left(\mathbf{y}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(0)}} - \frac{\mathbf{B}^{(0)} \mathbf{s}^{(0)} \left(\mathbf{s}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(0)}}{\left(\mathbf{s}^{(0)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(0)} \mathbf{s}^{(0)}} \\ &= \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \frac{9}{10} & -\frac{6}{5} \\ -\frac{6}{5} & \frac{8}{5} \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \frac{4}{5} & -\frac{2}{5} \\ -\frac{2}{5} & \frac{1}{5} \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} \frac{11}{10} & -\frac{4}{5} \\ -\frac{4}{5} & \frac{12}{5} \end{pmatrix} \end{split}$$

BFGS 法例题

• 求解线性方程组 $\mathbf{B}^{(1)}\mathbf{d}^{(1)} + \nabla f(\mathbf{x}^{(1)}) = 0$:

$$\begin{pmatrix} \frac{11}{10} & -\frac{4}{5} \\ -\frac{4}{5} & \frac{12}{5} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d_1^{(1)} \\ d_2^{(1)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} \\ -1 \end{pmatrix} = 0$$

可得
$$\mathbf{d}^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{3}{4} \end{pmatrix}$$

- 类似计算可得 $\lambda_1=2,\mathbf{x}^{(2)}=\begin{pmatrix}4\\2\end{pmatrix},\nabla f(\mathbf{x}^{(2)})=\begin{pmatrix}0\\0\end{pmatrix}$
- 从而 x⁽²⁾ 即为最优解

BFGS 法求逆矩阵

- BFGS 法是逼近 Hessian 矩阵,在计算过程中仍需求逆,因此计算时 有些不便
- 不过考虑到 Sherman-Morrison 公式

Sherman-Morrison 公式

设 $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^n$ 为非奇异方阵, $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$, 若满足 $1 + \mathbf{v}^T \mathbf{A}^{-1} \mathbf{u} \neq 0$,则矩阵 $\mathbf{A} + \mathbf{u} \mathbf{v}^T$ 非奇异,且其逆矩阵为

$$(\mathbf{A} + \mathbf{u}\mathbf{v}^{\mathrm{T}})^{-1} = \mathbf{A}^{-1} - \frac{\mathbf{A}^{-1}\mathbf{u}\mathbf{v}^{\mathrm{T}}\mathbf{A}^{-1}}{1 + \mathbf{v}^{\mathrm{T}}\mathbf{A}^{-1}\mathbf{u}}$$
(22)

• 而

$$\mathbf{B}^{(k+1)} = \mathbf{B}^{(k)} + \frac{\mathbf{y}^{(k)} \left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}} - \frac{\mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)}}{\left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{B}^{(k)} \mathbf{s}^{(k)}}$$

拟牛顿法 BFGS **算法** Broyden 族算法

BFGS 法求逆矩阵

ullet 连续两次应用 ${\sf She_{rman-Morrison}}$ 公式,即可求得 ${f B}^{(k+1)}$ 的逆矩阵

$$\begin{split} \bar{\mathbf{H}}^{(k+1)} &= \left(\mathbf{I} - \frac{\mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}}\right) \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \left(\mathbf{I} - \frac{\mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}}\right) + \frac{\mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}} \\ &= \bar{\mathbf{H}}^{(k)} + \frac{\left(\mathbf{s}^{(k)} - \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}\right) \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} + \mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)} - \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}} \\ &- \frac{\left(\mathbf{s}^{(k)} - \bar{\mathbf{H}}^{(k)} \mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{y}^{(k)}}{\left(\left(\mathbf{y}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \mathbf{s}^{(k)}\right)^{2}} \mathbf{s}^{(k)} \left(\mathbf{s}^{(k)}\right)^{\mathrm{T}} \end{split}$$

其中
$$\bar{\mathbf{H}}^{(k+1)} = \left(\mathbf{B}^{(k+1)}\right)^{-1}$$
, $\bar{\mathbf{H}}^{(k)} = \left(\mathbf{B}^{(k)}\right)^{-1}$

主讲教师:董庆兴

拟牛顿法 BFGS 算法 Broyden **族算法** Broyden **族算法**

BFGS 法求逆矩阵

- DFP 算法和 BFGS 算法之间存在着对偶关系
- Broyden 法通过

$$\mathbf{B}^{(k+1)} = \alpha_k \mathbf{B}_{BFGS}^{(k+1)} + (1 - \alpha_k) \mathbf{B}_{DFP}^{(k+1)}$$
 (23)

$$\mathbf{H}^{(k+1)} = \alpha_k \mathbf{H}_{BFGS}^{(k+1)} + (1 - \alpha_k) \mathbf{H}_{DFP}^{(k+1)}$$
 (24)

的方式构造矩阵