# 目录

- 零点
  - o <u>二分法</u>
  - 牛顿法
    - 收敛速度
    - 重根
- 方程组
  - <u>高斯消去法</u>
    - 三角矩阵
    - ■原理
    - 误差分析
  - o <u>范数</u>
  - - <u>Jacobi迭代</u>
    - Gauss-Seidel迭代
    - 逐次松弛迭代
  - o <u>共轭梯度法</u>
- 插值
  - o <u>拉格朗日插值</u>
  - 牛顿差商
  - 插值误差
  - 切比雪夫插值
  - o <u>样条插值</u>
    - 三次样条
    - 自然样条
    - 贝塞尔曲线
- 最小二乘
  - o <u>最小二乘解</u>
  - o <u>QR分解</u>
    - Gram-Schmidt正交
    - Household变换
- 数值微分与积分
  - o 数值微分
  - o 数值积分

### 二分法

$$x_{n+1}-x^*=rac{x_0-x^*}{2^{n+1}}$$

## 牛顿法

$$x_{n+1} = \phi(x_n) = x_n - rac{f(x_n)}{f^{(1)}(x_n)}$$

### 收敛速度判断

由于

$$egin{split} \phi(x) &= x - rac{f(x)}{f^{(1)}(x)} \ \phi^{(1)}(x) &= 1 - rac{f^{(1)}(x)^2 - f(x)f^{(2)}(x)}{f^{(1)}(x)^2} \ &= rac{f(x)f^{(2)}(x)}{f^{(1)}(x)^2} \end{split}$$

且在零点  $x^*$  处

$$f(x^*) = 0$$

得

$$\phi^{(1)}(x^*) = 0$$

根据泰勒展开,将 $\phi(x_n)$ 在零点 $x^*$ 展开

$$\phi(x_n) = \phi(x^*) + \phi^{(1)}(x^*)(x_n - x^*) + rac{1}{2!}\phi^{(2)}(x^*)(x_n - x^*)^2 + \ldots$$

且

$$x_{n+1} = \phi(x_n)$$
  
 $x^* = \phi(x^*)$   
 $\phi^{(1)}(x^*) = 0$ 

得

$$egin{aligned} x_{n+1} - x^* &= \phi(x_n) - \phi(x^*) \ &pprox \phi^{(2)}(x^*)(x_n - x^*)^2 \ &pprox \phi^{(2)}(x^*)(\phi^{(2)}(x^*)(x_{n-1} - x^*)^2 - x^*)^2 \ &= \dots \ &pprox (x_0 - x^*)^{2^{n+1}} \end{aligned}$$

即

$$x_{n+1}-x^*pprox (x_0-x^*)^{2^{n+1}}$$

### 重根问题

f(x)有m个重根,则f(x)可写作

$$f(x) = (x - x^*)^m$$

且

$$f^{(1)}(x^*) = f^{(2)}(x^*) = \ldots = f^{(m-1)}(x^*) = 0$$

此时,对于 $\phi(x)$ ,有

$$\phi(x) = x - rac{f(x)}{f^{(1)}(x)}$$
 $= x - rac{x - x^*}{m}$ 
 $\phi^{(1)}(x) = 1 - rac{1}{m}$ 

由于 $\phi^{(1)}(x)$ 不为0,牛顿法退化为线性收敛(二分法)

#### 改进

可改写递推式:

$$\phi(x) = x - m rac{f(x)}{f^{(1)}(x)} = x^* \ \phi^{(1)}(x) = 0$$

# 方程组求解

## 高斯消去法

## 上三角矩阵U与下三角矩阵L

计算

$$Ux = b \ x_k = b_k - \sum_{j=k+1}^n U_{k,j} x_j$$

```
for (int k = n; 1 <= k; k--)
for (int j = k+1; j <= n; j++)
    x[k] = b[k] - U[k][j] * x[j]</pre>
```

计算

$$egin{aligned} Lx &= b \ x_k &= b_k - \sum_{j=1}^{k-1} L_{k,j} x_j \end{aligned}$$

```
for (int k = 1; k <= n; k++)
  for (int j = 1; j <= k-1; j++)
    x[k] = b[k] - L[k][j] * x[j]</pre>
```

#### 原理

对于

$$Ax = b$$

使用高斯变换,乘以下三角矩阵L

$$LAx = Lb$$
 $Ux = Lb$ 
 $x = U^{-1}Lb$ 

因此关键在于,将系数矩阵A转化为上三角矩阵U

$$LA = U$$

即,将矩阵A分解为下三角矩阵L和上三角矩阵之积U

$$A = LU$$

称为矩阵LU分解

$$a_{k,p}=a_{k,p}-rac{a_{k,j}}{a_{j,j}}*a_{j,p}$$

#### 列选主元高斯消去法

交换行: 选取一列中最大值, 然后交换。避免很大的数字对结果产生影响

#### 完全选主元高斯消去法

交换行和列

### 误差分析

具体内容见讲义

#### 前向误差

由高斯法求解得到x的近似值

 $x^*$ 

判断相对误差

$$\frac{\delta(x)}{x} = \frac{x^* - x}{x}$$

的上界

#### 向后舍入误差分析

存在 $\Delta A$ 满足

$$(A+\Delta A)x^*=b$$

#### 上三角矩阵方程组数组解的舍入误差分析

$$|\Delta b| = |Ux^* - b|$$

列选主元高斯消去法LU分解的舍入误差分析

$$|\Delta A| = |A - LU|$$

完全选主元高斯消去法LU分解的舍入误差分析

$$|\Delta A| = |A - LU|$$

列选主元高斯消去法解方程组舍入误差分析

$$|\Delta b| = |Ax^* - b|$$

## 范数

将向量和矩阵映射到实数范围, 比较大小

#### 向量范数

• 壹范数: 绝对值相加

$$\|x\|_1 = \sum_{j=1}^n |x_j|$$

• 贰范数:平方值相加开根

$$\|x\|_2 = \sqrt{\sum_{j=1}^n \left|x_j
ight|^2}$$

• p范数: p次方相加开p次根

$$\lVert x \rVert_p = \sqrt[p]{\sum_{j=1}^n |x_j|^p} = (\sum_{j=1}^n |x_j|^p)^{rac{1}{p}}$$

• 无穷范数: 最大值

$$||x||_{\infty} = max_{1 \leq j \leq n} \{|x_j|\}$$

#### 矩阵范数

• 行范数(无穷范数)

$$\parallel A \parallel_{\infty} = max_{1 \leq j \leq n} \sum_{k=1}^{n} |a_{jk}|$$

• 列范数(壹范数)

$$\parallel A\parallel_1=max_{1\leq k\leq n}\sum_{i=1}^n|a_{jk}|$$

• 贰范数(欧几里得范数、谱范数)

$$\parallel A \parallel_2 = \sqrt{\lambda_{max}(A^TA)} = \sqrt{
ho(A^TA)}$$

• *p*范数

$$\parallel A \parallel_p = max_{\parallel x \parallel_p = 1} \parallel Ax \parallel_p$$

F范数

$$\|A\|_F = \sqrt{\sum_{j,k=1}^n a_{jk}^2} = \sqrt{tr(A^TA)} = \sqrt{\sum_{j=1}^n \lambda_j(A^TA)}$$

## 迭代法

计算

$$Ax = b$$

使用迭代法

### 收敛判断

对于

$$x=Gx+b \ x^0=$$
随机选取 $x^{k+1}=Gx^k+b$ 

上面迭代格式的充要条件是 $\rho(G) < 1$ 

### Jacobi迭代

$$A = L + U + D$$
  
$$x = -D^{-1}(L + U)x + D^{-1}b$$

计算格式

$$x_0 =$$
 初始向量 $x_{k+1} = D^{-1}(b - (L+U)x_k), k = 0,1,2...$ 

如果 A主对角线元行占优(或列占优),则上面迭代格式收敛

#### Gauss-Seidel迭代

$$A = L + U + D$$
$$(L + D)x = -Ux + b$$

计算格式

$$x_0 =$$
 初始向量 $x_{k+1} = D^{-1}(b - Ux_k - Lx_{k+1}), k = 0, 1, 2...$ 

如果A

- 1. 主对角线元占优;或
- 2. 对称正定

则上面迭代格式收敛

代码

见讲义

#### 逐次松弛迭代

使用Gauss-Seidel迭代的求解方向,并使用过松弛以加快收敛速度

令w是一个实数,将 $x_{k+1}$ 定义为w乘上Gauss-Seidel公式和1-w乘上当前估计 $x_k$ 的平均。

w称为松弛参数, w > 1时称为过松弛

$$Dx_{k+1} = (1-w)Dx_k + w(b-Lx_{k+1} - Ux_k)$$

计算格式

$$x_0=$$
初始向量 $x_{k+1}=(wL+D)^{-1}[(1-w)Dx_k-wUx_k]+w(D+wL)^{-1},b,k=0,1,2...$ 

如果A

1. 主对角线占优并且 $w\epsilon(0,1]$ ; 或者

则上面迭代格式收敛

代码

见讲义

## 用于对称正定矩阵的方法

### 对称正定矩阵

对称矩阵只有一半数量的独立元素

$$A^T = A$$

是否能以一半的计算代价,并且仅仅使用一半的内存来求解

### 楚列斯基分解

如果A是对称正定矩阵,则存在上三角矩阵R满足

$$A = R^T R$$

### 共轭梯度方法

#### 共轭

定义A内积

$$(v,w)_A = v^T A w$$

当 $(v,w)_A=0$ 时,向量v和w为A共轭

计算格式

$$x_0 =$$
初始估计 $p_0 = r_0 = b - Ax_0$  $for \ k = 0, 1, 2, \ldots$  $lpha_k = rac{r_k^T r_k}{p_k^T A p_k}$  $x_{k+1} = x_k + lpha_k p_k$  $r_{k+1} = r_k - lpha_k A p_k$  $eta_k = rac{r_{k+1}^T r_{k+1}}{r_k^T r_k}$  $p_{k+1} = r_{k+1} + eta_k p_k$ 

向量 $x_k$ 是第k步时的近似解. 向量 $r_k$ 表示近似解 $x_k$ 的余项

对于 $\alpha_k$ 和 $\beta_k$ 的选择

1. 选择 $\alpha_k$ 使得新的余项 $r_{k+1}$ 和方向 $p_k$ 正交,保证下一余项向量和前面所有的余项向量都正交,即  $(r^{k+1},r^k)=0$ 

$$r^0, r^1, \ldots, r^{n-1}$$
是正交的

2. 选择 $eta_k$ ,保证 $p_{k+1}$ 和 $p_k$ A共轭,即 $(p_{k+1},p_k)_A=0$ 

$$p^0, p^1, \ldots, p^{n-1}$$
是 $A$ 共轭的

代码

见讲义

## 插值

考虑函数

$$y = f(x)$$

在上面取点

$$(x_1,y_1),(x_2,y_2),\ldots,(x_n,y_n)$$

我们希望通过这些有限的点构造多项式,来模拟函数f(x),即取值的逆过程,我们称为插值

## 拉格朗日插值

**\$** 

$$L_k(x) = rac{(x-x_1)\dots(x-x_{k-1})(x-x_{k+1})\dots(x-x_n)}{(x_k-x_1)\dots(x_k-x_{k-1})(x_k-x_{k+1})\dots(x_k-x_n)} \ L_k(x) = egin{cases} 0 & x 
eq x_k \ 1 & x = x_k \end{cases}$$

构造多项式

$$P_{n-1}(x) = y_1 L_1(x) + \cdots + y_n L_n(x)$$

满足

$$P_{n-1}(x_k) = y_k$$

## 牛顿差商

**\$** 

$$f[x_k]=f(x_k) \ f[x_1,\ldots,x_k]=rac{f[x_2,\ldots,x_k]-f[x_1,\ldots,x_{k-1}]}{x_k-x_1}$$

构造多项式

$$P(x) = f[x_1] + f[x_1x_2](x-x_1) + f[x_1x_2x_3](x-x_1)(x-x_2) + \dots + f[x_1\dots x_n](x-x_1)\dots (x-x_{n-1})$$

### 插值误差

假设P(x)是n-1或者更低阶的插值多项式,拟合n个点 $(x_1,y_1),\ldots,(x_n,y_n)$ ,则误差满足

$$f(x)-P(x)=(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_n)rac{f^{(n)}(c)}{n!} \ min(x_1,\dots,x_n)\leq c\leq max(x_1,\dots,x_n)$$

#### 龙格现象

极端的"多项式扭动",插值次数越高,插值结果越偏离原函数的现象

## 切比雪夫插值

考虑误差公式中的分子

$$(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_n)$$

找到特定的 $x_1, x_2, \ldots, x_n$ , 使得该式足够小

### 切比雪夫多项式

定义n阶切比雪夫多项式

$$T_n(x) = cos(n \arccos x)$$

得到递推式

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x)$$

 $T_n$ 主导系数为 $2^{n-1}$ ,满足

$$deg(T_n) = n$$

即x的最高次数为n次, $T_n$ 有n个根,因此可写为

$$T_n(x) = 2^{n-1}(x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n)$$

### 区间应用

在特定区间, 选取切比雪夫多项式的根 $x_1, x_2, \ldots, x_n$ ,

则
$$(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_n)$$
满足:

[-1,1]区间

$$x_i = cosrac{(2i-1)\pi}{2n}, i=1,\ldots,n \ (x-x_1)(x-x_2)\ldots(x-x_n) = rac{T_n(x)}{2^{n-1}}$$

[a,b]区间

$$x_i = rac{b+a}{2} + rac{b-a}{2} cos rac{(2i-1)\pi}{2n}, i = 1, \ldots, n \ |(x-x_1)(x-x_2)\ldots(x-x_n)| \leq rac{(rac{b-a}{2})^n}{2^{n-1}}$$

## 样条插值

在多项式插值中,多项式给出的单一公式满足所有数据点。而样条使用多个公式,其中每个都是低阶多项式,来通过所有数据点

我们定义n次样条,n为x的最高阶数

$$S_k(x) = y_k + c_1(x - x_k)^1 + c_2(x - x_k)^2 + \dots + c_n(x - x_k)^n$$

### 三次样条

给定n个点

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

通过这些点的三次样条S(x)是一组三次多项式:

$$egin{aligned} S_1(x) &= y_1 + b_1(x-x_1) + c_1(x-x_1)^2 + d_1(x-x_1)^3 \ S_2(x) &= y_2 + b_2(x-x_2) + c_2(x-x_2)^2 + d_2(x-x_2)^3 \ &dots \ S_{n-1}(x) &= y_{n-1} + b_{n-1}(x-x_{n-1}) + c_{n-1}(x-x_{n-1})^2 + d_{n-1}(x-x_{n-1})^3 \end{aligned}$$

满足:

• 性质一:通过数值点

$$S_i(x_i) = y_i, S_i(x_{i+1}) = y_{i+1}, \exists i = 1, \dots, n-1$$

• 性质二:相邻的样条段斜率相同

$$S_i^{(1)}(x_i) = S_{i-1}^{(1)}(x_i),$$
 其中 $i=2,\ldots,n-1$ 

• 性质三:相邻的样条段曲率相同

$$S_i^{(2)}(x_i) = S_{i-1}^{(2)}(x_i),$$
 其中 $i=2,\ldots,n-1$ 

#### 求解

对于通过n个点的三次样条方程组,一共有3(n-1)=3n-3个未知数

性质一包含n-1个方程,性质二和性质三各包含n-2个方程,一共有n-1+2(n-2)=3n-5个方程

所以一共有无穷个解。可以添加额外的方程来使解唯一化

#### 自然样条

满足

$$S_1^{(2)}(x) = S_n^{(2)}(x) = 0$$

这两个附加条件的三次样条被称为自然三次样条,这种条件称为自然样条的端点条件 通过更改端点条件可以得到不同的样条

#### 贝塞尔曲线

贝塞尔样条允许用户控制节点处斜率,但是不再保证在节点导数的平滑性

## 最小二乘

考虑方程组

$$Ax = b$$

当解不存在时,可以试着找到近似解,即最小二乘近似

## 最小二乘解

### 法线方程

$$Ax = b$$

方程组可写为

$$x_1v_1 + x_2v_2 + \ldots + x_nv_n = b$$

可以把b看作是A的列向量 $v_i$ 的线性组合,对应的组合系数是 $x_1,\ldots,x_n$ 

即向量 $v_1, v_2, \ldots, v_n$ 生成的空间中找到组合系数 $x_1, \ldots, x_n$ , 使b在这个空间上

当解不存在时,在向量空间 $A=\{v_1,v_2,\ldots,v_n\}$ 中存在与b最接近的点:即存在 $\overline{x}$ ,满足

$$b-A\overline{x}\perp \mp \mathbb{I} \{Ax|x\epsilon R^n\}$$

把垂直性表示为矩阵的乘法,对于 $R^n$ 上所有的x,

$$(Ax)^T(b - A\overline{x}) = 0$$

可写为

$$x^T A^T (b - A \overline{x}) = 0$$

这意味着n维向量 $A^T(b-A\overline{x})$ 和 $R^n$ 中其他的n维向量垂直,这表明

$$A^T(b - A\overline{x}) = 0$$

即

$$A^T A \overline{x} = A^T b$$

称为法线方程,它的解 $\bar{x}$ 是方程组Ax = b的最小二乘解

### 余项

最小二乘解亚的余项

$$r = b - A\overline{x}$$

大小度量:

• 向量的欧氏长度(2范数)

$$\lVert r \rVert_2 = \sqrt{r_1^2 + \cdots + r_m^2}$$

• 平方误差

$$SE = r_1^2 + \cdots + r_m^2$$

• 平均平方根误差

$$RMSE = \sqrt{rac{SE}{m}} = \sqrt{rac{r_1^2 + \dots + r_m^2}{m}}$$

## QR分解

#### Gram-Schmidt正交

对一组向量正交化:给定一组输入的m维向量,找出正交坐标系统,获得由这些向量张成的空间对于A向量和B向量,找到正交单位向量:

$$q_1 = A \\ q_1 = \frac{q_1}{\|q_1\|_1}$$

接着找到B向量在A向量上的投影,然后用B向量减去该投影即可得到与A向量垂直的向量:

$$q_2 = B - q_1(q_1^TB)$$

然后转化为单位向量

$$q_2 = \frac{q_2}{\|q_2\|_2}$$

推广到多维向量,  $\Diamond A_1, \ldots, A_n$ 是 $R^m$ 中的线性无关向量:

$$egin{aligned} y_j &= A_j - q_1(q_1^TA_j) - q_2(q_2^TA_j) - \dots - q_{j-1}(q_{j-1}^TA_j) \ q_j &= rac{y_j}{\|y_i\|_2} \end{aligned}$$

对于上面的结果,引入新的符号:

$$egin{aligned} r_{jj} = \parallel y_j \parallel_2 \ r_{ij} = q_i^T A_j \end{aligned}$$

则

$$q_j = rac{y_j}{r_{jj}} = rac{A_j - q_1 r_{1j} - q_2 r_{2j} - \dots - q_{j-1} r_{j-1,j}}{r_{jj}}$$

即

$$A_1 = q_1 r_{11} \ A_2 = q_1 r_{12} + q_2 r_{22} \ \dots \ A_j = q_1 r_{1j} + \dots + q_{j-1} r_{j-1,j} + q_j r_{jj}$$

可写为

$$A_{m imes n} = Q_{m imes n} R_{n imes n}$$

称为消减QR分解

$$A_{m \times n} = Q_{m \times m} R_{m \times n}$$

称为完全QR分解

**改进**: 用y代替 $A_i$ 

$$y = A_j - q_1(q_1^Ty) - q_2(q_2^Ty) - \dots - q_{j-1}(q_{j-1}^Ty)$$

### Household变换

Household反射子是正交矩阵,通过m-1维平面反射m维向量。

即给定一个向量x,重新找出一个相同长度的向量w,计算Household反射得出矩阵H满足

$$Hx = w$$

定义向量v = w - x, 考虑投影矩阵

$$P = rac{vv^T}{v^Tv}$$

对于任何向量u, Pu是u在v上的投影

令H = I - 2P,则

$$Hx=x-2Px=w-v-rac{2vv^T}{v^Tv}x=w-rac{vv^T(w+x)}{v^Tv}=w$$

#### 矩阵H被称为Household**反射子**

对 $A_{mn}$ 实现QR分解:

对于A的列向量,通过Household**反射子**将其移动到:

$$x = egin{bmatrix} a_1 \ a_2 \ dots \ a_n \end{bmatrix} \Rightarrow w = egin{bmatrix} \|x\|_2 \ 0 \ dots \ 0 \end{bmatrix}$$

求出Household反射子:

$$v = w - x$$
  $P = rac{vv^T}{v^Tv}$   $H = I - 2P$ 

依次对A做变换:

$$H_n \dots H_2 H_1 A = R$$
  
 $A = H_1 H_2 \dots H_n R = QR$ 

### 最小二乘实现

#### 实现最小二乘:

求解A的完全QR分解

$$A_{mn} = Q_{mm} R_{mn}$$

代入Ax = b, 得

$$R_{mn}x_{n1} = Q_{mm}^Tb_{m1}$$

即

$$egin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \ & r_{22} & \dots & r_{2n} \ & & \ddots & dots \ & & & r_{nn} \ 0 & \dots & \dots & 0 \ dots & & & dots \ 0 & \dots & \dots & 0 \end{bmatrix} egin{bmatrix} x_1 \ dots \ x_n \end{bmatrix} = (q_1|\dots|q_m) egin{bmatrix} b_1 \ dots \ b_n \ b_{n+1} \ dots \ b_m \end{bmatrix}$$

化简,得:

$$egin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \ & r_{22} & \dots & r_{2n} \ & & \ddots & dots \ & & & r_{nn} \ 0 & \dots & \dots & 0 \ dots & & & dots \ 0 & \dots & \dots & 0 \end{bmatrix} egin{bmatrix} x_1 \ dots \ x_n \end{bmatrix} = egin{bmatrix} d_1 \ dots \ d_n \ d_{n+1} \ dots \ d_m \end{bmatrix}$$

分为两部分

$$\begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \\ & r_{22} & \dots & r_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & r_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_1 \\ \vdots \\ d_n \end{bmatrix}$$
(1)

$$\begin{bmatrix} 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_{n+1} \\ \vdots \\ d_m \end{bmatrix}$$
 (2)

简写为

$$R_{nn}\overline{x}_{n1} = d_{n1} \tag{1}$$

解亚即为最小二乘解

误差向量e满足

$$e = Ax - b = QRx - b = Rx - Q^Tb = - egin{bmatrix} 0 \ dots \ d_{n+1} \ dots \ d_m \end{bmatrix}$$

最小二乘误差大小为

$$\|e\|_2^2 = d_{n+1}^2 + \dots + d_m^2$$

## 数值微分与积分

## 数值微分

### 有限差分公式

如果极限存在,函数f(x)在x点的导数是

$$f'(x) = \lim_{h \to 0} \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

计算时,存在误差。将f(x+h)在点x处泰勒展开:

$$f(x+h) = f(x) + hf'(x) + h^2 \frac{f''(c)}{2!}$$

得到二点前向差分公式

$$f'(x) = rac{f(x+h)-f(x)}{h} - rac{h}{2}f''(c)$$

$$\sharp + x < c < x+h$$

n阶近似: 误差是 $O(h^n)$ 

将f(x+h)在点x处泰勒展开:

$$f(x+h) = f(x) + hf'(x) + h^2 \frac{f''(c)}{2!} + h^3 \frac{f'''(x)}{3!} + h^4 \frac{f''''(c)}{4!}$$

将f(x-h)在点x处泰勒展开:

$$f(x-h) = f(x) - hf'(x) + h^2 \frac{f''(c)}{2!} - h^3 \frac{f'''(x)}{3!} + h^4 \frac{f''''(c)}{4!}$$

两式相减,得到**三点中心差分公式** 

两式相加,得到**二阶导数的三点中心差分公式** 

$$f''(x) = rac{f(x-h) - 2f(x) + f(x+h)}{h^2} - rac{h^2}{12}f^{(4)}(c)$$

#### 外推

假设有n阶公式F(h)近似一个给定量Q

$$Q \approx F(h) + Kh^n$$

代入 $\frac{h}{2}$ 

$$Q-F(rac{h}{2})pprox Krac{h^n}{2^n}pprox rac{1}{2^n}(Q-F(h))$$

得到n阶公式的外推

$$Qpprox rac{2^nF(rac{h}{2})-F(h)}{2^n-1}$$

## 数值积分

### 梯形法则

给定一组数据点,我们可以使用插值和最小二乘建模,模拟f(x);现在,我们想要模拟函数f(x)在数据区间的积分

$$\int f(x)dx$$

我们可以通过模拟f(x)进而模拟f(x)在数据区间[a,b]的积分

对于二阶导数f(x),使用1阶拉格朗日插值,通过 $(x_0,y_0),(x_1,y_1)$ 

$$f(x)=y_0rac{x-x_1}{x_0-x_1}+y_1rac{x-x_0}{x_1-x_0}+rac{(x-x_0)(x-x_1)}{2!}f''(c_x) \ =P(x)+E(x) \ c_x$$
连续依赖于 $x$ 

在数据区间 $[x_0,x_1]$ 的两侧积分得到

$$\int_{x_0}^{x_1} f(x) dx = \int_{x_0}^{x_1} P(x) dx + \int_{x_0}^{x_1} E(x) dx$$

$$\int_{x_0}^{x_1} P(x) dx = y_0 \int_{x_0}^{x_1} rac{x - x_1}{x_0 - x_1} dx + y_1 \int_{x_0}^{x_1} rac{x - x_0}{x_1 - x_0} dx \ = y_0 rac{h}{2} + y_1 rac{h}{2} = h rac{y_0 + y_1}{2}$$

即梯形法则

$$\int_{x_0}^{x_1} f(x) dx = h rac{y_0 + y_1}{2} - rac{h^3}{12} f''(c)$$
  
其中 $h = x_1 - x_0$ , $c$ 在 $x_0$ 和 $x_1$ 之间

#### 辛普森法则

对于二阶导数f(x),使用2阶拉格朗日插值,通过 $(x_0,y_0),(x_1,y_1),(x_2,y_2)$ 积分得到

$$\int_{x_0}^{x_1}f(x)dx=rac{h}{3}(y_0+4y_1+y_2)-rac{h^5}{90}f^{(4)}(c)$$
其中 $h=x_2-x_1=x_1-x_0,c$ 在 $x_0$ 和 $x_2$ 之间

### 复合牛顿-科特斯公式

梯形和辛普森法则都在单一区间上操作,我们可以通过除法把整个区间变为很多小区间再计算积分**复合数值积分**:在每个小区间上使用法则,然后再求和

#### 复合梯形法则

$$\int_a^b f(x)dx=rac{h}{2}(y_0+y_m+2\sum_{i=1}^{m-1}y_i)-rac{(b-a)h^2}{12}f''(x)$$
 த $+h=rac{b-a}{m},c$ க் கக் க்

#### 复合辛普森公式

$$\int_a^b f(x) dx = rac{h}{3} [y_0 + y_{2m} + 4 \sum_{i=1}^m y_{2i-1} + 2 \sum_{i=1}^{m-1} y_{2i}] - rac{(b-a)h^4}{180} f^{(4)}(c)$$

#### 开牛顿-科特斯公式

对于闭牛顿-科特斯公式,需要积分区间端点上的函数值;而开牛顿-科特斯公式不使用在区间端点上的函数值

#### 中点法则

$$\int_{x_0}^{x_1}f(x)dx=hf(w)+rac{h^3}{24}f''(c)$$
த் ச $h=(x_1-x_0),w$ த் சந்  $x_0+rac{h}{2},c$ ச்  $x_0$ 和 $x_1$ 之间

### 复合重点法则

$$\int_b^a f(x)dx=h\sum_{i=1}^m f(w_i)+rac{(b-a)h^2}{24}f''(c)$$
其中 $h=rac{b-a}{m},c$ 在 $a$ 和 $b$ 之间, $w_i$ 是 $[a,b]$ 中 $m$ 个相等子区间的中点