并行计算

2020年春季

第十章 线性方程组的求解 10.1 三角形方程组的求解 10.2 三对角方程组的求解 10.3 稠密线性方程组的求解 10.4 稀疏线性方程组的求解

10.1 三角形方程组的求解 10.1.1 基本术语 10.1.2 上三角方程组的求解

基本术语

• 线性方程组的定义和符号

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,1}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2 \end{cases}$$

$$\begin{cases} a_{n,1}x_1 + a_{n,1}x_2 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n \\ a_{n,1}x_1 + a_{n,1}x_2 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n \end{cases}$$

$$\vec{a} \times \vec{b} \qquad AX = b$$

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}, \qquad x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \qquad b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

10.1 三角形方程组的求解 10.1.1 基本术语 10.1.2 上三角方程组的求解

上三角方程组的求解

• 上三角方程组的回代解法并行化

$$(1)$$
SISD上的回代算法
Begin
$$(1) for i=n \ downto 1 \ do$$

$$(1.1)x_i=b_i/a_{ii}$$

$$(1.2) for j=1 \ to \ i-1 \ do$$

$$b_j=b_j-a_{ji}x_i$$

$$a_{ji}=0$$
endfor
endfor

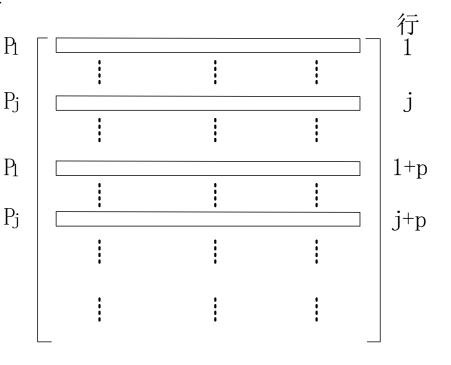
End

上三角方程组的求解

- 上三角方程组的回代解法并行化
- (2)SIMD-CREW上的并行回代算法

```
- 划分: P个处理器行循环带状划分
```

```
- 算法
Begin
  for i=n downto 1 do
    x_i = b_i / a_{ii}
    for all P_i, where 1 \le j \le p do
       for k=j to i-1 step p do
          b_k = b_k - a_{ki} x_i
          a_{ki} = 0
       endfor
    endfor
  endfor
             // p(n) = n, t(n) = n
End
```

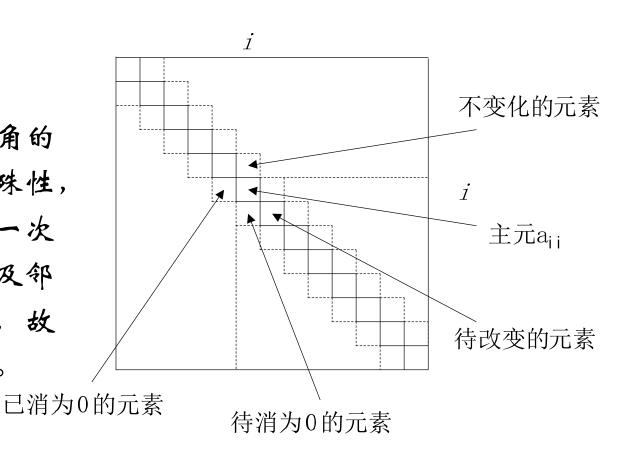


第十章 线性方程组的求解 10.1 三角形方程组的求解 10.2 三对角方程组的求解 10.3 稠密线性方程组的求解 10.4 稀疏线性方程组的求解

10.2 三对角方程组的求解 10.2.1 <u>直接求解法</u> 10.2.2 奇偶规约法

三对角方程组的直接求解法

- · Gauss消去法(难以并行化)
 - ①消元
 - 2回代



10.2 三对角方程组的求解 10.2.1 直接求解法 10.2.2 奇偶规约法

三对角方程组的直接求解法

• 奇偶规约求解法(可并行化)

三对角方程可以写成如下形式

$$f_i x_{i-1} + g_i x_i + h_i x_{i+1} = b_i$$
 $i=1 \sim n$
 $f_1 = h_n = 0$

- 串行算法描述

①利用上下相邻方程消去偶序号方程中的奇下标变量:

$$\begin{split} f_{2i-1}x_{2i-2} + g_{2i-1}x_{2i-1} + h_{2i-1}x_{2i} &= b_{2i-1} \\ f_{2i}x_{2i-1} + g_{2i}x_{2i} + h_{2i}x_{2i+1} &= b_{2i} \\ f_{2i+1}x_{2i} + g_{2i+1}x_{2i+1} + h_{2i+1}x_{2i+2} &= b_{2i+1} \end{split}$$

2i-1 方程乘上某个数消去2i 方程中的 f_{2i} x_{2i-1} 项,2i+1 方程乘上某个数消去2i 方程中的 h_{2i} x_{2i+1} 项,使2i 方程变为

$$\alpha_{i}x_{2i-2} + \beta_{i}x_{2i} + \gamma_{i}x_{2i+2} = \eta_{i}$$
 $i=1,2,\dots,n/2$

三对角方程组的直接求解法

②重复①最终可得:

case 1:

$$g_1x_1+h_1x_2 = b_1$$
.
 $f_2x_1+g_2x_2+h_2x_3 = b_2$.
 $f_3x_2+g_3x_3+h_3x_4=b_3$.
 $f_4x_3+g_4x_4=b_4$.

可以分别得到

$$g_1x_1+h_1x_2=b_1$$

 $f_2x_1+g_2x_2=b_2$

或

$$g_1x_1+h_1x_2 = b_1$$

 $f_2x_1+g_2x_2+h_2x_3 = b_2$
 $f_3x_2+g_3x_3 = b_3$

解得 X_1, X_2 或 X_1, X_2, X_3

- ③回代求解X
- 并行化分析: ①、②消去奇下标可以并行化;
 - ③回代求解可以并行化

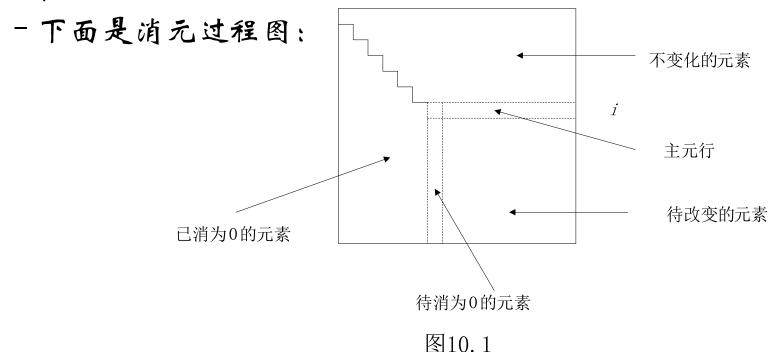
第十章 线性方程组的求解 10.1 三角形方程组的求解 10.2 三对角方程组的求解 10.3 稠密线性方程组的求解 10.4 稀疏线性方程组的求解

10.3 稠密线性方程组的求解 10.3.1 有回代的高斯消去法 10.3.2 无回代的高斯-约旦法 10.3.3 迭代求解的高斯-赛德尔

有回代的高斯消去法

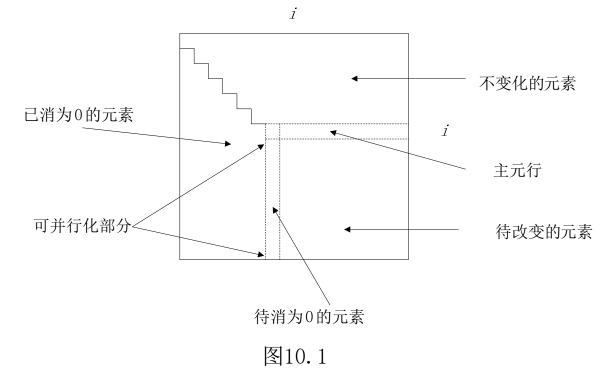
• 算法基本原理

- 求解过程分为消元和回代两个阶段,消元是将系数矩阵 A化为上三角阵T,然后对TX=c进行回代求解。
- 消元过程中可以应用选主元方法,增加算法的数值稳定性。



有回代的高斯消去法

- 并行化分析
 - 消元和回代均可以并行化;
 - 选主元也可以并行化;
 - 消元过程的并行化图示: 处理器按行划分



10.3 稠密线性方程组的求解 10.3.1 有回代的高斯消去法 10.3.2 <u>无回代的高斯-约旦法</u> 10.3.3 迭代求解的高斯-赛德尔

无回代的高斯-约旦法

• 串行算法原理

①消元:通过初等行变换,将(A,b)化为主对角线矩阵,记b为A的第n+1列

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} a'_{11} & & a'_{1,n+1} \\ & a'_{22} & & a'_{2,n+1} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a'_{nn} & a'_{n,n+1} \end{bmatrix}$$

②求解: $x_j = a'_{j,n+1}/a'_{jj}$

无回代的高斯-约旦法

- · SIMD-CREW上的并行算法
 - (1)处理器: n²+n个处理器, 这些处理器排成n×(n+1)的矩阵, 处理器编号为P_{ik}, i=1~n, k=1~n+1
 - (2)并行化分析
 - ① 消 元 的 并 行 化: // O(n)

 for j=1 to n-1, each P_{ik} Par-do // 第 j 次 消 元

 P_{ij}(i<>j): a_{ij} < 0

 P_{ik}(i<>j, k=j+1~n+1): a_{ik} < a_{ik}-a_{jk}(a_{ij}/a_{jj})

 end for
 - ②求解: for each P_{jj}(j=1~n) Par-do: x_j <— a_{j,n+1}/a_{jj} //O(1) (3) 时间分析: t(n)=O(n), p(n)=O(n²), c(n)=O(n³) 成本最优?

无回代的高斯-约旦法

• 成本最优?

串行算法的最优时间: 由于 x=A-1b

①A-1b(假设已有A-1): O(n2)

②
$$A^{-1}$$
: $A = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ A_{21}A_{11}^{-1} & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A_{11} & 0 \\ 0 & B \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & A_{11}^{-1}A_{12} \\ 0 & I \end{bmatrix}$

$$\Rightarrow A^{-1} = \begin{bmatrix} I & -A_{11}^{-1}A_{12} \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A_{11}^{-1} & 0 \\ 0 & B^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ -A_{21}A_{11}^{-1} & I \end{bmatrix} \quad \text{ \sharp \mathfrak{P}, $$B = A_{22} - $A_{21}A_{11}^{-1}$ A_{12}$}$$

:. 求A-1需要: 2次n/2×n/2矩阵的逆 i(n/2)

6次n/2×n/2矩阵的乘 m(n/2)

2次n/2×n/2矩阵的加 a(n/2)

i(n)=i(n/2)+6m(n/2)+2a(n/2)

$$a(n/2)=n^2/2$$
, $m(n/2)=O((n/2)^x)$ 2

=>i(n)=O(n*) 综上, 串行算法的最优时间为O(n*) 2<x<2.5

10.3 稠密线性方程组的求解 10.3.1 有回代的高斯消去法 10.3.2 无回代的高斯-约旦法 10.3.3 迭代求解的高斯-赛德尔

迭代求解的高斯-赛德尔法

• 串行算法原理

$$x_i^{k+1} = -\frac{1}{a_{ii}} \left[\sum_{j < i} a_{ij} x_j^{k+1} + \sum_{j > i} a_{ij} x_j^k - b_i \right]$$

如果对某个k,给定的误差允许值C有

$$\sum_{i=1}^{n} \left| x_i^{k+1} - x_i^k \right| < C$$

则认为迭代是收敛的。

• 并行化分析

由于每次迭代需要使用本次迭代的前面部分值,因而难以到同步的并行算法,下面给出一个异步的并行算法

迭代求解的高斯-赛德尔法

- · MIMD异步并行算法
 - -N个处理器(N≤n)生成n个进程,每个进程计算x的一个分量

Begin

```
(1)old<sub>i</sub> \leftarrow x_i^0, new<sub>i</sub> \leftarrow x_i^0
```

- (2)生成进程i
- (3)进程i

repeat

(i) $old_i \leftarrow new_i$

(ii)
$$\text{new}_i \leftarrow (b_i - \sum_{k < i} a_{ik} \times \text{old}_k - \sum_{k > i} a_{ik} \times \text{old}_k) / a_{ii}$$

until $\sum_{i=1 \sim n} |\text{old}_i - \text{new}_i| < c$
 $x_i \leftarrow \text{new}_i$

End

第十章 线性方程组的求解 10.1 三角形方程组的成果 10.2 三对角方程组的成果 10.3 稠密线性方程组的求解 10.4 稀疏线性方程组的求解

10.4 稀疏线性方程组的求解 10.4.1 线性方程组的并行化方法 10.4.2 稀疏线性方程组的迭代解法 10.4.3 高斯-赛德尔迭代法的并行化

线性方程方程的并行化方法

- 线性方程组选择算法的考虑因素
 - 系数矩阵A的结构

dense Gaussian elimination, etc

Sparse iterative method

triangular substitution, odd-even reduction

certain PDEs multigrid, etc

- 计算精度要求
 - Gaussian elimination: more accurate, more expensive
 - Conjugate gradients: less accurate, less expensive
- 计算环境要求
 - architecture, available languages, compiler quality
 - libraries?

线性方程方程的并行化方法

- 求解方法的并行化
 - (1)直接解法的并行化(用于稠密线性方程组)
 - Gauss消去法(包括选主元的Gauss消去法)
 - Gauss-Jordan消去法
 - LU分解法
 - (2) 迭代法的并行化(用于稠密和稀疏线性方程组)
 - Jacobi
 - Gauss-Seidel(可异步并行化)
 - Jacobi OverRelaxation(JOR)
 - Gauss-Seidel OverRelaxation(SOR)
 - Conjugate Gradient

10.4 稀疏线性方程组的求解 10.4.1 线性方程组的并行化方法 10.4.2 稀疏线性方程组的迭代解法 10.4.3 高斯-寨德尔迭代法的并行化

稀疏线性方程方程的迭代解法

• 迭代解法

(1)
$$Jacobi:$$
 $x_i^{k+1} = (b_i - \sum_{j \neq i} a_{ij} x_j^k) / a_{ii}$

(2)
$$Gauss-Seidel: x_i^{k+1} = (b_i - \sum_{j < i} a_{ij} x_j^{k+1} - \sum_{j > i} a_{ij} x_j^k) / a_{ii}$$

(3)
$$JOR$$
: $x_i^{k+1} = (1-\omega)x_i^k + \omega(b_i - \sum_{j \neq i} a_{ij}x_j^k)/a_{ii}$

(4) SOR:
$$x_i^{k+1} = (1-\omega)x_i^k + \omega(b_i - \sum_{j < i} a_{ij}x_j^{k+1} - \sum_{j > i} a_{ij}x_j^k) / a_{ii}$$

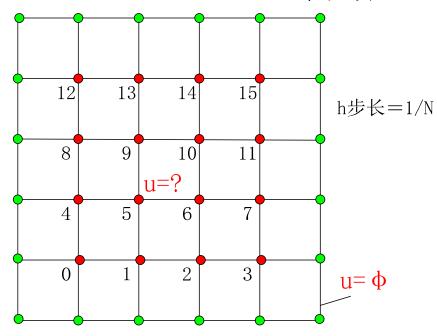
(5) Conjugate Gradient

10.4 稀疏线性方程组的求解 10.4.1 线性方程组的并行化方法 10.4.2 稀疏线性方程组的迭代解法 10.4.3 高斯-赛德尔迭代法的并行化

- · 由PDE离散产生的稀疏线性方程组
 - (1)Laplace 方程

$$\frac{\partial^2 u(x,y)}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u(x,y)}{\partial y^2} = g(x,y) \qquad (x,y) \in D = [0,1] \times [0,1]$$

求u(x,y)满足上面的方程,且满足边值 $\varphi(x,y)$



(2)由五点格式的离散化(假设g(x,y)=0)

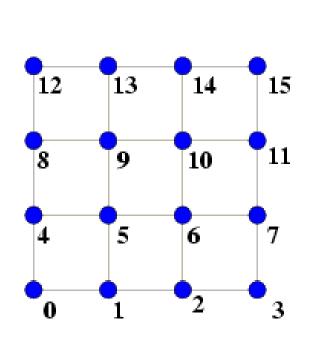
$$i \geq u_{ij} = u(\frac{i}{N}, \frac{i}{N}), \quad 0 \leq i, j \leq N$$

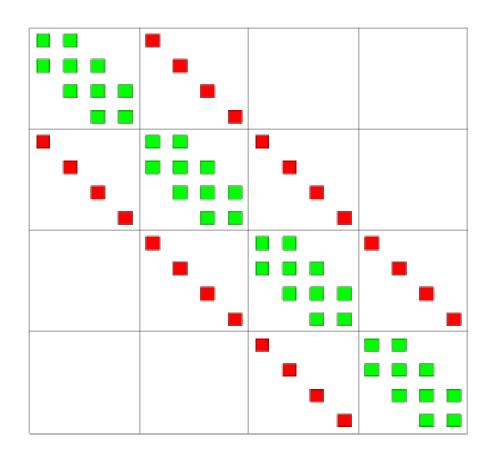
用二阶中心差分逼近:
$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} \approx \frac{1}{h^2} [u(x+h,y) - 2u(x,y) + u(x-h,y)]$$
$$\frac{\partial^2 u}{\partial y^2} \approx \frac{1}{h^2} [u(x,y+h) - 2u(x,y) + u(x,y-h)]$$

代入
$$Laplace$$
方程 \Rightarrow $u_{ij} = \frac{1}{4}[u_{i+1,j} + u_{i-1,j} + u_{i,j+1} + u_{i,j-1}]$ $0 < i, j < N$

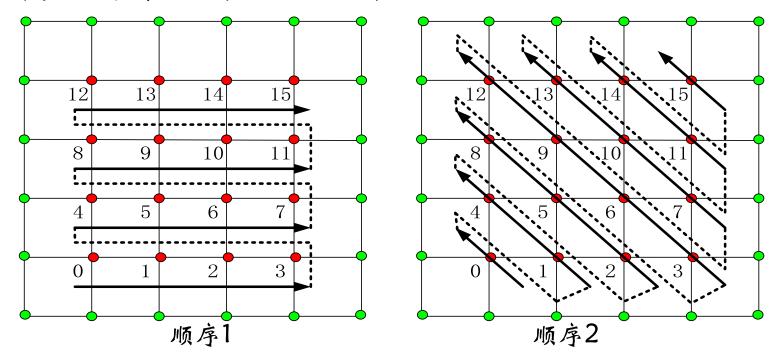
$$\Rightarrow A = \begin{bmatrix} R & E & & & & \\ E & R & E & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & E & R & E \\ & & & E & R \end{bmatrix}, \quad R = \begin{bmatrix} -4 & 1 & & & & \\ 1 & -4 & 1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & & \\ & & 1 & -4 & 1 \\ & & & 1 & -4 \end{bmatrix}, \quad E 为 单 位 阵$$

A为稀疏的块三对角矩阵



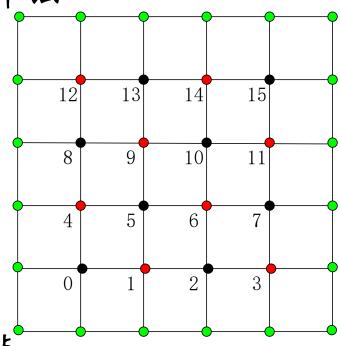


- · Gauss-Seidel 迭代解法的并行化
 - (1)两种串行算法的计算顺序及其并行化



注:顺序1难以并行化;顺序2可以小规模并行化

(2) 红黑着色并行算法



- ①并行计算所有的红点
- ②并行计算所有的黑点
- ③重复①、②直至满足精度要求