

# 一种基于 Doolittle LU 分解的线性方程组并行求解方法

徐晓飞 曹祥玉 姚旭 陈盼  
(空军工程大学电讯工程学院 西安 710077)

**摘要:** 矩阵方程的快速求解是矩量法计算电大问题的关键, LU 分解是求解线性方程组的有效方法。该文详细地分析了 Doolittle LU 分解过程, 基于分解过程的特点, 在 MPI(Message-Passing interface) 并行环境下, 提出了按直角式循环对进程进行任务分配的并行求解方法。实验证明该方法可以有效地减少进程间数据通信量, 从而加快计算速度。

**关键词:** Doolittle LU 分解; 线性方程组; 并行计算

**中图分类号:** TP311

**文献标识码:** A

**文章编号:** 1009-5896(2010)08-2019-04

**DOI:** 10.3724/SP.J.1146.2009.01401

## Parallel Solving Method of Linear Equations Based on Doolittle LU Decomposition

Xu Xiao-fei Cao Xiang-yu Yao Xu Chen Pan

(Telecommunication Engineering Institute, Air Force Engineering University, Xi'an 710077, China)

**Abstract:** The fast matrix solving is the key of the moment method when computing the electrically large issues. LU decomposition is a efficient algorithm for solving linear equations. In this paper, Doolittle LU Decomposition is described detailedly. Based on the decomposition characteristics, a parallel solving method looping over squares is proposed in MPI (Message-Passing interface) parallel environment. The experiments indicate that the method can decrease communication quantity between processes and accelerate computing speed efficiently.

**Key words:** Doolittle LU decomposition; Linear equations; Parallel computation

### 1 引言

矩量法[1]作为求解电磁场数值问题的主要方法, 被广泛应用于分析天线问题和各种复杂目标体的电磁散射问题。然而随着计算目标尺寸的增大, 计算未知量随之增多, 阻抗矩阵的填充与求解会消耗大量的计算资源, 这成为矩量法求解的瓶颈。所以如何加快矩阵填充, 尤其是矩阵方程的快速求解成为了研究的重点。在求解线性方程组的众多方法中, LU分解求解线性方程组算法是较为常用的一种求解方法。Golub等在1996年提出了分块LU方法[2], Nico等人提出利用GPU加速计算分块LU的方法[3], 文献[4-9]介绍了线性方程组的几种并行求解方法。本文在MPI(Message-Passing Interface)[10]并行环境下, 基于Doolittle LU分解方法[11]的原理, 提出了一种线性方程组的并行求解方法。

### 2 Doolittle LU分解方法原理

对于线性方程组  $\mathbf{A}\mathbf{X} = \mathbf{B}$ , 假设  $\mathbf{A}$  的顺序主子式都不为零。则  $\mathbf{A}$  可作  $\mathbf{LU}$  分解, 即  $\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{U}$ , 其中  $\mathbf{L}$  是单位下三角阵,  $\mathbf{U}$  是上三角阵

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ l_{21} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & u_{nn} \end{bmatrix} \quad (1)$$

比较式(1)两侧, 可以得到

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^{\min(i,j)} l_{ik} u_{kj} \quad (2)$$

先算出  $\mathbf{U}$  的第1行, 在式(2)中令  $i = 1$ , 得到

$$u_{1j} = a_{1j}, \quad j = 1, 2, \dots, n \quad (3)$$

接着在式(2)中令  $j = 1$ , 从而算出的  $\mathbf{L}$  第1列

$$l_{i1} = a_{i1} / a_{11}, \quad i = 2, \dots, n \quad (4)$$

若已算出  $\mathbf{U}$  的1至  $r-1$  行元素,  $\mathbf{L}$  的1至  $r-1$  列元素, 可用式(5)先算出  $\mathbf{U}$  的第  $r$  行元素

2009-10-29 收到, 2010-01-14 改回

国家自然科学基金(60671001)和空军工程大学电讯工程学院博士创新基金(200706)资助课题

通信作者: 徐晓飞 x.f.xu@live.cn

$$u_{rj} = a_{rj} - \sum_{k=1}^{r-1} l_{rk} u_{kj}, \quad j = r, r+1, \dots, n \quad (5)$$

接着计算  $L$  的第  $r$  列

$$l_{ir} = \left( a_{ir} - \sum_{k=1}^{r-1} l_{ik} u_{kr} \right) / u_{rr}, \quad i = r+1, \dots, n \quad (6)$$

上述矩阵  $A$  的  $LU$  分解计算步骤可按  $U_1$  行  $L_1$  列,  $U_2$  行  $L_2$  列,  $\dots$ , 依次进行, 如图1所示

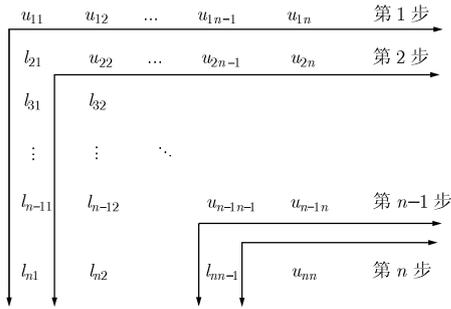


图1 Doolittle方法LU分解过程

对于线性方程组  $AX = B$ , 利用Doolittle方法求出  $L, U$  后, 令  $UX = Y$  就得到一个与  $AX = B$  等价的方程组

$$\begin{cases} LY = B \\ UX = Y \end{cases} \quad (7)$$

先通过向前回代求解  $LY = B$ ,

$$\begin{cases} y_1 = b_1 \\ y_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} y_j, \quad i = 2, \dots, n \end{cases} \quad (8)$$

然后再通过向后回代求解  $UX = Y$ ,

$$\begin{cases} x_n = y_n / u_{nn} \\ x_i = \left( y_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij} x_j \right) / u_{ii}, \quad i = n-1, \dots, 2, 1 \end{cases} \quad (9)$$

### 3 并行求解程序设计

首先观察式(5), 式(6), 计算  $u_{rj}$  所需要的元素为  $a_{rj}, l_{rk}, u_{kj}$ , 其中  $(k = 1, 2, \dots, r-1, j = r, r+1, \dots, n)$ , 计算  $l_{ir}$  所需要的元素为  $a_{ir}, l_{ik}, u_{kr}, u_{rr}$ , 其中  $(k = 1, 2, \dots, r-1, i = r+1, \dots, n)$ , 具体如图2所示。

通过观察, 计算  $u_{rj}$  需要第  $j$  列上方的所有元素和第  $r$  行前  $r-1$  个元素, 计算  $l_{ir}$  需要第  $i$  行左侧所有元素和第  $r$  列前  $r$  个元素。所以, 如果按照通常行循环<sup>[12]</sup>对进程进行任务分配, 那么在计算  $u_{rj}$  时, 就需要通过进程间通信获得第  $j$  列  $u_{rj}$  上方的所有元素。如果按照列循环<sup>[12]</sup>方式对进程进行任务分配,

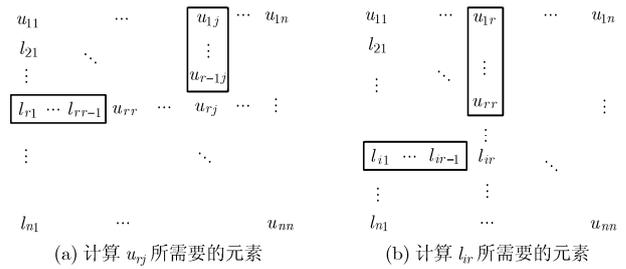


图2 Doolittle LU 分解

那么在计算  $l_{ir}$  时就需要通过进程间通信获得第  $i$  行  $l_{ir}$  左侧所有元素。所以以上两种方式都不适合。本文基于Doolittle分解过程的特点提出了如图3所示的直角式循环方式对进程进行任务分配。

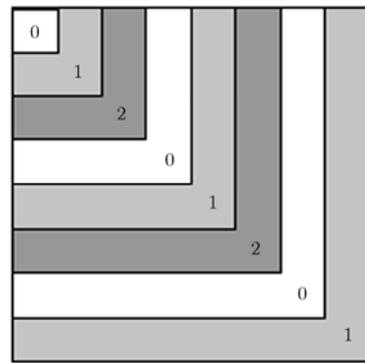


图3 按直角式循环分配

图3所示为3个进程按直角式循环分配, 这种分配方式是以对角元素为角点, 对角元素左侧和上方的元素分入一个进程, 这样循环下去, 直到将整个矩阵分配完毕。这样分配是根据上述分解方法的特点提出的, 好处是在计算到第  $r$  步时, 既计算  $u_{rr}, \dots, u_{rn}, l_{r+1,r}, \dots, l_{nr}$  时, 只需计算  $u_{rr}$  完毕后, 将  $u_{rr}$  左侧与上方元素广播给各个进程, 其它元素即可进行计算, 而不再需要进程间的通信。这样, 在计算完所有的元素后, 总共需要广播  $n$  次, 从而大大减少了数据通信量, 从而加快了计算速度。

采用这种分配方式, 关键是对矩阵的某个元素在进程内的局部编号, 下面以一个  $8 \times 8$  的矩阵为例(图4), 分析矩阵元素的编号方法。在每个进程内矩阵元素存储在一维数组  $Zmn$  中, 在图4中, 对于某个元素  $a_{ij}^k$ ,  $i, j$  为元素的行号和列号,  $k$  为该元素在所属进程内的编号, 其计算公式为

$$k = I\_NUM(i) + i - j + \max(i, j) \quad (10)$$

例如元素  $a_{45}$ , 其编号为  $k = 3 + 4 - 5 + 5 = 7$ , 再例如元素  $a_{74}$ , 其编号为  $k = 8 + 7 - 4 + 7 = 18$ ,

I_NUM(1)=0	$a_{11}^1$	$a_{12}^1$	$a_{13}^1$	$a_{14}^1$	$a_{15}^1$	$a_{16}^1$	$a_{17}^1$	$a_{18}^1$
I_NUM(2)=0	$a_{21}^2$	$a_{22}^2$	$a_{23}^2$	$a_{24}^2$	$a_{25}^2$	$a_{26}^2$	$a_{27}^2$	$a_{28}^2$
I_NUM(3)=0	$a_{31}^3$	$a_{32}^3$	$a_{33}^3$	$a_{34}^3$	$a_{35}^3$	$a_{36}^3$	$a_{37}^3$	$a_{38}^3$
I_NUM(4)=1	$a_{41}^4$	$a_{42}^4$	$a_{43}^4$	$a_{44}^4$	$a_{45}^4$	$a_{46}^4$	$a_{47}^4$	$a_{48}^4$
I_NUM(5)=3	$a_{51}^5$	$a_{52}^5$	$a_{53}^5$	$a_{54}^5$	$a_{55}^5$	$a_{56}^5$	$a_{57}^5$	$a_{58}^5$
I_NUM(6)=5	$a_{61}^6$	$a_{62}^6$	$a_{63}^6$	$a_{64}^6$	$a_{65}^6$	$a_{66}^6$	$a_{67}^6$	$a_{68}^6$
I_NUM(7)=8	$a_{71}^7$	$a_{72}^7$	$a_{73}^7$	$a_{74}^7$	$a_{75}^7$	$a_{76}^7$	$a_{77}^7$	$a_{78}^7$
I_NUM(8)=12	$a_{81}^8$	$a_{82}^8$	$a_{83}^8$	$a_{84}^8$	$a_{85}^8$	$a_{86}^8$	$a_{87}^8$	$a_{88}^8$

图4 进程内元素编号

这种编号首先需要生成数组 I\_NUM 来记录进程内已经存储的元素个数,其生成方法为

```

DO I=1, PROCESS_NUM ! PROCESS_NUM为进程个数
  I_NUM(I)=0
ENDDO
DO I=PROCESS_NUM+1,N !N为矩阵维数
  I_NUM(I)=I_NUM(I-PROCESS_NUM)+2*(I-PROCESS_NUM)-1
ENDDO
    
```

通过上述过程,就完成了对矩阵元素在进程内的编号。下面就可以对方程组进行并行求解了,程序具体实现过程如表1。

表1 程序实现过程

```

DO I=1, N
  DO J=I,N ! 按列循环计算  $u_{ii}, \dots, u_{in}$ 
    IF ON THIS PROCESS ! 判断是否为当前进程
      CALCULATE  $U(I,J)$ 
      IF (I==J) THEN
        CALL MPI_BCAST( $U(1 \dots I,I)$  AND  $L(I,I \dots I-1)$ ) ! 广播  $u_{ii}$  左侧与上方元素
      ENDIF
    ENDIF
  ENDDO
  DO J=I+1,N ! 按行循环计算  $l_{i+1,i}, \dots, l_{in}$ 
    IF ON THIS PROCESS ! 判断是否为当前进程
      CALCULATE  $L(J,I)$ 
    ENDIF
  ENDDO
ENDDO
    
```

求解出  $L, U$  后,就可以利用式(8),式(9)回代即可解出  $X$ 。

### 4 实验结果与分析

为了验证本文提出方法的有效性,笔者将并行

处理前后的实验数据进行了对比。实验环境为Intel Core2 6600 双核(单核2.40 GHz), 2 G DDR II 667 内存。实验数据对比如表2所示。

表2 并行处理前后实验数据比较

系数矩阵大小	传统LU分解耗时(s)	本文并行方法耗时(s)
1000 × 1000	6	4
5000 × 5000	35	19

从表2可以看出,采用本文方法求解时间约为传统LU分解的1/2,说明方法的有效性。

### 5 结束语

快速求解线性方程组在众多科学工程问题中都极具意义,而并行计算是快速求解大规模问题的有效方法。本文设计的线性方程组并行求解方法,是基于Doolittle LU分解方法的特点而设计的,按直角式循环对进程进行任务分配,经过实验验证,该方法可以有效地减少数据通信量、加快计算速度,具有良好的并行性。

### 参考文献

- [1] Harrington R F. Field Computation by Moment Methods[M]. Piscataway: IEEE Press, 1993: 62-79.
- [2] Gene H G and Charles F V L. Matrix Computations[M]. 3rd ed. Baltimore: Johns Hopkins University Press, 1996: 81-109.
- [3] Nico G, Naga K G, Michael H, et al. LU-GPU: Efficient algorithms for solving dense linear systems on graphics hardware[C]. Proceedings of the ACM/IEEE SC105Conference, Washington, 2005: 12-18.
- [4] 张维儒,潘无名.基于MPI的并行计算实现Jacobi迭代[J].软件导刊,2008,7(9):16-17.  
Zhang Wei-ru and Pan Wu-ming. Parallel jacobi iterative algorithm based on MPI. *Software Guide*, 2008, 7(9): 16-17.
- [5] 韩明华,彭宇行,李思昆等.基于Linux集群电磁散射并行计算实现[J].计算机研究与发展.2005,42(6):1085-1088.  
Han Ming-hua, Peng Yu-hang, and Li Si-kun, et al. Implementation of parallel computation for electromagnetic scattering on linux cluster. *Journal of Computer Research and Development*, 2005, 42(6): 1085-1088.
- [6] 付朝江.基于工作站机群并行求解有限元线性方程组[J].计算机工程与设计,2008,29(24):6441-6443.  
Fu Chao-jiang. Parallel computing for solving finite element linear systems of equations on workstation cluster. *Computer Engineering and Design*, 2008, 29(24): 6441-6443.
- [7] 胡晓力,田有先.解大规模线性方程组的Mann迭代并行算法[J].计算机应用与软件,2008,25(8):62-64.

- Hu Xiao-li and Tian You-xian. Mann iteration's parallel algorithm for solving large-scale linear systems of equations. *Computer Applications and Software*, 2008, 25(8): 62-64.
- [8] 吴丹红. 一种加速大规模线性方程组求解的并行方法[J]. 机电工程, 2008, 25(4): 58-59.
- Wu Dan-hong. Parallel accelerating method of solving large-scale linear equations[J]. *Mechanical & Electrical Engineering Magazine*, 2008, 25(4): 58-59.
- [9] Wang X F and Ziavras S G. Parallel direct solution of linear equations on FPGA-based machines[C]. International Parallel and Distributed Processing Symposium, Nice, 2003: 1-8.
- [10] 都志辉. 高性能计算并行编程技术—MPI并行程序设计[M]. 北京: 清华大学出版社, 2001: 12-36.
- [11] 张池平, 施云惠. 计算方法[M]. 北京: 科学出版社, 2002: 36-38.
- [12] 张玉. 电磁场并行计算[M]. 西安: 西安电子科技大学出版社, 2006: 47-52.
- 徐晓飞: 男, 1982年生, 博士生, 研究方向为电磁场高效数值计算.
- 曹祥玉: 女, 1964年生, 教授, 博士生导师, 研究方向为电磁场数值计算、天线、电磁兼容等.
- 姚旭: 男, 1983年生, 博士生, 研究方向为波束赋形.
- 陈盼: 男, 1984年生, 硕士生, 研究方向为宽频带微带天线及阵列研究.