

稀疏矩阵简介

科学计算小组学习报告

2010年3月

稀疏矩阵与偏微分方程数值解

$m \times n$ 矩阵 M 中有 s 个非零元素。 $e = \frac{s}{m*n}$ 称为矩阵的稀疏因子。
通常认为 $e \leq 0.05$ 时称之为稀疏矩阵。稀疏矩阵的一个重要产生途径是偏微分方程数值解，本质上是由离散空间的基函数支集的局部性造成的

稀疏矩阵与偏微分方程数值解

$m \times n$ 矩阵 M 中有 s 个非零元素。 $e = \frac{s}{m*n}$ 称为矩阵的稀疏因子。通常认为 $e \leq 0.05$ 时称之为稀疏矩阵。稀疏矩阵的一个重要产生途径是偏微分方程数值解，本质上是由离散空间的基函数支集的局部性造成的：

- **三对角矩阵**：一维问题的中心差分或线性元；
- **块三对角矩阵**：基于结构网格的差分或有限元；
- **一般的稀疏矩阵**：基于非结构网格的有限元法或有限体积法离散，每一行非零元的个数与网格的分布以及有限元空间结构都有关。

图论中与稀疏矩阵相关的一些知识

- **邻接图**: 对应 n 阶稀疏矩阵 M 存在一个与之对应的图 G , 其定点为 $V = 1, 2, \dots, n$, 同时每个 $a_{i,j} \neq 0$ 对应与 G 中的一条边 $(i, j) \in E$,
- **带宽(bandwidth)**: 邻接图中任何相邻两点(以规则 f)编号之差的最大值:

$$B_f(G) := \max |f(v) - f(u)| : uv \in E,$$

- **轮廓宽(profile width)** P_j : 对所有的 $k < i < j$ 而言, $a_{kj} = 0, a_{ij} \neq 0$, 那么 $P_j = j - i$ 。很明显, 带宽是轮廓宽中的最大值。矩阵的轮廓称为**skyline**。
- 稀疏矩阵行列**Cuthill-McKee**排序算法能减小带宽。求带宽的最小值是一个完全NP问题 (Papadimitriou, 1976; Garey, Johnson & Stockmeyer, 1974; Lin & Yuan, 1994)。

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法, 也叫Ellpack-Itpack存储法;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法,也叫Ellpack-Itpack存储法;
- 坐标存储法, Intel MKL Sparse BLAS支持;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法, 也叫Ellpack-Itpack存储法;
- 坐标存储法, Intel MKL Sparse BLAS支持;
- CSR(Compressed Sparse Row)存储法, Intel MKL Sparse BLAS、deal.II、AFEPack等支持;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法, 也叫Ellpack-Itpack存储法;
- 坐标存储法, Intel MKL Sparse BLAS支持;
- CSR(Compressed Sparse Row)存储法, Intel MKL Sparse BLAS、deal.II、AFEPack等支持;
- 轮廓线 (Skyline) 存储法, MKL支持;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法, 也叫Ellpack-Itpack存储法;
- 坐标存储法, Intel MKL Sparse BLAS支持;
- CSR(Compressed Sparse Row)存储法, Intel MKL Sparse BLAS、deal.II、AFEPack等支持;
- 轮廓线 (Skyline) 存储法, MKL支持;
- Sherman's存储法: 往往用于直接法, Fill-in、Reordering;

几种常用的存储格式

- 对角线存储法,只存储 n 条对角线元素;
- 压缩矩阵存储法, 也叫Ellpack-Itpack存储法;
- 坐标存储法, Intel MKL Sparse BLAS支持;
- CSR(Compressed Sparse Row)存储法, Intel MKL Sparse BLAS、deal.II、AFEPack等支持;
- 轮廓线 (Skyline) 存储法, MKL支持;
- Sherman's存储法: 往往用于直接法, Fill-in、Reordering;
- 超矩阵存储法: CSR存储法的分块矩阵推广。

适合Gauss消去法的单、双链表存储结构

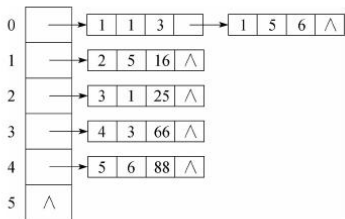


图 2-22 稀疏矩阵 A 的带行指针数组的三元组链表

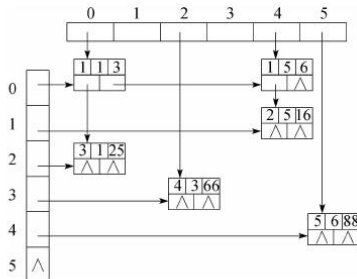


图 2-23 稀疏矩阵 A 的三元组十字链表

1、压缩矩阵存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

若*表示任意1-6的数，可以用如下的压缩存储方式：

$$AC = \begin{bmatrix} 11 & 13 & 0 & 0 \\ 22 & 21 & 24 & 0 \\ 33 & 32 & 35 & 0 \\ 44 & 43 & 46 & 0 \\ 55 & 51 & 54 & 0 \\ 66 & 61 & 62 & 65 \end{bmatrix}, KA = \begin{bmatrix} 1 & 3 & * & * \\ 2 & 1 & 4 & * \\ 3 & 2 & 5 & * \\ 4 & 3 & 6 & * \\ 5 & 1 & 4 & * \\ 6 & 1 & 2 & 5 \end{bmatrix}$$

II、坐标存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

基于坐标的存储法

$$AR = \{11, 21, 51, 61, 22, 32, 62, 13, 33, 43, 24, 44, 54, 35, 55, 65, 46, 66\}$$

$$IA = \{1, 1, 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 6, 6\}$$

$$JA = \{1, 2, 5, 6, 2, 3, 6, 1, 3, 4, 2, 4, 5, 3, 5, 6, 4, 6\}$$

II、坐标存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

基于坐标的存储法

$AR = \{11, 21, 51, 61, 22, 32, 62, 13, 33, 43, 24, 44, 54, 35, 55, 65, 46, 66\}$

$IA = \{1, 1, 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 6, 6\}$

$JA = \{1, 2, 5, 6, 2, 3, 6, 1, 3, 4, 2, 4, 5, 3, 5, 6, 4, 6\}$

- Kunths的改进使得行列扫描效率大大提高;
- Rheinboldt和Mesztenyi改进到KRM循环方法,循环时间增;
- 刘万勋、刘长学等1981年的著作进一步提高KRM的效率;
- Larcombe在矩阵对称正定情况下做了适当简化。

III、CSR(Compressed Sparse Row)存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

结合前两种优点的CSR存储:

$$AR = \{11, 13, 22, 21, 24, 33, 32, 35, 44, 43, 46, 55, 51, 54, 66, 61, 62, 65\}$$

$$IA = \{1, 3, 6, 9, 12, 15, 19\}$$

$$JA = \{1, 3, 2, 1, 4, 3, 2, 5, 4, 3, 6, 5, 1, 4, 6, 1, 2, 5\}$$

III、CSR(Compressed Sparse Row)存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

结合前两种优点的CSR存储:

$$AR = \{11, 13, 22, 21, 24, 33, 32, 35, 44, 43, 46, 55, 51, 54, 66, 61, 62, 65\}$$

$$IA = \{1, 3, 6, 9, 12, 15, 19\}$$

$$JA = \{1, 3, 2, 1, 4, 3, 2, 5, 4, 3, 6, 5, 1, 4, 6, 1, 2, 5\}$$

同理也可以按列的存储格式, 请自行给出。有如下特点:

- 迭代运算或与向量乘法实现简单高效 (cg、gmres等)
- 矩阵转置、矩阵与矩阵的乘实现较为复杂 (AMG)

IV、轮廓线存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

方案一：从对角线出发（**Diagonal-Out**）

$AU = \{11, 22, 33, 0, 13, 44, 0, 24, 55, 0, 35, 66, 0, 46\}$

$IDU = \{1, 2, 3, 6, 9, 12, 15\}$

$AL = \{*, *, 21, *, 32, *, 43, *, 54, 0, 0, 51, *, 65, 0, 0, 62, 61\}$

$IDL = \{1, 2, 4, 6, 8, 13, 19\}$

IV、轮廓线存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

方案一：从对角线出发（**Diagonal-Out**）

$$AU = \{11, 22, 33, 0, 13, 44, 0, 24, 55, 0, 35, 66, 0, 46\}$$

$$IDU = \{1, 2, 3, 6, 9, 12, 15\}$$

$$AL = \{*, *, 21, *, 32, *, 43, *, 54, 0, 0, 51, *, 65, 0, 0, 62, 61\}$$

$$IDL = \{1, 2, 4, 6, 8, 13, 19\}$$

方案二：从轮廓线出发（**Profile-In**）

$$AU = \{11, 22, 13, 0, 33, 24, 0, 44, 35, 0, 55, 46, 0, 66\}$$

$$IDU = \{1, 2, 5, 8, 11, 14, 15\}$$

$$AL = \{*, 21, *, 32, *, 43, *, 51, 0, 0, 54, *, 65, 61, 62, 0, 0, 65, *\}$$

$$IDL = \{1, 3, 5, 7, 9, 12, 19\}$$

IV、轮廓线存储法

$$\begin{bmatrix} 11 & 0 & 13 & 0 & 0 & 0 \\ 21 & 22 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 32 & 33 & 0 & 35 & 0 \\ 0 & 0 & 43 & 44 & 0 & 46 \\ 51 & 0 & 0 & 54 & 55 & 0 \\ 61 & 62 & 0 & 0 & 65 & 66 \end{bmatrix}$$

方案一：从对角线出发（**Diagonal-Out**）

$$AU = \{11, 22, 33, 0, 13, 44, 0, 24, 55, 0, 35, 66, 0, 46\}$$

$$IDU = \{1, 2, 3, 6, 9, 12, 15\}$$

$$AL = \{*, *, 21, *, 32, *, 43, *, 54, 0, 0, 51, *, 65, 0, 0, 62, 61\}$$

$$IDL = \{1, 2, 4, 6, 8, 13, 19\}$$

方案二：从轮廓线出发（**Profile-In**）

$$AU = \{11, 22, 13, 0, 33, 24, 0, 44, 35, 0, 55, 46, 0, 66\}$$

$$IDU = \{1, 2, 5, 8, 11, 14, 15\}$$

$$AL = \{*, 21, *, 32, *, 43, *, 51, 0, 0, 54, *, 65, 61, 62, 0, 0, 65, *\}$$

$$IDL = \{1, 3, 5, 7, 9, 12, 19\}$$

Reverse Cuthill-McKee ording是很有必要的！！

稀疏矩阵以及相关迭代法的实现

实践内容:

- ① CSR、Skyline或结构网格下简化存储格式;
- ② Jacobian、Gauss-Seidel、cg;
- ③ 转置、与其他稀疏矩阵的乘法以及AMG;

建议时限:

稀疏矩阵以及Gauss-Seidel、cg实现——1周;

AMG以及相关算法实现——1周。

欢迎访问 <http://10.13.91.107/forum/> 的数值代数模块讨论相关问题, 参考材料见讨论小组论坛。

以sparsematrix.pdf中的Poisson方程求解为例，做如下的测试：

- 支持从数据文件导入或从偏微分方程离散；
- 比较GS迭代与cg；
- 测试自由度数为1000,...,1000000时各种迭代法的运行效率；
- 比较几种实现方式的时间、空间复杂度的优劣；
- 根据需要进行选择实现的方式。

That's All