



第五章数组和广义表



数组和广义表

1. 数组的定义
2. 数组的顺序表示和实现
3. 矩阵的压缩存储
4. 广义表的定义
5. 广义表的存储结构



数组的定义

- k 维数组 $D = \{a_{j_1, j_2, \dots, j_k} \mid k > 0\}$ 称为数组的维数, b_i 是数组第 i 维的长度, j_i 是数组元素第 i 维的下标, a_{j_1, j_2, \dots, j_k} 属于 **ElemSet**
- $j_i = 0, \dots, b_i - 1, i = 1, 2, \dots, k$

说明: a_{j_1, j_2, \dots, j_n} 属于 **ElemSet** 表示同一数组的数据元素性质相同



二维数组: 假设 $b_1=m, b_2=n$

$$A_{m \times n} = \begin{bmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & \cdots & a_{0,n-1} \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1,n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m-1,0} & a_{m-1,1} & a_{m-1,2} & & a_{m-1,n-1} \end{bmatrix}$$

看成 n 个数据元素的线性表, 每个数据元素代表数组中的一列

$$A_{m \times n} = (R_0, R_1, \dots, R_{n-1})$$

$$R_0 = (a_{00}, a_{10}, \dots, a_{m-1,0})$$

$$R_i = (a_{0,i}, a_{1,i}, \dots, a_{m-1,i})$$

看成 m 个数据元素的线性表, 每个数据元素代表数组中的一行

$$A_{m \times n} = (S_0, S_1, \dots, S_{m-1})$$

$$S_0 = (a_{00}, a_{01}, \dots, a_{0,n-1})$$

$$S_i = (a_{i,0}, a_{i,1}, \dots, a_{i,n-1})$$



数组的基本操作

- 初始化一个数组
- 取数组元素的值
- 给数组元素赋值

说明:

- 数组一般不做插入、删除操作----多采用顺序存储结构
- 数组是多维的结构，而存储空间是一个一维的结构，数组顺序存储就是把多维结构存为一维结构




数组的顺序表示和实现

- 二维数组有两种顺序映象的方式:
 1. 以行序为主序
 2. 以列序为主序
- 多维数组同样有两种顺序映象的方式

二维数组的存储方法 特点：有地址计算公式，
可以随机访问

以“行序为主序”的存储映象



| | | |
|-----------|-----------|-----------|
| $a_{0,0}$ | $a_{0,1}$ | $a_{0,2}$ |
| $a_{1,0}$ | $a_{1,1}$ | $a_{1,2}$ |

2行3列的二维数组

| | | | | | |
|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|
| $a_{0,0}$ | $a_{0,1}$ | $a_{0,2}$ | $a_{1,0}$ | $a_{1,1}$ | $a_{1,2}$ |
|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|

L

以“行序为主序”存于一维的存储空间

二维数组以“行序为主序”存到一维存储空间——存到一维数组

二维数组A中任一元素 $a_{i,j}$ 的存储位置：

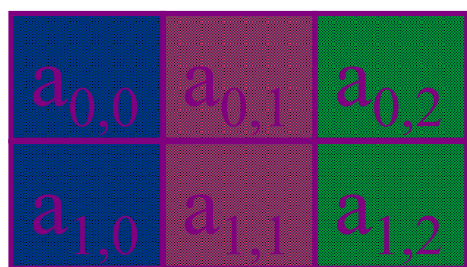
$$\text{LOC}(a_{i,j}) = \text{LOC}(a_{0,0}) + (b_2 \times i + j) \times L$$

称为基地址或基址

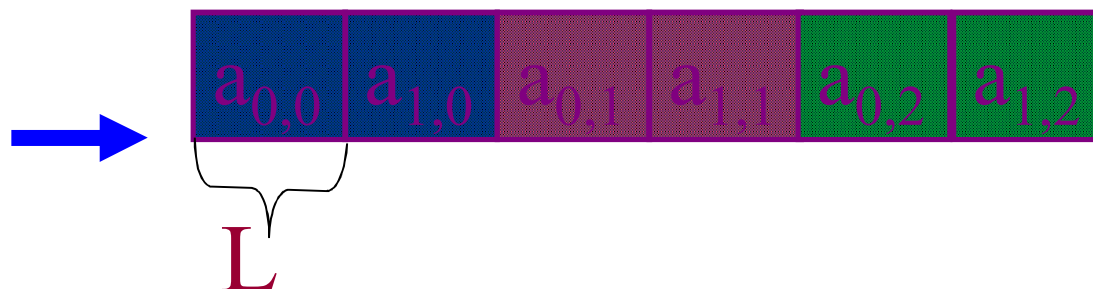
- 从数组的第一行开始依次存放每一行的数组元素；
- 存放第 i 行时，从第一列开始顺次存放

二维数组的存储方法 特点：有地址计算公式，
可以随机访问

以“列序为主序”的存储映像



2行3列的二维数组



二维数组以“列序为主序”存到一维存储空间——存到一维数组

二维数组A中任一元素 $a_{i,j}$ 的存储位置：

$$\text{LOC}(a_{i,j}) = \text{LOC}(a_{0,0}) + (b_1 \times j + i) \times L$$

称为基地址或基址

- 从数组的第一列开始依次存放每一列的数组元素；
- 存放第 i 列时，从第一行开始顺次存放



矩阵（二维数组）的压缩存储

宗旨：为值相同的矩阵元素只分配一个空间，对零元不分配存储空间

□研究二类矩阵的压缩存储：

•**特殊矩阵：**非零元在矩阵中的分布有一定规则

1. 上（下）三角矩阵

2. 对称矩阵

3. 对角矩阵

•**稀疏阵：**零元多，分布无规律

□设计的压缩存储方式要方便访问操作，最好仍能“**随机访问**”

1、上三角矩阵 $(a_{ij})_{n \times n}, 1 \leq i, j \leq n$

特点： $i > j$ 时， $a_{ij} = 0$ 或常量 C



$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ 0 & 0 & a_{33} & \dots & a_{3n} \\ & \cdot & & & \cdot \\ & \cdot & & & \cdot \\ & \cdot & & & \cdot \\ 0 & 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

上三角矩阵示例1

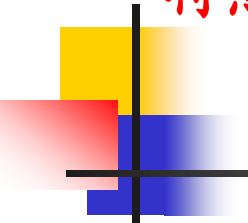
$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ C & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ C & C & a_{33} & \dots & a_{3n} \\ & \cdot & & & \cdot \\ & \cdot & & & \cdot \\ & \cdot & & & \cdot \\ C & C & C & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

上三角矩阵示例2

存储方式：列为主序压缩存储 和 行为主序压缩存储，
存储空间是一维的，将二维数组以一维方式存储
特点：均可以随机访问数组元素

1、上三角矩阵—列为主序压缩存储—数组sa[M]

特点： $i > j$ 时， $a_{ij}=0$ 或常量C


$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ 0 & 0 & a_{33} & \dots & a_{3n} \\ & . & & . & \\ & . & & . & \\ & . & & . & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

$i \leq j$ 时， a_{ij} 为非0元，存放地址 $\text{Loc}(a_{ij})$ 的计算公式：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = \text{Loc}(a_{11}) + ((j-1)j/2 + i - 1) * L$$

一维存储空间用一维数组sa[M]表示， $\text{Loc}(a_{ij})$ 计算公式（ a_{11} 存于sa[0],地址为0）：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = 0 + ((j-1)j/2 + i - 1) * 1$$

$\text{Loc}(a_{ij}) = k = (j-1)j/2 + i - 1$ ， $a_{ij} (i \leq j)$ 存于下标为k的数组元素中。

数组的大小M=? $M = n(n+1)/2$

sa[0] sa[1]



一维存储空间


| | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|-----|----------|-----|----------|
| a_{11} | a_{12} | a_{22} | a_{13} | a_{23} | ... | a_{1n} | ... | a_{nn} |
|----------|----------|----------|----------|----------|-----|----------|-----|----------|

特点：有地址计算公式，
可以随机访问

列为主序压缩存储：从第一列开始依次存放每一列的“非0元”
一维存储空间——一维数组

1、上三角矩阵—列为主序压缩存储—数组sa[M]

特点： $i > j$ 时， $a_{ij} = \text{常量} C$



| | | | | |
|----------|----------|----------|-----|----------|
| a_{11} | a_{12} | a_{13} | ... | a_{1n} |
| C | a_{22} | a_{23} | ... | a_{2n} |
| C | C | a_{33} | ... | a_{3n} |
| | \cdot | | | \cdot |
| | \cdot | | | \cdot |
| | \cdot | | | \cdot |
| C | C | C | ... | a_{nn} |

数组sa的大小M=?

$$M = n(n+1)/2 + 1$$

$i \leq j$ 时， a_{ij} 为非C元，存放地址Loc(a_{ij})计算公式：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = (j-1)j/2 + i - 1$$

常量C的存放地址：

$$n(n+1)/2$$

| | | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|-----|-----------|-----|-----------|-----|
| a_{11} | a_{12} | a_{22} | a_{13} | a_{23} | ... | $a_{1,n}$ | ... | $a_{n,n}$ | C |
|----------|----------|----------|----------|----------|-----|-----------|-----|-----------|-----|

sa[0] sa[1]

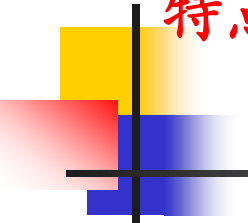
sa[n(n+1)/2-1]

列为主序压缩存储：从第一列开始依次存放每一列的“非C元”

最后一个数组元素存常量C

2、下三角矩阵 $(a_{ij})_{n \times n}$, $1 \leq i, j \leq n$

特点： $i < j$ 时， $a_{ij} = 0$ 或常量 C


$$A_{n \times n} = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & & a_{nn} \end{bmatrix}$$

下三角矩阵示例1

$$A_{n \times n} = \begin{bmatrix} a_{11} & c & c & \cdots & c \\ a_{21} & a_{22} & c & \cdots & c \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & & a_{nn} \end{bmatrix}$$

下三角矩阵示例2

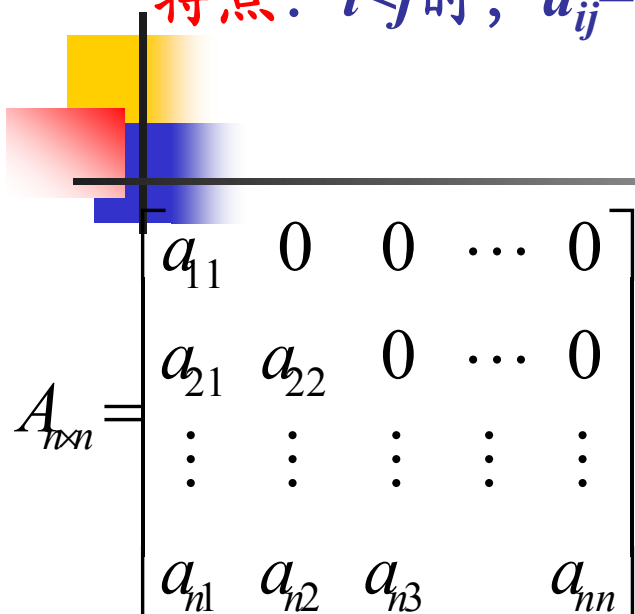
存储方式：列为主序压缩存储 和 行为主序压缩存储，
存储空间是一维的，将二维数组以一维方式存储

特点：均可以随机访问数组元素

行为主序压缩存储：从第一行开始依次存放每一行的“非0 (C) 元”

2、下三角矩阵—行为主序压缩存储—数组sa[M]

特点： $i < j$ 时， $a_{ij}=0$ 或常量C



$$A_{n \times n} = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

一维存储空间

| | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|
| a_{11} | a_{21} | a_{22} | a_{31} | a_{32} | \cdots | a_{n1} | \cdots | a_{nn} |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|

$i \geq j$ 时， a_{ij} 为非0元，存放地址 $\text{Loc}(a_{ij})$ 的计算公式：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = \text{Loc}(a_{11}) + ((i-1)i/2 + j-1) * L$$

一维存储空间用一维数组sa[M]表示， $\text{Loc}(a_{ij})$ 计算公式（ a_{11} 存于sa[0],地址为0）：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = 0 + ((i-1)i/2 + j-1) * 1$$

$\text{Loc}(a_{ij}) = k = (i-1)i/2 + j-1$ ， $a_{ij} (i \geq j)$ 存于下标为k的数组元素中。

数组的大小M=? $M = n(n+1)/2$

行为主序压缩存储：从第一行开始依次存放每一行的“非0(C)元”

一维存储空间—一维数组

特点：有地址计算公式，
可以随机访问

2、下三角矩阵—行为主序压缩存储—数组sa[M]

特点： $i < j$ 时， $a_{ij}=0$ 或常量C

$$A_{n \times n} = \begin{bmatrix} a_{11} & c & c & \cdots & c \\ a_{21} & a_{22} & c & \cdots & c \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

下三角矩阵示例2

数组sa的大小M=?

$$M = n(n+1)/2 + 1$$

$i \geq j$ 时， a_{ij} 为非C元，存放地址Loc(a_{ij})计算公式：

$$\text{Loc}(a_{ij}) = (i-1)i/2 + j - 1$$

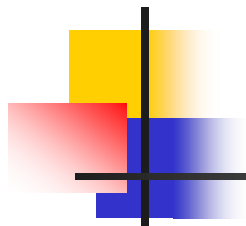
常量C的存放地址：

$$n(n+1)/2$$

| | | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|---|
| a_{11} | a_{21} | a_{22} | a_{31} | a_{32} | \cdots | a_{n1} | \cdots | a_{nn} | C |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|---|

行为主序压缩存储：从第一行开始依次存放每一行的“非C元”

3、对称矩阵，特点： $a_{ij} = a_{ji}$



存放方式：只存上三角阵或只存下三角阵都可以

4、对角矩阵 -- $2d+1$ 对角阵：主对角线和主对角线上面 d 条对角线、主对角线下面 d 条对角线上的数据元素分布不规律，非0 (C)

$$\begin{bmatrix} a_{00} & a_{01} & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{21} & a_{22} & a_{23} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & a_{43} & a_{44} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1} \end{bmatrix}$$

3-对角阵

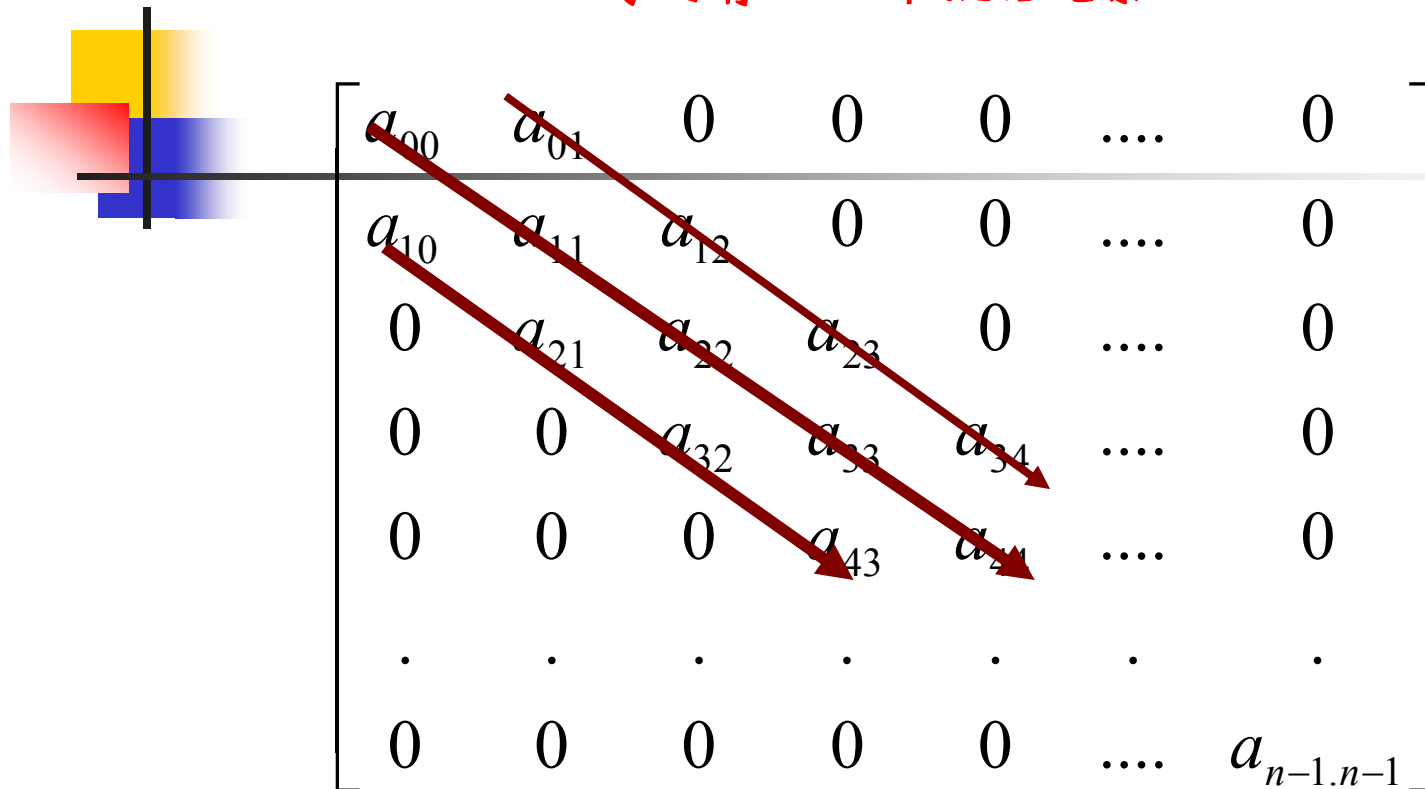
$$\begin{bmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & a_{13} & 0 & \dots & 0 \\ a_{20} & a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \dots & 0 \\ 0 & a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \dots & 0 \\ 0 & 0 & a_{42} & a_{43} & a_{44} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1} \end{bmatrix}$$

5-对角阵

$2d+1$ 对角阵特点：第一行和最后一行每行有 $d+1$ 个数据元素，余下每行最多 $2d+1$ 个数据元素

压缩存储方法：第一行和最后一行各存 $d+1$ 个数据元素，余下每行存 $2d+1$ 个数据元素

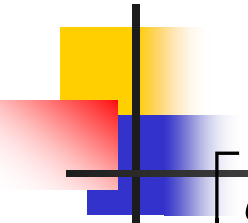
压缩存储方法：第一行和最后一行各存 $d+1$ 个数据元素，余下每行存 $2d+1$ 个数据元素



| | | | | | | | | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|--|--|--|--|--|--|--|--|
| a_{00} | a_{01} | a_{10} | a_{11} | a_{12} | a_{21} | a_{22} | a_{23} | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|--|--|--|--|--|--|--|--|

3-对角阵行为主序压缩存储

压缩存储方法：第一行和最后一行各存d+1个数据元素，余下每行存2d+1个数据元素



$$\begin{bmatrix}
 a_{00} & a_{01} & a_{02} & 0 & 0 & \dots & 0 \\
 a_{10} & a_{11} & a_{12} & a_{13} & 0 & \dots & 0 \\
 a_{20} & a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \dots & 0 \\
 0 & a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \dots & 0 \\
 0 & 0 & a_{42} & a_{43} & a_{44} & \dots & 0 \\
 \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1}
 \end{bmatrix}$$

| | | | | | | | | | | | | | | | |
|----------|----------|----------|--|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|--|--|--|
| a_{00} | a_{01} | a_{02} | | a_{10} | a_{11} | a_{12} | a_{13} | a_{20} | a_{21} | a_{22} | a_{23} | a_{23} | | | |
|----------|----------|----------|--|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|--|--|--|

5-对角阵行为主序压缩存储



2d+1-对角阵行为主序压缩存储地址计算公式

- 矩阵元素下表从0开始的地址计算公式:
 - $\text{Loc}(a_{ij}) = \text{Loc}(a_{00}) + (2d+1)*i - d + j - (\textcolor{red}{i} - \textcolor{red}{d})$
 - $0 \leq i, j \leq n-1, |i-j| \leq d$
- 矩阵元素下表从1开始的地址计算公式:
 - $$\begin{aligned} \text{Loc}(a_{ij}) &= \text{Loc}(a_{11}) + (2d+1)*(i-1) - d + j - i + d \\ &= \text{Loc}(a_{11}) + (2d+1)*(i-1) + j - I \end{aligned}$$
 - $1 \leq i, j \leq n, |i-j| \leq d$

4. 稀疏矩阵:零元多, 在矩阵中随机出现

假设 m 行 n 列的矩阵含 t 个非零元素, 则称

$$\delta = \frac{t}{m \times n}$$

为稀疏因子。

通常认为 $\delta \leq 0.05$ 的矩阵为稀疏矩阵。

常规存储方法缺点:

- 1) 零值元素占了很大空间;
- 2) 计算中进行了很多和零值的运算, 遇除法, 还需判别除数是否为零。

解决问题的原则:

1) 尽可能少存或不存零值元素;

2) 尽可能减少没有实际意义的运算;

3) 操作方便。即: 尽可能快地找到与下标值 (i,j) 对应的元素, 尽可能快地找到同一行或同一列的非零值元。

稀疏矩阵的压缩存储方法:

一、三元组顺序表

二、行逻辑联接的顺序表

三、十字链表

一、三元组顺序表

- 
- 采用一维数组以行为主序存放每一非零元;
 - 每一非零元只存行号、列号、非零元的值
-

```
#define MAXSIZE 12500
```

```
typedef struct {
```

```
    int i, j; //该非零元的行下标和列下标
```

```
    ElemType e; //该非零元的值
```

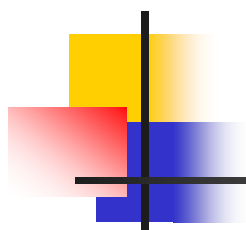
```
} Triple; //三元组类型
```

```
typedef struct {
```

```
    Triple data[MAXSIZE];
```

```
    int mu, nu, tu; //矩阵的行数、列数和非0元总数
```

```
} TSMatrix; //稀疏矩阵类型
```



$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$

稀疏矩阵

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 5 | -5 |
| 1 | 2 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 3 | 1 | 36 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 4 | 28 |

| i | j | e | |
|-----|-----|-----|-----------|
| | | | M.data[0] |
| 1 | 2 | 14 | M.data[1] |
| 1 | 5 | -5 | M.data[2] |
| 2 | 2 | -7 | M.data[3] |
| 3 | 1 | 36 | M.data[4] |
| 3 | 4 | 28 | M.data[5] |

TSMatrix M; // 稀疏矩阵对应的三元组顺序表

三元组顺序表要求：
非零元以行为主序顺序存放



一、三元组顺序表运算

■ 矩阵运算的实现：

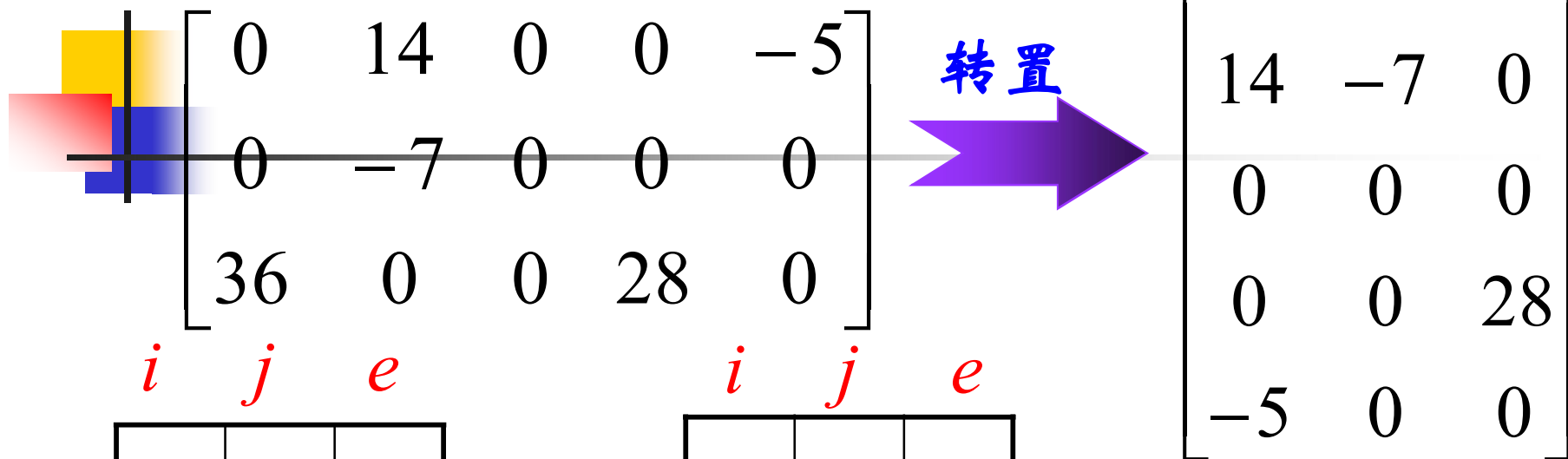
➤ 矩阵转置

- $A=(a_{ij})_{m \times n}$ 转置为 $B=(b_{ji})_{n \times m}$
- $a_{ij}=b_{ji}$
- B阵仍为稀疏矩阵，采用三元组顺序表存放

➤ 矩阵相加

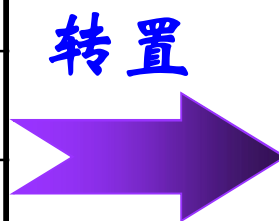
- $C=A+B$ 要求A和B行数、列数相同
- A和B对应位置的矩阵元素相加
- C采用三元组顺序表存放

矩阵转置



| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

矩阵的三元组顺序表



| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 1 | -5 |

转置后矩阵的三元组顺序表

非零元以行为
主序顺序存放



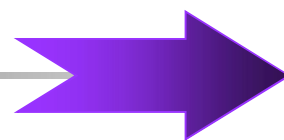
矩阵转置

方法1:

- 根据三元组顺序表的特点，首先扫描一遍三元组，将扫描到的**列号为1**的**非0元**的**行列交换**存放于转置后的新阵，生成新阵第一行的非0元；
- 再扫描一遍三元组，将扫描到的**列号为2**的**非0元**的**行列交换**存放于转置后的新阵，生成新阵第二行的非0元；
-

如何求转置矩阵?

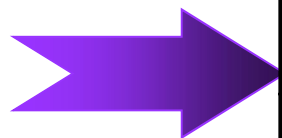
$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |



B

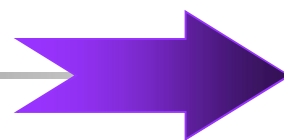
| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 3 | 36 | |
| 2 | 1 | 14 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 4 | 3 | 28 | |
| 5 | 1 | -5 | |

方法1:

➤原阵有nu列，转置后的新阵就有nu行，要生成新阵，就要对原阵的非0元扫描nu遍

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

col=1

p=1

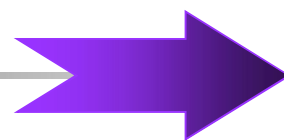
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=1

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |

col=1

p=1

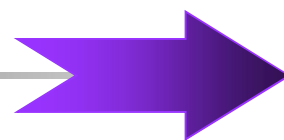
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=1

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |

col=1

p=3

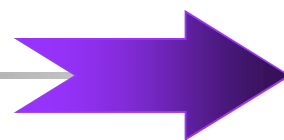
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=1

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |

col=1

p=4

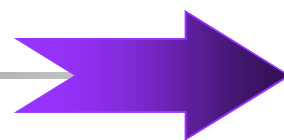
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=1

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | 1 | 2 | 14 |
| | 1 | 5 | -5 |
| | 2 | 2 | -7 |
| | 3 | 1 | 36 |
| | 3 | 4 | 28 |

col=1

p=4

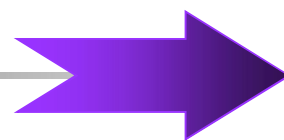
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | 1 | 3 | 36 |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=1

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |

col=1

p=5

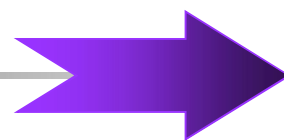
B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|---|----------|----------|----------|
| | | | |
| 1 | 3 | 36 | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

q=2

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=1

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

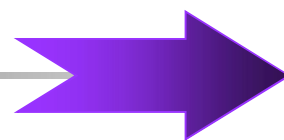
p=6

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |

q=2

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

p=1

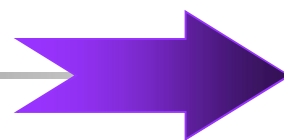
q=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

$\leftarrow p=1$

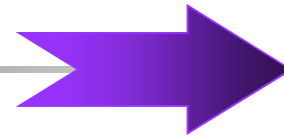
| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=2$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

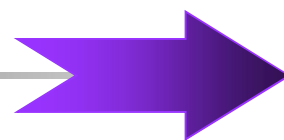
$\leftarrow p=2$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=3$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

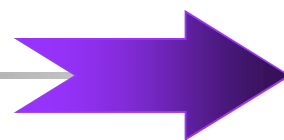
← **p=3**

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| | | |

← **q=3**

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

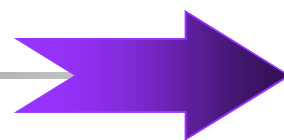
← $p=3$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=3$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

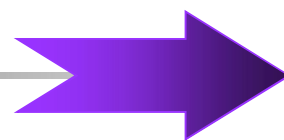
← $p=4$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

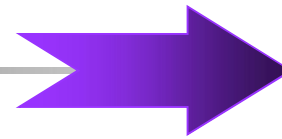
← $p=5$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=2

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

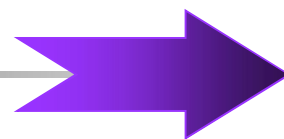
← $p=6$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=3

p=1

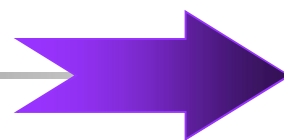
| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

q=4

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

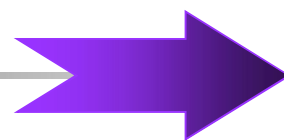
← $p=2$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

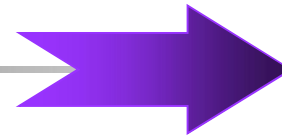
$\leftarrow p=3$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

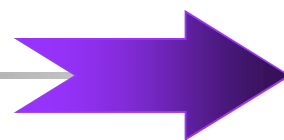
← $p=4$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

← $q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

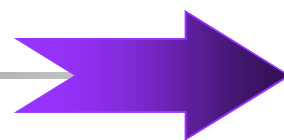
$\leftarrow p=5$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

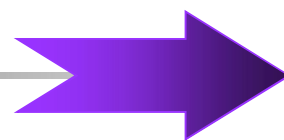
$\leftarrow p=6$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=4

p=1

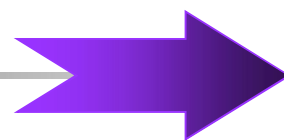
| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

q=4

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=4

p=2

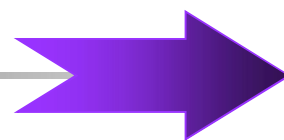
q=4

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=4

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

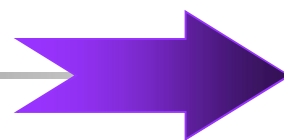
$\leftarrow p=3$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=4

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

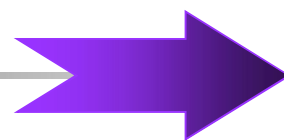
$\leftarrow p=4$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=4

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

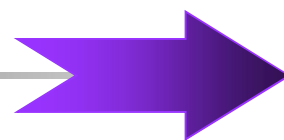
$\leftarrow p=5$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| | | |

$\leftarrow q=4$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=4

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

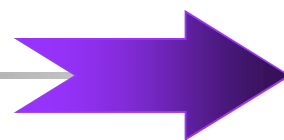
← $p=6$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| | | |

← $q=5$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=5

$\leftarrow p=1$

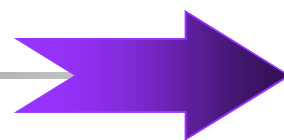
| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| | | |

$\leftarrow q=5$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=5

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

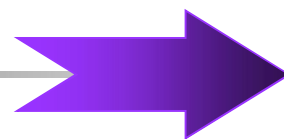
← **p=2**

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| | | |

← **q=5**

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e

col=5

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

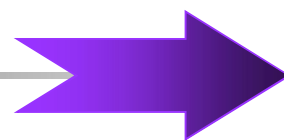
p=3

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 5 | -1 |

q=6

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=5

| | i | j | e |
|---|-----|-----|-----|
| | | | |
| 1 | 2 | 14 | |
| 1 | 5 | -5 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 3 | 1 | 36 | |
| 3 | 4 | 28 | |

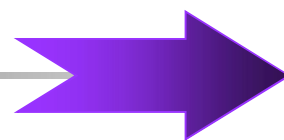
← $p=4$

| | i | j | e |
|---|-----|-----|-----|
| | | | |
| 1 | 3 | 36 | |
| 2 | 1 | 14 | |
| 2 | 2 | -7 | |
| 4 | 3 | 28 | |
| 5 | 5 | -1 | |

← $q=6$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=5

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

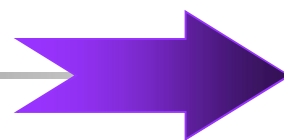
← $p=5$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 5 | -1 |

← $q=6$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A i j e $p \leq A.tu$ **B** i j e
col=5

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

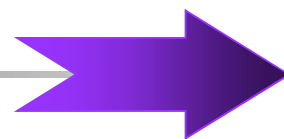
← $p=6$

| | | |
|---|---|----|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 5 | -1 |

← $q=6$

如何求转置矩阵?

$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

col=6

col<=T.nu

B

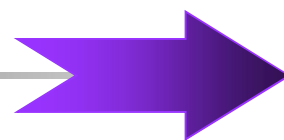
| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 5 | -1 |

p=6

q=6

如何求转置矩阵?

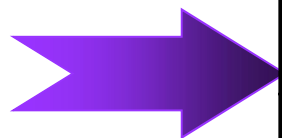
$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 36 \\ 14 & -7 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 28 \\ -5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

A

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | 1 | 2 | 14 |
| | 1 | 5 | -5 |
| | 2 | 2 | -7 |
| | 3 | 1 | 36 |
| | 3 | 4 | 28 |



B

| | <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|--|----------|----------|----------|
| | | | |
| | 1 | 3 | 36 |
| | 2 | 1 | 14 |
| | 2 | 2 | -7 |
| | 4 | 3 | 28 |
| | 5 | 1 | -5 |

方法1: 将矩阵A转置成矩阵B

```
Status TransposeSMatrix(TSMatrix A, TSMatrix &B){
```

```
    B.mu = A.nu; B.nu = A.mu; B.tu = A.tu;
```

```
    if (B.tu) {
```

```
        q = 1;
```

```
        for (col=1; col<=A.nu; ++col)
```

```
            for (p=1; p<=A.tu; ++p)
```

```
                if(A.data[p].j == col) {
```

```
                    B.data[q].i = A.data[p].j; B.data[q].j = A.data[p].i;
```

```
                    B.data[q].e = A.data[p].e; q++;}
```

```
    }
```

时间复杂度为: $O(A.nu * A.tu)$

```
    return OK;  缺点: 时间效率低
```

```
} // TransposeSMatrix
```


方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=1

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=1

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=2

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=2

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=3

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=4

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 0 | 2 | 0 | 0 | 1 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← t=5

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 0 | 1 |
| Cpot[col] | | | | | |

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率


Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | | | | | |

$cpot[1] = 1;$

$for (col=2; col \leq A.nu; ++col)$

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率


Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | | | | |

$cpot[1] = 1;$

$for (col=2; col \leq A.nu; ++col)$

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率


Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | | | |

$cpot[1] = 1;$

for (col=2; col<=A.nu; ++col)

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率


Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | 4 | | |

$cpot[1] = 1;$

$for (col=2; col \leq A.nu; ++col)$

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率

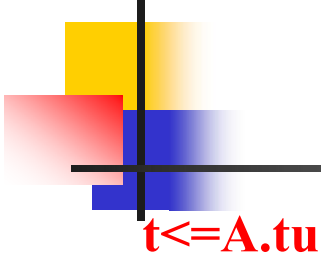
Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | 4 | 4 | |

$cpot[1] = 1;$

for (col=2; col≤A.nu; ++col)

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2: 减少原阵的扫描次数, 提高时间效率


Num[col]:存放矩阵B中每一行非零元的个数

Cpot[col]:存放矩阵B中每一行非零元的当前存放的位置

初始时为每一行第一个非零元存放的位置

所谓“位置”, 即在三元组中存放的数组

元素的下标



$t \leq A.tu$

| i | j | e |
|-----|-----|-----|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | 4 | 4 | 5 |

$cpot[1] = 1;$

$for (col=2; col \leq A.nu; ++col)$

$cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];$

← $t=6$

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | 4 | 4 | 5 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← p=1

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 2 | 4 | 4 | 5 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← p=1

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| | | |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 3 | 4 | 4 | 5 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=2$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| | | |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 3 | 4 | 4 | 5 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=2$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 3 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=3$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 3 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=3$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| | | |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 3 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=3$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0

1

2

3

4

5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 4 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=4$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| | | |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 1 | 4 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=4$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0

1

2

3

4

5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 2 | 4 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=4$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0

1

2

3

4

5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 2 | 4 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=5$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| | | |
| 5 | 1 | -5 |

0
1
2
3
4
5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 2 | 4 | 4 | 4 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

← $p=5$

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 1 | -5 |

0

1

2

3

4

5

方法2:

| col | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|-----------|---|---|---|---|---|
| Num[col] | 1 | 2 | 0 | 1 | 1 |
| Cpot[col] | 2 | 4 | 4 | 5 | 6 |

$p \leq A.tu$

A

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 2 | 14 |
| 1 | 5 | -5 |
| 2 | 2 | -7 |
| 3 | 1 | 36 |
| 3 | 4 | 28 |

B

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> |
|----------|----------|----------|
| | | |
| 1 | 3 | 36 |
| 2 | 1 | 14 |
| 2 | 2 | -7 |
| 4 | 3 | 28 |
| 5 | 1 | -5 |

0

1

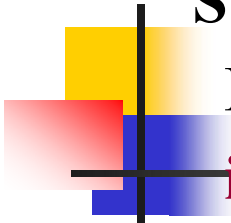
2

3

4

5

← $p=6$



```
Status FastTransposeSMatrix(TSMatrix A, TSMatrix &B){
```

```
    B.mu = A.nu; B.nu = A.mu; B.tu = A.tu;
```

```
    if (B.tu) {
```

```
        for (col=1; col<=A.nu; ++col) num[col] = 0;
```

```
        for (t=1; t<=A.tu; ++t) ++num[A.data[t].j];
```

```
        cpot[1] = 1;
```

```
        for (col=2; col<=A.nu; ++col)
```

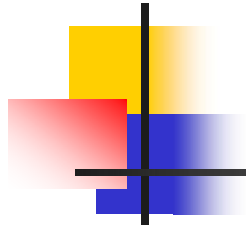
```
            cpot[col] = cpot[col-1] + num[col-1];
```

```
        for (p=1; p<=A.tu; ++p) {      .....      }
```

```
    } // if
```

```
    return OK;
```

```
} // FastTransposeSMatrix
```



```
Col = A.data[p].j;
```

```
q = cpot[col];
```

```
B.data[q].i = A.data[p].j;
```

```
B.data[q].j = A.data[p].i;
```

```
B.data[q].e = A.data[p].e;
```

```
++cpot[col]
```

时间复杂度为: $O(A.nu + A.tu)$

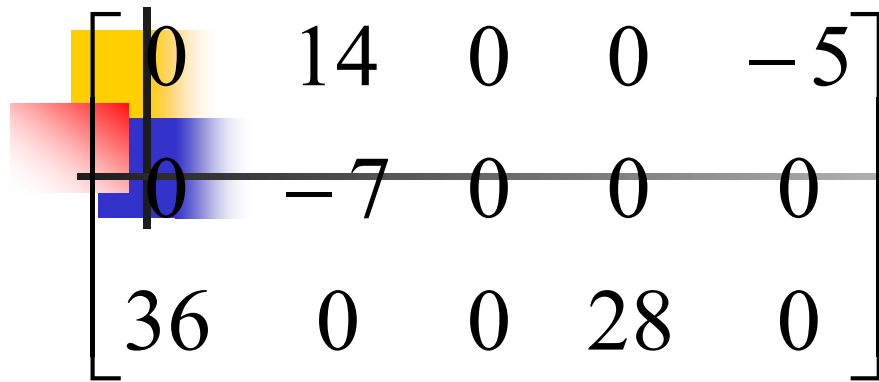
二、行逻辑联接的顺序表

三元组顺序表又称**有序的双下标法**，它的特点是，非零元在表中按行序有序存储，因此**便于进行依行顺序处理的矩阵运算**。然而，若需随机存取某一行中的非零元，则需从头开始进行查找。

行逻辑联接的顺序表：随机存取某一行中的非零元

```
#define MAXRC 500
typedef struct {
    Triple data[MAXSIZE + 1];
    int rpos[MAXRC + 1]; // 每一行非0元存放的起始位置

    int mu, nu, tu;
} RLSMatrix; // 行逻辑链接顺序表类型
```



$$\begin{bmatrix} 0 & 14 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \\ 36 & 0 & 0 & 28 & 0 \end{bmatrix}$$

| <i>i</i> | <i>j</i> | <i>e</i> | |
|----------|----------|-----------|------------------|
| | | | T.data[0] |
| 1 | 2 | 14 | T.data[1] |
| 1 | 5 | -5 | T.data[2] |
| 2 | 2 | -7 | T.data[3] |
| 3 | 1 | 36 | T.data[4] |
| 3 | 4 | 28 | T.data[5] |

rpos[];

| |
|----------|
| |
| 1 |
| 3 |
| 4 |

例如：给定一组下标，求矩阵的元素值



```
ElemType value(RLSMatrix M, int r, int c)
```

```
{
```

```
    p = M.rpos[r];
```

```
    while (M.data[p].i==r && M.data[p].j < c)
```

```
        p++;
```

```
    if (M.data[p].i==r && M.data[p].j==c)
```

```
        return M.data[p].e;
```

```
    else return 0;
```

```
} // value
```

三、十字链表

采用链表存放稀疏矩阵的非0元

- 将稀疏矩阵每行的非0元按照列升序的顺序放在一个单链表中
- 将稀疏矩阵每列的非0元按照行升序的顺序放在一个单链表中
- 稀疏矩阵的每个非0元即位于一个行单链表，也同时位于一个列单链表
- 用一维数组保存每行非0元的单链表的头指针
- 用一维数组保存每列非0元的单链表的头指针
- 每个结点非0元的结点结构：
 - row, col, val 分别代表非0元的行号，列号和值
 - down 为指针，指向该非0元同一列的下一个非0元
 - right 为指针，指向该非0元同一行的下一个非0元

| | | |
|------|-----|-------|
| row | col | val |
| down | | right |

三、十字链表

