

学习目标

- 了解广义表
- 了解多维数组,熟知特殊矩阵存储
- 了解稀疏矩阵存储



广义表

广义表是线性表的推广

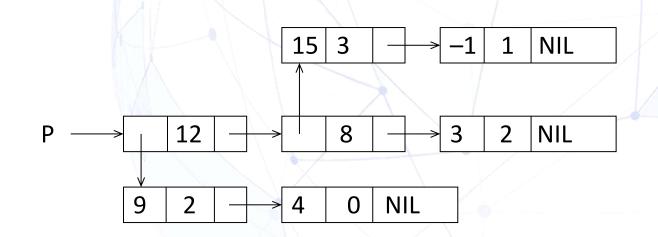
- 对于线性表而言, n个元素都是基本的单元素;
- 广义表中,这些元素不仅可以是单元素也可以是另一个广义表。

```
(张三, 计算机)
                                          staff= (
A=()
                                           (计算机, (张三, 赵六)),
                      (王五,图书)
                                           (图书, (王五, 钱七)),
B=(e)
                      (李四,文学)
                                          (文学, (李四))
C=(b,c,d)
                      (赵六, 计算机)
                      (钱七,图书)
D1 = (a, (b, c, d))
D2=(a, C)
                                      NIL王五
                                               NIL 钱七
                                                      NIL
                              计算机
                                        图书
                                                      NIL
                                                NIL 文学
                                             NIL
                                      NIL 赵六
```

广义表

例如:二元多项式的表示

$$P(x, y) = 9x^{12}y^2 + 4x^{12} + 15x^8y^3 - x^8y + 3x^2 \longrightarrow P(x, y) = (9y^2 + 4)x^{12} + (15y^3 - y)x^8 + 3x^2$$



广义表的性质

由广义表的定义,可以得到广义表有以下五个性质:

- 1)次序性。在广义表中,各表元素在表中以线性序列排序,每个元素至多有一个前驱和一个后继。次序不能交换。
 - 2)有长度。广义表中元素个数一定,不能是无限的。
- 3)有深度。广义表是多层次结构。表元素可以是原子,也可以是子表。表中括号的重数即为广义表的深度。
 - 4) 可递归。广义表本身可以是自己的子表。
 - 5) 可共享。广义表可以为其它广义表共享。

广义表的操作

广义表的表头和表尾:

•表头: 任何非空广义表的第一个元素称为表头。

•表尾:除去表头后剩余的元素组成的表称为表尾。

广义表的操作主要是取头和取尾操作。

任何一个非空广义表其表头可能是原子,也可能是列表,而其表尾必定为列表。

$$B=(e, f)$$

$$C=(a, (b, c))$$

$$D=(B, A, C)$$

$$E=(a, E)$$

GetHead (B) =
$$e$$
; GetTail(B)=(f).

GetHead(D) = B; GetTail(D) =
$$(A, C)_{\circ}$$



学习目标

(多维)数组的定义和特点

(多维)数组的抽象数据类型定义

多维数组的存储

特殊矩阵的存储

稀疏矩阵的存储

数组的逻辑结构

数组的定义

数组的特点

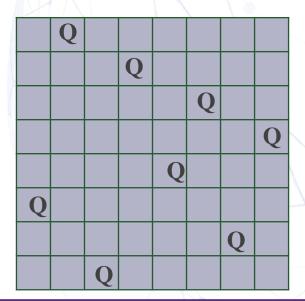
数组的抽象数据类型定义

八皇后问题

【问题】八皇后问题是数学家高斯于1850年提出的。问题是:在8×8的棋盘上摆放八个皇后,使其不能互相攻击,即任意两个皇后都不能处于同一行、同一列或同一斜线上。。

【想法—数据表示】如何表示棋盘?如何获得每个皇后的位置信息进而判断是

否互相攻击?





用二维数组保存

很多问题的表现形式是矩阵,很多科学问题的数据模型是矩阵

数组的定义



★ 数组:由一组类型相同的数据元素构成的有序集合,每个数据 元素称为一个数组元素(简称为元素),每个元素受 $n(n\geq 1)$ 个 线性关系的约束,每个元素在n个线性关系中的序号 i_1 、 i_2 、...、 i, 称为该元素的下标, 并称该数组为 n 维数组。

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ & \dots & & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

数组的特点



数组有什么特点呢?

(1) 元素本身可以具有某种结构,属于同一数据类型;

$$\mathbf{A}_{1} \quad \mathbf{A}_{2} \quad \mathbf{A}_{n}$$

$$\mathbf{a}_{11} \quad \mathbf{a}_{12} \quad \dots \quad \mathbf{a}_{1n}$$

$$\mathbf{a}_{21} \quad \mathbf{a}_{22} \quad \dots \quad \mathbf{a}_{2n}$$

$$\mathbf{a}_{m1} \quad \mathbf{a}_{m2} \quad \dots \quad \mathbf{a}_{mn}$$

 $\mathbf{A} = (\mathbf{A}_1, \mathbf{A}_2, \dots, \mathbf{A}_m)$

 $A = (A_1, A_2, ..., A_n)$

其中:

 $A_i = (a_{i1}, a_{i2}, ..., a_{in}) (1 \le i \le m)$

二维数组是数据元素为线性表的线性表

数组的特点



数组有什么特点呢?

- (1) 元素本身可以具有某种结构,属于同一数据类型;
- (2) 数组是一个具有固定格式和数量的数据集合。

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} \mathbf{a}_{11} & \mathbf{a}_{12} & \dots & \mathbf{a}_{1n} \\ \mathbf{a}_{21} & \mathbf{a}_{22} & \dots & \mathbf{a}_{2n} \\ & \dots & \dots & \dots \\ \mathbf{a}_{m1} & \mathbf{a}_{m2} & \dots & \mathbf{a}_{mn} \end{bmatrix}$$

在数组上一般不能执行插入或删除某个数组元素的操作

数组的特点

数组有什么基本操作呢?

(1) 存取: 给定一组下标,读出对应的数组元素

(2) 修改: 给定一组下标, 存储或修改与其相对应的数组元素

寻址

ADT Matrix

DataModel

相同类型的数据元素的有序集合,每个元素受 $n(n\geq 1)$ 个线性关系的约束

Operation

InitMatrix:数组的初始化

DestroyMatrix:数组的销毁

GetMatrix: 读操作, 读取这组下标对应的数组元素

SetMatrix: 写操作,存储或修改这组下标对应的数组元素

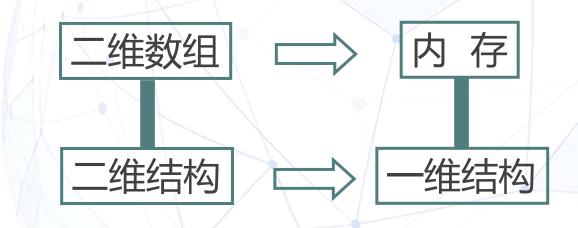
endADT

多维数组的存储



如何存储(多维)数组呢?

数组没有插入和删除操作,所以,不用预留空间,适合采用顺序存储



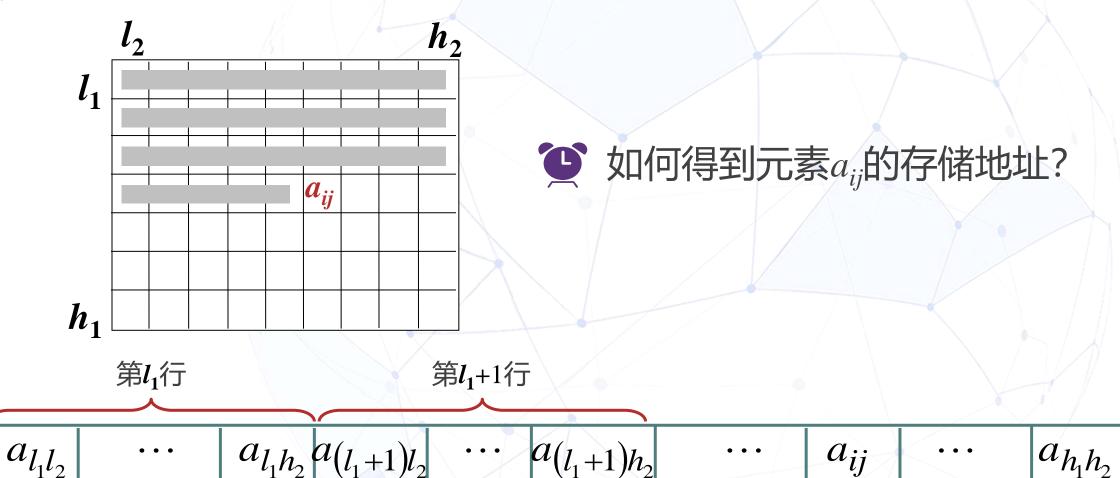
★ 按行优先: 先存储行号较小的元素, 行号相同者先存储列号较小的元素

按列优先: 先存储列号较小的元素, 列号相同者先存储行号较小的元素

数组的存储结构

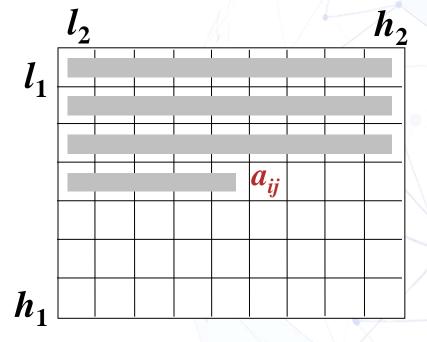


按行优先: 先存储行号较小的元素, 行号相同者先存储列号较小的元素



数组的存储结构

$$Loc(a_{ij}) = Loc(a_{l1l2}) + ((i-l_1) \times (h_2 - l_2 + 1) + (j-l_2)) \times c$$



 a_{ij} 前面的元素个数 =整行数×每行元素个数+本行中 a_{ij} 前面的元素个数 = $(i-l_1)\times(h_2-l_2+1)+(j-l_2)$

*

按列优先与此类似,请自行给出

$$(i-l_1) \times (h_2-l_2+1) + (j-l_2)$$
 个元素 $Loc(a_{ij})$ $a_{l_1l_2}$ \cdots $a_{l_1h_2}$ $a_{(l_1+1)l_2}$ \cdots $a_{(l_1+1)h_2}$ \cdots a_{ij} \cdots $a_{h_1h_2}$

1. 数组是一种复杂的数据结构,数组元素之间的关系既不是线性的,也不是树形的。

- A 正确
- B 错误

2. 数组是一个具有固定格式和数量的数据结构。



正确



错误

3. 数组包括插入、删除、查找、修改、求元素个数、判空等基本操作。

- A 正确
- B 错误

4. 数组按行优先和按列优先的存储思想是相同的。



正确



错误

5. 设**二维数组**r[4][5]的起始地址是d,则按行优先存取时,元素r[3][4]存储地址是()。

- A d+7
- \bigcirc d+12
- d+19
- D d+20

- (3-0)*5=15
- (4-0)=4
- 15+4=19

d+19

矩阵

- 对称矩阵的压缩存储
- 三角矩阵的压缩存储
- 对角矩阵的压缩存储
- 稀疏矩阵的压缩存储

科学计算中的矩阵

在数学中,矩阵(Matrix)是一个按照长方阵列排列的<u>复数</u>或<u>实数</u>集合。 矩阵的运算是<u>数值分析</u>领域的重要问题。数值分析的主要分支致力于开发矩阵计算的有效算法,这是一个已持续几个世纪以来的课题,是一个不断扩大的研究领域。



计算机中的矩阵



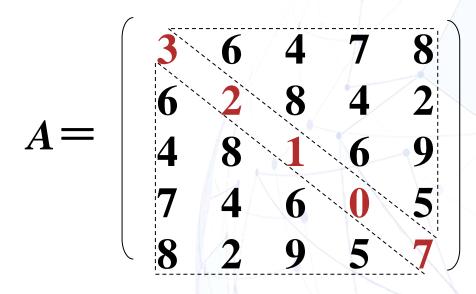




特殊矩阵

- 什么是特殊矩阵?
- ★ 特殊矩阵: 矩阵中很多值相同的元素并且它们的分布有一定的规律
- 等特殊矩阵如何压缩存储? 为值相同的元素分配一个存储空间
- 等殊矩阵压缩存储后有什么要求吗? 保证随机存取,即在*O*(1)时间内寻址

对称矩阵



对称矩阵特点: $a_{ij}=a_{ji}$

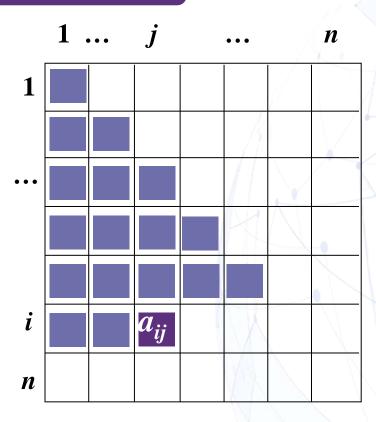


如何压缩存储对称矩阵呢?



只存储下三角部分的元素

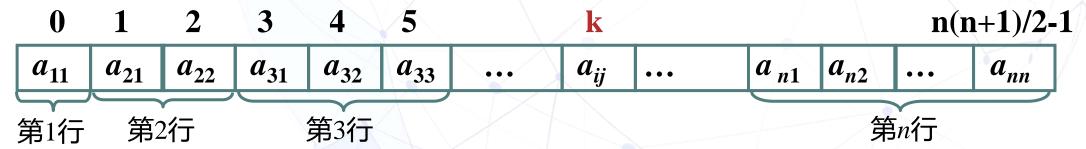
对称矩阵



 a_{ij} 在一维数组中的序号 = $i \times (i-1)/2 + j$

- :一维数组下标从 0 开始
- :a_{ij} 在一维数组中的下标

$$k = i \times (i-1)/2 + j-1$$

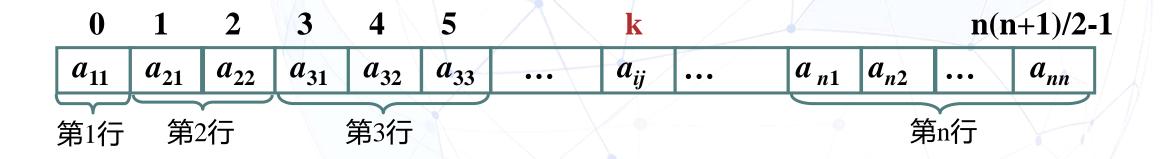


对称矩阵

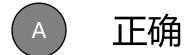
勿对称矩阵压缩存储后的寻址方法

对于下三角中的元素 a_{ij} $(i \ge j)$: $k=i \times (i-1)/2+j-1$

对于上三角中的元素 a_{ij} (i < j) ,因为 $a_{ij} = a_{ji}$,则 $k = j \times (j-1)/2 + i - 1$



1. 对称矩阵只存储下三角部分的元素,节省了存储空间但失去了随机存取功能。



B 错误

三角矩阵

(a) 下三角矩阵

3	4	8	1	0
$ c\rangle$	2	9	4	6
$\frac{1}{1}c$	\hat{c}	1	5	7
c	c	c	•0	8
c	<i>c</i>	<i>c</i>	c``	7/
-				- 7: -/

(b) 上三角矩阵



如何压缩存储三角矩阵呢? 二>-



下 (上) 三角部分的元素

相同的常数只存储一个

三角矩阵

⑦ 下三角矩阵的压缩存储



下三角矩阵压缩存储后的寻址方法

对于下三角中的元素 a_{ij} $(i \ge j)$: $k=i \times (i-1)/2+j-1$

对于上三角中的元素 a_{ij} (i < j) : $k = n \times (n+1)/2$

上三角矩阵的压缩存储请仿此给出

对角矩阵



▼ 对角矩阵: 所有非零元素都集中在以主对角线为中心的带状区 域中, 所有其他元素都为零

$$A = \begin{pmatrix} \langle a_{11}, a_{12}, 0 & 0 & 0 \\ a_{21}, a_{22}, a_{23}, 0 & 0 \\ 0 & a_{32}, a_{33}, a_{34}, 0 \\ 0 & 0 & a_{43}, a_{44}, a_{45} \\ 0 & 0 & 0 & a_{54}, a_{55} \end{pmatrix}$$



如何压缩存储对角矩阵呢?



只存储非零元素

对角矩阵

元素 aij 在一维数组中的序号

$$=2+3(i-2)+(j-i+2)$$

$$=2i + j-2$$

- :一维数组下标从 0 开始
- :元素 aii 在一维数组中的下标

$$= 2i + j - 3$$

2. 对于n阶5对角矩阵采用压缩存储,压缩比约为()。

- A 1/2
- **B** 5/n
- 5/n²
- 1/5

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & a_{35} \\ 0 & a_{42} & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ 0 & 0 & a_{53} & a_{54} & a_{55} \end{pmatrix}$$

5对角矩阵,从3,4,5....,4,3

(3+4)*2+(n-4)*5=14+5n-20=5n-6

(5n-6)/n*n 约为5/n

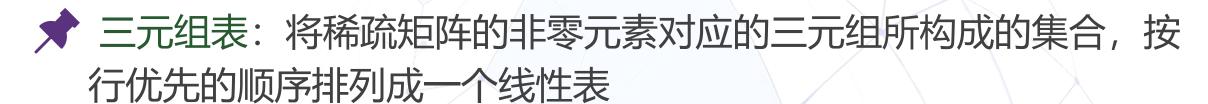


稀疏矩阵的压缩存储——三元组顺序表



稀疏矩阵的压缩存储——十字链表

- 什么是稀疏矩阵?
- ★ 稀疏矩阵: 矩阵中有很多零元素, 并且分布没有规律
- 一 稀疏矩阵如何压缩存储? 只存储非零元素,零元素不分配存储空间
- 如何只存储非零元素?
- ★ 三元组: (行号,列号,非零元素值)



如何存储三元组表?

★ 三元组: (行号,列号,非零元素值)

三元组顺序表



★ 三元组顺序表: 采用顺序存储结构存储三元组表



三元组顺序表需要预留存储单元吗?

$$((1, 1, 3), (1, 4, 7), (2, 3, 1), (3, 1, 2), (5, 4, 8))$$

稀疏矩阵的修改操作



三元组表的插入/删除操作

三元组顺序表

	row	col	item
0	1	1	3
1	1	/4	7
2	2	3	1
3	3	1	2
4	5	4	8
	空	空	空
MaxTerm-1	闲	闲	闲
	5 (非	零元	个数)
			行数)
	6(矩	阵的	列数)

是否对应惟一的稀疏矩阵?

不唯一, 所以需要限定行数和列数

三元组顺序表

	row	col	item
0	1	1	3
1	1	4	7
2	2	3	1
3	3	1	2
4	5	4	8
	空	空	空
MaxTerm-1	闲	闲	闲
	5 (非	零元	个数)
			行数)
	6 (矩	邹车的	列数)

是否对应惟一的稀疏矩阵?

```
const int MaxTerm = 100;
struct SparseMatrix
{
    element data[MaxTerm];
    int mu, nu, tu;
};
```

$\int 0$	0	0	22	0	0	15
0	11	0	22 0	0	17	0
0	0	0	-6	0	0	0
0	0	0	0	0	39	0
91	0	0	0	0	0	0
$\bigcup 0$	0	28	-6 0 0	0	0	0

		行	列	值
		row	col	item
数组存储	[0]	0	3	22
从0编号	[1]	0	6	15
	[2]	1	1	11
	[3]	1	5	17
	[4]	2	3	-6
	[5]	3	5	39
	[6]	4	0	91
	[7]	5	2	28

椭	坑为	包档	•					打	夘	值
								row	col	item
0	0	0	22	0	0	15	[0]	0	3	22
0	11	0	0	0	17	0	[1]	0	6	15
200.00						10/23	[2]	1	1	11
0	0	0	-6	0	0	0	[3]	1	5	17
0	0	0	0	0	39	0	[4]	2	3	-6
91	Λ	0	0	Λ	Λ	0	[5]	3	5	39
71	U	U	U	U	U	0	[6]	4	0	91
0	0	28	0	0	0	0)	[7]	5	2	28

它的转置

转置矩阵

0	0	0	0	91	0)		row	col	iten
88.					1 25 2	[0]	0	4	91
0	11	0	0	0	0	[1]	1	1	11
0	0	0	0	0	28	[2]	2	5	28
22	0	-6	0	0	0	[3]	3	0	22
0	0	0	0	0	0	[4]	3	2	-6
8000	and the same of	0.400	2001A		1 6-27	[5]	5	1	17
0	17	0	39	0	0	[6]	5	3	39
15	0	0	0	0	0	[7]	6	0	15

用三元组表表示的稀疏矩阵及其转置

原矩阵三元组表 转置矩阵三元组表

B	行 row	列 col	值 item	行 p row	列 col	值 item		
[0]	0	3	22	[0]		0	4	91
[1]	0	6	15	[1]		1	1	11
[2]	1	1	11	[2]		2	5	28
[3]	1	5	17	[3]		3	0	22
[4]	2	3	-6	[4]		3	2	-6
[5]	3	5	39	[5]		5	1	17
[6]	4	0	91	[6]		5	3	39
[7]	5	2	28	[7]		6	0	1 15

矩阵的快速转置操作

附设两个数组num和cpot, num[col] 存放矩阵A中第col列的非零元素的个数, cpot[col]存放A中第col列的第一个非零元素在其转置B中的位置

cpot[0] = 0;	
for (i=1; i <cols; i++)<="" td=""><td></td></cols;>	
cpot[i] = cpot[i-1] + num[i-1];	

C _e	行 row	列 col	值 item
[0]	0	3	22
[1]	0	6	15
[2]	1	1	11
[3]	1	5	17
[4]	2	3	-6
[5]	3	5	39
[6]	4	0	91
[7]	5	2	28

col	0	1	2	3	4
num[col]					
cpot[col]					
	row	col	item		
	[0]				
	[1]				
	2]				
	[3]				
	4]				
	5]				
	[6]				
	7]				

十字链表



三元组顺序表不适合什么情况?

稀疏矩阵的加法、乘法等操作,非零元素的个数及位置都会发生变化,则 在三元组顺序表中就要进行插入和删除操作,顺序存储就十分不便

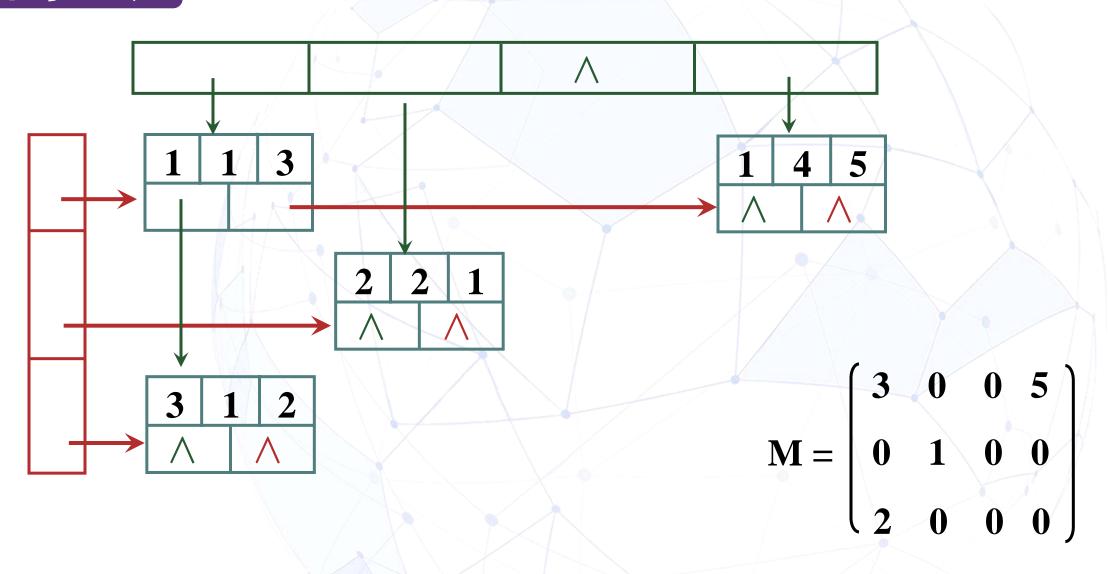


→ 十字链表: 采用链接存储结构存储三元组表

row	co	item
down		right

```
struct OrthNode
  Element data;
  OrthNode *right, *down;
```

十字链表



3. 只有特殊矩阵和稀疏矩阵可以进行压缩存储。



正确



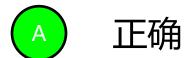
错误

4. 采用三元组表存储稀疏矩阵,有时并不能节省存储空间。



B 错误

5. 采用十字链表存储稀疏矩阵,十字链表的结点个数就是非零元素的个数。



B 错误

6. 稀疏矩阵压缩存储后,必会失去随机存取功能。



正确



错误