

布局人生序曲，梦想精心编织

第06讲 广义表、数组和特殊矩阵

信息学院 (智能应用研究院)

欧新宇

建议课时：2

考核要点

● 考核大纲

广义表的基本概念及运算规则、数组的定义、数组的存储结构、特殊矩阵的压缩存储

● 复习要点

- 掌握广义表的基本运算规则
- 重点掌握数组和特殊矩阵的压缩存储
- 掌握行优先和列优先两种方法中数组地址的计算方法

第06讲 广义表、数组和特殊矩阵

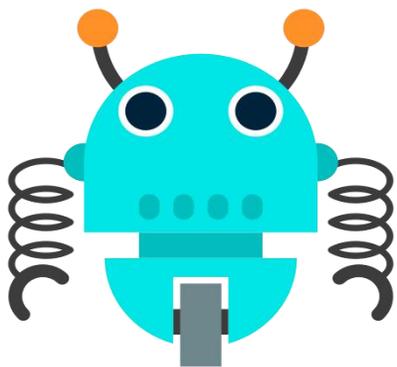
本讲作业

● 必做题

- ✓ 【课堂互动6.1】 广义表
- ✓ 【课堂互动6.2】 数组的定义及顺序存储实现
- ✓ 【课堂互动6.3】 特殊矩阵的压缩存储

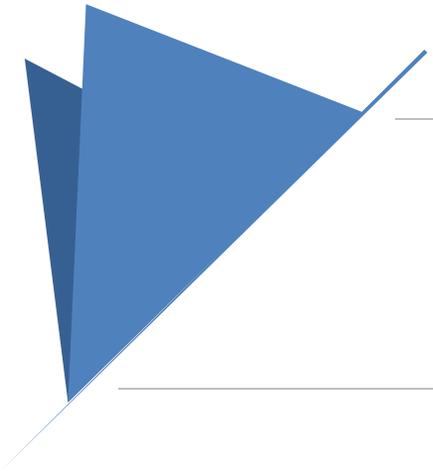
● 选做题

- ✓ 【课前自测06】 广义表、数组和特殊矩阵
- ✓ 【扩展练习09】 数组和特殊矩阵



- 广义表
- 数组的定义
- 数组顺序存储实现
- 特殊矩阵的压缩存储





广义表

/ 广义表的定义和实现

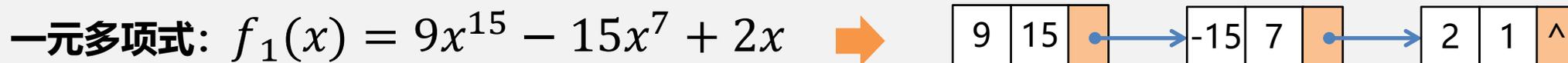
/ 广义表的基本操作

/ 广义表的特点

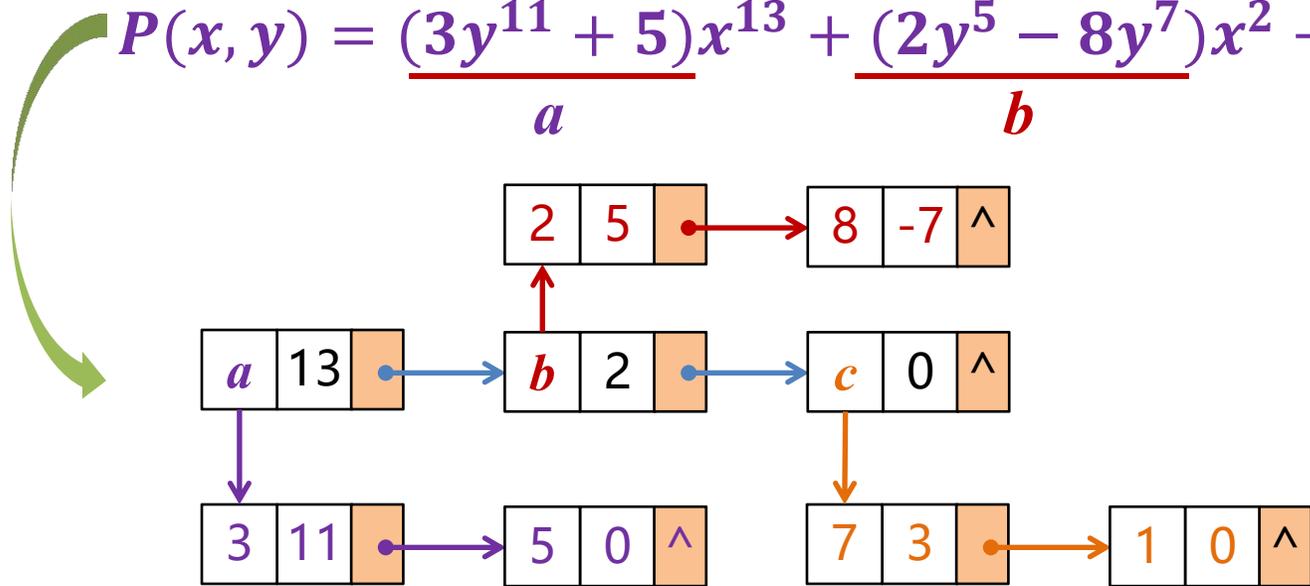
广义表

二元多项式的链式表示

例8: 已知二元多项式 $P(x, y) = 3x^{13}y^{11} + 2x^2y^5 + 5x^{13} - 8x^2y^7 + 7y^3 + 1$ 。试问, 是否可以使用线性表来表示这个多项式?



$$P(x, y) = \underbrace{(3y^{11} + 5)}_a x^{13} + \underbrace{(2y^5 - 8y^7)}_b x^2 + \underbrace{(7y^3 + 1)}_c x^0$$



二元多项式可以使用复杂结构的“链表”进行表示。

广义表的定义

广义表 (Generalized List) 是一种非连续性的数据结构, 记作: $LS = (a_0, a_1, a_2, \dots, a_n)$, $n \geq 0$, LS 为表名, a_i 是表元素, n 为表长。广义表**放松**了线性表对表原子元素的**限制**, 允许**每个元素都具有其自身的结构**。

广义表结点结构的定义

```
typedef struct GNode * GList;
struct GNode {
    int Tag; // 标志域, 0: 节点是单元素, 1: 节点是广义表
    union { // 数据域与子表指针域共用存储空间
        ElementType Data; // 单元素数据域
        GList SubList; // 子表指针域Sublist
    } URegion;
    GList Next; // 指向后继节点
} GNode *GList
```



广义表与线性表的关系

- 对于线性表而言, n 个元素都是基本的单元素 (原子元素)
- 广义表的元素 a_i 可以是单元素, 也可以是结构体元素 (例如另一个广义表)。
- 广义表是线性表的一种推广, 线性表是一种特殊的广义表 (所有元素都是单元素)
- 广义表不一定是线性表, 也不一定是线性结构 (广义表也是树结构的一种推广)
- $n = 0$ 的广义表称为空表, 空广义表可以被认为是空线性表。

广义表的基本运算

GetHead(LS)

取出**表头**为**非空广义表**的**第一个元素**，表头可以是原子元素也可以是广义表。

GetTail(LS)

取出**表尾**为**除去表头之外**的**其余元素**所构成的**表**，表尾一定是一个广义表。

$A = ()$	空表，长度为0	GetHead和GetTail均无定义
$B = (())$	非空表，长度为1	$\text{GetHead}(B) = ()$, $\text{GetTail}(B) = ()$
$C = (a)$	包含一个元素a，长度为1	$\text{GetHead}(C) = a$, $\text{GetTail}(C) = ()$
$D = (a, (b, c))$	包含两个元素a和(b,c)，长度为2	$\text{GetHead}(D) = (a)$, $\text{GetTail}(D) = ((b, c))$
$E = (B, C, D)$	共享表，包含三个元素，长度为3	$\text{GetHead}(E) = B = (())$, $\text{GetTail}(E) = (C, D)$
$F = (f, F)$	无限递归表 $F = (f, (f, (f, (...))))$ ，长度为2	$\text{GetHead}(F) = (f)$, $\text{GetTail}(F) = (F)$

广义表的特点



有序性

每个元素都有一个直接前驱和一个直接后继

有长度

等于表中第一层元素的个数

有深度

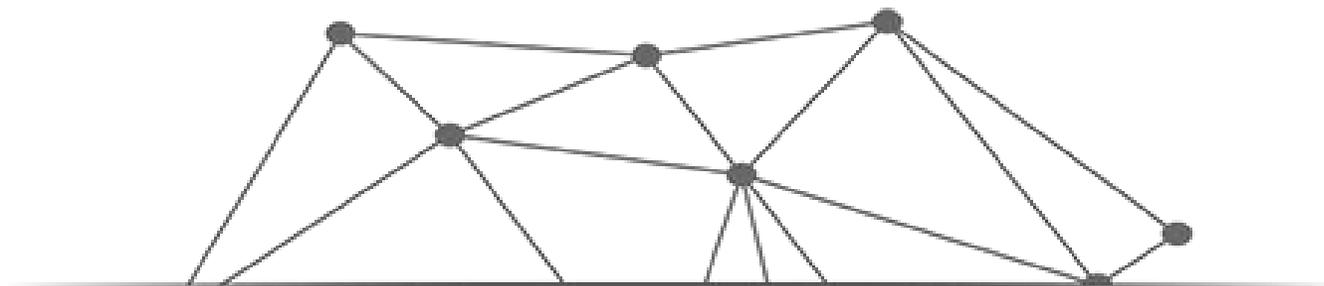
等于表中最深元素括号的重数

可递归

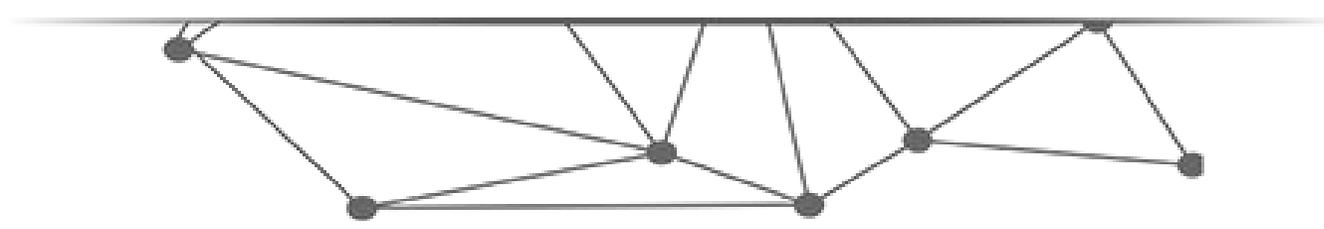
广义表可以以自己作为自己的元素子表

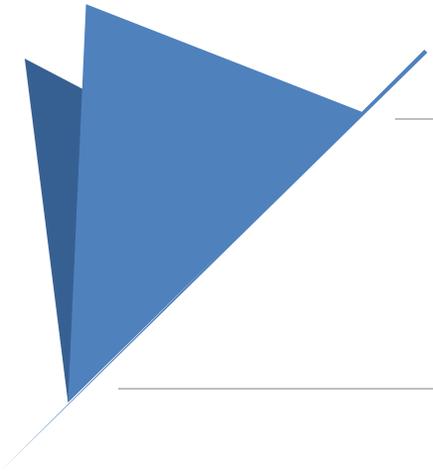
可共享

广义表可以作为其他广义表的元素，为其所共享



课堂互动 6.1





数组的定义及顺序存储实现

- / 数据的基本概念
- / 一维数组的顺序实现
- / 二维数组的顺序实现
- / 三维数组的顺序实现

数组的定义

什么是数组

数组 (Array) 是由n个具有**相同类型**的数据元素构成的**有限序列**，每个元素都称为数组的**元素**。

- 每个元素在n个线性关系中序号 i_1, i_2, \dots, i_n 称为数组的**下标**
- 下标的**取值范围**称为**数组的维界**
- 若数组中的每个元素都同时**处于m个关系中**，则称该数组为**m维数组**
- 数组的**起点** $\text{Loc}(a[0])/\text{Loc}(a[0][0])$ 被称为**基地址**，它是存储数组的存储空间的起始地址。通过数组元素的**下标**可以**直接访问**数组的元素。因此，数组的存储结构为**随机存取的存储结构**。

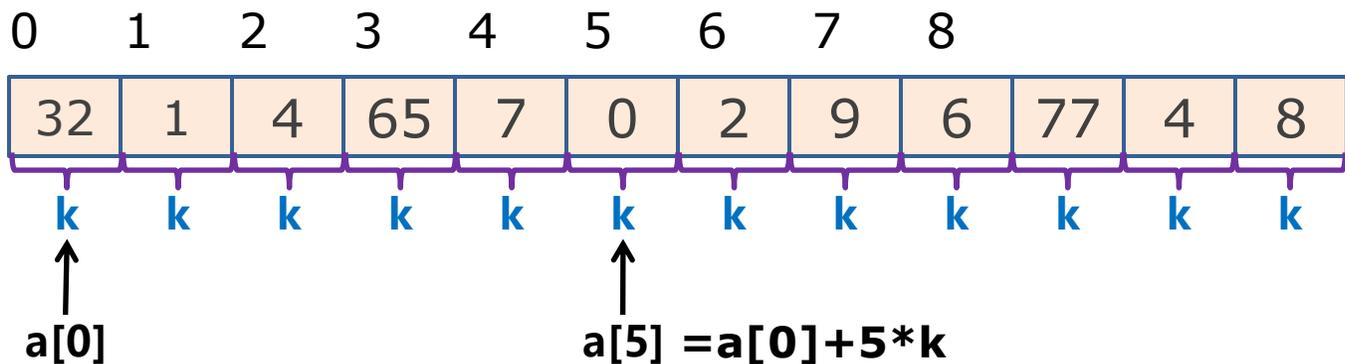
顺序存储实现

一维数组

- 一维数组采用**顺序方式**存储，数组中的元素按照一定次序顺序存放在一个**连续的存储空间**，可以看作是一个**线性表**。
- 计算机中的存储空间是**一维的**，**一维数组**可以**直接映射**到**存储空间**中

设存在一个长度为 n 的一维**数组A**的存储块的起始地址为 $\text{Loc}(a[0])$ ，若已知A的每个元素占 k 个存单元，则下标为 i 的数组元素 $a[i]$ 的存放地址 $\text{Loc}(a[i])$ 可以表示为：

$$\text{Loc}(a[i]) = \text{Loc}(a[i-1]) + k = \text{Loc}(a[0]) + i * k, \quad 0 \leq i < n$$



顺序存储实现

二维数组

二维数组 (2D-Array) 可以看作是数据元素是线性表的线性表，每个线性表元素由一个行向量或列向量构成。

$$A_{m \times n} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

行向量数组

$$A_{m \times n} = \begin{bmatrix} [a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n}] \\ [a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n}] \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ [a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn}] \end{bmatrix}$$

$a_i = (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}), 1 \leq i \leq m$

0
↓
m

行优先
存储

列向量数组

$$A_{m \times n} = \begin{bmatrix} [a_{11}] & [a_{12}] & \cdots & [a_{1n}] \\ [a_{21}] & [a_{22}] & \cdots & [a_{2n}] \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ [a_{m1}] & [a_{m2}] & \cdots & [a_{mn}] \end{bmatrix}$$

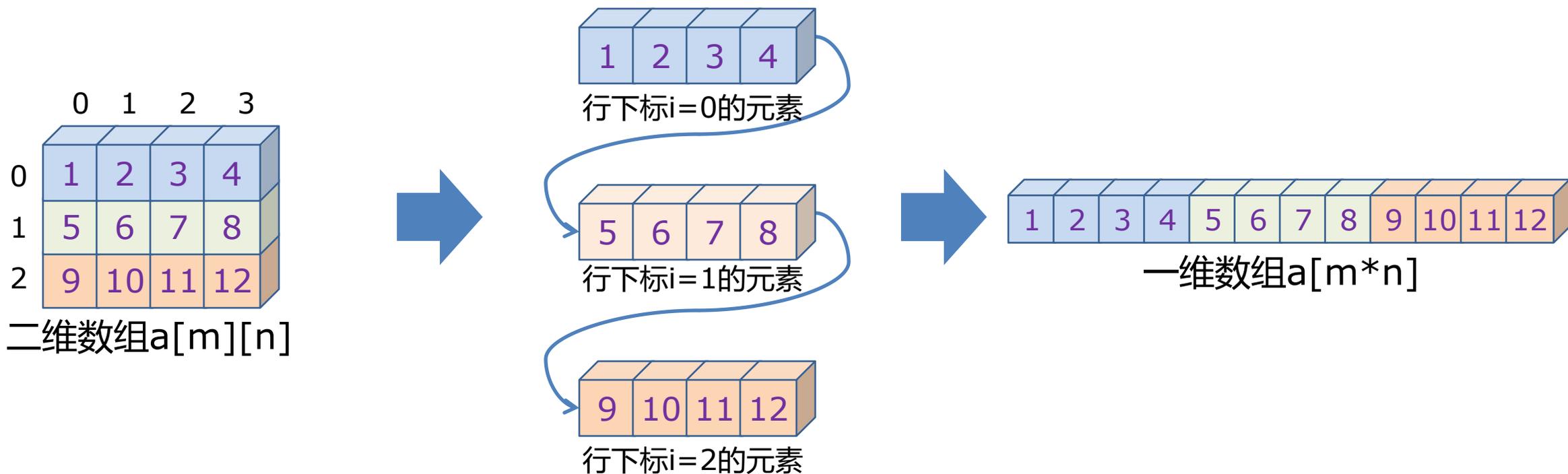
$a_j = (a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{mj}), 1 \leq j \leq n$

0 → n

列优先
存储

顺序存储实现

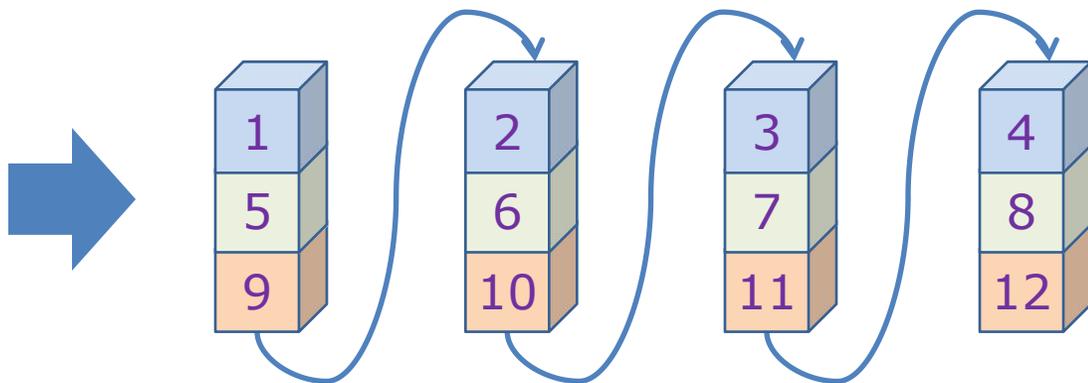
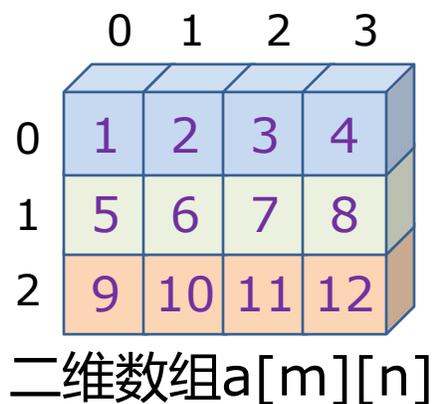
二维数组的存储 - 行优先存储



第 i 个元素的位置: $loc(a[i][j]) = loc(a[0][0]) + (i*n+j)*k$ ($0 \leq i < m; 0 \leq j < n$)

顺序存储实现

二维数组的存储 - 列优先存储

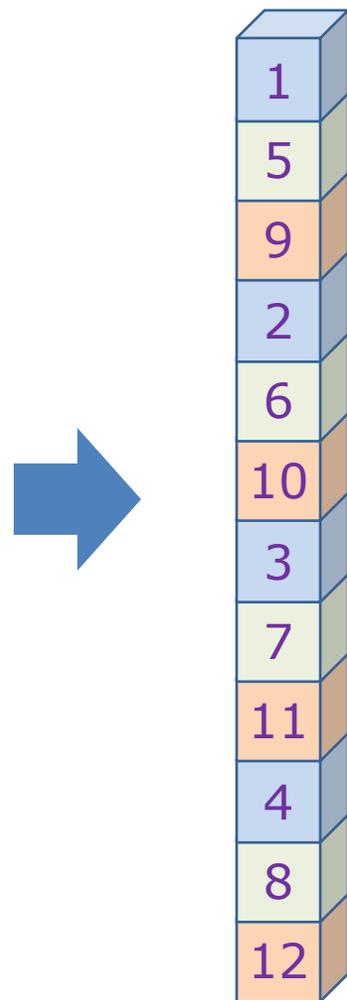


列下标j=0的元素

行下标j=1的元素

列下标j=2的元素

行下标j=3的元素

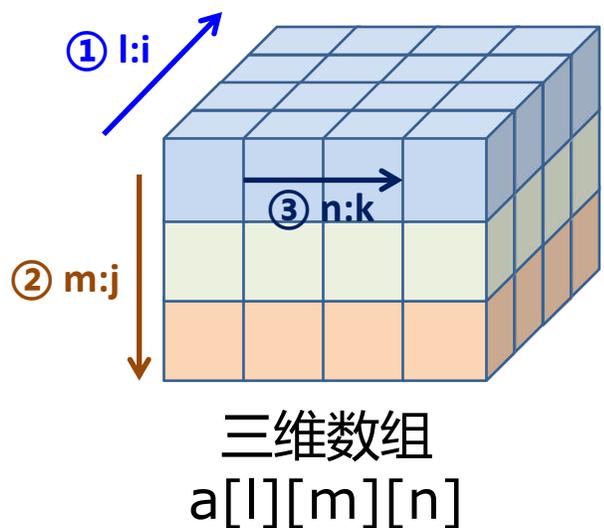


一维数组a[m*n]

第i个元素的位置: $loc(a[i][j]) = loc(a[0][0]) + (j*m+i)*k$ ($0 \leq i < m; 0 \leq j < n$)

顺序存储实现

三维数组的存储 - 按**页行列**的顺序进行存储



$a[l][m][n]$ 各维元素个数为 l, m, n , 则下标为 i, j, k 的数组元素的存储位置为:

$$\text{Loc}(a[i][j][k]) = a[0][0][0] + \underbrace{i * m * n}_{\substack{\text{前}i_1\text{页} \\ \text{元素个数}}} + \underbrace{j * n}_{\substack{\text{第}i\text{页} \\ \text{前行} \\ \text{元素个数}} + k \quad \leftarrow \substack{\text{第}j\text{行} \\ \text{前}k\text{列} \\ \text{元素个数}}$$

顺序存储实现

例1： 设一个二维数组 $A[m][n]$ **按行优先**进行顺序存储，假设 $A[0][0]$ 存放位置为 $644_{(10)}$ ， $A[2][2]$ 存放位置为 $676_{(10)}$ ，每个元素占1个空间位置。请问 $A[3][4]_{(10)}$ 存放地址是什么？脚注₍₁₀₎表示用10进制表示。

设数组元素 $A[i][j]$ 存放在起始地址为 $Loc[i][j]$ 的存储单元中，则有：

$$\checkmark \text{Loc}(2, 2) = \text{Loc}(0, 0) + 2 * n + 2 = 644 + 2 * n + 2 = 676$$

$$\Rightarrow n = (676 - 644 - 2) / 2 = 15$$

$$\checkmark \text{Loc}(3, 4) = \text{Loc}(0, 0) + 3 * 15 + 4 = 644 + 45 + 4 = 693$$

顺序存储实现

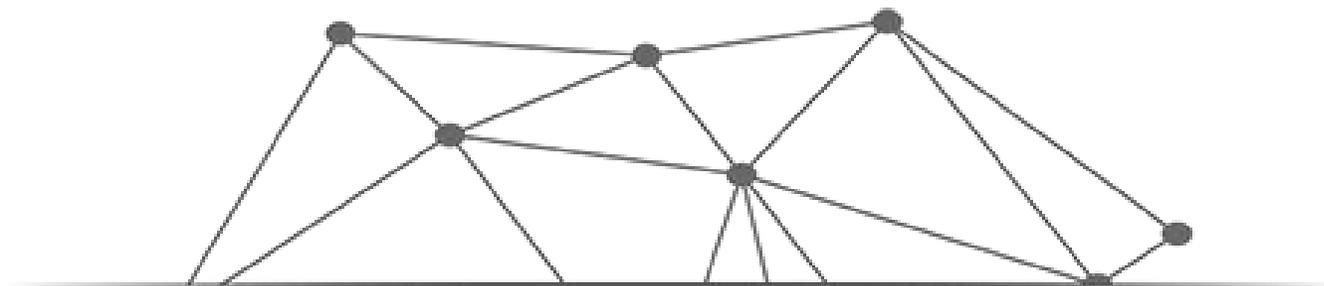
例2：设有二维数组 $A[10][20]$ ，其每个元素占2个字节，假设 $A[0][0]$ 的存储位置为100，试给出 $A[6][5]$ 在按行优先和按列优先模式下的地址。

✓ 按行优先

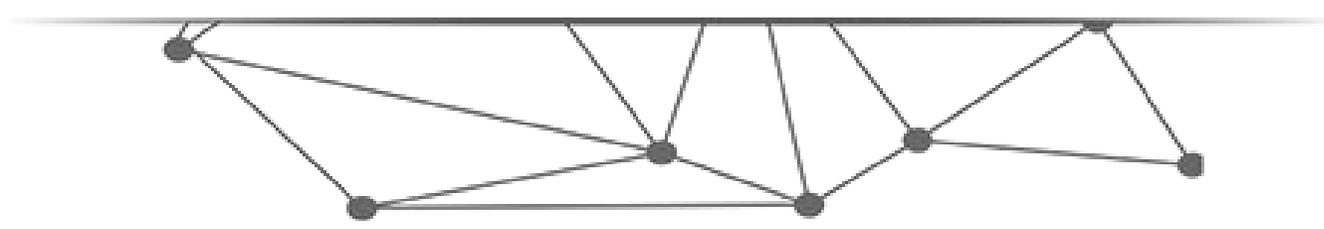
$$(6 * 20 + 5) * 2 + 100 = 350$$

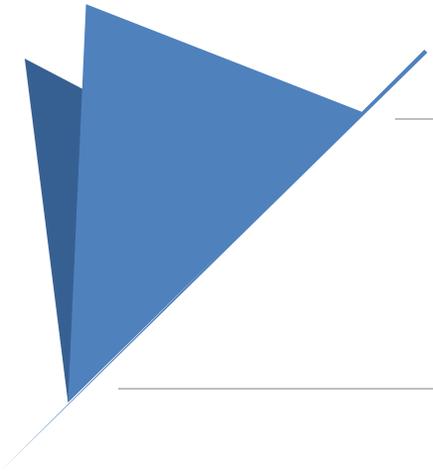
✓ 按列优先

$$(5 * 10 + 6) * 2 + 100 = 212$$



课堂互动 6.2





特殊矩阵的压缩存储

- / 对称矩阵
- / 三角矩阵
- / 对角矩阵
- / 稀疏矩阵

特殊矩阵的压缩存储



什么是压缩存储?

若多个数据元素的值都相同，则只分配一个元素值的存储空间，且零元素不占存储空间。



什么样的矩阵能够压缩?

一些特殊矩阵，如：对称矩阵，对角矩阵，三角矩阵，稀疏矩阵等。

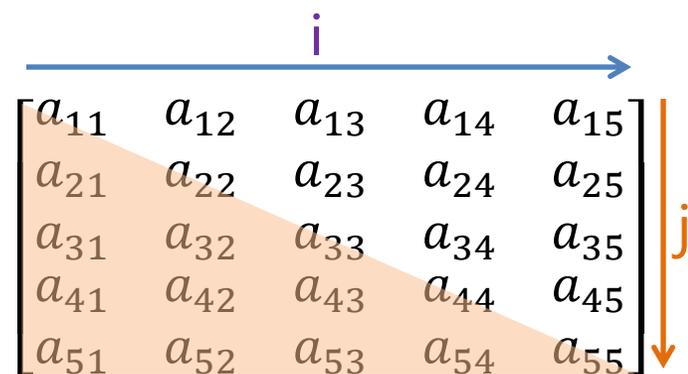


什么叫稀疏矩阵?

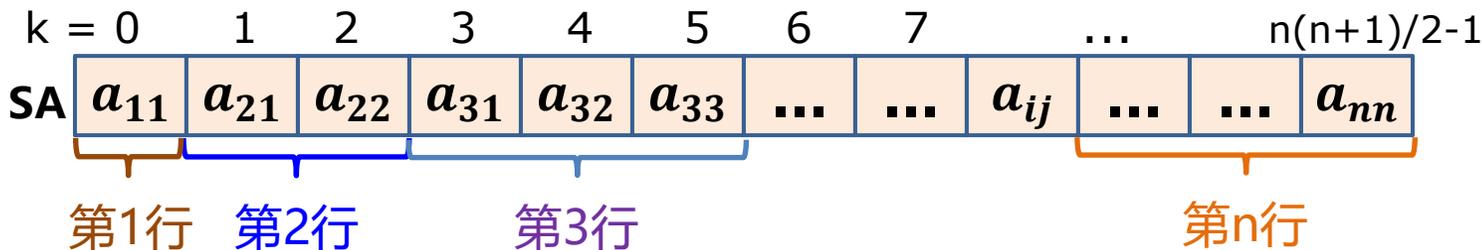
矩阵中非零元素的个数较少（一般小于5%），零元素的位置分布没有规律

对称矩阵

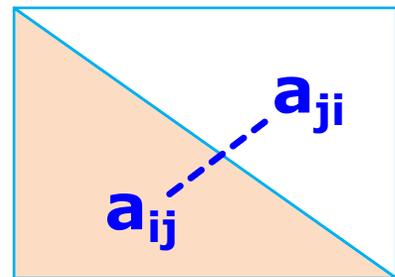
- **矩阵特点:** 在 $n \times n$ 矩阵中, 若 $A[i][j] = A[j][i]$, 则称其为**对称矩阵**。
- **存储方法:** 只存储**下三角** (或**上三角**) 及**主对角线**中的元素
- **存储空间:** $n^2 \rightarrow n(n+1)/2$
- **存储位置:** 设使用**一维数组** $SA[n(n+1)/2] (i \geq 0)$ 来存储**对称矩阵** A , 则矩阵 $A[i][j]$ 在数组 $SA[k]$ 中的**存储位置** k 可以表示为:



$$k = \begin{cases} i(i-1)/2 + j - 1 & , \text{当 } i \geq j \text{ (下三角 + 主对角线)} \\ j(j-1)/2 + i - 1 & , \text{当 } i < j \text{ (下三角)} \end{cases}$$



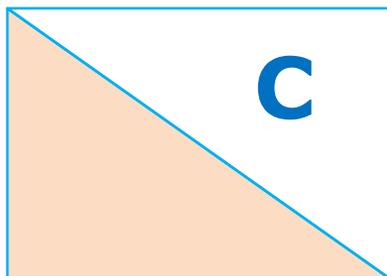
行优先顺序存储下三角



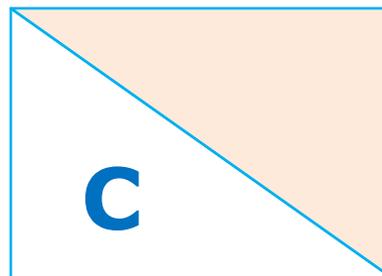
注意, 若 $SA[i] (i > 0)$, 则下标 k 值应做加一操作

三角矩阵

- **矩阵特点:** 对角线以下 (或以上) 的数据元素 (不包括对角线) 全部为常数。



下三角矩阵



上三角矩阵

- **存储方法:** 重复元素C共享一个元素存储空间。
- **存储空间:** $n^2 \rightarrow n(n+1)/2$
- **存储位置:** 设使用一维数组 $SA[n(n+1)/2]$ ($i \geq 0$) 来存储对称矩阵A, 则矩阵A[i][j]的在数组SA[k]中的存储位置k 可以表示为:

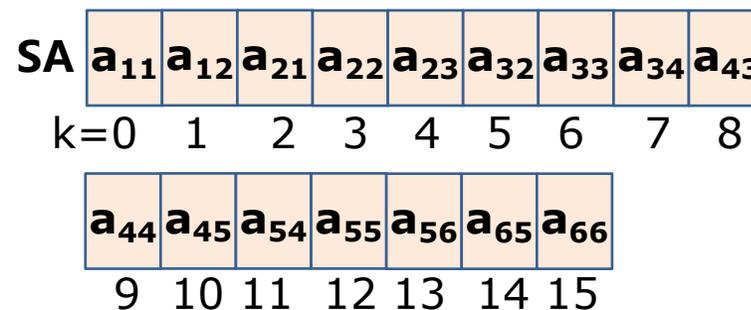
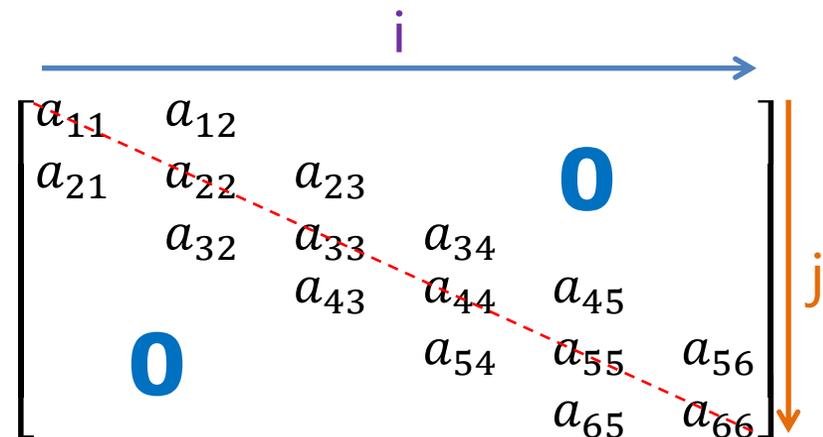
- 下三角矩阵:
$$k = \begin{cases} i(i-1)/2 + j - 1 & , i \geq j \\ n(n+1)/2 & , i < j \end{cases}$$

- 上三角矩阵:
$$k = \begin{cases} (i-1)(2n-i+2)/2 + j - i & , i \leq j \\ n(n+1)/2 & , i < j \end{cases}$$

三对角矩阵

- **矩阵特点**: 在 $n \times n$ 矩阵中, 若非零元素集中在**主对角线**及其**两侧共L条对角线**的带状区域内, 则称其为**对角矩阵**或**带状矩阵**。
- **存储方法**: 只存储带状区域内元素。
- **存储空间**: 除**首行**和**末行**, 按**每行L个元素**, 共 $(n-2)L + (L+1)$ 个元素 (以三对角矩阵为例) 。
- **存储位置**: 设使用**一维数组** $SA[n(n+1)/2]$ ($i \geq 0$) 来存储**对称矩阵A**, 则矩阵 $A[i][j]$ 在数组 $SA[k]$ 中的**存储位置k**可以表示为 (以三对角矩阵为例) :

$$k = 2i + j - 3$$



$$N = (n-2)L + (L+1) = (6-2)*3 + (3+1) = 16$$

$$a_{54} = 2*5 + 4 - 3 = 11$$

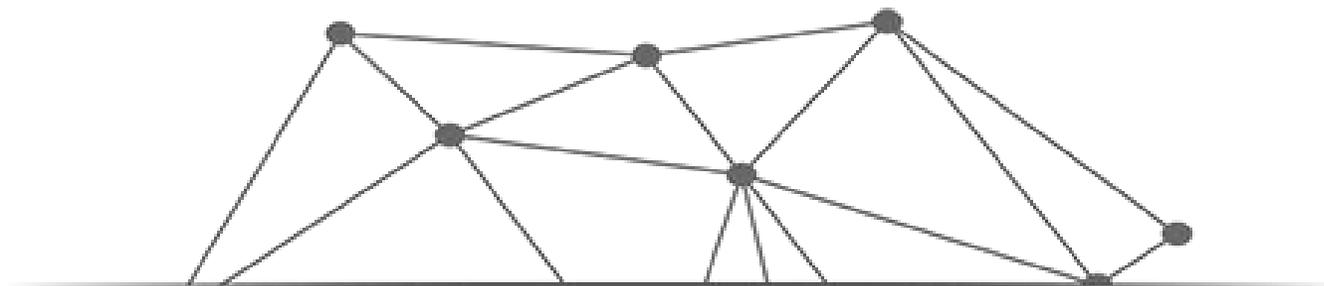
稀疏矩阵

- 矩阵特点: 大多数元素为零($n \gg t$)的矩阵称为稀疏矩阵。
- 存储方法:
 - 三元组: 只记录非零元素 (i, j, a_{ij}) (行、列、值) 节省空间, 但丧失随机存储功能
 - 十字链表: 将行单链表和列单链表结合起来存储稀疏矩阵
- 存储空间: 元素个数 $\times 3$

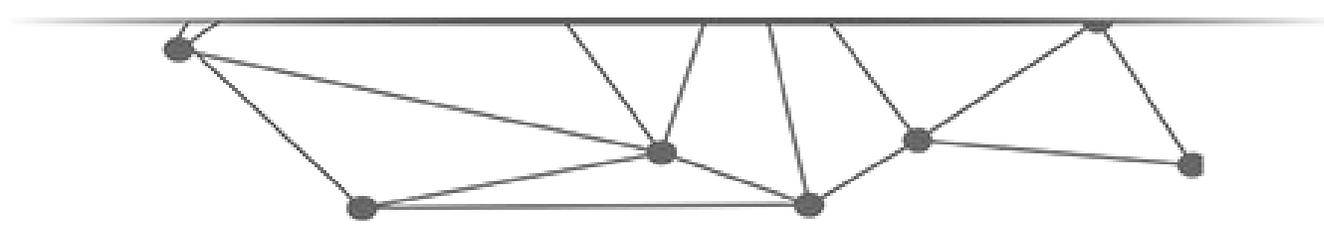
$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 5 & 1 \\ 3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



i	j	v
1	0	3
3	2	2
4	4	4
0	4	5
0	5	1



课堂互动 6.3



第06讲 广义表、数组和特殊矩阵

小结

- 广义表是**放松**了线性表对表原子**元素的限制**的数据结构，**每个元素都允许具有其自身的结构**。
- **数组**可以看成**线性表的推广**，数组一般采用**顺序存储结构**
- 存储数组时需要先将其转换为一**维结构**，例如**按行转换**（行优先）和**按列转换**（列优先）
 - **行优先**存储地址： $\text{loc}(a[i][j]) = \text{loc}(a[0][0]) + (i*n+j)*k$
 - **列优先**存储地址： $\text{loc}(a[i][j]) = \text{loc}(a[0][0]) + (j*m+i)*k$
- **特殊矩阵的压缩存储**
 - **对称矩阵**只存储**下三角**（或**上三角**）及**主对角线**中的元素
 - **三角矩阵****重复元素C共享一个**元素存储空间
 - **对角矩阵**只存储**带状区域**内元素
 - **稀疏矩阵**只记录**非零元素**



数组地址转换

读万卷书 行万里路 只为最好的修炼



QQ: 14777591 (宇宙骑士)

Email: ouxinyu@alumni.hust.edu.cn

Website: <http://ouxinyu.cn>

Tel: 18687840023

地址: 安宁校区 诚远楼201

南院 智能应用研究院A306-2