

# 主要内容

- 图的基本概念
- 图的存储
- 图的遍历
- 最小生成树
- 最短路径
- 关键路径



# 顺序存储

如何表达顶点之间存在的联系? 邻接矩阵

# 链式存储

多重链表,如何设计结点结构? 邻接表

#### 邻接矩阵

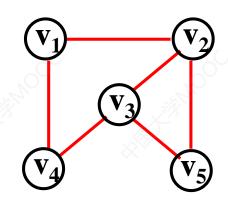
设图 G = (V, E) 具有 $\mathbf{n}(\mathbf{n} \geq 1)$ 个顶点  $\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \dots, \mathbf{v}_n$  和  $\mathbf{m}$  条边或弧  $\mathbf{e}_1, \mathbf{e}_2, \dots, \mathbf{e}_m$  ,则 G 的邻接矩阵是  $\mathbf{n} \times \mathbf{n}$  阶矩 阵,记为  $\mathbf{A}(G)$  。

邻接矩阵存放  $\mathbf{n}$  个顶点信息和  $\mathbf{n}^2$  条边或弧信息。 其每一个元素  $\mathbf{a}_{ij}$  定义为:

$$a_{ij} = \begin{cases} 0 & 顶点 v_i 与 v_j 不相邻接 \\ 1 & 顶点 v_i 与 v_j 相邻接 \end{cases}$$

## 邻接矩阵

# 例无向图 G

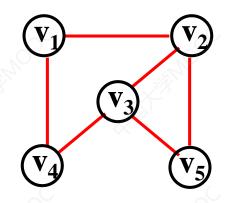


# 优点:

- 1. 容易判断任意两个顶点之间是否有边或弧。
- 2. 容易求取各个顶点的度。

#### 邻接矩阵

例无向图 G



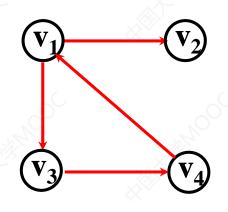
$$A(G) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 4 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

例图G中, $v_1$ 的度为 2。

无向图,顶点 v<sub>i</sub> 的度是邻接矩阵中第 i 行或第 i 列的元素之和。

# 邻接矩阵

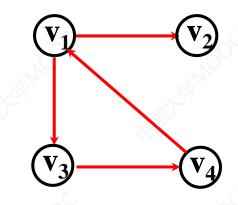
# 例有向图 G



$$A(G) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 4 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

#### 邻接矩阵





$$A(G) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 4 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

例图G中, $v_1$ 的出度为 2;入度为 1。

有向图,顶点 v<sub>i</sub> 的出度是邻接矩阵中第 i 行的元素之和。 顶点 v<sub>i</sub> 的入度是邻接矩阵中第 i 列的元素之和。

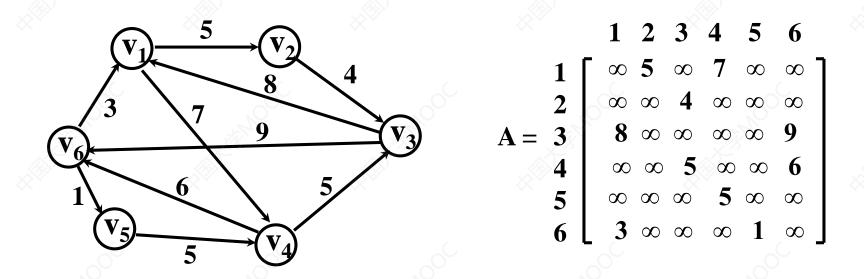
## 邻接矩阵

无向图的邻接矩阵都是对称矩阵。

有向图的邻接矩阵一般不对称。

故无向图可以采用压缩存储方式。

## 带权图的邻接矩阵



$$\mathbf{a_{ij}} = \begin{cases} \mathbf{w_{ij}} & \overline{\text{ហ_i}} \leq \mathbf{v_i} \leq \mathbf{v_j} \leq \mathbf{v_j} \end{cases}$$

$$\mathbf{v_{ij}} & \overline{\text{M_i}} \leq \mathbf{v_i} \leq \mathbf{v_j} \leq$$

#### 邻接表

对于稀疏图,可以采用邻接表存储法。

对图中每一个顶点建立一个单链表,指示与该顶点关联的边。

顶点结点

vexinfo firstarc

vexinfo: 顶点的信息

firstarc: 第一条关联边结点

边表结点

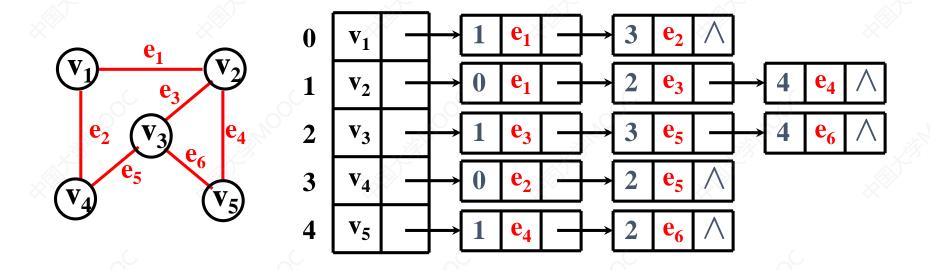
adjvex arcinfo nextarc

adjvex: 邻接顶点位置

arcinfo: 边的信息

nextarc: 下一条关联边边表结点

#### 邻接表

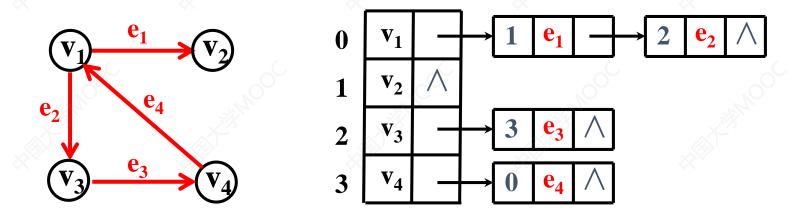


如何获取顶点的度?

顶点  $v_i$  的度为第 i 条链表中的结点数。

需要多少存储空间? n+2e

## 邻接表

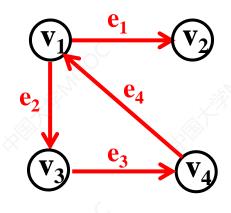


如何获取顶点的度?

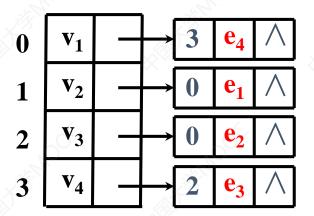
顶点 v<sub>i</sub> 的出度为第 i 条链表中的结点数。

需要多少存储空间? n+e

# 邻接表



为了方便求顶点的入度,引入逆邻接表



#### 邻接表

- · 若图中有n个顶点和e条边,
  - ·无向图,则需要用到n个顶点结点和2e个边结点;
  - ·有向图,不考虑逆邻接表,只需要n个顶点结点和e个边结点。
- · 当边数e很小时,邻接表可以节省大量的存储空间。

