# 103.1 - Graph Definitions

### Ⅰ图的符号与定义

对于图 G = (V, E)

• V 是顶点集合,|V| = n

• E 是边集合,|E|=m

• 无向边:  $e = \{v, w\}, v, w \in V$ 

• 有向边: e=(v,w),  $v,w\in V$ 

• 顶点的邻居:与顶点通过边相连的顶点的集合(不包含次级顶点)

• 度:顶点的邻居数量,用 deg(v) 表示

• 入度: 指向顶点的边的数量

• 出度: 从顶点指向其他顶点的边的数量

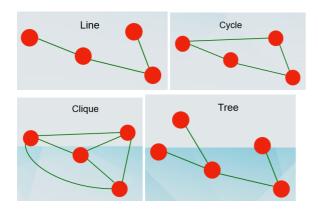
• 路径: 一系列不重复的通过边相连的连续的顶点

• 长度:路径中的边数(顶点数量-1)

• 距离:两个顶点之间最短路径的长度

• 直径(diameter): 图中最长的最短路径的长度

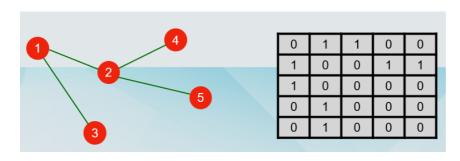
## Line, Cycles, Trees, Cliques



### Ⅰ图的表示 - 邻接矩阵与邻接表

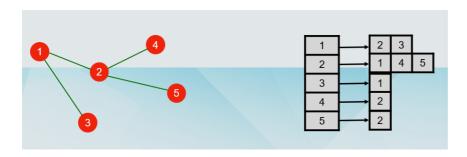
## Ⅰ邻接矩阵(Adjacency Matrix)

- 第*i* 个节点对应第*i* 行第*i* 列
- 如果 i、j 节点之间有一条边,那么  $A_{ij}=1$ ;如果没有, $A_{ij}=0$ 。对于有权重的图, $A_{ij}$  就等于权重
- 对于无向图, $A_{ij} = A_{ji}$ ;而对于有向图,此条不成立

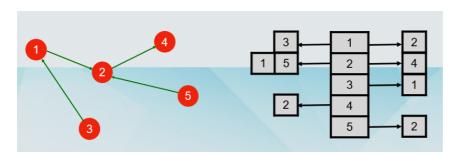


### Ⅰ邻接表(Adjacenct List)

- 在邻接表中,节点被排列成一个列表,每个节点都指向它的邻居节点
- 对于无向图,节点只指向一个方向。节点 v 的邻接表包含所有与 v 直接相连的节点



- 对于有向图,节点指向两个方向,分别表示入度和出度
  - 入度: 节点的邻列表包含所有指向该节点的边
  - 出度: 节点的邻列表包含所有从该节点出发指向其他节点的边



### Ⅰ比较

#### ▮邻接矩阵

- $O(n^2)$  空间:  $n \times n$  的矩阵
- 检查两个顶点  $u \setminus v$  是否相邻: O(1) 时间
  - 直接访问元素即可
- 找到顶点的所有邻接顶点: O(n) 时间
  - 遍历顶点所在整行

### ▮邻接表

- O(n+m) 空间:与顶点相连的顶点数量其实就是边的数量
- 检查两个顶点  $u \setminus v$  是否相邻: $O(\min(\deg(u), \deg(v)))$ 
  - 需要遍历邻接表中一个顶点的邻居列表来检查是否存在边
- 找到顶点的所有邻接顶点:  $O(\deg u)$ 
  - 只需遍历顶点 u 的邻接表

在稀疏图(边的数量接近于顶点数量)邻接表比邻接矩阵更合适,内存使用更为高效,但检查两个顶点是 否相邻的时间复杂度较高

而对于邻接矩阵,其适用于边较多的稠密图,因为可以在常数时间内检查两个顶点是否相邻,但内存消耗 较大