



本节主题:

图的定义

图(Graph)的定义

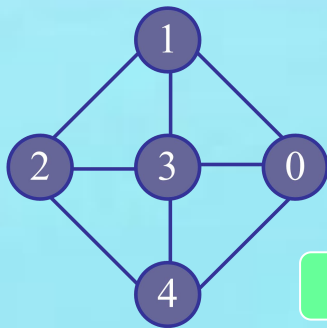
- 图形结构属于复杂的非线性结构
- 图由顶点的集合和边的集合构成
- 图的形式化定义： $G=(V, E)$

集合 V (vertex)：顶点的有限集合，记为 $V(G)$

对于 n 个顶点的图，对每个顶点连续编号，即顶点的编号为 $0 \sim n-1$ 。

通过编号唯一确定一个顶点。

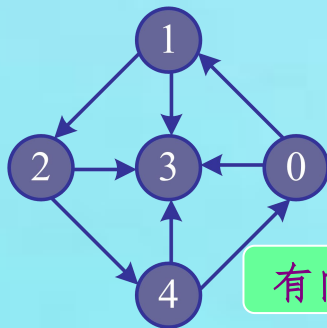
集合 E (Edge)：连接 V 中两个不同顶点（顶点对）的边的有限集合，记为 $E(G)$ 。



无向图

$$V(G1)=\{0,1,2,3,4\}$$

$$E(G1)=\{(1,2), \{1,3\}, (1,0), (2,3), (3,0), (2,4), (3,4), (4,0)\}$$



有向图

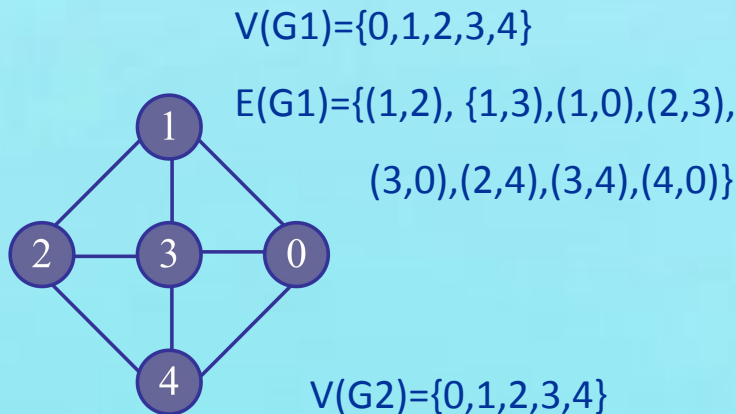
$$V(G2)=\{0,1,2,3,4\}$$

$$E(G2)=\{<1,2>, <1,3>, <0,1>, <2,3>, <0,3>, <2,4>, <4,3>, <4,0>\}$$

有向图和无向图

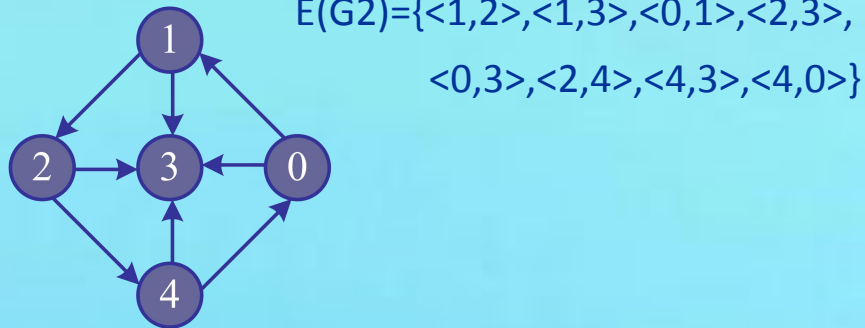
无向图

- 边之间的“顶点对”是无序的，则称图G为**无向图**。
- (i,j) 表示一条无向边，和 (j,i) 是同一条边。
- 无向图的形式化定义：若 $\forall \langle v,w \rangle \in E(G)$ ，有 $\langle w,v \rangle \in E(G)$ ，则G是无向图。



有向图

- 边之间的顶点对是有序的，则称G为**有向图**。
- $\langle i,j \rangle \in E(G)$ 表示由i到j方向有一条边。



ADT

ADT Graph

{

数据对象：

$D = \{a_i \mid a_i \in \text{ElemType}, i=1,2,\dots,n, n \geq 0\}$ //ElemType为类型标识符

数据关系：

$R = \{\langle a_i, a_j \rangle \mid a_i, a_j \in D, i=1,2,\dots,n, j=1,2,\dots,n, \text{其中每个元素可以有零个或多个前驱节点,可以有零个或多个后继节点}\}$

数据操作：

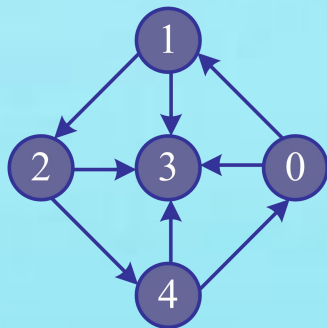
- (1) 初始化图 **InitGraph(&g)**：构造一个空的图g
- (2) 销毁树 **ClearGraph(&g)**：释放图g占用的内存空间
- (3) **DFS(G,v)**：从顶点v出发，深度优先遍历图g
- (4) **BFS(G,v)**：从顶点v出发，广度优先遍历图g

... ..

}

$B=(D, R)$

$G=(V, E)$



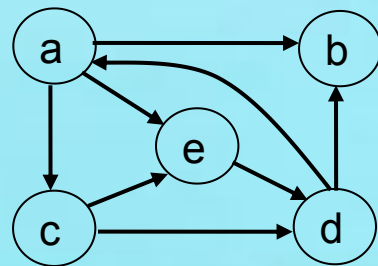
例：图形结构的形式化定义

□ 有向图G1的形式化定义

📁 $G1=(V1, E1)$

📁 $V1=\{a,b,c,d,e\}$

📁 $E1=\{\langle a,b\rangle, \langle a,c\rangle, \langle a,e\rangle, \langle c,d\rangle, \langle c,e\rangle, \langle d,a\rangle, \langle d,b\rangle, \langle e,d\rangle\}$



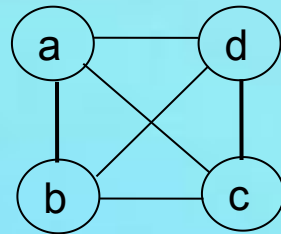
有向图**G1**

□ 无向图G2的形式化定义

📁 $G2=(V2, E2)$

📁 $V2=\{a,b,c,d\}$

📁 $E2=\{(a,b), (a,c), (a,d), (b,d), (b,c), (c,d)\}$



无向图**G2**