

# 图的定义

图 $G$ 由顶点集 $V$ 和边集 $E$ 组成，记为 $G = (V, E)$ ，其中 $V(G)$ 表示图 $G$ 中顶点的有限非空集； $E(G)$ 表示图 $G$ 中顶点之间的关系(边)集合。若 $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ，则用 $|V|$ 表示图 $G$ 中顶点的个数， $E = \{(u, v) | u \in V, v \in V\}$ ，用 $|E|$ 表示图 $G$ 中边的条数。

线性表可以是空表，树可以是空树，但图不可以是空图。也就是说，图中不能一个顶点也没有，图的顶点集 $V$ 一定非空，但边集 $E$ 可以为空，此时图中只有顶点而没有边。

有向图	若 $E$ 是有向边（也称弧）的有限集合，则图 $G$ 为有向图。弧是顶点的有序对，记为 $\langle v, w \rangle$ ，其中 $v, w$ 是顶点， $v$ 称为弧尾， $w$ 称为弧头， $\langle v, w \rangle$ 称为从 $v$ 到 $w$ 的弧，也称 $v$ 邻接到 $w$ 。
无向图	若 $E$ 是无向边（简称边）的有限集合，则图 $G$ 为无向图。边是顶点的无序对，记为 $(v, w)$ 或 $(w, v)$ 。可以说是 $w$ 和 $v$ 互为邻接点。边 $(v, w)$ 依附于 $w$ 和 $v$ ，或称边 $(v, w)$ 和 $v, w$ 相关联。
简单图 多重图	一个图 $G$ 若满足：①不存在重复边；②不存在顶点到自身的边，则称图 $G$ 为简单图。 $G_1$ 和 $G_2$ 均为简单图。若图 $G$ 中某两个顶点之间的边数大于1条，又允许顶点通过一条边和自身关联，则称图 $G$ 为多重图。多重图和简单图的定义是相对的。
完全图 简单完全图	对于无向图， $ E $ 的取值范围为0到 $n(n-1)/2$ ，有 $n(n-1)/2$ 条边的无向图称为完全图，在完全图中任意两个顶点之间都存在边。对于有向图， $ E $ 的取值范围为0到 $n(n-1)$ ，有 $n(n-1)$ 条弧的有向图称为有向完全图，在有向完全图中任意两个顶点之间都存在方向相反的两条弧。 $G_2$ 为无向完全图， $G_3$ 为有向完全图。
子图	设有两个图 $G=(V, E)$ 和 $G'=(V', E')$ ，若 $V'$ 是 $V$ 的子集，且 $E'$ 是 $E$ 的子集，则称 $G'$ 是 $G$ 的子图。若有满足 $V(G')=V(G)$ 的子图 $G'$ ，则称其为 $G$ 的生成子图。 $G_3$ 是 $G_1$ 的子图。
连通图 连通分量	在无向图中，若从顶点 $v$ 到顶点 $w$ 有路径存在，则称 $v$ 和 $w$ 是连通的。若图 $G$ 中任意两个顶点都是连通的，则称图 $G$ 为连通图，否则称为非连通图。无向图中的极大连通子图称为连通分量， $G_4$ 有3个连通分量。假设一个图有 $n$ 个顶点，若边数小于 $n-1$ ，则此图必是非连通图。

强连通图 强连通分量	<p>在有向图中，若有一对顶点<math>v</math>和<math>w</math>，从<math>v</math>到<math>w</math>和从<math>w</math>到<math>v</math>之间都有路径，则称这两个顶点是强连通的。若图中任意一对顶点都是强连通的，则称此图为强连通图。有向图中的极大强连通子图称为有向图的强连通分量，图<math>G_1</math>的强连通分量如图6.3所示。</p>
生成树 生成森林	<p>连通图的生成树是包含图中全部顶点的一个极小连通子图。若图中顶点为<math>n</math>，则它的生成树含有<math>n-1</math>条边。包含图中全部顶点的极小连通子图，只有生成树满足这个极小条件，对生成树而言，若砍去它的一条边，则会变成非连通图，若加上一条边则会形成一个回路。在非连通图中，连通分量的生成树构成了非连通图的生成森林。图<math>G_2</math>的一个生成树如图6.4所示。</p> <p>区分极大连通子图和极小连通子图。极大连通子图要求子图必须连通，而且包含尽可能多的顶点和边；极小连通子图是既要保持子图连通又要使得边数最少的子图。</p>
顶点的度 入度 出度	<p>在无向图中，顶点<math>v</math>的度是指依附于顶点<math>v</math>的边的条数，记为<math>TD(v)</math>。在<math>G_2</math>中，每个顶点的度均为3。无向图的全部顶点的度之和等于边数的2倍，因为每条边和两个顶点相关联。</p> <p>在有向图中，顶点<math>v</math>的度分为入度和出度，入度是以顶点<math>v</math>为终点的有向边的数目，记为<math>ID(v)</math>；而出度是以顶点<math>v</math>为起点的有向边的数目，记为<math>OD(v)</math>。<math>G_1</math>中，顶点2的出度为2、入度为1。顶点<math>v</math>的度等于其入度与出度之和，即<math>TD(v)=ID(v)+OD(v)</math>。有向图的全部顶点的入度之和与出度之和相等，并且等于边数，这是因为每条有向边都有一个起点和终点。</p>
边的权 边的网	<p>在一个图中，每条边都可以标上具有某种含义的数值，该数值称为该边的权值。这种边上带有权值的图称为带权图、也称网。</p>
稠密图 稀疏图	<p>边数很少的图称为稀疏图，反之称为稠密图，稀疏和稠密本身是模糊的概念，稀疏图和稠密图常常是相对而言的。一般当图满足<math> E  &lt;  V  \log  V </math>时，可以将<math>G</math>视为稀疏图。</p>
路径 路径长度 回路	<p>顶点<math>v_p</math>到顶点<math>v_q</math>之间的一条路径是指顶点序列<math>v_p, v_{i1}, v_{i2}, \dots, v_{im}, v_q</math>，当然关联的边也可理解为路径的构成要素。路径上的边的数目称为路径长度。第一个顶点和最后一个顶点相同的路径称为回路或环。若一个图有<math>n</math>个顶点，且有大于<math>n-1</math>条边，则此图一定有环。</p>

简单 路 径 简 单 回 路	在路径序列中，顶点不重复出现的路径称为简单路径。除第一个顶点和最后一个顶点外，其余顶点不重复出现的回路称为简单回路。
距 离	从顶点u出发到顶点v的最短路径若存在，则此路径的长度称为从u到v的距离。若从u到v根本不存在路径，则记该距离为无穷( $\infty$ )。
有 向 树	一个顶点的入度为0、其余顶点的入度均为1的有向图，称为有向树。

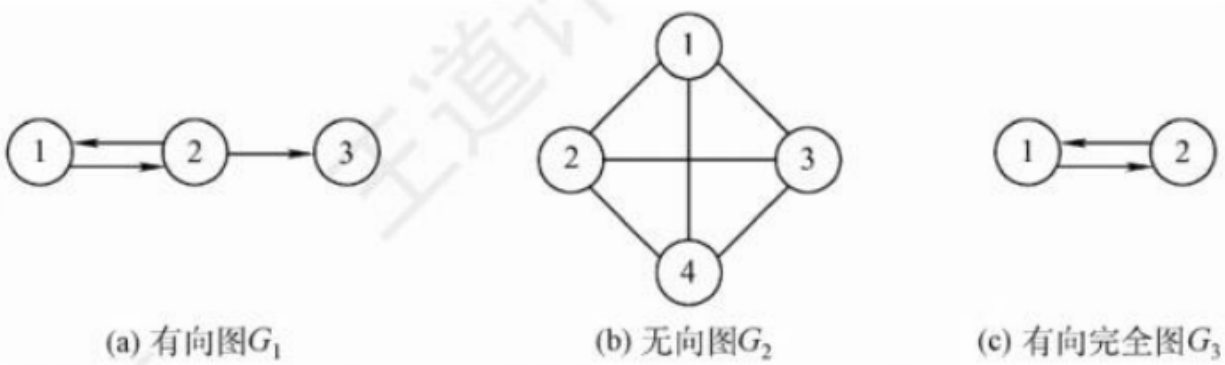


图 6.1 图的示例

$$\begin{aligned} G_1 &= (V_1, E_1) \\ V_1 &= \{1, 2, 3\} \\ E_1 &= \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 3 \rangle \} \\ G_2 &= (V_2, E_2) \\ V_2 &= \{1, 2, 3, 4\} \\ E_2 &= \{ (1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 3), (2, 4), (3, 4) \} \end{aligned}$$

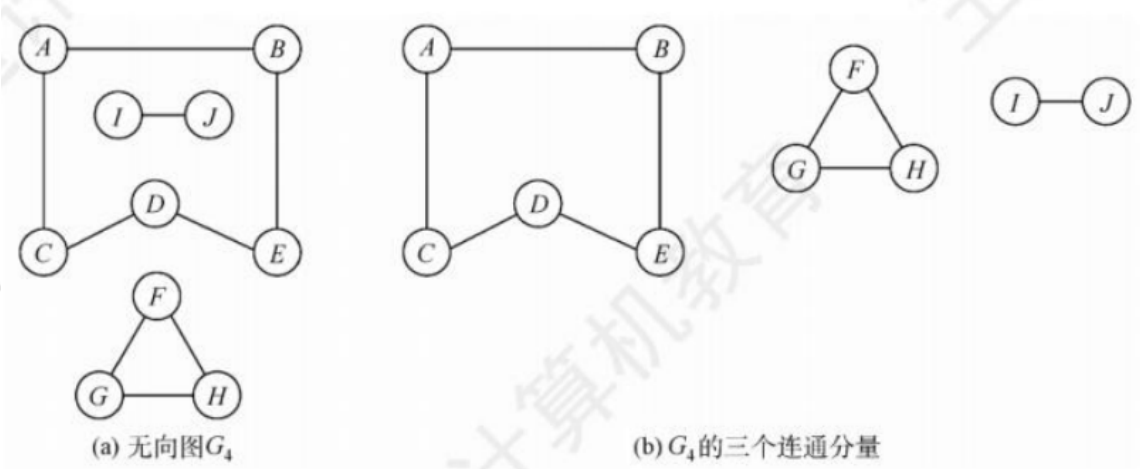


图 6.2 无向图及其连通分量



图 6.3 图  $G_1$  的强连通分量

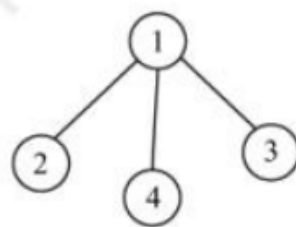


图 6.4 图  $G_2$  的一个生成树