

数据结构中的图存储结构

通过前面的学习，已经接触到了[线性表](#)和[树](#)两种数据结构。对于之间具有“一对一”关系的数据，可以选择使用线性表进行表示和存储；之间具有“一对多”关系的数据，可以考虑使用树进行表示和存储。除此之外，对于之间还可能具有“多对多”关系的数据，[数据结构表示和存储这类数据的结构使用的是——图](#)。

有关图的基本常识

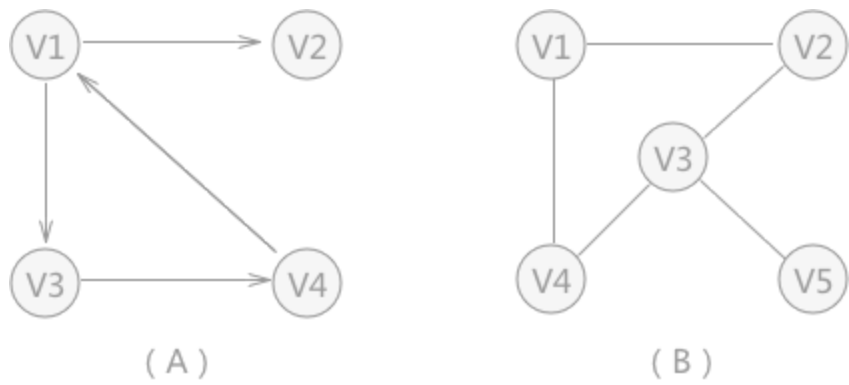


图 1 有向图和无向图

顶点：使用图表示的每个数据元素称作**顶点 (Vertex)**，图中所有顶点构成的集合习惯上用 V 表示。

例如，图 1 (A) 表示的就是一个图，其中 $V1$ 、 $V2$ 、 $V3$ 、 $V4$ 都是构成图的顶点，用集合 V 表示为：
 $\{V1,V2,V3,V4\}$ 。

VR：VR 本身是集合，存储的是任意两个顶点之间的关系。

顶点之间的关系有两种：如图 1 中的两个图所示，(A) 中顶点 $V1$ 和 $V2$ 只有单方向的关系，只能通过 $V1$ 找到 $V2$ ，反过来行不通，因此两顶点之间的关系表示为： $\langle V1,V2 \rangle$ ；另一种关系如 (B)，顶点之间具有双向的关系，之间用直线连通，对于 $V1$ 和 $V2$ 顶点来说，既可以通过 $V1$ 找到 $V2$ ，也可以通过 $V2$ 找到 $V1$ ，两顶点之间的关系表示为： $(V1,V2)$ 。

图 1 (A) 中，VR 集合存储的顶点之间的关系为：
 $\{\langle v1,v2 \rangle, \langle v1,v3 \rangle, \langle v3,v4 \rangle, \langle v4,v1 \rangle\}$ ；

图 1 (B) 中，VR 集合存储的顶点之间的关系为：
 $\{(v1,v2), (v1,v4), (v2,v3), (v3,v4), (v3,v5)\}$

有向图和无向图：之间只具有单向关系的顶点构成的图称为**有向图**，如图 1 (A)；之间具有双向关系的顶点构成的图称为**无向图**，如图 1 (B)。

“弧”和“边”：在有向图中， $\langle v,w \rangle$ 表示为从 v 到 w 的一条弧；在无向图中， (v,w) 表示为顶点 v 和顶点 w 之间的一条边。

例如，图 1 (A) 为有向图，每个箭头表示从一个顶点到另一个顶点的一条弧，其中无箭头一端的顶点又被称为“弧尾”或者“初始点”；有箭头一端的顶点称为“弧头”或者“终端点”。图 1 (B) 为无向图，每条直线表示顶点之间的一条边。

完全图：对于无向图来说，如果图中每个顶点都和除自身之外的所有顶点有关系，那么就称这样的无向图为完全图。如图 2 所示就是一个完全图。

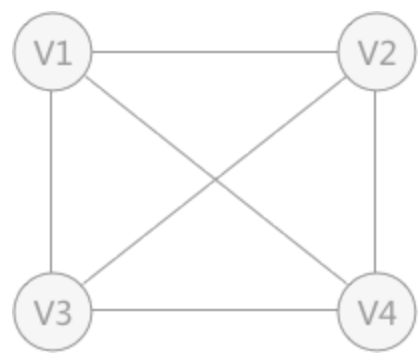


图 2 完全图

对于有 n 个顶点的完全图，其中的边的数目为：

$$\frac{1}{2}n(n - 1)$$

有向完全图：对于有向图来说，通过图中的每个顶点，都能找到图中的所有其它的顶点，那么就称这样的有向图为有向完全图。如图 3 所示就是一个有向完全图。

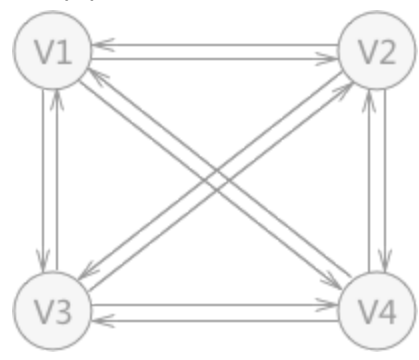


图 3 有向完全图

对于有 n 个顶点的有向完全图，所具有的弧的数目为：

$$n(n - 1)$$

稀疏图和稠密图：如果图中具有很少的边或弧，就称这个图为“稀疏图”；反之，称为“稠密图”。

稀疏和稠密的判断条件是： $e < n \log n$ （ e 表示图中边或弧的数量， n 为顶点数），满足条件即为稀疏图；反之为稠密图。

权：图中的边或者弧有时会携带有一个与之相匹配的数，这种与边或弧相匹配的数被称为“权”。相应地，带权的图通常称为“网”（Network）。

每一条边或者弧的权往往具备某种意义，例如代表从一个顶点到另一个顶点之间的距离，等等。

子图：图中的一部分顶点和边构成的图，称为原图的子图。

出度和入度

在有向图中，对于一个顶点 v 来说，箭头指向顶点 v 的弧的数目为该顶点的入度 (InDegree, 记为 $ID(v)$)；箭头远离顶点 v 的弧的数目为该顶点的出度 (OutDegree, 记为 $OD(v)$)。有向图顶点的度就是该顶点出度和入度的和。例如图 1 (A) 中，顶点 $V1$ 的入度为 1，出度为 2，所以顶点 $V1$ 的度为 3。

路径和回路

路径：在图中从一个顶点到另一个顶点所走过的多个顶点组成的序列，就称为“路径”。在有向图中，路径是有向的。如果在路径中第一个顶点和最后一个顶点相同，此路径称为“回路”或“环”。如果路径中每个顶点互相都不重复，这个路径就是简单路径；同样，一个回路中顶点之间不重复出现，称为“简单回路”或“简单环”。例如，在图 1 (A) 中，从 $V1$ 回到 $V1$ 存在一条路径，为：(V1, V3, V4, V1)，此路径是一个环，也是一条简单回路。

连通图

在无向图中，如果一个顶点到另一个顶点存在至少一条路径，称它们之间是连通的。如果图中任意两个顶点之间都是连通的，则此图为连通图。例如图 1 (B) 就是一个连通图。如果一个图本身不是连通图，但是图中某个子图是连通图，那么这个子图又被称为“连通分量”。

注意：这里的“子图”指的是无向图中最大的连通子图。

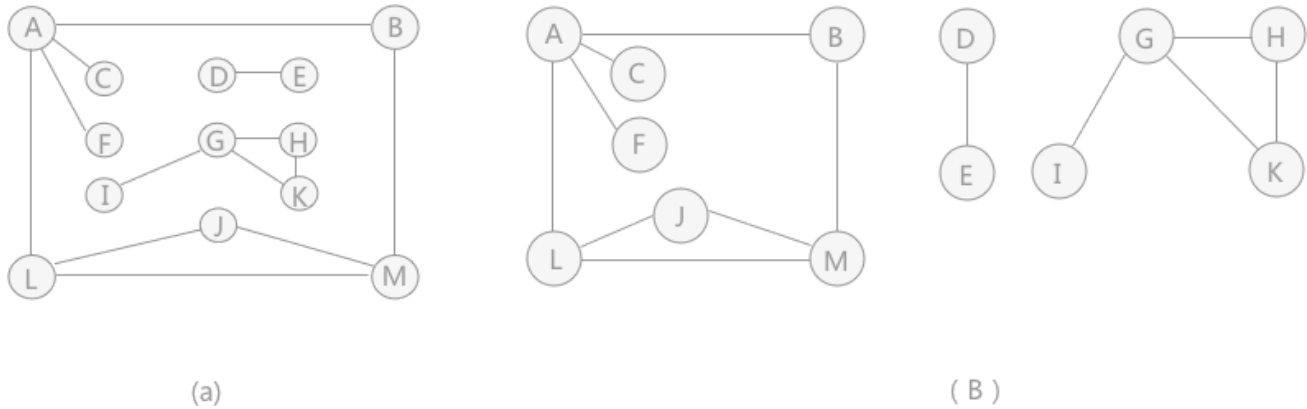


图 4 连通分量

例如，图 4 (a) 中本身不是连通图，但是本身有 3 个连通分量，如 (B) 所示。在有向图中，如果任意一对顶点 V_i 和 V_j ，从 V_i 到 V_j 和从 V_j 到 V_i 都含有至少一条通路，那么称此图为强连通图。如果有向图的连通分量也具有此特征，则为强连通分量。例如，图 1 (A) 本身不是强连通图，但是如果删除 $V2$ 这个顶点，就是一个强连通图，如图 5 所示。

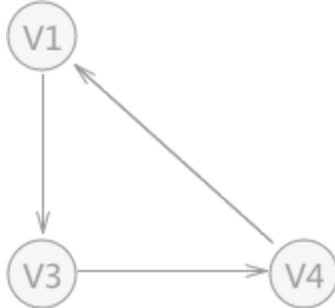


图 5 强连通图

生成树和生成森林

对于连通图来说，如果对其进行遍历，遍历过程中经过的顶点和边其实质是一棵树，在这里称之为“生成树”。

由于连通图中，任意两顶点之间可能含有多条通路，所以一个连通图可能会对应多个生成树。

对于连通图来说，它的生成树须满足两个要求：

- 包含图中所有的顶点。
- 任意两顶点之间有且仅有一条通路。

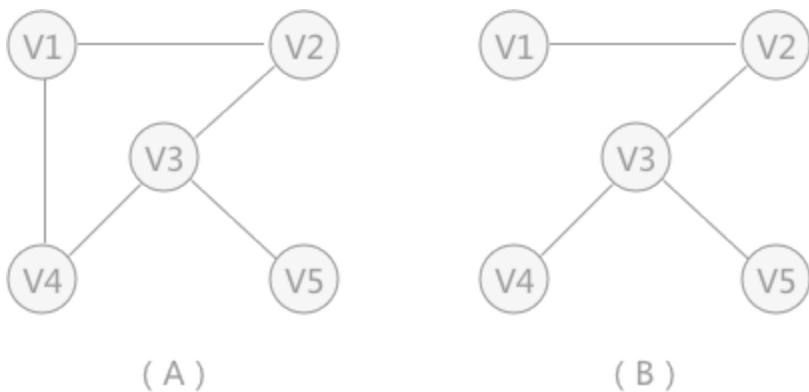


图 6 连通图及其生成树

例如，图 6 (A) 是一个连通图，(B) 为它的生成树（不唯一）。连通图的生成树中，边的数量永远要比顶点的数量少1。如果少更多，顶点之间无法做到连通；反之，生成树中会存在回路（环）。生成树是针对连通图而言的，如果是非连通图，其中含有的多个连通分量，每个连通分量对应不止一棵生成树，所以非连通图对应的是由多棵生成树组成的生成森林。

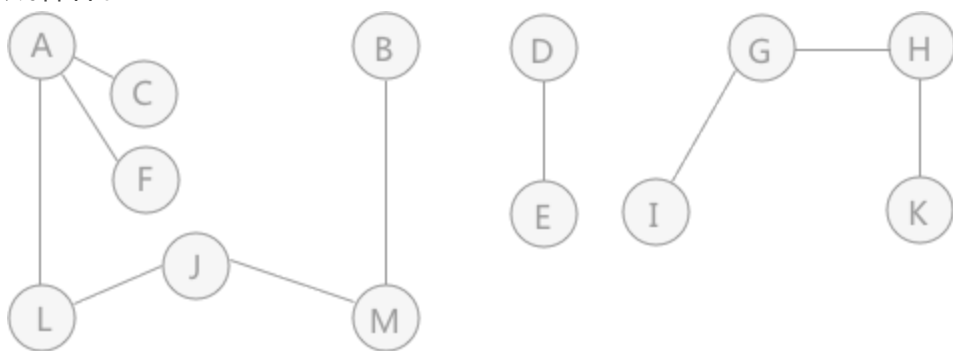


图 7 非连通图的生成森林

例如，图 4 (a) 本身为非连通图，其有 3 个连通分量（如图2 (b) 所示），每个连通分量分别对应的生成树如图 7 所示，3 个生成树构成的为非连通图的生成森林。

本节主要设计到有关图的一些基本概念，只有了解了这些基本常识，后边章节的内容才能看得懂。

[联系方式](#) [购买教程（带答疑）](#)