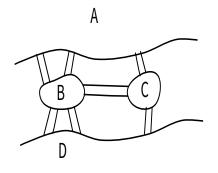
第六章图的基本概念

陈建文

6.1 图论的产生与发展史概述

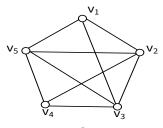


设V为一个集合,V的一切二元子集之集合记为 $\mathcal{P}_2(V)$,即

$$\mathcal{P}_2(V) = \{A|A \subseteq V \boxplus |A| = 2\}$$

定义6.2.1

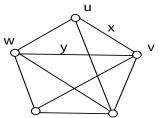
设V为一个非空有限集合, $E \subseteq \mathcal{P}_2(V)$,二元组G = (V, E)称为一个无向图。V中的元素称为无向图G的顶点,V为顶点集;E中的元素称为无向图G的边,E为边集。无向图简称图。如果|V| = p,|E| = q,则称G为一个(p,q)图,即G是一个具有p个顶点q条边的图。



4□ > 4圖 > 4 = > 4 = > = 9 < ○</p>

定义6.2.2

在图G = (V, E)中,如果 $\{u, v\} \in E$,则称<mark>顶点u与v邻</code>接;若x与y是图G的两条边,并且仅有一个公共端点,即 $|x \cap y| = 1$,则称边x与y邻接;如果 $x = \{u, v\}$ 是图G的一条边,则称u与x互相关联,同样的,称v与x互相关联。</mark>



定义6.2.3

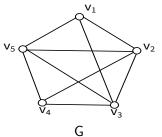
如果一个图中两个顶点间允许有多于一条边存在,则称为<mark>多重</mark>图,这些边称为<mark>多重边</mark>;如果一个图中允许联结一个顶点与其自身的边存在,则称为带环图,这些边称为环;允许有环或多重边存在的图,称之为伪图。

定义6.2.4

设G = (V, E)为一个图,如果 $E = \Phi$,则称G为零图; (1, 0)图称为平凡图。

定义6.2.5

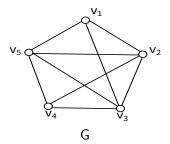
设v为图G = (V, E)的任意一个顶点,G中与v关联的边的数目称为顶点v的B,记为deg x。



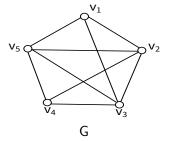
定理6.2.1

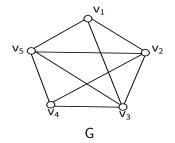
设G = (V, E)为一个具有p个顶点q条边的图,则G中各顶点度的和等于边的条数q的两倍,即

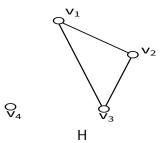
$$\sum_{v \in V} \deg v = 2q$$

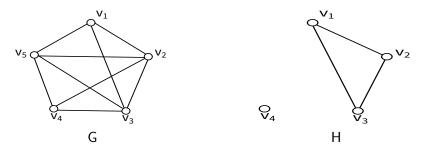


推论6.2.1 在任一图中,度为奇数的顶点的数目必为偶数。



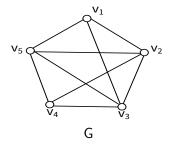


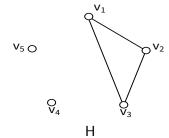


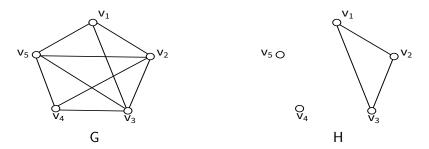


定义6.2.6

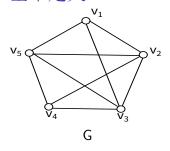
设G = (V, E)为一个图,如果 V_1 是V的非空子集, E_1 是E的非空子集并且 E_1 中每条边的顶点都在 V_1 中,则称图 $H = (V_1, E_1)$ 为G的一个子图。如果 $H \neq G$,则称H为G的真子图。

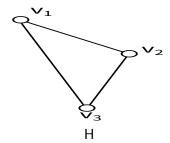


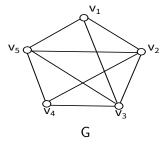


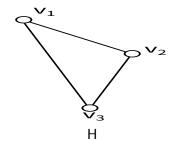


定义6.2.7 设G = (V, E)为一个图,如果 $F \subseteq E$,则称G的子图H = (V, F) 为G的一个生成子图。



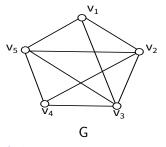


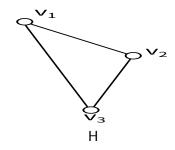




定义6.2.8

设G的子图H具有某种性质,若G中不存在与H不同的具有此性质且包含H的子图,则称H是具有此性质的<mark>极大子图</mark>。





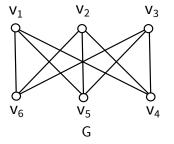
定义6.2.8

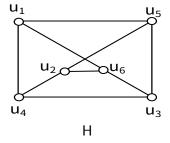
设G的子图H具有某种性质,若G中不存在与H不同的具有此性质且包含H的子图,则称H是具有此性质的<mark>极大子图</mark>。

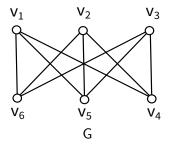
定义6.2.9

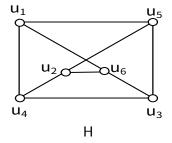
设S为图G = (V, E)的顶点集V的非空子集,则G的以S为顶点集的极大子图称为由S导出的子图,记为 $\langle S \rangle$ 。形式的,

$$\langle S \rangle = (S, \mathcal{P}_2(S) \cap E)$$









定义6.2.10

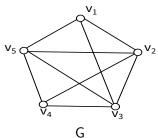
设 $G=(V,E),\ H=(U,F)$ 为两个图,如果存在一个一一对应 $\phi:V\to U$,使得 $\{u,v\}\in E$ 当且仅当 $\{\phi(u),\phi(v)\}\in F$,则称G与H 同构。

定义6.3.1

设G = (V, E)为一个图。G的一条<mark>通道</mark>是G的顶点和边的一个交错序列

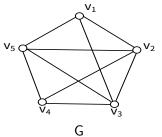
$$v_0, x_1, v_1, x_2, v_2, x_3, \dots, v_{n-1}, x_n, v_n$$

其中 $x_i = v_{i-1}v_i, i = 1, 2, ..., n$ 。n称为通道的长。这样的通道常称为 $v_0 - v_n$ 通道,并简记为 $v_0v_1v_2 ... v_n$ 。当 $v_0 = v_n$ 时,则称此通道为闭通道。



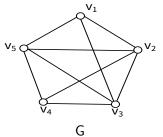
定义6.3.2

如果图中一条通道上的各边互不相同,则称此通道为图的<mark>迹</mark>。如果一条闭通道上的各边互不相同,则此闭通道称为<mark>闭迹</mark>。



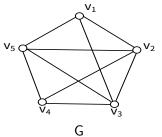
定义6.3.3

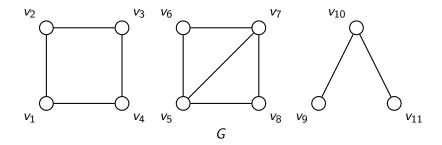
如果一条通道上的各顶点互不相同,则称此通道为<mark>路</mark>。如果闭通 道上各顶点互不相同,则称此闭通道为<mark>圈</mark>,或<mark>回路</mark>。

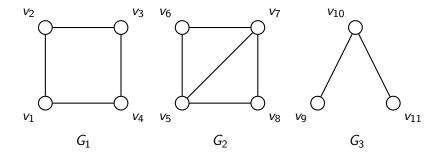


定义6.3.4

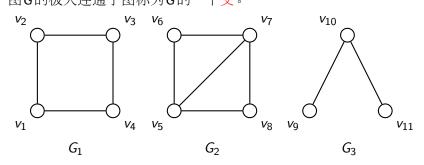
设G = (V, E)为一个图,如果G中任两个不同顶点间至少有一条路联结,则称G为一个<mark>连通图</mark>。







定义6.3.5 图G的极大连通子图称为G的一个 \overline{z} 。



定理6.3.1

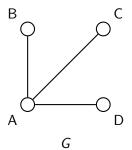
设G = (V, E)是一个图。在V上定义二元关系 \cong 如下:

 $\forall u, v \in V, u \cong v$ 当且仅当u与v间有一条路,

则 \cong 是V上的等价关系,G的支就是关于 \cong 的每个等价类的导出子图。

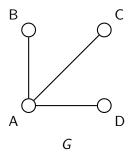
定义6.4.1

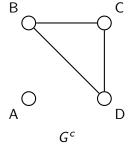
设G = (V, E)是一个图,图 $G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$ 称为G的补图。如果G与 G^c 同构,则称G是自补图。



定义6.4.1

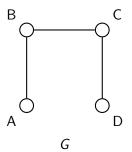
设G = (V, E)是一个图,图 $G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$ 称为G的补图。如果 $G = G^c$ 同构,则称G是自补图。





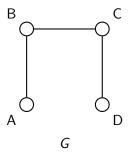
定义6.4.1

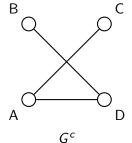
设G = (V, E)是一个图,图 $G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$ 称为G的补图。如果 $G = G^c$ 同构,则称G是自补图。



定义6.4.1

设G = (V, E)是一个图,图 $G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$ 称为G的补图。如果 $G = G^c$ 同构,则称G是自补图。





定理6.4.1

对任一有6个顶点的图G,G中或G°中有一个三角形。

定义6.4.2

对任意的正整数m, n, $m \ge 2$, $n \ge 2$, 求一个最小的正整数r(m,n), 使得任何有r(m,n)个顶点的图G中一定含有一个 K_m 或者图G^c中一定含有一个 K_n , 这里的数r(m,n)称为<mark>拉姆齐数</mark>。

定义6.4.2

设G = (V, E)是一个图,如果G的顶点集V有一个二划分 $\{V_1, V_2\}$,使得G的任一条边的两个端点一个在 V_1 中,另一个在 V_2 中,则称G为偶图。如果 $\forall u \in V_1, v \in V_2$ 均有 $uv \in E$,则称G为完全偶图,记为 $K_{m,n}$,其中 $|V_1| = m$, $|V_2| = n$ 。

定义6.4.3

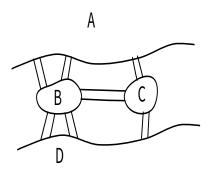
设G = (V, E)是一个图,u和v是G的顶点。联结u和v的最短路的长称为u与v之间的<mark>距离</mark>,并记为d(u, v)。如果u与v间在G中没有路,则定义 $d(u, v) = \infty$ 。

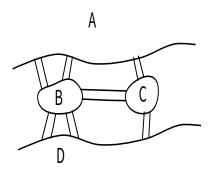
定理6.4.2

图 G 为偶图的充分必要条件是它的所有圈都是偶数长。

定理6.4.3

所有具有p个顶点而没有三角形的图中最多有 $Lp^2/4$ 」条边。





定义6.5.1

包含图的所有顶点和所有边的闭迹称为<mark>欧拉闭迹</mark>。存在一条欧拉闭迹的图称为<mark>欧拉图</mark>。

定理6.5.1

图 G是欧拉图当且仅当 G是连通的且每个顶点的度是偶数。

定义6.5.2

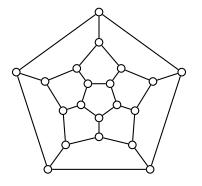
包含图的所有顶点和边的迹称为欧拉迹。

定理6.5.2

图 6 有一条欧拉迹当且仅当 6 是连通的且恰有两个奇度顶点。

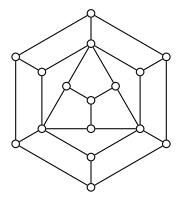
定理6.5.3

设G是连通图,G恰有2n个奇度顶点, $n \ge 1$,则G的全部边可以排成n条开迹,而且至少有n条开迹。



定义6.6.1

图G的一条包含所有顶点的路称为G的一条哈密顿路;图G的一个包含所有顶点的圈称为G的一个哈密顿圈。具有哈密顿圈的图称为哈密顿图。

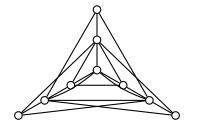


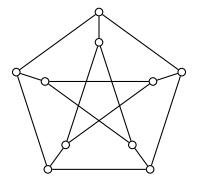
定理6.6.1

设G = (V, E)是哈密顿图,则对V的每个非空子集S,均有

$$\omega(G-S) \leq |S|$$

其中G-S是从G中去掉S中那些顶点后所得到的图, $\omega(G-S)$ 是图G-S的支数。





定理6.6.2

设G是有 $p(p \ge 3)$ 个顶点的图。如果对G的任一对不邻接的顶点u和v,均有

$$\deg u + \deg v \ge p,$$

则G是一个哈密顿图。

定理6.6.3

设G是一个有p个顶点的图,如果对G的每一对不临接的顶点u和v,均有

$$\deg u + \deg v \ge p - 1,$$

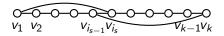
则G有哈密顿路。

定理6.6.3

设G是一个有p个顶点的图,如果对G的每一对不临接的顶点u和v,均有

$$\deg u + \deg v \ge p - 1,$$

则G有哈密顿路。

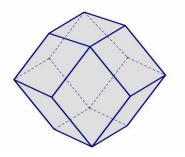


引理6.6.1

设G是一个有p个顶点的图,如果对G的每一对不临接的顶点u和v,均有

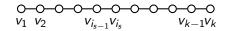
$$\deg u + \deg v \ge p - 1,$$

则G是连通的。



习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

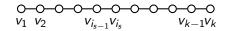


习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,

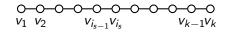


习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2 \cdots v_k$,只需证明 $k \geq 2\delta(G) + 1$ 。

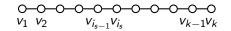


习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,只需证明 $k\geq 2\delta(G)+1$ 。用反证法,假设 $k\leq 2\delta(G)$ 。

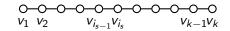


习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,只需证明 $k\geq 2\delta(G)+1$ 。 用反证法,假设 $k\leq 2\delta(G)$ 。以下证明 $v_1v_2\cdots v_k$ 必在同一个圈上。



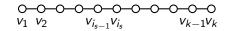
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,只需证明 $k\geq 2\delta(G)+1$ 。 用反证法,假设 $k\leq 2\delta(G)$ 。以下证明 $v_1v_2\cdots v_k$ 必在同一个圈上。

▶ 如果 v_1 与 v_k 邻接,则 $v_1v_2 \cdots v_k v_1$ 构成G中的一个圈;



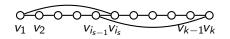
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,只需证明 $k\geq 2\delta(G)+1$ 。 用反证法,假设 $k\leq 2\delta(G)$ 。以下证明 $v_1v_2\cdots v_k$ 必在同一个圈上。

- ▶ 如果 v_1 与 v_k 邻接,则 $v_1v_2 \cdots v_k v_1$ 构成G中的一个圈;
- ▶ 如果 v_1 与 v_k 不邻接,由 $v_1v_2 \cdots v_k$ 为最长路知 v_1, v_k 只能与 v_2, v_3, \dots, v_{k-1} 中的顶点邻接。



习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明: 如果 $p > 2\delta(G)$,则有长至少为 $2\delta(G)$ 的路。

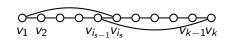
证明.

设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$,只需证明 $k \geq 2\delta(G)+1$ 。 用反证法,假设 $k \leq 2\delta(G)$ 。以下证明 $v_1v_2\cdots v_k$ 必在同一个圈上。

- ▶ 如果 v_1 与 v_k 邻接,则 $v_1v_2 \cdots v_k v_1$ 构成G中的一个圈;
- ▶ 如果 v_1 与 v_k 不邻接,由 $v_1v_2 \cdots v_k$ 为最长路知 v_1, v_k 只能与 $v_2, v_3, \ldots, v_{k-1}$ 中的顶点邻接。设 v_i, v_i, \ldots, v_i ,与 v_1 邻接, $2 = i_1 < i_2 < \cdots < i_r < k$,则 v_k 必与某个 v_{i_s-1} 邻接, $2 \le s \le r$ 。否则, v_k 至多与最长路上其余的顶点邻接,所以

$$\deg v_1 + \deg v_2 \le r + ((k-1)-r) = k-1 \le 2\delta(G)-1$$

矛盾。于是, $v_1v_2\cdots v_{i_{s-1}}v_kv_{k-1}\cdots v_{i_s}v_1$ 是G中的一个圈。总之, v_1,v_2,\cdots,v_k 在G的同一个圈C上。



证明(续上页).

由于G是连通的, $p > 2\delta(G)$,所有G必有某个顶点v,v不在C上,但与C上某个顶点v;邻接。于是得到G的一条更长的路,这就出现了矛盾。

6.7 图的邻接矩阵

