## 离散数学讲义

陈建文

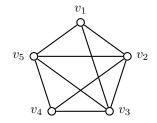
April 10, 2022

## 第 六 章 图的基本概念

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

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

**定义6.1.** 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。



定义6.2. 在图G=(V,E)中,如果 $\{u,v\}\in E$ ,则称顶点u与v邻接;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。

**定义6.3.** 如果一个图中两个顶点间允许有多于一条边存在,则称为多重图,这些边称为多重边;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6.4. 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6.5.** 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的度,记为 $\deg v$ 。

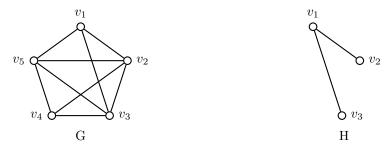
**定理6.1.** 设G = (V, E)为一个具有p个顶点q条边的图,则G中各顶点度的和等于边的条数q的两倍,即

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

定理6.2. 在任一图中, 度为奇数的顶点的数目必为偶数。

**定义6.6.** 图G称为r度正则图,如果G的每个顶点的度都等于r。 3 度正则图也叫三次图。一个具有p个顶点的p-1度正则图称为包含p个顶点的完全图,记为 $K_p$ 。

定义6.7. 设G = (V, E)为一个图,图 $H = (V_1, E_1)$ 称为G的一个子图,当且仅当 $V_1$ 为V的非空子集且 $E_1$ 为E的子集。如果 $H \neq G$ ,则称H为G的真子图。



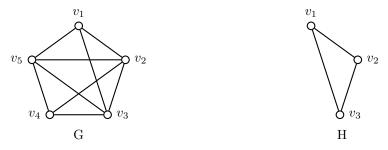
**定义6.8.** 设G=(V,E)为一个图,如果 $F\subseteq E$ ,则称G的子图H=(V,F)为G的一个生成子图。



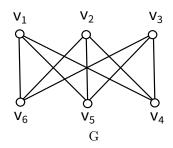
**定义6.9.** 设图G的子图H具有某种性质,若G中不存在与H不同的具有此性质且包含H的子图,则称H是具有此性质的极大子图。

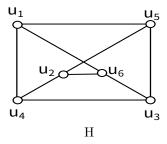
定义6.10. 设S为图G = (V, E)的顶点集V的非空子集,则G的以S为顶点集的极大子图称为由S导出的子图,记为 $\langle S \rangle$ 。形式的,

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



定义6.11. 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。





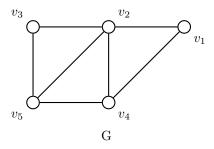
定义6.12. 设G = (V, E)为一个图。G的一条**通道**为G的顶点和边的一个交错序列

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

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

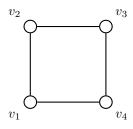
**定义6.13.** 如果图中一条通道上的各边互不相同,则称此通道为图的**迹**。如果一条闭通道上的各边互不相同,则称此闭通道为**闭迹**。

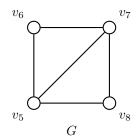
**定义6.14.** 如果一条迹上的各顶点互不相同,则称此迹为路。如果一条长度大于0的闭迹上除终点外各顶点互不相同,则称此闭迹为**圈**,或**回路**。

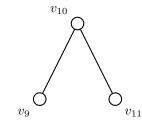


**定义6.15.** 设G = (V, E)为一个图,如果G中任两个不同顶点间至少有一条路联结,则称G为一个连通图。

定义6.16. 图G的极大连通子图称为G的一个支。



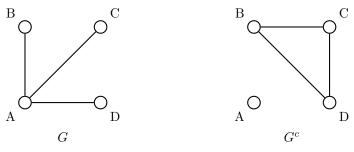




**定理6.3.** 设G = (V, E)是一个图。在V上定义二元关系 $\cong$ 如下:

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

**定义6.17.** 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.** 对任一有6个顶点的图G, G中或 $G^c$ 中有一个三角形。

证明. 设图G的顶点集为 $V = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$ ,考虑顶点 $v_1$ 。

- 存在三个顶点,其中的每个顶点都与顶点 $v_1$ 相邻接。不失一般性,不妨设这个三个顶点为 $v_2, v_3, v_4$ 。
  - 在顶点 $v_2, v_3, v_4$ 中, 存在两个顶点相邻接, 此时G中存在三角形。
  - 在顶点 $v_2, v_3, v_4$ 中,任意两个顶点都不邻接,此时 $G^c$ 中存在三角形。
- 存在三个顶点,其中的每个顶点都与顶点 $v_1$ 不邻接。不失一般性,不妨设这个三个顶点为 $v_2, v_3, v_4$ 。
  - 在顶点 $v_2, v_3, v_4$ 中,存在两个顶点不邻接,此时 $G^c$ 中存在三角形。
  - 在顶点 $v_2, v_3, v_4$ 中,任意两个顶点互相邻接,此时G中存在三角形。

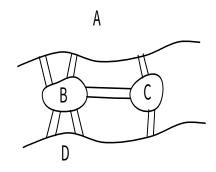
**定义6.18.** 对任意的正整数 $m, n, m \ge 2, n \ge 2, 求一个最小的正整数<math>r(m,n)$ ,使得任何有r(m,n)个顶点的图G中一定含有一个 $K_m$ 或者图G°中一定含有一个 $K_n$ ,这里的数r(m,n)称为拉姆齐数。

定义6.19. 设G=(V,E)为一个图,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6.20. 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之间的距离,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6.5. 图G为偶图的充分必要条件为它的所有圈都是偶数长。

**定理6.6.** 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6.21.** 包含图的所有顶点和所有边的闭迹称为欧拉闭迹。存在一条欧拉闭迹的图称为欧拉图。

定理6.7. 图G为欧拉图当且仅当G为连通的且每个顶点的度为偶数。

证明. 首先,假设图G为欧拉图,往证G为连通的且每个顶点的度为偶数。由图G为欧拉图知G中有一条包含所有边和所有顶点的闭迹 $T:v_0,x_1,v_1,\ldots,x_n,v_n$ ,其中 $v_n=v_0$ 。显然G是连通的。顶点 $v_0$ 在T中的第一次出现与一条边相关联,最后一次出现与一条边相关联,其余的每次出现均与两条边相关联,因此其度为偶数。除 $v_0$ 之外的其他顶点在T中的每次出现均与两条边相关联,因此其度也为偶数。

其次,假设G为连通的且每个顶点的度为偶数,往证G为欧拉图。设 $v_0, x_1, v_1, \ldots, x_n, v_n$ 为图G的一条最长的迹,记为Z,则Z为闭迹。否则, $v_n \neq v_0$ , $v_n$ 在迹Z中的最后一次出现与一条边相关联,其他的每次出现均与两条边相关联,由 $v_n$ 的度为偶数知, $v_n$ 在G中还有一条与之关联的边没有在Z中出现,记为 $x_{n+1} = v_n v_{n+1}$ 。则 $v_0, x_1, v_1, \ldots, x_n, v_n, x_{n+1}, v_{n+1}$ 构成了图G的一条更长的迹,这与 $v_0, x_1, v_1, \ldots, x_n, v_n$ 为图G的一条最长的迹矛盾。接下来证明Z包含了图G的所有的边。若不然,则图G中有一条边x不在Z中出现,并且x有一个端点在Z中出现。在图G中去掉Z中的所有边,得到图G'。取图G'中一条包含x的最长的迹z',由图G'中所有顶点的度均为偶数易知z'为闭迹(与前面证明z为闭迹的过程相类似)。于是z和z'可以联结成一条更长的迹,这与 $v_0, x_1, v_1, \ldots, x_n, v_n$ 为图G的一条最长的迹矛盾。

**定义6.22.** 包含图的所有顶点和边的迹称为欧拉迹。一条欧拉迹如果不是欧拉闭迹,则称其为欧拉开迹。

定理6.8. 图G有一条欧拉开迹当且仅当G为连通的且恰有两个奇度顶点。

证明. 设图G有一条欧拉开迹 $Z: v_0, x_1, v_1, \dots, x_n, v_n$ ,其中 $x_i = v_{i-1}v_i, i = 1, 2, \dots, n$ 。显然,图G是连通的。顶点 $v_0$ 在Z中除了其首次出现与一条边相关联外,其余的每次出现均与两条边相关联,因此顶点 $v_0$ 的度为奇数;同理, $v_n$ 的度为奇数。除了 $v_0$ 和 $v_n$ 之外其余的每个顶点在Z中的每次出现均与两条边相关联,因此其度为偶数。这证明了图G恰有两个奇度顶点。

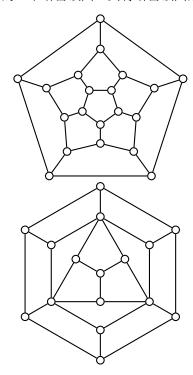
设图G是连通的,且恰有两个奇度顶点u和v。在顶点u和v之间加一条边,得到图G'。则图G'是连通的且每个顶点的度为偶数,因此有一条欧拉闭迹。在该欧拉闭迹上去掉新加的顶点u与顶点v之间的边,便得到了图G的一条欧拉开迹。

**定理6.9.** 设G为连通图,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,且不能排成少于n条开迹。

证明. 设连通图G有2n个奇度顶点 $u_1,v_1,u_2,v_2,\ldots,u_n,v_n$ 。在G中加入n条边 $u_1v_1,u_2v_2,\ldots,u_nv_n$ ,得到图G'。则G'是连通的,且每个顶点的度为偶数,因此存在一条欧拉闭迹Z。在Z中去掉新加入的边 $u_1v_1,u_2v_2,\ldots,u_nv_n$ ,则得到图G的n条开迹。

假设图G的所有边能排成m条开迹,m < n。则只有这m条开迹的端点可能为奇度顶点,因此图G至多有2m个奇度顶点,这与图G有2n个奇度顶点矛盾。

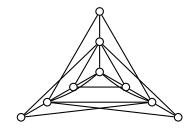
**定义6.23.** 图G的一条包含所有顶点的路称为G的一条哈密顿路;图G的一个包含所有顶点的圈称为G的一个哈密顿圈。具有哈密顿圈的图称为哈密顿图。



**定理6.10.** 设G = (V, E)为哈密顿图,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6.11.** 设G为一个有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为连通的。

证明. 用反证法。假设G不连通,则G至少有两个支。设 $G_1=(V_1,E_1)$ 为其中的一个支,其他各支构成的子图为 $G_2=(V_2,E_2)$ 。取 $V_1$ 中的任意一个顶点u和 $V_2$ 中的任意一个顶点v,则顶点u和顶点v不邻接并且

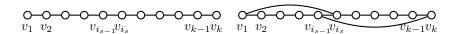
$$\deg u + \deg v \le (|V_1| - 1) + (|V_2| - 1) = p - 2$$

矛盾。

**定理6.12.** 设G为一个有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。



证明. 当p=1,2,3时,易验证结论成立。以下证明当 $p\geq 4$ 时结论成立。设G中的最长路为 $v_1v_2\cdots v_k$ ,只需证明k=p。

用反证法,假设k < p,易验证此时 $k \ge 3$ 。以下证明 $v_1v_2 \cdots v_k$ 必在同一个圈上。由 $v_1v_2 \cdots v_k$ 为最长路知 $v_1$ 只能与 $v_2, v_3, \ldots, v_{k-1}, v_k$ 中的顶点邻接, $v_k$ 只能与 $v_1, v_2, v_3, \ldots, v_{k-1}$ 中的顶点邻接。设 $v_{i_1}, v_{i_2}, \ldots, v_{i_r}$ 与 $v_1$ 邻接, $\mathbf{2} = i_1 < i_2 < \cdots < i_r \le k$ ,则 $v_k$ 必与某个 $v_{i_s-1}$ 邻接。否则, $v_k$ 至多与最长路上其余的顶点邻接,所以

$$\deg v_1 + \deg v_k \le r + ((k-1) - r) = k - 1$$

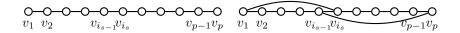
矛盾。于是, $v_1v_2\cdots v_{i_{s-1}}v_kv_{k-1}\cdots v_{i_s}v_1$ 为G中的一个圈。

由于G为连通的,k < p,所以G必有某个顶点v,v不在C上,但与C上某个顶点 $v_i$ 邻接。于是得到G的一条更长的路,这就出现了矛盾。

**定理6.13.** 设G为有 $p(p \ge 3)$ 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为一个哈密顿图。



证明. 由定理6.12知,G有哈密顿路,记为 $v_1v_2\cdots v_p$ 。以下证明 $v_1v_2\cdots v_p$ 必在同一个圈上,从而G中有哈密顿圈。设 $v_{i_1},v_{i_2},\ldots,v_{i_r}$ 与 $v_1$ 邻接, $2=i_1< i_2<\cdots< i_r\leq p$ ,则 $v_p$ 必与某个 $v_{i_s-1}$ 邻接。否则, $v_p$ 至多与最长路上其余的顶点邻接,所以

$$\deg v_1 + \deg v_p \le r + ((p-1) - r) = p - 1$$

与已知条件矛盾。于是, $v_1v_2\cdots v_{i_{s-1}}v_nv_{n-1}\cdots v_{i_s}v_1$ 为G中的一个圈。

定义6.24. 设G = (V, E)为一个图, $V = \{v_1, v_2, \dots, v_p\}$ 。 $p \times p$ 矩阵 $A = (a_{ij})$ 称为G的邻接矩阵,其中

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, \text{ un} \{v_i, v_j\} \in E \\ 0, \text{ un} \{v_i, v_j\} \notin E \end{cases}$$

**定理6.14.** 设G = (V, E)为一个(p,q)图, $p \times p$ 矩阵A为G的邻接矩阵,则G中 $v_i$ 与 $v_j$ 间长为l的通道的条数等于 $A^l$ 的第i行第j列元素的值。

证明. 用数学归纳法证明, 施归纳于1。

当l=1时,结论显然成立。

假设当l=k时结论成立,往证当l=k+1时结论也成立。由矩阵乘法的计算规则知:

$$(A^{k+1})_{ij} = (A^k A)_{ij} = \sum_{h=1}^{p} (A^k)_{ih} A_{hj}$$

由归纳假设, $(A^k)_{ih}$ 为从顶点 $v_i$ 到顶点 $v_h$ 长度为k的通道的条数。

由从顶点 $v_i$ 到顶点 $v_j$ 长度为k+1的通道的条数为从顶点 $v_i$ 到顶点 $v_j$ 长度为k+1且倒数第二个顶点依次为 $v_1$ , $v_2$ ,…, $v_p$ 的通道的条数之和知 $(A^{k+1})_{ij}$ 为从顶点 $v_i$ 到顶点 $v_j$ 长度为k+1的通道的条数。

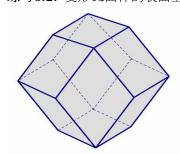
**练习6.1.** 设G是一个(p,q)图,证明: 若 $q \ge p+4$ ,则G中有两个边不重的圈。

证明. 当q>p+4时,可以在G中任意去掉一些边,使得剩余的边数恰好比顶点数多4。如果此时得到的新图中有两个边不重的圈,则原来的图G中也一定有两个边不重的圈。因此,以下只需证当q=p+4时,图G中有两个边不重的圈。

用数学归纳法证明,施归纳于顶点数p。

- (1)当 $p \le 4$ 时,图G最多有p(p-1)/2条边,易验证此时q = p + 4不可能成立。当p = 5时,q = 9。设此时图G的顶点集为 $\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$ ,除了 $v_1$ 和 $v_5$ 之间没有边关联之外,其余的任意两个顶点之间均有边关联,则此时 $v_1v_2v_3v_1$ 和 $v_3v_4v_5v_3$ 就是图G中两个边不重的圈。
- (2)假设当p = k时结论成立,往证当p = k + 1时结论也成立。设图G有k + 1个 顶点。分以下四种情况进行验证:
- (i)当 $\delta(G) = 0$ 时,去掉图G中任意一个度为0的顶点和任意一条边,得到的图G'中有p'个顶点,q'条边,则q' = p' + 4。由归纳假设,图G'中有两个边不重的圈,它们也是图G中两个边不重的圈。
- (ii) 当 $\delta(G) = 1$ 时,去掉图G中任意一个度为 1 的顶点及其与之关联的边,得到的图G'中有p'个顶点,q'条边,则q' = p' + 4。由归纳假设,图G'中有两个边不重的圈,它们也是图G中两个边不重的圈。
- (iii)当 $\delta(G)=2$ 时,设u为图G中度为2的顶点,与之邻接的两个顶点为v和w。分两种情况讨论。在第一种情况下,v和w之间没有边关联,去掉顶点u及其与之关联的两条边uv和uw,添加一条边vw,得到的图G'中有p'个顶点,q'条边,则q'=p'+4。由归纳假设,图G'中有两个边不重的圈。如果新添加的边vw不在这两个圈上,则这两个圈就是图G中两个边不重的圈;如果新添加的边vw在其中的一个圈上,将其替换为图G中的两条边vu和uw,则所得到的圈与另一个圈一起构成图G中两个边不重的圈。在第二种情况下,v1和v2间有边关联,此时vvwu构成图G2中的一个圈,去掉该圈上的三条边,得到的图G'1中有p'1个顶点,q'3条边。此时q'=p'+1,因此图G'1中必定有一个圈,与原来图G1中的圈vvwu构成图G2中两个边不重的圈。
- (iv)  $\exists \delta(G) \geq 3$ 时,  $2q \geq 3p$ ,即 $2(p+4) \geq 3p$ ,可以得到 $p \leq 8$ 。此时若图G中有长度小于等于4的圈,将其上的 4 条边去掉,得到的图G'中有p'个顶点,q'条边,则 $q' \geq p'$ ,图G'中必定有一个圈,与原来图G中去掉的边所构成的圈一起构成图G中两个边不重的圈。若图G中所有圈的长度至少为5,设C为其中长度最短的一个圈。由 $\delta(G) \geq 3$ 知圈C上的每个顶点至少与圈外的一个顶点相邻接,而其中任意两个不同的顶点不能同时与圈外同一个顶点相邻接,否则将产生一个长度更小的圈。由圈C上至少有 5 个顶点知图G中至少有10个顶点,与 $p \leq 8$ 矛盾。这说明图G中所有圈的长度至少为5的情况不可能出现。

练习6.2. 菱形12面体的表面上有无哈密顿圈?



## 第七章