度弱于定义:

定义4 设G和H是两个n阶图,称G度弱于H,如果存在双射 $\mu$  : V(G) →V(H),使得:

 $\forall v \in V(G), \hat{\eta}: d_G(v) \leq d_H(\mu(v))$ 

注意: 若G度弱于H, 一定有:  $m(G) \le m(H)$ 

§ 8.3 Turan 定理

但逆不成立! 例如: (1,1,4,2)与(3,3,3,3)没有度弱关系

\*本节我们证明 Turan (1941)提出的一个著名的定理。它确定了有v个顶点而不包含大小为 m+1 的团的简单图所能具有的最大边数。Turan定理成为极图理论的基础。

定理 8.8: 若简单图 G 不包含 $K_{m+1}$ ,则 G 度弱于某个完全 m 部图 H。 并且,若 G 具有与 H 相同的度序列,则 $G \cong H$ 。

\*解释: G度弱于 H,和完全 m 部图。

证:对 m 用归纳法。当 m=1 时,定理当然成立。假定定理对所有m < n 成立,并且设 G 是不包含 $K_{n+1}$ 的简单图。选择 G 中度为 $\Delta$ 的一个顶点 u,并且置 $G_1=G[N(u)]$ 。由于 G 不包含 $K_{n+1}$ ,所以 $G_1$ 不包含 $K_n$ ,因而由归纳假设, $G_1$ 度弱于某个完全(n-1)部图 $H_1$ 。

其次,置 $V_1 = N(u)$ 以及 $V_2 = V \setminus V_1$ ,并且用 $G_2$ 表示其顶点集是 $V_2$ 而边集是空集的图。考察 $G_1$ 和 $G_2$ 的联图 $G_1 \vee G_2$ (\*解释联图)。由于

 $N_G(v) \subseteq N_{G_1 \vee G_2}(v)$ , 对于  $v \in V_1$ 成立 (8.15) 而且 $V_2$ 的每个顶点在 $G_1 \vee G_2$ 中有度 $\Delta$ ,所以 G 度弱于 $G_1 \vee G_2$ 。因而 G 也就度弱于完全 n 部图 $H = H_1 \vee G_2$ (见图 8.3 的直观表示)。

现在假设 G 和 H 有相同的度序列,则 G 与  $G_1$  V  $G_2$  有相同的度序列,同时在(8.15)式中等式必然成立。于是在 G 中, $V_1$  的每个顶点必然和 $V_2$  的每个顶点相连。由此推知 $G = G_1$  V  $G_2$ 。由于 $G = G_1$  V  $G_2$ 和 $H = H_1$  V  $G_2$ 有相同的度序列,因而图 $G_1$ 和 $H_1$ 必然有相同的度序列,于是由归纳法假设,它们是同构的。我们得到 $G \cong H$ 。

设 $T_{m,n}$ 表示有n个顶点的完全m部图,它的各个部分在大小上尽可能地相等。图8.3中的图是 $T_{3.8}$ 。

定理 8.9: 若 G 是简单图, 并且不包含 $K_{m+1}$ , 则 $\epsilon(G) \leq \epsilon(T_{m,\nu})$ 。此外, 仅当 $G \cong T_{m,\nu}$ 时,有 $\epsilon(G) = \epsilon(T_{m,\nu})$ 。

证明:设 G 是不包含 $K_{m+1}$ 的简单图。由定理 8.8,G 度弱于某个完全 m 部图 H。由定理 1.1 即得

$$\varepsilon(G) \le \varepsilon(H)$$
 (8.16)

但是(由作业) 
$$ε(H) ≤ ε(T_{m,v})$$
 (8.17)

因而从(8.16)式和(8.17)式即得

$$\varepsilon(G) \le \varepsilon(T_{m,\nu}) \tag{8.18}$$

这就证明了定理的第一个结论。

现在假设(8.18)式中等式成立。则在(8.16)式和(8.17)式中等式也必然成立。由于 $\epsilon(G) = \epsilon(H)$ 以及 G 度弱于 H,所以 G 和 H 必然有相同的度序列,因而由定理 8.8,G  $\cong$  H。又由于 $\epsilon(H) = \epsilon(T_{m,\nu})$ ,所以可推知(由作业)H  $\cong$  T<sub>m, $\nu$ </sub>。 我们得到G  $\cong$  T<sub>m, $\nu$ </sub>。

第九章 顶点着色

§ 9.1 色数

°k 顶点着色: G 的一个 k 顶点着色是指 k 种颜色1,2,…,k对于 G 的各顶点的一个分配;称着色是正常的,是说任意两个相邻顶点都分配到不同的颜色。

于是<u>无环图 G 的一个正常 k 顶点着色是把 V 分成 k 个(可能有空的)</u>独立集的一个分类( $V_1, V_2, \cdots, V_k$ )。当 G 有一个正常的 k 顶点着色时,就称 G 是 k 顶点可着色的。

\*把正常 k 顶点着色简称为 k 着色,把 k 顶点可着色简称为 k 可着色。

°<mark>色数</mark>: G 的色数 $\chi(G)$ 是指 G 为 k 可着色的数 <u>k 的最小值</u>。若 $\chi(G)$  = k,则称 G 是 k 色的。(见图 9.1)

#### 定理 9.1: 若 G 是 k 临界图,则 $\delta \ge k-1$ 。

证:用反证法。若有可能,设 G 是 $\delta$  < k-1的 k 临界图,而 v 是 G 中度为 $\delta$ 的顶点。由于 G 是 k 临界的,所以G-v 是(k-1)可着色的。因为是临界图设( $V_1,V_2,\cdots,V_{k-1}$ )是G-v的一个(k-1)着色。由定义,v 在 G 中与 $\delta$ 个顶点相邻( $\delta$  < k-1),从而 v 必然在 G 中与某个 $V_j$ 的所有顶点都不相邻。因此, $(V_1,V_2,\cdots,V_j\cup\{v\},\cdots,V_{k-1})$ 就是 G 的一个(k-1)着色,导而G是k色图

推论 9.1.1:每个 k 色图至少有 k 个度不小于k - 1的顶点。

证:设 G 是 k 色图,H 是 G 的一个 k 临界子图。由定理 9.1,H 的每个顶点在 H 中的度不小于k -1,因而在 G 中的度也不小于k -1。由于 H 是 k 色的,显然它至少有 k 个顶点,推论得证。

H中至少要用k个顶点,因为它是K着色图,如果它只有K-1个顶点,那每个顶点着不同色就是一种满足的情况

#### 最大度<=边色数<=最大度+1

色数<=最大度+1,点色数没有下界,反例:一个偶图

推论 9.1.2: 对任意图 G, 有 $\chi \leq \Delta + 1$ 。

证: 这是推论 9.1.1 的直接结果。

设 <u>S 是连通图 G 的一个顶点割</u>,并设 G – S的各个分支有顶点集  $V_1, V_2, \cdots, V_n$ 。 <mark>则子图  $G_i = G[V_i \cup S]$ 称为 G 的 S 分支(</mark>见图 9.3)。现在 分别对  $G_1, G_2, \cdots, G_n$ 着色。若对于每个 $v \in S$ ,顶点 v 在每个 $G_i$ 的着色中都分配同样的颜色,则称  $G_1, G_2, \cdots, G_n$ 的这组着色在 S 上是一致的。

定理 9.2: 临界图的顶点割不是团。

证:用反证法。设 G 是 k 临界图。假设 G 有一个顶点割 S 是团。记 G 的 S 分支为 $G_1$ ,  $G_2$ , …,  $G_n$ 。由于 G 是 k 临界的,所以每个 $G_i$ 是(k-1) 可着色的。并且因为 S 是团,所以 S 中的各个顶点在 $G_i$ 的任何(k-1) 着色中必接受相异的颜色。由此可知,存在 $G_1$ ,  $G_2$ , …,  $G_n$  的一组(k-1) 因为它们都是不同颜色,则可以调整存在这样一组着色着色,它们在 S 上一致。这些着色合在一起形成 G 的一个(k-1)着色,导致矛盾。

## 推论 9.2:每个临界图都是块。

证: 若 v 是割点,则 $\{v\}$ 是一个顶点割,它也是一个平凡的团。由定理 9.2 推知,临界图没有割点;换言之,每个临界图都是块。  $\blacksquare$ \*定理 9.2 的另一个推论是:若 k 临界图 G 有 2 顶点割 $\{u,v\}$ ,则 u 和 v 不能相邻。对于 G 的 $\{u,v\}$ 分支 $G_i$ ,若 $G_i$ 的每个 $\{k-1\}$ 着色都分配给 u 和 v 以相同的颜色,则 $G_i$ 称为 1 型的。若 $G_i$ 的每个 $\{k-1\}$ 着色都分

配给 u 和 v 以不同的颜色,则称G<sub>i</sub>是 2 型的。(见图 9.4

定理 9.3: 设 G 是 k 临界图且有 2 顶点割{u,v}。则

- (i)  $G = G_1 \cup G_2$ , 这里 $G_i$ 是 i 型(i = 1, 2)的 $\{u, v\}$ 分支,并且
- (ii)  $G_1 + uv$ 和 $G_2 \cdot uv$ 都是 k 临界图(这里 $G_2 \cdot uv$  表示 $G_2$ 的 u 和 v 重合而得到的图)。

证: (i)由于 G 是临界图,所以 G 的每个 $\{u,v\}$ 分支是 $\{k-1\}$ 可着色的。但是不可能存在这些 $\{u,v\}$ 分支的 $\{k-1\}$ 着色,使之在 $\{u,v\}$ 上一致。否则,这样的着色合起来将是 G 的一个 $\{k-1\}$ 着色。所以,存在两个 $\{u,v\}$ 分支 $G_1$ 和 $G_2$ ,其中 $G_1$ 的任何 $\{k-1\}$ 着色都不与 $G_2$ 的任何 $\{k-1\}$ 着色一致。显然其中一个分支,例如设 $G_1$ ,必然是 1 型的,而另一个,即 $G_2$ 必然是 2 型的。由于 $G_1$ 和 $G_2$ 属于不同的类型,所以 G 的子图 $G_1$  U  $G_2$ 不是 $\{k-1\}$ 可着色的。又因为 G 是临界图,所以必然有 $G=G_1$  U  $G_2$ 。

(ii)置 $H_1 = G_1 + uv$ 。由于 $G_1$ 属于 1 型,所以 $H_1$ 是 k 色的。要证 $H_1$ 是临界的只要证明:对于 $H_1$ 的每条边 e, $H_1 - e$  是 (k-1)可着色的。 $\overline{E}$  e = uv,则由于 $H_1 - e = G_1$ ,显然 $H_1 - e$  是 (k-1)可着色的。设 e 是  $H_1$ 的非 uv 的某条边。由于 $G_2$ 是G — e的子图,所以在G — e的任何 (k-1)着色中,顶点 u 和 v 必然接受不同的颜色。这样的一个着色限制在  $G_1$ 的各个顶点上,就是 $H_1$  — e的一个(k-1)着色。于是 $G_1$  + uv 是 k 临界图。类似可证 $G_2$  · uv E k 临界图。

推论 9.3:设 G 是具有 2 顶点割{u, v}的 k 临界图,则

$$d(u) + d(v) \ge 3k - 5$$
 (9.1)

证: 设 $G_1$ 是 1 型的 $\{u,v\}$ 分支,  $G_2$ 是 2 型的 $\{u,v\}$ 分支。置 $H_1 = G_1 + uv$ ,

和 $H_2 = G_2 \cdot uv$ 。由定理 9.3 和定理 9.1,有 H1是k临界图,任意一点度数大于等于最小度 而最小度大于k-1

$$d_{H_1}(u) + d_{H_1}(v) \ge 2k - 2$$

以及  $d_{H_2}(w) \ge k - 1$ ,

这里,w是将u和v重合起来得到的新顶点。由此推得

$$d_{G_1}(u) + d_{G_1}(v) \ge 2k - 4$$

$$d_{G_2}(u) + d_{G_2}(v) \ge k - 1$$

综合这两个不等式得到(9.1)式。

§ 9.2 Brooks 定理

\*推论 9.1.2 证明了 $\chi \le \Delta + 1$ ,下述 Brooks 定理指出,适合 $\chi = \Delta + 1$  的图只有两种类型。

定理 9.4: 若 G 是连通的简单图,并且它既不是奇圈,又不是完全图,

# 则χ ≤ Δ。





医刚加更多的占和边最大度会变大

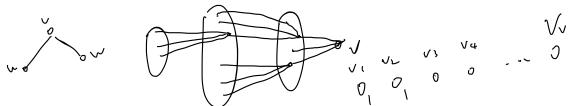
证:设 G 是满足定理假设的 k 色图。不失一般性,可以假定 G 是 k 临界的。根据推论 9.2,G 是一个块。又由于 1 临界图和 2 临界图是完全图,而 3 临界图则是奇圈(习题),所以k  $\geq$  4。

若 G 有 2 顶点割{u,v},则由推论 9.3,得出

$$2\Delta \geq d(u) + d(v) \geq 3k - 5 \geq 2k - 1_{\,{}^{\circ}}$$

由于2Δ是偶数,这就推出 $\chi = k \leq \Delta$ 。

再假定 G 是 3 连通的。由于 G 不是完全图,所以在 G 中存在三个顶点u,v 和 w,使得uv,vw  $\in$  E 而 uw  $\notin$  E。置  $u=v_1$ 及  $w=v_2$ ,并且



设 $\mathbf{v}_3, \mathbf{v}_4, \cdots, \mathbf{v}_v = \mathbf{v} \in G - \{\mathbf{u}, \mathbf{w}\}$ 的顶点的任一排列,使得每个 $\mathbf{v}_i$ 都和某个适合 $\mathbf{j} > i$ 的 $\mathbf{v}_j$ 相邻(把 $\mathbf{G} - \{\mathbf{u}, \mathbf{w}\}$ 的各顶点按其与  $\mathbf{v}$  的距离非增次序排列,就能做到这一点)。现在可以描述  $\mathbf{G}$  的一个 $\Delta$ 着色:把颜色 1分配给 $\mathbf{v}_1 = \mathbf{u}$  和 $\mathbf{v}_2 = \mathbf{w}$ ;然后按颜色表1,2,…, $\Delta$ 中最先可用的颜色依次给 $\mathbf{v}_3, \mathbf{v}_4, \cdots, \mathbf{v}_v$ ,着色。根据序列 $\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \cdots, \mathbf{v}_v$  的构造,每个顶点 $\mathbf{v}_i$  (1  $\leq \mathbf{i} \leq \mathbf{v} - 1$ )都和适合 $\mathbf{j} > i$ 的某个顶点 $\mathbf{v}_j$ 相邻,因而和适合 $\mathbf{j} < i$ 的最多  $\Delta - 1$ 个顶点相邻。由此推知,当轮到 $\mathbf{v}_i$ 着色时, $\mathbf{v}_i$ 最多和 $\Delta - 1$ 种颜色的顶点相邻。于是颜色1,2,…, $\Delta$ 中必有一种颜色可以分配给 $\mathbf{v}_i$ 。最后,由于 $\mathbf{v}_v$ 和颜色 1的两个顶点( $\mathbf{v}_1$ 和 $\mathbf{v}_2$ )相邻,因而它最多再和另外的 $\Delta - 2$ 种颜色的顶点相邻,于是颜色2,3,…, $\Delta$ 中必有一种颜色可以分配给 $\mathbf{v}_v$ 。

### 作业 12:

- 在九个人的人群中,有一个人认识另外两个人,有两个人每人认识另外四个人,有四个人每人认识另外五个人,余下的两个人每人认识另外六个人。证明:有三个人他们全都互相认识。
- 2. 证明: 唯一的 1 临界图是 $K_1$ ,唯一的 2 临界图是 $K_2$ ,仅有的 3 临界图是 $k \ge 3$ 的奇 k 圈。
- 3. 证明:若G的任意两个奇圈都有一个公共顶点,则 $\chi \leq 5$ 。