

于是, $v_0, v_1, \dots, v_i, v_0$ 是一个长度为 $i+1$ 的圈, $v_0, v_1, \dots, v_j, v_0$ 是一个长度为 $j+1$ 的圈, $v_0, v_i, \dots, v_j, v_0$ 是一个长度为 $j-i+2$ 的圈。

令 d 为 G 中各圈长度的最大公约数。则有 $d \mid i+1$ 、 $d \mid j+1$ 和 $d \mid j-i+2$, 于是有 $d \mid (i+1) + (j-i+2) - (j+1) = 2$ (d 的倍数的和、差仍是 d 的倍数)。

由 $d \mid 2$ 和因子的定义可知 d 等于 1 或 2。 □

7.17

证明: 若 G 不连通, 则由定义知 $\kappa(G) = 0$ 。由习题 7.18 第 (1) 小题结论可知, $n-2 \leq \delta(G) < \frac{n}{2}$, 从而有 $2n-4 < n$, 即 $n < 4$ 。由于 G 不连通, 所以 $p(G) \geq 2$ 。

反设 G 中没有孤立顶点, 则 G 的每个连通支都将有 2 个或 2 个以上顶点, 从而 $n \geq 2p(G) \geq 4$, 这与 $n < 4$ 矛盾。这就是说, G 中必有孤立顶点。从而 $\delta(G) = \kappa(G) = 0$ 。命题成立。

若 G 为连通图, 则由简单图性质知, $\delta(G) \leq \Delta(G) \leq n-1$ 。结合题设可知, $\delta(G)$ 只有两个可能的取值: $n-1$ 和 $n-2$ 。

当 $\delta(G) = n-1$ 时, 易证 G 是完全图。由定义知, $\kappa(G) = \delta(G) = n-1$ 。命题成立。

当 $\delta(G) = n-2$ 时, 由教材定理 7.10 知 $\kappa(G) \leq \delta(G) = n-2$, 又由教材定理 7.13 知 $\kappa(G) \geq 2\delta(G) - n + 2 = n-2$, 综合即得 $\kappa(G) = \delta(G) = n-2$ 。命题依然成立。 □

7.18

(1)

证明: 注意到, 对任意 $v \in V(G)$, v 所在的连通分支至少有 $d(v) + 1 \geq \delta(G) + 1$ 个顶点。若 G 不连通, 则 G 至少有 $p(G) = k \geq 2$ 个连通分支 V_1, V_2, \dots, V_k , 从而

$$\begin{aligned}
 |V(G)| &= \sum_{i=1}^k |V_i| && \text{(连通分支是 } V(G) \text{ 的划分)} \\
 &\geq k(\delta(G) + 1) && (|V_i| \geq \delta(G) + 1) \\
 &\geq k\left(\frac{n}{2} + 1\right) && \text{(题设)} \\
 &\geq 2\left(\frac{n}{2} + 1\right) && (k \geq 2, \frac{n}{2} + 1 \geq 0) \\
 &= n + 2 && \text{(乘法分配律)} \\
 &> n
 \end{aligned}$$

矛盾。从而必有 $k = 1$, G 是连通图。 □

(2)

证明: 设 V_1 是 G 的最小点割集, 记 $t = |V_1|$ 。

注意到, 由于 G 是简单图, 所以从 G 中每删去一个顶点, 最多使 G 中剩余各顶点的度数减 1。从而

$$\delta(G - V_1) \geq \delta(G) - |V_1| \geq \frac{n+k-1}{2} - t$$

另一方面, 由 $G - V_1$ 不连通和第 (1) 小题结论应有

$$\delta(G - V_1) < \frac{|V(G - V_1)|}{2} = \frac{n-t}{2}$$

综合两式可得:

$$\frac{n+k-1}{2} - t < \frac{n-t}{2}$$

即, $t > k-1$, $t \geq k$ 。由定义知, G 是 k -连通图。 □