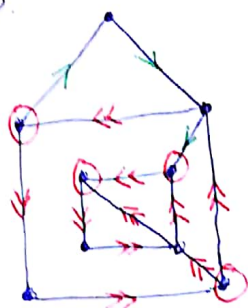


2-4 (4)

a)



边剖分为两条不重叠的迹，奇数

总是可以的，因为 degree 为 ≤ 2 的顶点：4个
两条迹 \rightarrow 和 \rightarrow 所示

b)

Pf \square k 为偶数 (Thm 2-1.2).

② 从 G 中一个奇度数顶点出发，构造一条迹 γ_1 ，则其必终止于另一个奇度数顶点。

③ 考虑 $G - \gamma_1$ ，在 $G - \gamma_1$ 中重复上述步骤，直至所有奇度数顶点都在某一条迹中。 \Rightarrow 一共 k 条迹。

④ $G - \gamma_1 - \dots - \gamma_k$ ：只有偶度数顶点 若其有 M 个连通子图，则在每个连通子图都有一条 Euler 回路。

⑤ 由 G 的连通性，对于每个连通子图的 Euler 回路 C_i ， $1 \leq i \leq M$ 必 $\exists i$ st. γ_i 与该连通子图 C_i 有公共顶点。

则可以延长 γ_i 使之包含 C_i ，记新的迹亦为 γ_i 。

⑥ 重复 ⑤ 直至 \forall 所有的 C_i 都被加入到某条迹中。

c) 略

d) 若奇度数顶点满足 ① 两两邻接，或 ② 两两跟某一偶度数顶点邻接。



7-7 (1) 证 $V \setminus e \in E$ 为割边 $\Leftrightarrow G$ 为树 (连通, 无圈)

Pf " \Rightarrow ": 证 G 中无圈: 若有圈 C , $\exists e \in E$ 在 C 上 \Rightarrow 设 e 连接顶点

u, v , 则 $C - e$ 为一条通路, 连接 u, v . $\forall w, w' \in V$, 由 G 连通 \Rightarrow

\exists 通路 γ 连接 w, w' : $\left\{ \begin{array}{l} \text{若 } \gamma \text{ 中含 } e: \gamma \text{ 在 } G - e \text{ 中} \Rightarrow w, w' \text{ 在 } G - e \text{ 中连通} \\ \text{若 } \gamma \text{ 中不含 } e: \text{把 } \gamma \text{ 中的 } e \text{ 替换为 } C - e, \text{ 则} \end{array} \right.$

得到一条新路连接 w, w' , 且不含 e .

总之, w, w' 在 $G - e$ 中连通 $\Rightarrow G - e$ 连通 $\Rightarrow e$ 不为割边.

" \Leftarrow " 逆否: 若 $\exists e \in E$ 不为割边, 则 $G - e$ 连通 \Rightarrow 对于 e 的顶点 u, v ,

在 $G - e$ 中 \exists 一条通路 γ 连接 u, v . \Rightarrow 从 γ 中删掉所有的回路,

得 γ' 为通路 $\Rightarrow \gamma' + e$ 为 G 中的圈 $\Rightarrow G$ 非树. \times

(3) 结点总度数 $\sum_{v \in V} \deg(v) = 1 \cdot n_1 + 2 \cdot n_2 + \dots + k \cdot n_k = \sum_{i=1}^k i \cdot n_i$

设 k 为最大度. $2|E|$. 由 G 是树,

$$2|E| = 2(|V| - 1) = 2 \sum_{i=1}^k n_{ki} - 2$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^k i \cdot n_i = 2 \sum_{i=1}^k n_{ki} - 2 \Rightarrow n_1 = -\sum_{i=2}^k (2-i) n_i + 2.$$

(4) ~~设~~ 设 $T_1 = (V_1, E_1, \delta_{T_1})$, $T_2 = (V_2, E_2, \delta_{T_2})$

$a \in E_1, a \notin E_2 \Rightarrow T_2 + a$ 中有圈, 设为 C , 则 a 在 C 中

由 T_1 为 G 的生成树, 无圈, 所以 C 中一定有一边 $b \notin E_1$, 即 b 不在 T_1 中.

$(T_1 - \{a\}) \cup \{b\}$ 中无圈: $T_1 + b$ 中的圈一定含边 a , 则

$T_1 + b - a$ 中无圈 $\Rightarrow T_1 - b + a$ 是树, (待证)

由定理 7-7.1, $T_1 - b + a$ 无圈且满足 " $e = v - 1$ ".



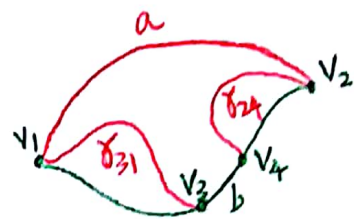
又因 $T_1 - a + b$ 中顶点与 T_1 相同 $\Rightarrow T_1 - a + b$ 是生成树。

$T_2 - b + a$ 是生成树的证明：重复 $0[]$ 的过程。

待证部分：设 a 顶点为 v_1, v_2 ， b 顶点为 v_3, v_4 。在

在 T_1 中， v_3 必与 v_1 连通，设道路为 γ_{31} 。

$v_2 \sim v_4 \sim \dots \sim \gamma_{24}$



则在 T_1 中有道路 $\gamma_{31} \cup \gamma_{24}$ 连接 v_3, v_4 。这条道路可以化简为一条通路 γ ，则 γ 中一定包含 a （否则，在 T_1 中有 2 条通路从 v_3 到 $v_4 \Rightarrow T_1$ 有圈，矛盾）。

$\Rightarrow \gamma + b$ 即为 $T_1 + b$ 中的圈，所以一定包含 a 。

✱

(5) 证 e 为割边 $\Leftrightarrow e$ 在每个生成树中。

证：“ \Rightarrow ” 若 \exists 生成树 T 不包含 e ，则 T 亦是 $G - e$ 的生成树，但 e 为割边 $\Rightarrow T$ 必不连通，矛盾。

“ \Leftarrow ” 若 e 不为割边， $G - e$ 连通，则必有生成树 T' ， T' 不包含 e 。且由于 $G - e$ 与 G 顶点相同 $\Rightarrow T'$ 亦为 G 的生成树。✱

(6) 不讲，自己做一下 —— 请一定要做呀！

