

(7) 若  $a+b=1$ , 则有  $a=1 \wedge b=0$  或  $a=0 \wedge b=1$ , 从而  $(a+b)G_i = 1 \cdot G_i = \emptyset \oplus 1 \cdot G_i = 0 \cdot G_i \oplus 1 \cdot G_i = a \cdot G_i \oplus b \cdot G_i$ 。若  $a+b=0$ , 则有  $a=b$ 。从而有  $(a+b)G_i = 0 \cdot G_i = \emptyset = a \cdot G_i \oplus a \cdot G_i = a \cdot G_i \oplus b \cdot G_i$ 。从而数乘对  $F$  上的加法满足分配律。

(8) 若  $a=1$ , 则  $a(G_i \oplus G_j) = G_i \oplus G_j = a \cdot G_i \oplus a \cdot G_j$ ; 若  $a=0$ , 则  $a(G_i \oplus G_j) = \emptyset = \emptyset \oplus \emptyset = a \cdot G_i \oplus a \cdot G_j$ 。从而数乘对环和运算满足分配律。

这就证明了  $\Omega$  对环和运算和数乘运算构成  $\{0,1\}$  上的线性空间。

$M$  中各元素的独立性是显然的。而对任何  $G_i = G[\{e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{i_t}\}] \in \Omega$ , 易见,  $G_i = g_{i_1} \oplus g_{i_2} \oplus \dots \oplus g_{i_t}$ 。从而  $M$  是  $\Omega$  的生成元集。  $\square$

**9.16** 任取一棵生成树  $T$ , 例如, 取  $T = G[\{a, f, g, b\}]$ , 则

$T$  对应的基本回路有:  $C_c = acbgf, C_d = adbgf, C_e = efg$ 。

$C_{\text{基}} = \{C_c, C_d, C_e\}$ 。

$C_c \oplus C_d = cd$ ;

$C_c \oplus C_e = acbe$ ;

$C_d \oplus C_e = adbe$ ;

$C_c \oplus C_d \oplus C_e = cd \cup C_e$ ;

$C_{\text{环}} = \{\emptyset, C_c, C_d, C_e, cd, acbe, adbe, cd \cup C_e\}$ 。

$T$  对应的基本割集为  $S_a = \{a, c, d\}, S_b = \{b, c, d\}, S_f = \{c, d, e, f\}, S_g = \{c, d, e, g\}$ 。

$S_a \oplus S_b = \{a, b\}$ ;

$S_a \oplus S_f = \{a, e, f\}$ ;

$S_a \oplus S_g = \{a, e, g\}$ ;

$S_b \oplus S_f = \{b, e, f\}$ ;

$S_b \oplus S_g = \{b, e, g\}$ ;

$S_f \oplus S_g = \{f, g\}$ ;

$S_a \oplus S_b \oplus S_f = \{a, b, c, d, e, f\}$ ;

$S_a \oplus S_b \oplus S_g = \{a, b, c, d, e, g\}$ ;

$S_a \oplus S_f \oplus S_g = \{a, c, d, f, g\}$ ;

$S_b \oplus S_f \oplus S_g = \{b, c, d, f, g\}$ ;

$S_a \oplus S_b \oplus S_f \oplus S_g = \{a, b, f, g\}$ ;

$S_{\text{断}} = \{\emptyset, S_a, S_b, S_f, S_g, S_a \oplus S_b, S_a \oplus S_f, S_a \oplus S_g, S_b \oplus S_f, S_b \oplus S_g, S_f \oplus S_g, S_a \oplus S_b \oplus S_f, S_a \oplus S_b \oplus S_g, S_a \oplus S_f \oplus S_g, S_b \oplus S_f \oplus S_g, S_a \oplus S_b \oplus S_f \oplus S_g\}$ 。

**9.17**

证明: 必要性是显然的。下面证充分性。

设  $V(T) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ , 其中  $d^-(v_1) = 0$ 。只需证  $d^-(v_i) = 1 (i = 2, 3, \dots, n)$  即可。注意到, 由题设,  $v_1$  是唯一入度为 0 的顶点, 而任何顶点的入度都不可能小于 0。因此, 对所有  $i = 2, 3, \dots, n$ , 必有  $d^-(v_i) \geq 1$ 。反设除  $v_1$  外, 还有其它入度不为 1 的顶点(不妨设为  $v_2$ ), 则必有  $d^-(v_2) \geq 2$ 。从而  $m = \sum_{i=1}^n d^-(v_i) = d^-(v_1) + d^-(v_2) + \sum_{i=3}^n d^-(v_i) \geq 0 + 2 + (n-2) = n$ 。然而  $T$  是树, 所以应有  $m = n-1 < n$ , 矛盾。  $\square$

**9.18** 共 20 棵。见下图: