

## 离散数学作业

$$27. (1) B'_5 = \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1 & -1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = (B_{11} \ B_{12})$$

$$B_{11} = \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} \quad B_{12} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & -1 \\ 1 & -1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad B_{12}^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & -1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$C_{f,12} = -B_{11}^T B_{12}^{-T} = \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & -1 \\ -1 & -1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\text{故 } C_f = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & -1 & -1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

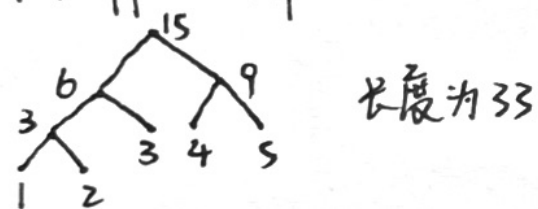
$$(2) B'_5 = \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \end{bmatrix} = (B_{11} \ B_{12})$$

$$B_{11} = \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & -1 & 0 \end{bmatrix} \quad B_{12} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} \quad B_{12}^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

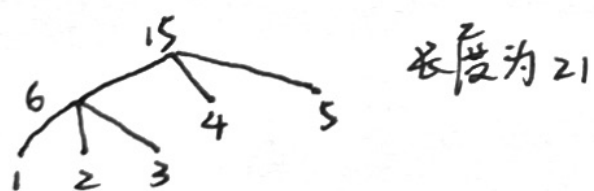
$$S_f = [B_{12}^{-1} B_{11} \ I] = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

34. 出现了5种字母. a, b, c, d, e 分别权值为 1, 2, 3, 4, 5

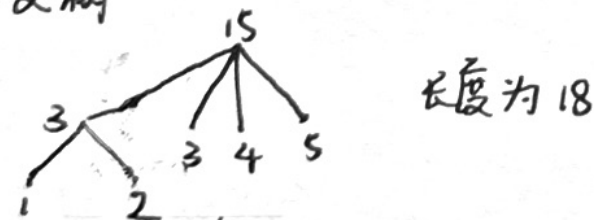
① 用 Huffman 算法



② 三叉树



③ 四叉树



不学二叉树是因为二叉树就是链表, 查找效率低.

不学三叉树是因为较复杂, 无类似 Huffman 算法的构造能达到最优三叉树

39. 我们用 Prim 算法求解

先选  $V_1$ , 构成集合  $V$ .  $V_2$  到  $V$  最短, 添加  $V_2$ .

$V_6$  到  $V$  最短, 添加  $V_6$ .

$V_5$  到  $V$  最短, 添加  $V_5$ .

类似地, 再依次添加  $V_7, V_8, V_3, V_4$ . 最短树  $T = \{(V_1, V_2), (V_2, V_6), (V_2, V_5), (V_2, V_7), (V_7, V_8), (V_2, V_3), (V_3, V_4)\}$ .

割集矩阵创新思路: 对方向的确定. 考虑基本割基. 将树的部分与非树部分分离计算 (均与回路矩阵类似)

边权之和为 13  
树部分  
非树部分