

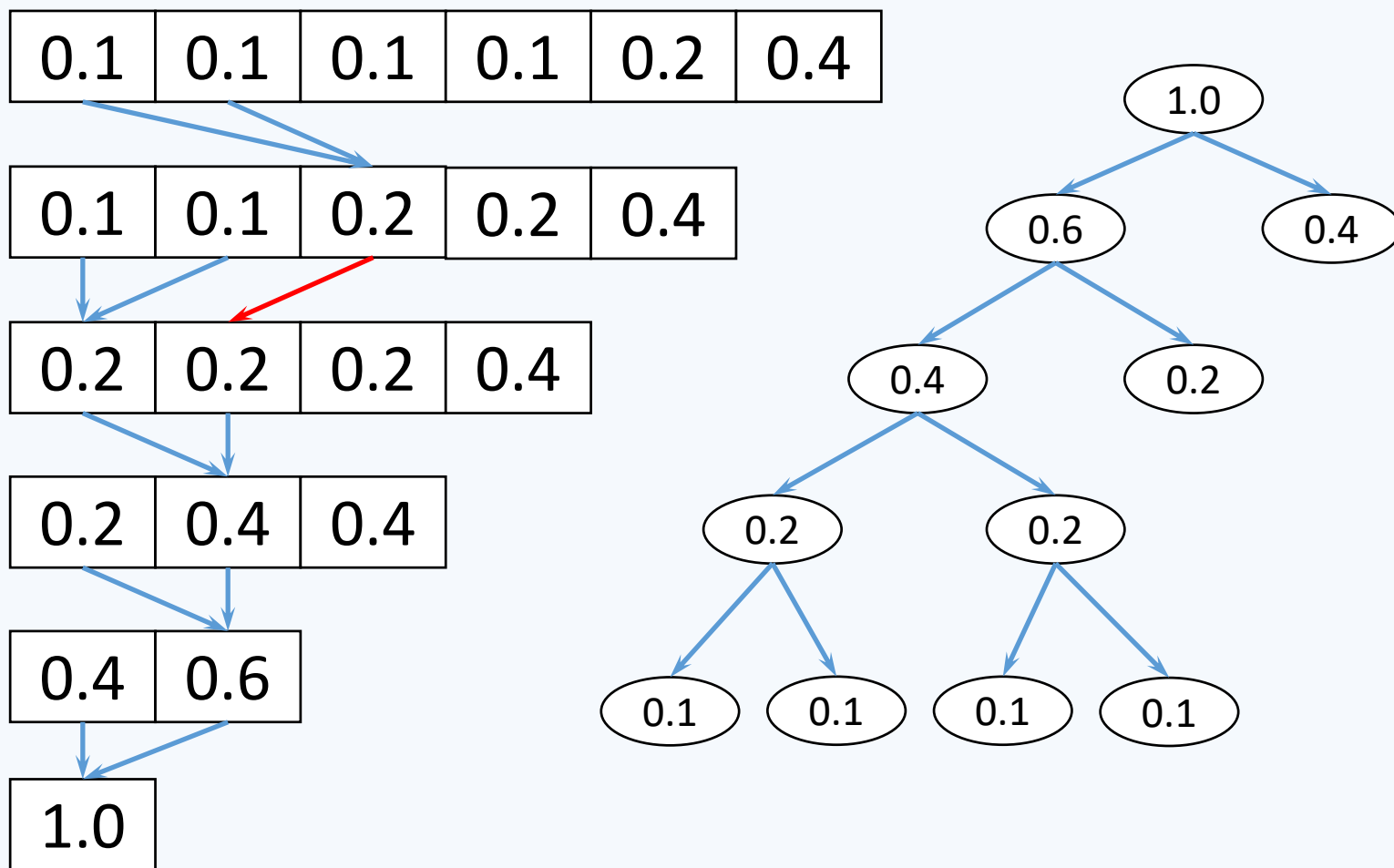
# 图论习题课

作业3: Ch2 13, 18, 30 Ch3 5, 11

作业6: Ch5 12, 16, 19, 32, 33 Ch6 2

## 2.13

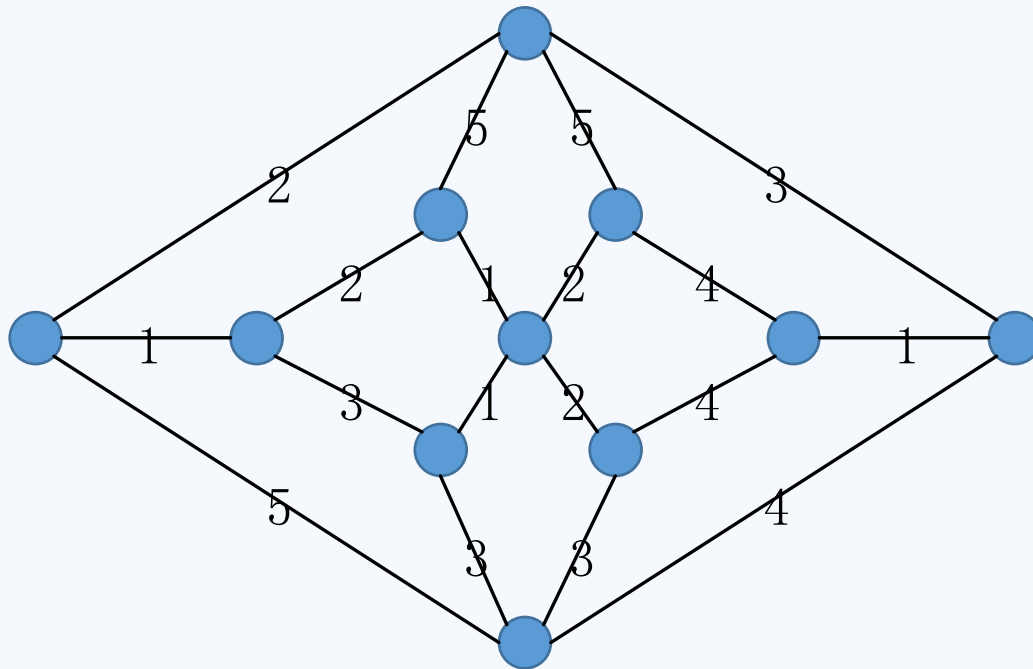
- 画出带权0.1, 0.1, 0.1, 0.1, 0.2, 0.4的 Huffman树



## 2.18

➤ 求图2.16中图的最优树

## 1. 利用Kruskal算法



## 2.30

➤ 若 $G$ 是加权连通图，且有一个长 $m$ 的圈 $C$ ， $C$ 上的边的权相等，是 $E(G)$ 中边权最小值，则 $G$ 中至少有 $m$ 颗不同的最优树，试加证明。

1. 假设最优树选定 $C$ 上的 $m-1$ 条边
2. 共有 $C_m^{m-1} = m$ 种可能性
3. 所以至少有 $m$ 颗不同的最优树

## 3.5

➤ 称 $G^*$ 是平面图 $G$ 的对偶图， $G^*$ 如下构造：  
 $G$ 的平面嵌入 $G'$ 的面集 $F$ 是 $G^*$ 的顶集，仅当 $G'$ 中两个面有公共边时，在 $G^*$ 中相应的两顶相邻，若 $e$ 是 $G'$ 的桥，即 $G'-e$ 不连通，则在 $G^*$ 上画一个环，此环与 $e$ 所在的面相对应的 $G^*$ 之顶相关联。若平面图 $G$ 与其对偶图同构，则称 $G$ 为自对偶图，证明：

1. 若 $G$ 为自对偶图，则 $\varepsilon(G) = 2v(G) - 2$
2. 对于任意 $n \in N, n \geq 4$ ，构造一个 $n$ 顶自对偶图

## 3.5

### 1. 证明

Euler公式  $v - \varepsilon + \phi = 2$

对于  $G$  ,  $v(G) - \varepsilon(G) + \phi(G) = 2$

对于  $G^*$  ,  $v(G^*) - \varepsilon(G^*) + \phi(G^*) = 2$

对偶图 ,  $v(G^*) = \phi(G)$

同构 ,  $v(G) = v(G^*)$

得到 ,  $v(G) = \phi(G)$

所以 ,  $\varepsilon(G) = 2v(G) - 2$

### 2. $n$ 顶轮是自对偶图

## 3.11

➤ 设 $\omega$ 是平面图 $G$ 的连通片个数，则

$$v(G) - \varepsilon(G) + \phi(G) = \omega + 1$$

证明：

Euler公式：对于连通平面图 $v - \varepsilon + \phi = 2$

所有连通片相加： $v - \varepsilon + \phi = 2\omega$

对于图 $G$ 所有连通片共享的面多算 $\omega - 1$ 次

$$\begin{aligned} \text{所以 } v(G) - \varepsilon(G) + \phi(G) &= 2\omega - (\omega - 1) \\ &= \omega + 1 \end{aligned}$$

## 5.12

- 试叙述一个单图的 $\Delta + 1$ 正常顶着色的算法
1. 将单图的顶点按照度数由大到小排序
  2. 按照由大到小的顺序，依次给不相邻的顶  
着相同颜色
  3. 重复2直到循环结束
  4. 若颜色数小于 $\Delta + 1$ ，做适当调整

言之有理即可！



- 5.16 设图 $G$ 的次数序列为 $d_1, d_2, \dots, d_v$ ，且此序列单调下降，即 $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_v$ ，则 $\chi(G) \leq \max_i \min\{d_i + 1, i\}$ 。
- 解：将 $G$ 的顶点按度下降的顺序排列，记为 $v_1, v_2, \dots, v_v$ ，不同颜色用不同大小的色号表示。

从 $v_1$ 开始依次给顶点着色，第 $i$ 次着色时，用 $v_i$ 的邻点尚未使用的颜色中色号最小的颜色对 $v_i$ 着色。由于对 $v_i$ 着色时，下标比 $i$ 大的顶点尚未着色，而下标比 $i$ 小的顶点中与 $i$ 相邻的顶点数不超过 $\min_i\{d_i, i - 1\}$ 个。

所以已使用的颜色数不超过 $\min_i\{d_i, i - 1\}$ ，所以 $v_i$ 着色的色号不会超过 $\min_i\{d_i, i - 1\} + 1$ 。

所以将 $G$ 全部着色的颜色数不超过 $\max_i(\min\{d_i, i - 1\} + 1)$ 。

所以 $\chi(G) \leq \max(\min\{d_i, i - 1\} + 1) = \max_i \min\{d_i + 1, i\}$ 。

## 5.19

- 如果图 $G$ 的任一子图 $H$ 皆有 $\chi(H) < \chi(G)$ ，则称 $G$ 是色临界图， $\chi(G) = k$ 时，称 $G$ 是 $k$ 色临界图。求证：仅有的1色临界图是 $K_1$ ，仅有的2色临界图是 $K_2$ ，仅有的3色临界图是 $k$ 阶奇圈， $k \geq 3$

①  $K_1$  是1色临界图

1色临界图 $G$ 由 $n$ 个孤立的点组成， $K_1$ 是其正子图，有 $\chi(G) = \chi(K_1)$

②  $K_2$  是2色临界图

设 $G$ 是2色临界图

那么 $K_2$ 是其真子图，得 $\chi(G) = \chi(K_2)$

## 5.19

③ 易证 $k$ 阶奇圈是3色临界图

设图 $G$ 中没有奇圈

那么图 $G$ 是二分图 ( 定理1.2 )

二分图的顶色数为2, 不是3色图

所以奇圈 $C$ 是任意3色临界图 $G$ 的子图

$\chi(C) = \chi(G)$  矛盾

$\therefore k$ 阶奇圈是仅有的3色临界图

## 5.32

➤ 求 $\alpha(k$ 维立方体),  $\beta(k$ 维立方体)

K维立方体定义：顶点集 $V =$

$\{(a_1, a_2, \dots, a_k) | a_i = 0 \text{ or } 1\}$ ，两顶相邻当且仅当两个k维序列恰好有一个对应位不同

解： $\alpha(k$ 维立方体) =  $\beta(k$ 维立方体) =  $2^{k-1}$

思路：采用数学归纳法推导

## 5.33

➤ 求证：对 $G$ 的任一子图 $H$ ， $\alpha(H) \geq \frac{1}{2} |V(H)| \Leftrightarrow G$ 是二分图

证明

①对 $G$ 的任一子图 $H$ ， $\alpha(H) \geq \frac{1}{2} |V(H)| \Rightarrow G$ 是二分图

反证，设 $G$ 不是二分图，则图中有奇圈 $H$ ，对于奇圈 $\alpha(H) = \frac{|V(H)|-1}{2} < \frac{|V(H)|}{2}$   
矛盾，所以 $G$ 是二分图

② $G$ 是二分图，对 $G$ 的任一子图 $H$ ， $\alpha(H) \geq \frac{1}{2} |V(H)|$

$G$ 的任一子图是二分图， $V(H) = X' \cup Y'$ ，且 $X' \cap Y' = \emptyset$ ，则 $X'$ 或者 $Y'$ 是 $H$ 的一个最大独立集， $\alpha(H) \geq \max\{|X'|, |Y'|\} \geq \frac{1}{2} |V(H)|$

## 6.2

- 对于 $k$ 维立方体， $k$ 维何值时它是Euler图
- 由 $k$ 维立方体的定义
- $k$ 维立方体的每个顶点恰好有 $k$ 个顶点与其相邻
- 即每个顶点的度为 $k$
- 因此当且仅当 $k$ 为偶数时
- $K$ 维立方体是Euler图

Thank you