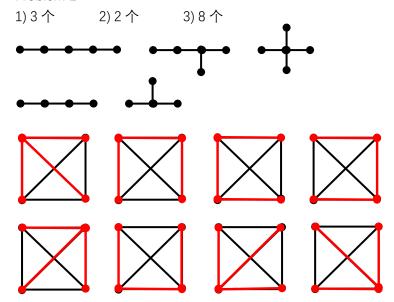
Problem 1



Problem 2

用集合 $\{0, 1, 2\}$ 里不同的数标记三个顶点的非同构的标记树有 A(3, 3)/2 = 3 种用 $\{0, 1, 2, 3\}$ 里不同的数标记四个顶点的非同构的标记树有 A(4, 4)/2 + 4 = 16 种

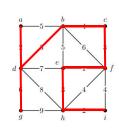
Problem 3

a) 当 n=1 时, 唯一顶点的度数是 0, d1 = 2(1-1) = 0, $\sum k i = 1$ di = 2(k-1)成立 假设当 n=k 时 $\sum k i = 1$ di = 2(k-1)成立,即 n=k 的树中有 k-1 条边 假设树 T 有 k+1 个顶点,任取 T 的一个树叶 v, w 与 v 邻接 从·T 中删除 v 和连接 w 和 v 的边,得到一个有 k 个顶点的树 T', T'有 k-1 条边 所以 T 中有 k-1+1=k 条边, $\sum k i = 1$ di = 2(k-1) 综上所述,若 D 恰好是某个树 T 的各个顶点的度数序列, $\sum k i = 1$ di = 2(k-1)

b) 当 n=1 时, d1 = 2(1-1) = 0, 唯一顶点的度数是 0, d1 是唯一顶点的度数 假设当 n=k 时 D 满足 $\sum_{k i=1} di = 2(k-1)$ 则 D 恰好是某个树 T 顶点的度数序列 假设 D 满足 $\sum_{k i=1} di = 2k$,若对任意 $1 \le i \le k+1$ 都有 $di \ge 2$ $\sum_{k i=1} di \ge 2k$,矛盾,即正整数序列 D 中必有取值为 1 的项 若对任意 $1 \le i \le k+1$ 都有 di=1, $\sum_{k i=1} di = k$,矛盾,D 中必有取值大于 1 的项 从 D 中删除一个 1,再任取一个大于 1 的 dm 减去 1,得到新的序列 D' 对 D'有 $\sum_{k i=1} di = 2(k-1)$,则 D'恰好是某个树 T'的顶点度数序列 在 T'中增加一个顶点,并将它与 dm 对应的顶点连接,得到新的树 T 则原序列 D 恰好是 T 的各个顶点的度数序列 综上所述,若 D 满足上式则存在一个树 T 使得 D 恰好是 T 的顶点度数序列

Problem 4

普林算法: (e, f), (c, f), (e, h), (h, i), (b, c), (b, d), (a, d), (d, g) 克鲁斯卡尔算法: (e, f), (h, i), (a, d), (c, f) (e, h), (b, d), (b, c), (d, g), 可见两种算法结果是相同的 最小生成树的总权值为: 1+2+2+3+3+4+6=24



Problem 5

1) 证明: 假设每条边权重均不相同的带权图存在两个最小生成树 T1 和 T2, 则 其边按权重升序排列分别为 $\{e11, e12, \cdots, e1n\}$ 和 $\{e21, e22, \cdots, e2n\}$ 存在 k 使得对于 $1 \le i \le k-1$ 有 w(e1i)=w(e2i)且 w $(e1k)\ne w(e2k)$ 则 T1 中没有 e2k, T2 中没有 e1k。不妨设 w(e1k)< w(e2k), T2+e1k 必有环 C 已知 T1 无环,则 C 中有除 $\{e21, e22, \cdots, e2n\}$ 以外的边 删去任一这样的边,可得到一个更小的生成树,与 T2 是最小生成树矛盾 因此每条边权重均不相同的带权图有唯一的最小生成树

2) 反驳: a)为最小生成树, 总权值为 14, b) c)均为次小生成树, 总权值为 15







如图所示,最小生成树的权值小于该树,其他生成树的权值均大于该树可见每条边权重均不相同的带权图不一定有唯一的最小生成树

b)

Problem 6

设图中存在最小生成树 T 包含 G 中某个圈上权值最大的边 e 在 T 中删掉 e, 得到的 T-{e}不连通, 设两个连通为分量 V1 和 V2 在原图 G 中, C-{e}是一条通路, 通路中有顶点分别属于 V1 和 V2 存在边 v 的两个顶点分别属于 V1 和 V2, v 不在 T-{e}中 把 v 加入到 T-{e}中, 得到的新图连通, 形成一棵新树 T', 根据题设有 v 的权值小于 e, 则 T'的总权值小于 T, 矛盾, e 不在 G 的任何最小生成树中