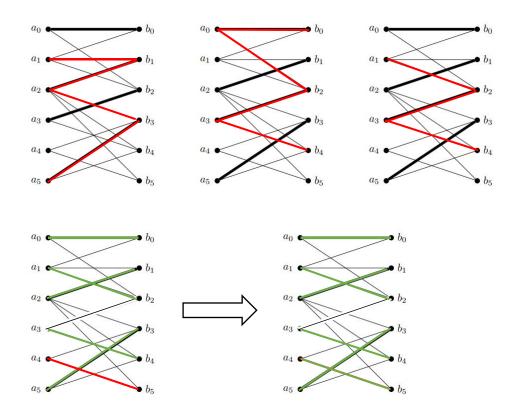
Problem 1

设(V1, V2)是二部图 G=(V, E)的一个二部划分, |V1|=x, 则|V2|=V-x当 V1 中每一点与 V2 中每一点都连接时, 边数最大为 x(V-x)当且仅当 x=V-x=V/2 时, x(V-x)取得最大值 $V^2/4$, 即 $E \leq V^2/4$

Problem 2

设存在一个无回路的简单连通图 G 不止一个完美匹配,任取其中两个 M1 和 M2 M1 和 M2 都是能饱和所有顶点的匹配。令 M3=M1 \cup M2-M1 \cap M2,则 M3 $\neq \emptyset$ 由 M3 到处 G 的子图,对于子图中任意顶点 v 都有 deg(v) \geq 2 该导出子图中必有回路,则原图 G 中必有回路,矛盾,最多只有一个完美匹配

Problem 3



Problem 4

- a) 完全图 Kn 每个端点都与其余 n-1 个邻接 只有当 n=2 时 Kn 才是一个二部图, 且此时存在完美匹配
- b) 圈图 Cn 中顶点 v1, v2, ···, vn, v1 与 vn 邻接, 任意 vi 与 vi+1 邻接(1≤i≤n-1) 设 Cn 是二部图, (V1, V2)是 Cn=(V, E)的一个二部划分, v1∈V1, vn∈V2 易见下标为奇数的顶点属于 V1, 下标为偶数的顶点属于 V2, 即 n 为偶数 此时取 M={(vi, vi+1) | i = 1, 3, ···, n-1}, 则 M 是一个完美匹配
- c) n 立方体图 Qn 是用顶点表示 2^n 个长度为 n 的位串的图 顶点可编号为介于 00···0(n 个 0)到 11···1(n 个 1)之间的 n 个二进制数 图中两个顶点邻接当且仅当它们表示的位串只差一位 令点集 V1, V2, 位串中 1 个数为偶数的点属于 V1, 1 个数为奇数的点属于 V2

则 V1 中的点互不邻接, V2 中的点互不邻接, (V1, V2)是 Qn 的一个二部划分即 Qn 为二部图, 又 n 立方体中每个顶点的度数均为 n, Qn 是 n-正则二部图 n|V1|=|E|=n|V2|, |V1|=|V2|, 设 S 是 V1 的一个子集, E1, E2 分别表示 S 与 N(S)关联边数, E1 是 E2 的子集, $n|N(S)|=|E2|\geqslant |E1|=n|S|$, $|N(S)|\geqslant |S|$ 则由 Hall's marriage theorem 可得 Qn 存在完美匹配

综上所述: a) n=2 b) n 是偶数 c) n 为任意正整数

Problem 5

任意有限集合的任意两个 k 划分为 A = {a1, a2, ···, ak}和 B = {b1, b2, ···, bk} 将 A, B 中集合表示为顶点, ai 和 bj 对应顶点邻接当且仅当 ai \cap bj $\neq \emptyset$ 对于任意 ai, B 中存在相邻顶点的个数为 1 当且仅当存在 bj 使得 ai=bj 否则相邻顶点的个数大于 1, 假设 a1 只与 B 中一个顶点相邻,不妨设 a1=b1 若 a2 也只与 B 中一个顶点相邻,则 a2 \neq b1,否则 a2=a1,不合题意或者 a2 与 B 中两个以上顶点相邻,即 a1 与 a2 至少与 B 中 2 个顶点相邻重复上述步骤可知 A 中任意 n 个顶点至少与 B 中 n 个顶点相邻,n=1, 2, ···, k 即 A 与 B 形成的二部图是完备匹配,A 中每一个集合在 B 中都有对应的存在公共元素的集合匹配,从每个匹配中取出公共元素即得到相同的代表集

Problem 6

对于每一个学生集合 S, 设他们感兴趣的老师集合为 N(S) 令 m 表示 S 和 N(S)之间的边数, S 中每一个顶点的度数至少是 k, 则 m \geqslant k|S|, 又 N(S)中每一个顶点的度数至多是 k, m \leqslant k|N(S)|, |N(S)| \geqslant |S| 老师与学生之间存在完备匹配, 即使得每位学生都选到自己感兴趣的导师的匹配