

图论第二次作业

吴东元 201721220101

习题4: 4. 证明: 若 G 不是 H 图, 由定理1知, G 一定度弱于某个 (m, n) 图。于是有

$$|E(G)| = m \leq |E(C_{m,n})| = \frac{1}{2}[m^2 + (n-2m)(n-m-1) + m(n-1)] \\ = \binom{n+1}{2} + 1 - \frac{1}{2}(m-1)(m-2) - (m-1)(n-2m-1) \leq \binom{n+1}{2} + 1,$$

这与 $m = |E(G)| > \binom{n+1}{2} + 2$ 矛盾, $\therefore G$ 一定是 H 图。

10. 证明 (1). G 不是二连通图, 则 G 不连通或存在割点 v , 有 $w(G-v) \geq 2$

若 G 是 H 图, 又对于 $V(G)$ 的任意非空顶点集 S , 有:

$w(G-S) \leq |S|$, 则该定理逆否命题也成立。

(2). G 是具有二分集 (X, Y) 的偶图, $|X| \neq |Y|$, 不妨设 $|X| \leq |Y|$

则有 $w(G-X) = |Y| > |X|$, 即: 对于 $V(G)$ 的非空顶点集 S , 有

$w(G-S) > |S|$ 成立, 即 G 是非 H 图。

习题5: 8. 证明: $K_{6n-2} = K_2(3n-1)$, $\therefore K_{6n-2}$ 可以分解成 $6n-3$ 个边不重的 1 -因子之和, 而任意 3 个 1 -因子可以拼成一个 3 -因子, \therefore 可以拼成 $(2n-1)$ 个 3 -因子从而形成 1 个 3 -因子分解。

10. 证明: 若 $\delta(G) \geq \frac{n}{2} + 1$, 根据 Dirac 定理知: $\delta(G) \geq \frac{n}{2} + 1 > \frac{n}{2}$, 则 G 一定是 H 图,

存在 H 图 M , $\because n$ 为偶数, 则 M 为偶图。即 M 可拆成两个 1 -因子的和, 另

拆成 $G_1 + G_2$, 又对于 $G - G_1$ 来说, $\delta(G - G_1) \geq \delta(G) - 1 \geq \frac{n}{2}$, 根据 Dirac 定理知:

$G - G_1$ 也一定是 H 图, 存在 H 图 N , 不妨设 $S = N \cup G_1$, S 即为 G 的一个 3 -因子。

5. 答: (1) 在 u_1 和 u_2 间求出一条最短路径 P (最短路算法)

(2). 在最短路径 P 上, 每条边添加一条平行边得 G 的欧拉母图 G^*

(3). 在 G 的欧拉母图 G^* 中用 Fleury 算法算出一条欧拉回路 C

理由: 设 u_1, u_2 是 G 的两个奇度顶点, G^* 是 G 的任意一个欧拉母图, 考虑到 $G^* \setminus [E^* - E]$, 显然它只有两个奇度顶点 u_1 与 u_2 , 当然它们必须在 $G^* \setminus [E^* - E]$ 的同一个分支中, 因此, 存在 (u_1, u_2) 路 P^* , $\therefore \sum_{E \in E^*} w(E) \geq w(P^*) \geq w(P)$

理由: 设 u_1, u_2 是 G 的两个奇度顶点, G^* 是 G 的任意一个欧拉图, 若 $G^* \setminus (e_1, e_2)$, 且 G 只有两个奇度顶点 u_1 与 u_2 , 当然它们必须在 $G^* \setminus (e_1, e_2)$ 的同一个分支中, 因此, 存在 (u_1, u_2) 路 P^* , $\therefore \sum_{e \in P^*} w(e) \geq w(P^*) \geq w(P)$

6、~~证明~~ 设 L 是加权完全偶图 $G=(X, Y)$ 的可行顶点标号, 若相等子图 G_L 有完美匹配 M^* , 则 M^* 是 G 的最优匹配。

证明: 设 M^* 是 G_L 的完美匹配, 则: $w(M^*) = \sum_{e \in M^*} w(e) = \sum_{v \in V(G)} L(v)$

又设 M 是 G 的任一完美匹配, 则: $w(M) = \sum_{e \in M} w(e) \leq \sum_{v \in V(G)} L(v)$

$\therefore w(M^*) \geq w(M)$

即 M^* 是 G 的最优匹配。