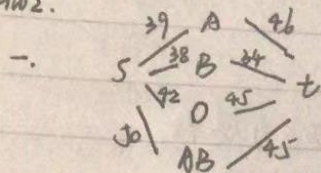


21307347

陈欣宇

hw2.



• \therefore 最为可满足 $39 + 34 + 42 + 45 = 160$ 人

• 割 $(S, A)(B, T)(S, O)(AB, T)$ 容量为 160

对于一种血型的需求和储备，若储备小于需求，则会造成该血型以及系的满足病人数减少

二. 反证:

• 设割边集为割图 G 为 (S, T) 边 (u, v) 为割中最小边, $u \in S, v \in T$
若 (u, v) 不在 G 的最小生成树中, 则存在 $w \in S$ 且 (w, v) 在生成树上,
 (w, v) 短于 (u, v) , 与最短割边矛盾

• 最小生成树包含一个至少删一边的圈, 若包含圈中最长边, 则可删最长边补删过的边, 得到生成树权更小, 同最小生成树矛盾

三. G 顶点度数为偶数, 则存在欧拉回路

令回路相邻边黑白相交

又: 边数为偶数. 则起始边与终边不同色.

\therefore 对于每个顶点, 存在入和出一样个数的不同色边

满足条件

图五. 连通偶图 G 分为 V_1, V_2 互补结点集

对 $xy \in E(G)$, 设 $x \in V_1, y \in V_2$

对于 $v \in V(G)$ 有 $v \in V_1$ 有 v 到 x 距离为偶数,
 v 到 y 距离为奇数.

$\therefore v$ 到 x 和 v 到 y 最短距离不可能一样长

六. ^设 Peterson 存在哈密顿回路, 包含 10 条边.

还有 5 条边连接回路中不相邻的点, 且与每个点相连.

\therefore Peterson 图不存在 3 或 4 长度的回路.

则在 H 回路中两个端点距离至少为 4. 使剩余边与之相连,
 若距离为 5, 则会存在 4 的回路. \therefore 存在距离为 4 的点
 设剩余边 e - 端点 v_1 , 与之距离 5 的点 v_2 , 与之距离 4 的点 v_3

存在可构成长为 3 或 4 的回路, 矛盾

七. 边数 $\frac{n(n-1)}{2} = 4k$

\therefore 该图为欧拉图, 有 ~~$n+1$~~ n 为奇数

对于 $\frac{n(n-1)}{2} = 4k$ 有 $(n-1) \bmod 8 = 0 \therefore n \equiv 1 \bmod 8$