

作业要求: 说明思路与符号, 清晰简洁的伪代码, 必要的时间复杂度分析和必要的正确性分析。可以直接调用基本的数据库和已讨论过的算法/程序 (如排序、找中位数、二分查找等)。

问题 1 (30 分). 1. 给定二分图, 设计算法找出最大匹配。分析时间复杂度与正确性。

2. 给定二分图, 请找出它的最大独立集, 给出时间复杂度并提供严格的正确性分析。提示: 考虑最小割与最大独立集的关系。

问题 2 (20 分). 给定有向图 $G = (V, E)$ 以及 $f: E \rightarrow \mathbb{R}^+$ 与 $g: V \rightarrow \mathbb{R}^+$, 其中 f 代表经过边 e 的代价, g 代表访问节点 v 的收益。设计算法找出有向环 C 使得收益比最大 $\frac{\sum_{v \in C} g(v)}{\sum_{e \in C} f(e)}$ 。分析时间复杂度与正确性。

问题 3 (25 分). 给定 (无向) 图 $G = (V, E)$ 以及 $f: E \rightarrow \mathbb{R}^+$ 表示每条边的距离。已知下列线性规划问题可用于求解 (s, t) -最短路径。

$$\max d_t$$

subject to

$$d_s = 0,$$

$$d_v \leq d_u + f((u, v)) \quad \forall (u, v) \in E,$$

$$d_v \geq 0 \quad \forall v \in V.$$

给出上述线性规划问题的对偶问题, 并尝试通过最小费用流问题 (Min-Cost Flow) 解释该对偶问题可用于求解 (s, t) -最短路径。

问题 4 (25 分). 考虑如下的线性规划问题 P :

$$\max c^T x$$

subject to

$$a_i^T \leq b_i \text{ for } 1 \leq i \leq m',$$

$$a_i^T = b_i \text{ for } m' + 1 \leq i \leq m,$$

$$x_j \geq 0 \text{ for } 1 \leq j \leq n',$$

$$x_j \in \mathbb{R} \text{ for } n' + 1 \leq j \leq n.$$

将上述问题表示成 $\max c'^T x'$ subject to $A'x \leq b'$, $x' \geq 0$ 的标准形式, 并给出其对偶问题 D 。继续给出 D 的对偶问题, 并证明其等于 P 。