

# 2023 春算法基础期末考试卷

BY 陈雪 and 邵帅

2023 年 7 月 1 日

提示：可以直接使用如下定理不用证明：

1. 判断无向图  $G$  是否有大小为  $k$  的匹配是属于  $P$  的。
2. 判断三正则无向图  $G$ （即每个点度数都恰为三）是否有大小为  $k$  的独立集是属于  $NPC$  的。
3. 裴蜀定理。

**题目 1.** 将下列问题与算法匹配（5 分）：

问题为：最大流，最小生成树，最短路径。

算法为：Dijkstra, BFS, Prim, Kruskal, Floyd-Warshall, Ford-Fulkerson。

**题目 2.** 问题  $A$  可以 Karp 归约到问题  $B$ ，则下列说法正确的有（5 分）：

1. 若  $B \in P$ ，则  $A \in P$ 。
2. 若  $B \in NP$ ，则  $A \in NP$ 。
3. 若  $B \in NPC$ ，则  $A \in NPC$ 。
4. 若  $B \notin NPC$ ，则  $A \notin NPC$ 。

**题目 3.** 给定一张无向简单图  $G$ ，边带权  $w(e) > 0$ ，求图权重最小的非平凡环（环的权值定义为环上所有边权值相加）（18 分）。

**题目 4.** 给定一张有向图  $G$ ，点编号从 1 到  $|V|$ 。对每个  $i$  求  $r_i = \max\{j \mid \text{存在 } j \text{ 到 } i \text{ 路径}\}$ （18 分）。

**题目 5.** 给定一张二分图  $G = (U, V, E)$ （ $U, V, E$  分别为左右部点集与边集），而边有边权  $w(e)$ ，将下列问题写成对应的规划问题（6 + 6 + 7 分）。

（1）求  $G$  权值和最大的匹配，用 0-1 整数规划问题来写。

（2）在匹配边最多的情况下，求  $G$  权值和最大的匹配，用 0-1 整数规划问题来写。注意你不能直接使用  $G$  的最大匹配数，你能使用的只有  $w(e)$  的一些组合（如  $\sum, \max$ ）。而且目标函数也不一定要是权值和，只要通过这个问题解得的对应变量可以还原回  $G$  的满足要求的一个匹配即可。

（3）在（2）的条件下把每个变量的取值范围放宽到  $[0, 1]$ ，使其变为一半的线性规划问题，写出这个问题的对偶问题。

**题目 6.** 给定整数  $a, b, c$ ，令  $d = \gcd(a, b, c)$ ，解决如下问题（5 + 10 分）。

（1）证明存在整数  $x, y, z$  使得  $ax + by + cz = d$ 。

（2）给出一个算法，输入整数  $a, b, c$ ，求出对应的  $x, y, z$  与  $d = \gcd(a, b, c)$ 。

**题目 7.** 给定一张二分图  $G = (U, V, E)$ ，而  $F$  是边集  $E$  的一个子集，解决如下这些问题（5 + 5 + 10 分）。

(1) 问题为：判断是否存在大小至少为  $k$  的集合  $F$ ，使得  $U$  中的每个点至多与  $F$  中的一条边有连接，而  $V$  中的每个点至多与  $F$  中的两条边有连接。证明这个判断问题是属于  $P$  的。

(2) 问题为：判断是否存在大小至少为  $k$  的集合  $F$ ，使得  $U$  中的每个点至多与  $F$  中的一条边有连接，而  $V$  中的每个点与  $F$  中要么两条边有连接要么没有边有连接。证明这个判断问题是属于  $P$  的。

(2) 问题为：判断是否存在大小至少为  $k$  的集合  $F$ ，使得  $U$  中的每个点至多与  $F$  中的一条边有连接，而  $V$  中的每个点与  $F$  中要么三条边有连接要么没有边有连接。证明这个判断问题是属于  $NPC$  的。