

2. 相遇集问题

例：给定集合 S 的一个子集族 C 和一个正整数 K ；

问： S 是否包含子集 S' ， $|S'| \leq K$ ，使得 S' 与 C 中的任何一个子集的交均非空？（ S' 称为 C 的相遇子集）试判定相遇集问题是 P 类的还是 NP 完全的，并给出你的证明？

Question 1.

My Answer 1. 给定一个 C 和 S' ，要判断 S' 是否和 C 相遇只需判断 S' 中的元素是否包含于 C 中的元素，这个过程的复杂度是 $n * m * k$ ， $n = |S'|$ ， $m = |C|$ ， $k = \max_i |C_i|$ ，因此该问题是一个 NP 问题。

若对所有的 $c \in C$ ，若 $|c| = 1$ ，只需判断 c 中单元素是否属于 S' ，该过程可在多项式时间完成；若 $|c| \geq 2$ ，可将 c 分解为 C_k^2 ， $k = |c|$ 个二元集，该过程同样可在多项式时间内完成（复杂度为 $m * k * C_k^2$ ， $m = |C|$ ， $k = |c|$ ），不妨令 $c = \{c_1, c_2\}$

则相遇集问题可在多项式时间内转化为顶点覆盖问题：令 S_0 为子集族 C 的并搜集。将 S_0 中每一个元素作为一个顶点，并依照 C 中的二元集关系生成边，该问题即可变为：

例：给定无向图 $G(S_0, E)$ 和正整数 k

问： G 是否有 k 覆盖

而顶点覆盖问题为一个 NPC 问题，因此相遇集问题也是 NPC 问题

3. 0/1 整数规划问题

例：给定一个 $m \times n$ 矩阵 A 和一个 m 元整数向量 b ；

问：是否存在一个 n 元 0/1 向量 x ，使得 $Ax \leq b$ ？

试证明 0/1 整数规划问题是 NP 完全问题。

Question 2.

My Answer 2. 首先，0/1 整数规划问题是一个 np 问题，因为给定一个 0/1 解 x ，可以在多项式时间内验证 $A_{m \times n} x$ 是否小于等于 b （假设向量间的偏序关系由一个锥定义），只需做 $m * n$ 次乘法操作以及 m 次比较操作即可

令 A 的每一行 A_{i*} 为 0/1 背包问题中的重量系数，并令 0/1 背包问题的价值系数为 0，则该问题可在多项式时间内化为 m 个 0/1 背包问题的交，也即：

例：给定 m 个有限集合 U_i ，对于每个 $a \in U_i$ ，对应一个 $A_i(a) \in \mathbb{Z}^+$ 和另一个 $0(a) = 0$ ，并另外给定一个约束值 $b_i \in \mathbb{Z}^+$ 和目标 $K = 0$

问：是否存在 m 个 U_i 的子集的交 U' ，使得 $\sum_{a \in U'} A_{i*}(a) \leq b$ ，且 $\sum_{a \in U'} 0(a) \geq 0$

而 0/1 背包问题为 npc 问题，因此 0/1 整数规划问题也是 npc 问题。

5. 独立集问题：

例：对于给定的无向图 $G = (V, E)$ 和正整数 $k (\leq |V|)$

问： G 是否包含一个 k -独立集 V' ，即是否存在一个子集 $V' \subseteq V$ ， $|V'| = k$ ，使得 V' 中的任何两个顶点在图 G 中都不相邻。

证明独立集问题是 NPC 问题（提示：考虑独立集和团的关系：如果 V' 是图 G 的团，则 V' 是 G 的补图 \tilde{G} 的独立集；反之亦然）。

Question 3.

My Answer 3. 首先, 独立集问题是一个 np 问题, 因为无向图 $\tilde{G}(V, \tilde{E})$ 的团问题是一个 NP 问题, 因此 $G(V, E)$ 的独立集问题也是一个 NP 问题。

若要证明独立集到团问题的转换是双射的, 只需要证明 \tilde{G} 包含一个 k 独立集 $V' \Leftrightarrow G$ 包含一个 k 团

(1) 若 \tilde{G} 包含一个 k 独立集 V' , 则 $\forall u, v \in V'$ 在 \tilde{G} 都不相邻, 又因为 G 为 \tilde{G} 的补图, 故而 $\forall u, v \in V'$ 在 G 中都相邻, 从而 G 包含一个 k 团

(2) 若 G 中包含一个 k 团, 则 $\forall u, v \in V'$ 在 G 都有边连接, 又因为 G 为 \tilde{G} 的补图, 故而 $\forall u, v \in V'$ 在 \tilde{G} 中都不相邻, 从而 \tilde{G} 包含一个 k 独立集

由独立集问题向团问题的变换可由 G 向 \tilde{G} 实现, 也即复杂度为 $\frac{n(n-1)}{2}$, 其中 $n = |G|$

又因为团问题是一个 npc 问题, 因此独立集问题也是一个 npc 问题。