

Traveling Salesman Problem (TSP)

Define: 给定 - Complete Graph 為 $G = (V, E)$, $k \in \mathbb{Z}^+ \cup \{0\}$

$c: E \rightarrow \mathbb{Z}^+ \cup \{0\}$ 為 cost function.

G 中是否存在 - cost function 至多為 k 之 travelling salesman tour?

(i.e. 經過 G 上所有點恰一次, $\text{cost} = \sum_{e \in E} c(e)$)

Theorem: TSP 為 NP-Complete

^a claim: TSP \in NP

给定 - travelling salesman tour, 驗證是否經過 G 上所有點恰一次, 且 cost function $\leq k$
為 polynomial-time solvable, $\therefore \text{TSP} \in \text{NP}$.

^b claim: HC \leq_p TSP

令 $G = (V, E)$ 為 HC 之 instance, 建構 $G' = (V, E')$, 其中 $E' = \{(i, j) \mid i, j \in V \text{ 且 } i \neq j\}$

定義 cost function $c: E' \rightarrow \mathbb{Z}^+ \cup \{0\}$ by,

$$c(i, j) = \begin{cases} 0 & \text{if } (i, j) \in E \\ 1 & \text{if } (i, j) \notin E \end{cases}$$

令 $k=0$, 則 (G', c, k) 為 TSP 之 instance, 此 - reduction 只需 polynomial time

claim: G 是 HC $\Leftrightarrow G'$ 具 cost 至多為 k 之 tour

(\Rightarrow): 若 $G = (V, E)$ 是 HC, 不失一般性設為: $v_1, v_2, v_3, \dots, v_n, v_1$,

則 G' 中之 cost function 為: $c(v_1, v_1) = c(v_1, v_2) = \dots = c(v_n, v_1) = 0$

故取 $v_1, v_2, \dots, v_n, v_1$ 為 - cost 至多為 0 之 tour \Leftarrow .

(\Leftarrow): 若 G' 具 cost 至多為 0 之 tour, 表示存在一條 cycle 經過所有點恰一次且 cost 為 0

又 cost 為 0, $\therefore \forall (u, v) \in E', (u, v) \in E$, 故該 cycle 會為 G 之 HC