

設 TSP 為 traveling salesman problem 之 decision problem 版本
即 給定 $G=(V, E)$ 和 $b \in \mathbb{Z}^+$, 是否存在 tour 之 $\text{cost} \leq b$

設 TSP-OPT 為 traveling salesman problem 之 optimization 版本
即 給定 $G=(V, E)$ 和 $b \in \mathbb{Z}^+$, 求 G 上之 optimal tour

(1). claim: TSP-OPT \in P \Rightarrow TSP \in P

令 $(G=(V, E), b)$ 為 TSP 上之 instance

已知 TSP-OPT \in P, 故可在 $O(n^k)$ 下求出 G 之 optimal tour, 令為 V'

再對 V' 上所有經過 edge 之 cost 求和, 可得 v^*

$v^* \leq b \Leftrightarrow G$ 具有 $\text{weight} \leq b$ 之 tour

(2). claim: TSP \in P \Rightarrow TSP-OPT \in P

給定 G 為 TSP-OPT 之 instance

先令 b 為 $b = \sum_{e \in E} w(e)$

判定是否存在 $\text{weight} \leq b$ 之 tour

若有則令 $b = \frac{b}{2}$, 類似於 binary search 方式

重複找直至找到最小之 b 滿足: G 上存在 $\text{weight} \leq b$ 之 tour

此時 b 為 G 上 optimal tour 之 cost v^*

而在已知 b 為 optimal tour 之 cost v^* 下建構 optimal tour 之 Algo 如下:

Algo: Construct-tour(G, b)

1. $S = \emptyset$

2. G 上任取 $e \in E$, 令 $G' = G - \{e\}$

3. if TSP(G', b) == true

4. $G = G'$, 回到 line 2

5. else

6. $S = S \cup \{e\}$

7. if $w(S) == b$ return S

8. else 回到 line 2