

第11讲：TSP问题

一. 问题

$$G = (V, E)$$

$d: E \rightarrow \mathbb{Z}^+$ 每条边的权重 [距离]

寻找费用最小的 Hamilton 圈

满足 metric: $d(i, j) \leq d(i, t) + d(t, j)$ 三角不等式

① 计算 MST T^*

$d(T^*) \leq d(\text{OPT})$ 最小生成树当然比 Hamilton 圈短啦!

② Double T^* , 得到 \tilde{G} (一个欧拉图)

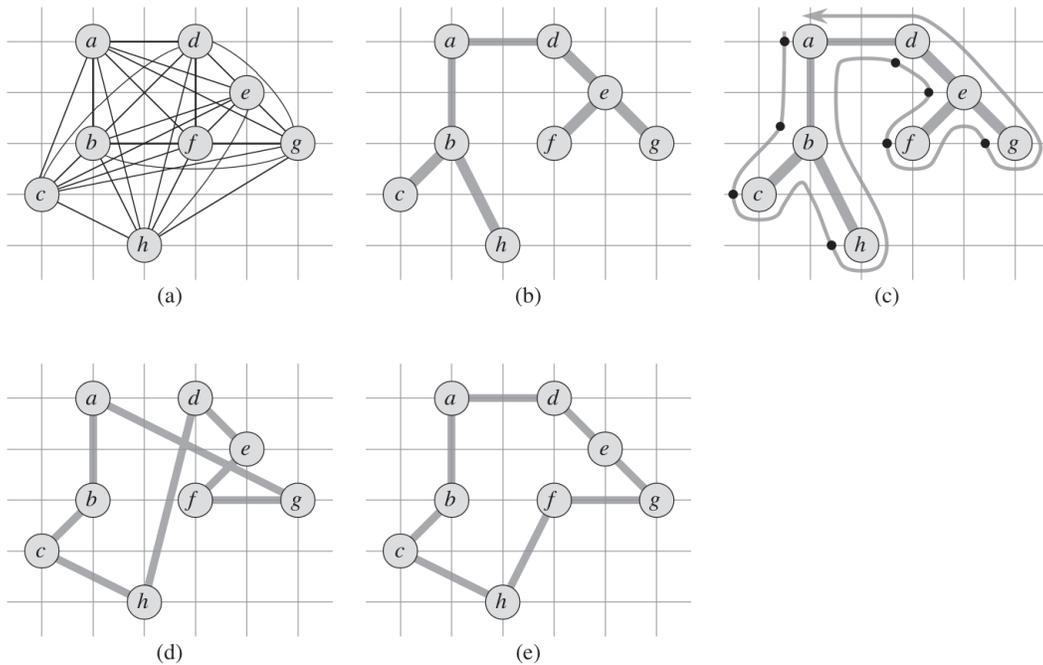
$$d(\tilde{G}) = 2d(T^*)$$

③ 存在一个欧拉圈

如果一个顶点访问过了, 则访问其他顶点

得到 H 圈

$$d(H) \leq d(\tilde{G}) = 2d(T^*) \leq 2d(\text{OPT})$$



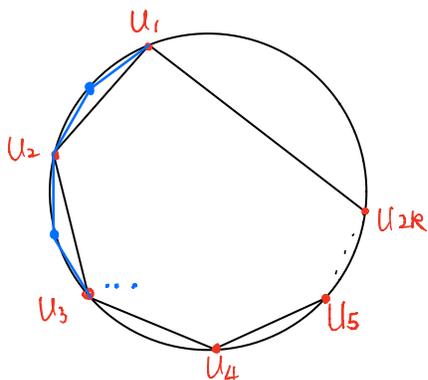
②' 找出 T^* 的奇度点 (必然偶数个)

u_1, u_2, \dots, u_{2k}

找一个权重最小的完美匹配 (多项式可解)

记为 M

③' $T^* \cup M$ 是一个欧拉图



蓝色代表 H^* , 最优解

\Rightarrow 奇度点圈 $< d(OPT)$

$\therefore d(M) < \frac{1}{2} d(OPT)$ 最小完美匹配

$$\therefore d(H) \leq d(T^*) + d(M) \leq 1.5 d(OPT)$$

挑出最优解的奇度点, 得到一个奇度点的圈

一个圈对应两个匹配

$(u_1, u_2), (u_3, u_4), \dots, (u_{2k-1}, u_{2k})$

$(u_2, u_3), (u_4, u_5), \dots, (u_{2k}, u_1)$