第 4-10 讲: 近似算法

姓名: 朱宇博 **学号:** <u>191220186</u>

评分: _____ 评阅: ____

2021年5月19日

请独立完成作业,不得抄袭。 若得到他人帮助,请致谢。 若参考了其它资料,请给出引用。 鼓励讨论,但需独立书写解题过程。

1 作业(必做部分)

题目 1 (JH 4.2.1.4)

解答:

假设在机器 M_l 上满足有 $Time(M_l) = cost(I)$,且其最后一个执行的任务为 p_k 。根据该任务调度的性质,可得

$$\begin{aligned} opt(I) &\geq \frac{\sum_{i=1}^{n} p_i}{m} \\ cost(I) - p_k &\leq \frac{\sum_{i=1}^{n} [i \neq k] \cdot p_i}{m} \\ &\frac{\sum_{i=1}^{n} [i \neq k] \cdot p_i}{m} \leq \frac{\sum_{i=1}^{n} p_i}{m} \end{aligned}$$

结合以上,可得

$$opt(I) \ge cost(I) - p_k$$

又有

$$opt(I) \ge p_k$$

于是

$$opt(I) \ge cost(I) - opt(I)$$

即

$$\frac{cost(I)}{opt(I)} \leq 2$$

综上得证。

在 GMS 问题中, 当有 m 个机器时, 我们可构造 2m+1 个 task, 其中有 3 个 task 的用时为 m, 用时为 m+1 到 2m-1 的各有两个。

最优的分配方案: (m,m,m),(m+1,2m-1),(m+2,2m-2),...,(2m-1,m+1),总用时为 3m 在贪心解法中,(m,m,2m-1) 为调度最长的机器上的分配,cost(I)=4m-1 故有近似比 $\frac{4m-1}{3m}$

题目 3 (JH 4.2.3.3)

解答:

dist:

对于任意 $(G,c) \in L_{\Delta}$,由于三角不等式, $\frac{c(\{u,v\})}{c(\{u,p\})+c(\{p,v\})} < 1, dist(G,c) = 0$ 枚举 u,v,p 为 $O(n^3)$,多项式时间可计算。

综上, dist 为 distance functions。

 $dist_k$:

对于任意 $(G,c) \in L_{\triangle}$,由于三角不等式, $\frac{c(\{u,v\})}{\sum_{i=1}^k c(\{p_i,p_{i+1}\})} < 1, dist_k(G,c) = 0$ 枚举路径加判定为 $O(n^k+k)$,多项式时间可计算。

综上, dist - k 为 distance functions。

distance:

对于任意 $(G,c) \in L_{\triangle}$,由于 dis_k 的性质,distance(G,c)=0

枚举 $dist_k$ 中 k 复杂度 O(k), 且 $dist_k$ 多项式可计算, 故 distance 多项式时间可计算. 综上, distance 为 distance functions。

题目 4 (JH 4.2.3.4)

解答:

(1)

对于任意 $(G,c) \in L_I$, $h_i n d e x(w) = 0$

计算 the canonical order of words 与输入规模同阶,故若输入规模 O(n), h_{index} 必为 多项式可计算。

综上, h_{index} 为 distance function。

(2)

对于距离 r, 有

$$\delta_{r,\epsilon} = max\{\delta, R_A(I)|I \in BALL_{r,h}(L_I)\}$$

由 canonical order 的性质,可知上述集合为有限集,是可取 max 的。因此其对任意 r 存有 $\delta_{r,\epsilon}$ 近似算法。故其为 stable

2 作业 (选做部分)

3 Open Topics

Open Topics 1 (Δ -TSP)

找出一个 Δ -TSP 问题的近似解,并证明这个解的近似度界,说明这个问题是 NPO 的哪一类问题?

Open Topics 2 (SCP)

介绍 SCP 问题,证明它属于 NPO(IV),介绍它的贪心近似算法,并证明它的近似比 (JH 算法 4.3.2.11)

4 反馈