

第 9 章练习

1. 设集合 $S=\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$, x_i 出现的概率为 $0 < p_i < 1$, $\sum_{i=1}^n p_i = 1$ 。试设计一个算法, 按 S 的分布概率随机选择 S 中的一个元素。

2. 设计概率算法, 求解 $365!/(340! \cdot 365^{25})$ 。

3. 设计一个 Las Vegas 随机算法, 求解电路板布线问题。将该算法与分枝限界算法结合, 观察求解效率。

4. 判断正误:

(1) Las Vegas 算法不会得到不正确的解。()

(2) Monte Carlo 算法不会得到不正确的解。()

(3) Las Vegas 算法总能求得一个解。()

(4) Monte Carlo 算法总能求得一个解。()

5. 设 Las Vegas 算法获得解的概率为 $p(x) \geq \delta$, $0 < \delta < 1$, 则调用 k 次算法后, 获得解的概率为: _____。

6. 对判定问题 Π 的 Monte Carlo 算法, 当返回 false(true) 时解总是正确的, 但当返回 true(false) 时解可能有错误, 该算法是_____。

(1) 偏真的 Monte Carlo 算法 (2) 偏假的 Monte Carlo 算法

(3) 一致的 Monte Carlo 算法 (4) 不一致的 Monte Carlo 算法

7. 判断正误:

(1) 一般情况下, 无法有效判定 Las Vegas 算法所得解是否肯定正确。
()

(2) 一般情况下, 无法有效判定 Monte Carlo 算法所得解是否肯定正确。()

(3) 虽然在某些步骤引入随机选择, 但 **Sherwood 算法** 总能求得问题的一个解, 且所求得的解总是正确的。 ()

(4) 虽然在某些步骤引入随机选择, 但 **Sherwood 算法** 总能求得问题的一个解, 但一般情况下, 无法有效判定所求得的解是否正确。
()

第 10 章练习

1. 装箱问题: 任给 n 件物品, 物品 j 的重量为 w_j , $1 \leq j \leq n$, 限制每只箱子装入物品的总重量不超过 B , 这里 B 和 w_j 都是正整数, 且 $w_j \leq B$, $1 \leq j \leq n$ 。要求用最少的箱子装入所有物品, 怎么装法?

考虑下述近似算法-首次适合算法(**FF**): 按照输入顺序装物品, 对每一件物品, 依次检查每一只箱子, 只要能装得下就把它装入, 只有在所有已经打开的箱子都装不下这件物品时, 才新打开一只箱子。证明, **FF** 是 2-近似算法, 即任给实例 I , $FF(I) \leq 2OPT(I)$ 。

2. 设无向图 $G = \langle V, E \rangle$, $V_1 \cup V_2 = V$, $V_1 \cap V_2 = \emptyset$, 称 $(V_1, V_2) = \{(u, v) \mid (u, v) \in E, \text{且 } u \in V_1, v \in V_2\}$ 是 G 的割集, (V_1, V_2) 中的边称为割边, 不在 (V_1, V_2) 中的边称作非割边。

求最大割集问题: 任给无向图 $G = \langle V, E \rangle$, 求 G 的边数最多的割集。
考虑下述求最大割集问题的局部改进算法 **MCUT**: 令 $V_1 = V$, $V_2 = \emptyset$ 。如果存在顶点 u , 在 u 关联的边中非割边多于割边, 如果 $u \in V_1$, 则把 u 移到 V_2 中; 如果 $u \in V_2$, 则把 u 移到 V_1 中, 直到不存在这样的顶点为止, 取此时得到的 (V_1, V_2) 作为解。

证明: **MCUT** 是 2-近似算法, 即对任一实例 I , $OPT(I) \leq 2MCUT(I)$ 。

3*. 双机调度问题：有 2 台相同的机器和 n 项作业 J_1, J_2, \dots, J_n ，每一项作业可以在任一台机器上处理，没有顺序限制，作业 J_i 的处理时间为正整数 t_i ， $1 \leq i \leq n$ 。要求把 n 项作业分配给这 2 台机器使得完成时间最短，即把 $\{1, 2, \dots, n\}$ 划分为 I_1 和 I_2 ，使得 $\max\{\sum_{i \in I_1} t_i, \sum_{i \in I_2} t_i\}$ 最小。

令 $D = \left\lceil \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n t_i \right\rceil$ ， $B(i) = \{t \mid t = \sum_{i \in S} t_i \leq D, S \subseteq \{1, 2, \dots, i\}\}$ ， $0 \leq i \leq n$ 。 $B(i)$ 包

含所有前 i 项作业中任意项 (可以是 0 项) 作业的处理时间之和，只要这个和不超过所有作业处理时间之和的 $1/2$ 。

试给出关于 $B(i)$ 的递推公式，并利用这个递推公式设计双机调度问题的伪多项式时间算法，进而设计这个问题的完全多项式时间近似方案。

4. 复习顶点覆盖问题的近似算法及其证明。

5. 判断正误

(1) 旅行商问题存在多项式时间近似方案。()

(2) 0/1 背包问题存在多项式时间近似方案。()

(3) 0/1 背包问题的贪心算法(单位价值高优先装入)是绝对近似算法。
()

(4) 多机调度问题的贪心近似算法(按输入顺序将作业分配给当前最小负载机器)是 ϵ -近似算法。()

第 11 章练习

1. 设旅行商问题的解表示为 $D=F=\{S \mid S=(i_1, i_2, \dots, i_n), i_1, i_2, \dots, i_n \text{ 是 } 1, 2, \dots, n \text{ 的一个排列}\}$, 邻域定义为 2-OPT, 求 $s=(3, 1, 2, 4)$ 的邻域 $N(s)$ 。
2. 0/1 背包问题的解 $X=(x_1, x_2, \dots, x_n)$, $x_i \in \{0, 1\}$, 邻域定义为 $N(x)=\{Y \mid \sum_{i=1}^n |y_i - x_i| \leq 1\}$, $X=(1, 1, 0, 0, 1)$, 求 $N(X)$ 。
3. 写出禁忌搜索算法的主要步骤。
4. 禁忌对象特赦可以基于影响力规则: 即特赦影响力大的禁忌对象。
影响力大什么含义? 举例说明该规则的好处。
5. 判断正误
 - (1) 禁忌搜索中, 禁忌某些对象是为了避免邻域中的不可行解。()
 - (2) 禁忌长度越大越好。()
 - (3) 禁忌长度越小越好。()
6. 写出模拟退火算法的主要步骤。
7. 为避免陷入局部最优(小), 模拟退火算法以概率 $\exp(-\Delta f_{ij}/t_k)$ 接受一个退步(比当前最优解差的)的解, 以跳出局部最优。试说明参数 t_k 、 Δf_{ij} 对是否接受退步解的影响。
8. 下面属于模拟退火算法实现的关键技术问题的有_____。
 - (1) 初始温度
 - (2) 温度下降控制
 - (3) 邻域定义
 - (4) 目标函数
9. 用遗传算法解某些问题, $\text{fitness}=f(x)$ 可能导致适应函数难以区分这些染色体。请给出一种解决办法?
10. 用非常规编码染色体实现的遗传算法, 如 TSP 问题使用 $1, 2, \dots, n$ 的

排列编码，简单交配会产生什么问题？如何解决？

11.下面属于遗传算法实现的关键技术问题的有_____。

(1)解的编码 (2)初始种群的选择 (3)邻域定义 (4)适应函数