算法设计与分析作业 03 动态递归

正心 44

Prof. Hong Gao发布日期: 2019/03/27TA: 郭环宇截至日期: 2019/04/03

作业提交 PDF 版本, 作业命名格式为学号 _ 姓名 _xx 次作业 _version.pdf, 代码单独提交任一编程语言文件 (*.c *.cpp *.h *.cs *.java *...), 与作业一起打包并命名为学号 _ 姓名 _XX 次作业 _version.xxx, 发送至邮箱 DBLB_2019algorithm@163.com

Exercise 1. (20)

(自学 ppt 最优二叉查找树) 假设我们要设计一个程序,来实现英语文本到法语的翻译。我们可以建立一个二叉查找树,将 n 个英语单词作为关键字,对应的法语单词作为关联数据。然后我们依次遍历二叉查找树中每个节点的英文单词,来找到合适的单词进行翻译工作。这里我们肯定是希望这个搜索的时间越少越好,如果只考虑单纯的时间复杂度,我们可以考虑采用红黑树或其他平衡二叉查找树,达到每个单词搜索时间复杂度 Olog(n)。但是对于英语单词而言,每个单词出现的概率是不一样的,比如"the"等单词。显然的让这类单词越靠近根结点越能减少搜索的时间。而对于某些很少见的单词 mycophagist,则可以让它们远离根结点,而且有些英文单词可能没有法语翻译,这些单词不会出现在二叉查找树中。问题来了,假如我们已知 n 个不同关键字 k_i 以及它们的出现概率 p[i],我们如何来组成这样一颗二叉查找树,使得所有搜索访问的节点数目最小呢?

给出二叉搜索树结构如下:

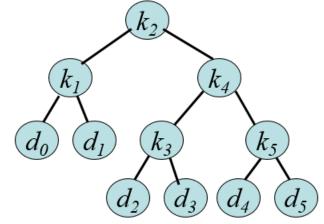
二叉搜索树T

- 结点

- $K = \{k_1, k_2, ..., k_n\}$
- $D = \{d_0, d_1, ..., d_n\}$
- d_i 对应区间 (k_v, k_{i+1}) d_0 对应区间 $(-\infty, k_1)$ d_n 对应区间 $(k_v, +\infty)$

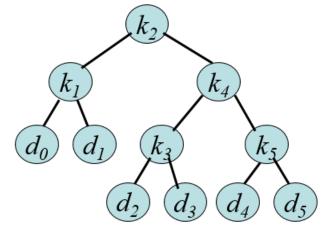
-附加信息

- ·搜索ki的概率为pi
- •搜索 d_i 的概率为 q_i



$$\sum_{i=1}^{n} p_i + \sum_{j=0}^{n} q_j = 1$$

• 搜索树的期望代价



$$E(T) = \sum_{i=1}^{n} (DEP_T(k_i) + 1) p_i + \sum_{j=0}^{n} (DEP_T(d_i) + 1) q_i$$

问题定义:

输入:

 $K = \{k_1, k_2, \dots, k_n\}, k_1 < k_2 < \dots < k_n$

 $P = \{p_1, p_2, ..., p_n\}, p_i$ 为搜索 k_i 的概率

 $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_n\}, q_i$ 为搜索值 d_i 的概率

输出:构造 K 的二叉搜索树 T,最小化在 T 内一次搜索的期望代价

$$E(T) = \sum_{i=1}^{n} (DEP_{T}(k_{i})+1)p_{i} + \sum_{j=0}^{n} (DEP_{T}(d_{i})+1)q_{i}$$

- (a) 请描述一颗最优二叉查找树的结构;(6)
- (b) 建立优化解代价的递归方程:(6)
- (c) 分析一颗最优二叉查找树的期望搜索代价;(8)
- (c.1) 给出最优二叉查找树算法伪代码 Optimal-BST(p, q, n)(4)
- (c.2) 分析给出算法的复杂度 (4)

Exercise 2. (9)

字符串的编辑距离,又称为 Levenshtein 距离,由俄罗斯的数学家 Vladimir Levenshtein 在 1965 年提出。是指利用字符操作,把字符串 A 转换成字符串 B 所需要的最少操作数。例如对于字符串"if"和"iff",可以通过插入一个'f'或者删除一个'f'来达到目的。问题描述:

给定两个单词 word1 和 word2, 计算出将 word1 转换成 word2 所使用的最少操作数。你可以对一个单词进行如下三种操作:

插入一个字符

删除一个字符

替换一个字符

example1:

输入: horse ros

输出: 3 解释:

horse -> rorse (将'h' 替换为'r')

rorse -> rose (删除'r')

rose -> ros (删除'e')

example2:

输入: intention execution

输出: 5 解释:

intention -> inention (删除't')

inention -> enention (将'i' 替换为'e')

enention -> exention (将'n' 替换为'x')

exention -> exection (将'n' 替换为'c')

exection -> execution (插入'u')

- (a) 请描述最小编辑距离的最优子结构;(6)
- (b) 建立优化解代价的递归方程;(6)
- (c) 输入输出如上,编程实现最小编辑距离算法;(8)
- (d) 分析给出算法的复杂度;(2)

Exercise 3. (6)

0/1 Knapsack Problem

假设我们有 n 件物品,分别编号为 1,2...n。其中编号为 i 的物品价值为 v_i ,它的重量为 w_i 。为了简化问题,假定价值和重量都是整数值。现在,假设我们有一个背包,它能够承载的重量是 W。现在,我们希望往包里装这些物品,使得包里装的物品价值最大化,那么我们该如何来选择装的东西呢?(优化解的结构分析与课题 ppt 相同)

建立与课题 ppt 不同的优化解代价的递归方程:(6)

Exercise 4. (8)

(编程实现) 格雷编码

格雷编码是一个二进制数字系统,在该系统中,两个连续的数值仅有一个二进制的差异。给定一个非负整数 n ,表示该代码中所有二进制的总数,请找出其格雷编码顺序。一个格雷编码顺序必须以 0 开始,并覆盖所有的 2^n 个整数。

PS: 对于给定的 n, 其格雷编码顺序并不唯一。

当 n=2 时,根据上面的定义,[0,1,3,2] 和 [0,2,3,1] 都是有效的格雷编码顺序。

Sample Input:

1

Sample Output:

[0,1]

Sample Input:

Sample Output: [0, 1, 3, 2] PS: 0 - 00

1 - 01

3 - 11 2 - 10