07-03-Algorithm

Created on 20220605.

Last modified on 2022 年 6 月 5 日.

目录

4 目录

Chapter 1 计算模型合集

各种高效实用的计算模型

Chapter 2 数据结构

数组

a[i] = a+i*len ; //i from 0; a[i][j] 按行存: a+ (i*len +j)*len ; a[i][j] 按列存: a+ (j*len +i)*len ;

5*5 的二维数组 a, 各元素 2 字节, a[2][3] 行有限存, 地址? 2*5+3 = 13, 13*2 = 26, a+26;

线性表

树与二叉树

二叉树遍历:前序、后续、中序。反向构造二叉树:利用前 + 中,或后 + 中遍历结果,推出树的结构。只利用前 + 后不行。

树转二叉树:第一个孩子在左,兄弟都是右。

查找二叉树: 左 < 根 < 右

最优二叉树、哈夫曼树: 带权路径长度最小。1,2,8,4 构造哈夫曼树: step1: 1,2->3; 3,8,4; step2: 3,4->7; 7,8 so: 15 7 8 3 4 1 2 权值: 1*3+2*3+4*2+8*1=25

线索二叉树: 前序、后续、中序, 列举各元素后, 叶子 LR 指针指向前后元素。

平衡二叉树: 任意结点左子树与右子树深度差不大于 1。平衡度 = 左子树深度-右子树深度。

冬

有向图, 无向图。完全图。

存储: 邻接矩阵。n 个点,n*n。i 到 j 有邻接边,Rij=1,否则为 0。邻接表,V1--> [2,6,--] --> [4,1,--] --> [6,50,] //V1 到 2 号结点距离 6,到 4 号结点距离 1,到 6 号结点距离 50

【遍历】深度优先,广度优先。

【拓扑排序, AOV 网络】有向边表示活动之间开始的先后关系。

【图的最小生成树,普里姆算法】留下的权值最小。树没有环路,n个节点的树边最多 n-1 个。 染色红,逐个收集最短的一个元素进来。注意过程中不能形成环。 【图的最小生成树,克鲁斯卡尔算法】从最短的边开始选边。

Chapter 3 算法合集

一般难解问题的高效实用算法

- 3.0.1 计算几何
- 3.0.2 分布式算法
- 3.0.3 并行算法
- 3.0.4 随机算法
- 3.0.5 算法

又穷,确定,有效。

【复杂度】时间,空间

时间复杂度: $1, log_2n, n, nlog_2n, n^2, n^3, ..., 2^n$

查找

【顺序查找】平均查找长度: $\frac{n+1}{2}$ time,O(N)

【二分查找】有序排列。比较次数最多 $|log_2n| + 1$ time, $O(log_2n)$

【散列表】例如,存储空间 10,p=5,散列函数 h = key%p, 存储 3,8,12,17,9: 线性探测: 3,4,2,5,6 冲突解决: 线性探测,伪随机数。

排序

稳定、不稳定。【一样的数,保持原顺序,叫稳定】

【插入式:直接插入】新的一个与已经排好的比,插入到位置

【插入式:希尔】数据少时插入排序效率可以。

例如 10 个元素,先 d=n/2=5,隔 5 个一组,插入排序;d=d/2=2,取奇数是 3;隔 3 个一组,插入;d=d/2=1,全体插入排序。

【选择式:直接选择】每次选剩余最小的。

【选择式: 堆排序】完全二叉树。。小顶堆: $k_i <= k_{2i}, k_i <= k_{2i+1}$ 大顶堆: $k_i >= k_{2i}, k_i >= k_{2i+1}$ 所有孩子都更小

从小到大排列:建小顶堆-》取顶-》建小顶堆-》。。。。

例如构造大顶堆: step1,数组顺序构造完全二叉树。step2,最后一个非叶子节点,与其2个孩子调整为大顶堆;倒数第2个非叶子节点,依次调整。如果有子树,要调整后继续调整子树。

【交换式:冒泡】

【交换式:快速】

【归并排序】

【基数排序】

Chapter 4 算法综合案例

面向应用的大尺度难解问题的工程实用算法

Chapter 5 工程算法集成和相应软件 体系结构

Chapter 6 工程算法分析和评价体系