

Note that: const & , template <class T>

## Sort

插入排序  $\left\{ \begin{array}{l} \text{直接 } O(n^2) \sim O(n^2) \\ \text{希尔 } \text{gap: 从 } n \rightarrow 1 \end{array} \right.$       选择  $\left\{ \begin{array}{l} \text{直接 } O(n^2) \\ \text{堆 } O(M \log N) \text{ 空间 } 2N \end{array} \right.$

交换  $\left\{ \begin{array}{l} \text{冒泡 } N \sim N^2 \\ \text{快速(递归) } N \log N \sim N^2 \end{array} \right.$       归并 left, mid, right  $O(N \log N)$  需要额外空间

基数 —— 分配至 bucket + 重组  $p$  (多看几次)

To conclude: 直接插入、直接选择排序适合于非常少量的数据。希尔排序对中等的数据量是一个好选择。冒泡排序适合原来就较有次序的序列。归并排序、快速排序、堆排序都有  $O(N \log N)$  的性能。

外部查找与排序

主存偏紧 - 内存，外存储器 —— 存储量大 but 速度慢

## B树

definition: 根节点  $[a_0, a_1]$  有  $m$  个子节点; 内节点子数  $[m_0, m_1]$ ; 节点:  $[s_0, a_1, \dots, a_n]$   $|m_0| - 1 \leq s_0 \leq m - 1$ , 对于同层

insert: 永远从最底层插入, 当超出规定时, 分裂

remove: 从后/后指个 or 合并

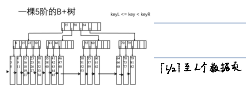
将一个磁盘地址作为一个 B 树的节点, 总数据量:  $(M-1) \log_2 (M-1) + M$  个不同的地址

B\* 树 —— 叶子节点才有 data, 所有叶子组成一个单链表

insert: 在 data 中插入, "分裂"

remove: 从后/后指 —— 合并 & 重新分配 —— 自下而上

两路归并, 多阶段归并



## Stack 相关

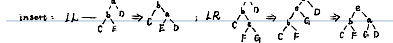
application: 递归, 符号匹配, 逆序后限制 (符号位置)

## Set 查找和排序 (动态)

二叉搜索树 insert 周天往返

remove: 与某说明 removed 节点是否有 2 个子节点, 替身: 左最大 or 右最小

## AVL



remove: 以 2 子树 删除, 为 1 子树  $\begin{matrix} A \\ / \backslash \\ C \quad D \\ / \backslash \\ E \end{matrix}$  依据 DE 高度进行 RR/LL, 高度变化影响上层; Da-De 时, 高度不变, 旋转

## 哈希法/散列表

hash function: 散列函数 H: H 值域为  $0 \sim m-1$ , 数据按哈希表, 索引, 而  $n$  个数 /  $m$  = 负载系数

H 选择: 取余, 数字, 平方取中, 折衷

线性: 删除, 加查找 —— 加入标记

## Tree

完全二叉树: 高度, 规模

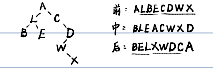
遍历相关:

非递归实现: 层序遍历 - 队列; 前序遍历 - 右入栈, 左出栈

Significance: 中序遍历 —— 1. 01 出栈标记 2. 一路向左 + pop + 转右 3. 回溯 flag (需要 parent, 不是就)

THU P128: 后序遍历 —— 1. 出栈标记

层 / 前 + 中 / 中 + 后 —— 唯一确定二叉树



Huffman code (用长度为  $2N$  的数组)

树  $\leftrightarrow$  二叉树 "左子右兄" 树先根遍历 = 二叉树先序; 后根 = 中序

败树/森林 先序 + 后序遍历可唯一确定

表达式树, 华尔茨 (并查集)

## Graph

类: 概念: 有向无环图 (DAG)

存储形式: 邻接矩阵, 邻接表 —— 删除, 节点, 代码 PPT P51

## DFS & BFS

Application:

Enter path iff degree 为偶数 (无后 remove, 一直走) 多问原 P13

拓扑排序 (AOV 网)

关键路径 (AOE)