发信人: clockwise (给点阳光就灿烂), 信区: e note

标 题: 2012.6.15数据结构判断选择题

发信站: 酒井BBS (Fri Jun 15 11:46:59 2012), 转信

先补充一句,请教了gao_young大神,最后一道大题解决死循环的计数,当计数到M/2-1的时候就可以判定查询失败了。可以自行证明。其实我不会证==

判断和选择题应该比较难吧,而且很多填空题都很"恰好",数字很贱。这里只写一些印象深刻的题,这些题比较难,想了很久(当然,是对我而言的)。以下整理的题不计次序。

判断: (一共10个, 想不起来那么多了= =)

1.对于正权值有向图,如果把所有的边权都平方之后,Dijkstra算法得到的最短路径树方案不变。

- 2.在KMP匹配的过程中,当主程序运行到i,j的状态时,意味着之前至少做过i次成功匹配以及i-j次失败匹配。
- 3.一个向量的存在主流数,则该数必然是中位数以及频繁数。 (似乎AB卷里的另一个是:如果有某数既是中位数又是频繁数,则该数也是主流数)
- 4.字符集规模越大的时候, next表比BC表效果越好。

5.如果使用了线性复杂度的中位数选取算法,快速排序的复杂度可以保证在最坏情况下也渐进等于O(nlogn)。

选择:

1.将[1481,1992]区间内的整数逐一插入到空AVL树中,最后该AVL树的高度是: A、7 B、8 C、9 D、10 E、以上都不对

2.将[23, 1481)区间内的整数组成一个2-3-B树,且根节点只有一个关键码,则最终该B-树的高度至少是

A、7 B、8 C、9 D、10 E、以上都不对

3.对红黑树进行插入操作时,进行双红修正,黑高度增加,则____发生重染色,____发生 结构调整。

(两个空分别可以填入"必然"、"可能"、"必然不",选项就是这三者的排列组合)

4.对以下各搜索树进行删除操作,哪些树可能会经过Omega(logn)次局部调整,其中n为关键码的数量。

A、AVL B、伸展树 C、红黑树 D、B-树 E、都不会