## 2019期中考

2020年1月13日 20:33

(注:整理稍有遗漏,标注?处可能出错)

- 一、判断题 (2\*10)
  - 1. 1009的辅助队列可以完成2019个节点的二叉树的层次遍历;
    - 单峰变化, 若偶数则顶平, 奇数尖
    - (×, 1010个, 上取整)
  - 2. 相同的2019个节点的真二叉树个数(?)恰好对应1009对括号的表达式;
    - 匹配的括号 => Catalan数
    - 二叉树 (√, 内部节点少一, 下取整)
  - 3. TM, RAM的加法操作都是常数级别的(×);
    - 图灵机+1有算法,不是常数
  - 4. 插入/选择排序后, 逆序对不致增多, 循环节不致减少; (两道题分开)
    - 插入 (×): #inv持续单调非增, #cycle可能会减少 (举例?)
    - 选择 (√):#cycle持续单调非减,#inv单调非增
  - 5. 二叉树的叶子节点在先序、中序、后序遍历中次序一致(√);
  - 6. 调用栈中多帧可能对应同一函数的调用, 且不一定紧密相邻(√?);
  - 7. 最优PFC树交换深度不同的节点及其子树后,必然不是最优PFC树(x);
  - 8. 后序遍历中D的生命期覆盖A的,当且仅当D为A的祖先(x?);
- 二、选择题 (3\*5+2\*2)
  - 插入排序比选择的优点: (×就地,√最好情况复杂度低/在线/输入敏感性)
  - 2. <MAMAMIA]栈混洗输出原样的方案数:
    - 即<MAMAM]栈混洗的方案数
  - 3. 函数调用栈按出栈顺序排列,恰好与二叉树的(后序/中序/先序/层次)遍历序列相同
  - 4. 轻节点x指x.size <= x->parent.size/2; 2019个节点的二叉树,轻节点的高度最大为(真祖先个数)
    - 不断/2并下取整,答案为9 (10?)
  - 5. One-Pass Scan P388中若将H[SR.top()] > H[r] 改为 >= , 结果仍同,则运行时间(),所需空间()
    - 时间(?)
    - 空间可能减少->rightmost变为leftmost;

## 三、解答题

- 1. RPN (6)
- 2. 失败平均查找长度以及总体平均查找长度(4+4?)
- 3. 复杂度排序 (8)

- 4. Fibonacci树指所有内部节点均满足左子树比右子树深一层的树,给出高度为4的 Fibonacci树,并按中序遍历次序标序号(从0开始),给出先序遍历次序
- 5. Relayed Search插值查找、二分查找、顺序查找分别对应大、中、小规模数据,其常数分别为1280、64、1,求查找范围缩小至多少时应切换算法(4+4)
  - 插值:字宽意义的二分查找
  - 插值换二分: 2^40
  - 二分换顺序: 2^7=128 (n-64=n/2?)
- 6. Failstone(p, q) (2+6)

```
if (p > q) { int r = q; q = p; p -= r; }
else { (q&1) ? p <<=1 : q >>= 1; }
```

- a. 给出p=5, q=13时的...;
- b. 证明该算法必然终止(初始0<p<q)
  - 单调性+不变性invariance => convergence
  - 找出观察量(通常是"周期"),此处为p>q后p/q = 1的点,应该越来越小, 故最后变为1
- 7. Queap中原队列Q对应P, 压缩得影子队列P' (2+6)
  - a. 举例证明P'最坏的空间复杂度仍可能为O(n); (严格递减)
  - b. 求P'.size()的期望
- 8. Optimal Structure (2+6): Fibonacci的记忆化搜索, 若fib(n)只能记下2m个结果 (m<<n),则
  - a. 为使渐进意义下的递归调用次数最少,应记忆哪几个? (习题-fib(k)的实例个数 S(k)=fib(n-k+1))
  - b. 证明你的结果