

# 解题报告

robotcator

2014 年 2 月 20 日

## 1. poj1001[高精度]

你始终要相信没有到不了的明天。

最重要的是处理输入的数据，总体思想是将小数变为整数，并记录小数的位数，最后小数的位数就是所有乘数的小数位数之和，这跟一般的小学乘法没有区别。但是将小数变为整数时要注意去除前导和后导零，输出也要注意三点：

- 1)对于小数不要输出小数点前面的零。
- 2)对于小数点后面的无效零不要输出。
- 3)如果结果是整数则按整数输出。

## 2. poj2352[线段树][二叉索引树]

淡薄明志，宁静致远

因为输入点的顺序是先按y从小到大，如果y相同，再按x从小到大输入，所以可以每插入一个x,求小于x的个数。可以用区间统计的方法解。用线段树和二叉索引树都可以解决。

线段树的建树代码:

```
void build(int root, int l, int r){
    s[root].sum = 0;
    s[root].left = l;
    s[root].right = r;
    if(r-l > 0){
        int mid = (l+r)/2;
        build(root*2, l, mid);
        build(root*2+1, mid+1, r);
    }
}
```

3. poj1861[RMQ]

赤裸裸的RMQ，用tarjan的sparse\_Table算法，只需要 $o(\log n)$ 预处理时间， $o(1)$ 就可以查询。递推式为 $d(i, j) = \min\{d(i, j-1), d(i+2^{j-1}, j-1)\}$

4. poj1850[组合数]

$$C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1}$$

$$\begin{aligned} C_n^k &= C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1} \\ &= C_{n-2}^k + C_{n-2}^{k-1} + C_{n-1}^{k-1} \end{aligned}$$