2013F：先将能量排序，再二分答案ans。按能量值从小到大依次检查相邻的两个能量值，如果这两个能量值之差小于等于ans，则选择这两个能量值作为一个机器的两个芯片的能量的最小值。选出所有n个机器后，按能量值从大到小依次为每个芯片选择k-1个能量值最大的电池，检查是否满足前面选择的最小值。复杂度为O(nlog2n)。

2008B：设f(x)为题目中的n次整系数多项式P，则只需要判断是否对于所有正整数x，f(x)是否都被D整除。我们发现如果f(1)被D整除，且多项式f(x+1)-f(x)对于所有正整数n也能被D整除，那么可以推出f(x)对于所有正整数x都能被D整除，而f(x+1)-f(x)至多为n-1次多项式，可以把f(x+1)-f(x)作为f(x)递归计算。计算f(x+1)-f(x)的复杂度为O(n2)，最多需要计算n次，所以这个算法的复杂度为O(n3)。原题中n <= 100， O(n3)的复杂度是可以接受的。

2003C：n阶SZ曲线由9个n-1阶SZ曲线组成，先求出起点和终点属于哪个n-1阶SZ曲线，中间经过完整的n-1阶SZ曲线就直接加上n-1阶SZ曲线的长度，再递归处理两端的长度，复杂度为O(2n)。