T1：删边求联通块个数，时间倒流就变成加边求联通块个数，傻逼题

T2：考虑枚举短边的长度 r ， 那么枚举短边长度就是 O（sqrt（n））的，对于每一种短边长度我们check 一次，那么总复杂度就是O（n \* sqrt（n）的，记cnti 为数字I 的个数，那么我们至多能填sr = sum(min(cnti, r)) 个数，长边至多为 （sr / r），然后就是构造方案了， 方案的构造也很简单，首先把每个数按照出现次数从大到小排序排成一个数列，直接从一个点开始每次向右下角一格不停地放就行了

T3：省选原题，记得当时我们考省选前两天考到了这个trick， 然后就会做这个题了。。。

考虑用 trie 树维护子树内所有点的（v+dis）， 然后合并这个 trie 树就行， 那么这个 trie 树需要支持的操作就是求全局异或和， 插入一个数， 全局加一， 第三个操作把 trie 树按数位从低到高建每次交换左右儿子，进入新的左儿子，再交换左右儿子，进入新的儿子， 不断重复就可以了，复杂度O（nlogn）

T4：给个不要脑子的做法，把商品打到线段树上去线段树分治，然后遍历线段树， 每次遇见一个新物品更新一次背包，复杂度O（n）, 遍历之前记录一下当前的背包数列，遍历完回溯的时候赋值就行，因为所有物品是O（nlogp）的， 所以复杂度O（n^2logp）