CF652题解

A、

本题只需要简单地分三种情况讨论即可：

输出 −1 的情况，即永远无法到达（只需判断a 是否小于等于 b 并且一开始的 8个小时无法爬到 h2即可）。

输出 0 的情况，即不管你的速度怎么样，只要一开始的 8 个小时能吃到苹果就输出 0（只需判断h1加上 8个小时的路程之和与 h2的关系即可）。

输出大于 0的情况，即当上述条件均不满足时，一天一天地模拟直到h1比h2大（用while循环模拟简单即可）。

B、

很简单，依次交替输出剩下数中的最大值和最小值即可。

C、

贪心。

先把值转成位置，对每个元素，设位置为xi，找到它右边第一个敌对对的位置yi，记为c[xi]=yi，然后从右到左枚举左端点x，其对应的右端点y=min(y,c[x])，然后累加y-x+1即可。

D、

按l从小到大排序，那么每个线段的包含数量就是对应的r后面的逆序对数量。直接离散化之后树状数组/线段树即可。具体方法是：先求出每个r的排名pos[i]，然后建立树状数组，倒序插入r中元素。在插入数组中第i个数时直接统计有多少个数在它之前插入且比它小，累计求和即可。

E、

显然一个边双连通分量内只要有一条权为1的边，则该边双连通分量内的每一对结点都满足条件。那么我们可以缩点，并给该点赋上点权。

那么剩下的图里没有边双，我们直接搜索即可。

F、

这个比较难搞。

首先最终位置可以直接算出来，因为同时调头相当于都不调头。但是因为地图是个环，调头之后的最终位置的蚂蚁编号不一定是原来的编号，这就需要去考虑如何调整。

如果是一条直线的话，那么位置还是从左到右的；但是这里是个环，所以可能会出现最后若干只蚂蚁走到第1只蚂蚁之前的位置。不过，所有蚂蚁的相对位置还是不变的，因此我们只需要考虑第1只蚂蚁最后的编号就可以了。

我们这么来考虑1号蚂蚁：假设它初始向右走，那么当它遇到一只蚂蚁掉头的时候，我们不考虑已经掉头的1号蚂蚁，而是考虑和它相碰的另一只蚂蚁，可以发现这只继续往前的蚂蚁的编号是之前蚂蚁的编号+1。因此我们只需要考虑如果1号蚂蚁一直向前走会碰到几只蚂蚁，就可以得到s[1]+t位置的蚂蚁的最终编号，进而按顺时针顺序求出其他蚂蚁的编号。

现在问题是t太大，注意到每m步蚂蚁都会回到跟一开始一样的状态，只是编号位置可能发生改变。那么我们找到这个改变，叠加t/m次，最后再加上t%m时间的改变量就可以了。