方法大体是首先求一个pre(i)为segma(0<=j<=i) gas(i)-cost(i)

为了方便处理，我们把n开两倍，

我们用线段树维护区间区间min{pre(i)}

然后对于每一个位置i，我们要找到i这个位置能跑到多远，就等效于

找到一个pre(j), 使得pre(j)<pre(i-1),那么j-i就是i能最远跑到的地方咯，这种东西用线段树log()找一下就好了。

liugangjie学弟有一个O(n)的做法，大概是用队列维护当前队列中元素的剩余油量sum,如果走不通就是：

Sum + gas(x) > cost(x)这个情况，

那么我们就从队列的队首弹出城市i

如果gas(i)-cost(i)>=0,那么继续弹i+1这个点sum

如果gas(i)-cost(i)<0, 那么继续弹i这个点，并修改sum

直到sum + gas(x) >= cost(x)，易证当前i是可以到达x的

然后就完事了。。。只有能作为起点的点才会是答案，记录下就好。

~~刚才看Q巨直播,没空写这个标程了，hhhhhh。~~