经典应用：求区间第k大。

假设我们将区间[1,i]表示第1个点到第i个点插到一棵权值线段树中的状态

那么显然针对询问[l,r,k]我们只需要用[1,r] – [1,l-1]（右孩子>=k个就说明答案在右孩子，否则反之）便可以获得我们需要的答案。这样询问的复杂度是logn，问题的关键就是如何“可行”的构造出这n棵线段树，显然每次拷贝上一棵线段树，再添加一个新的权值是要爆炸的！

我们仔细分析，发现相邻两棵线段树的形态仅有一根链是不一样的，那么问题就变得很简单，我们通过动态开点（线段），对于当前结点的孩子，如果和上一棵对应位置一样，则直接指过去便可，若是新链上的点，则新建结点，拷贝上一棵对应位置结点，进行新点的相关更新，在递归往下进行。这样整体的时间复杂度是nlogn，完美！