

给你两个长为n的序列A和B 求下式mod 469762049 (原根为3) 的值

 $\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=i}^{n} \max\{A_i...A_j\} \min\{A_i...A_j\} \sum_{k=i}^{j} B_k$ 出现的数均为不超过2e5的非负整数 提示: 此题并不难

其实模数是骗人去想多项式的 其实这题跟多项式一点关系都没有 其实正解是分治

我们将区间分为[l,mid],[mid+1,r] 统计跨区间的贡献 我们fa现[mid+1,r]前缀min和前缀max都有单调性 于是我们开三个指针 ct1:[mid-->l],维护maxA[ct1,mid],minA[ct1,mid] ct2,ct3:[mid+1-->r],维护maxA[mid+1,ct2],minA[mid+1,ct3]

每移动一次ct1,ct2扫到maxA2<=maxA1的最右侧,ct3同理 这样贡献就被分为了三段区间 [min1,max1],[min1,max2]||[min2,max1],[min2,max2] 我们分别维护{1,min2,max2,min2*max2}*B的前缀和 然后就做完了 复杂度O(n log n) 常数有点大, 但不需要卡常 (因为出题人太懒没有出数据)

樱樱樱

嘤嘤嘤上树辣 统计树上全部简单路径的贡献,对19260817取模 数值<=2e5

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=i}^{n} \max\{A_{i}...A_{j}\} \min\{A_{i}...A_{j}\} \sum_{k=i}^{j} B_{k}$$

樱樱樱

既然上面是序列分治那么这里就上点分治吧 点分治要合并答案和查询 我们发现这是个带插入的二维数点 可以树状数组套权值线段树 复杂度O(n log n log^2 |A|) 然后TLE

樱樱樱

我们发现要插入的点是可以离线下来的 这样我们根据min或max排序,对另一维开两棵线段树 然后统计 发现多算了同一条链上的,把贡献容斥掉

复杂度是O(n log n(log n+log |A|))的可以通过本题(依然没有数据)