

Day2 Solution

2017 年 4 月 9 日

新生舞会

二分答案 k ，判断是否存在方案使得

$$\frac{a'_1 + a'_2 + \cdots + a'_n}{b'_1 + b'_2 + \cdots + b'_n} \geq k$$

即

$$(a'_1 + a'_2 + \cdots + a'_n) \geq k(b'_1 + b'_2 + \cdots + b'_n)$$

$$(a'_1 - kb'_1) + (a'_2 - kb'_2) + \cdots + (a'_n - kb'_n) \geq 0$$

以 $(a'_i - kb'_i)$ 为权值，求最大带权匹配。

乘 10^7 换成整数上运算，避免精度误差。

硬币游戏

建立AC自动机，自动机上结点表示当前状态。从一个点经过一个字符转移到其他点的概率可以求出。同学们猜的序列对应的点是终止点，到达终止点不再转移。

设 N 表示不在终止点的状态。

硬币游戏

若两个同学猜的串是 TTH 和 HTT ，分别用 A 和 B 表示在两个同学的点终止。那么 N 后面接上 TTH ，即 $N + TTH$ 一定会到达终止点。可能是加上 TTH 后才终止，有可能是加上 TT 后终止在 B ，还有很多情况。把所有情况都考虑，得到

$$NTTH = A + BH + BTH$$

例如其中 BH 就表示加上 TT 后终止在 B ，多出来 H 。

T 、 H 的概率都是0.5，那么

$$0.125N = A + 0.75B$$

硬币游戏

N 后加上每一个同学的串都能得到一个方程，共 N 个方程。

如果A串的后缀是B串的前缀，A就会有相应的系数出现在方程B中，系数可以由KMP求出

所有同学获胜概率和为1，这也是一个方程，这样就能解出所有未知量了。

相关分析

$$\begin{aligned} a &= \frac{\sum_{i=L}^R (x_i - \bar{x})(y_i - \bar{y})}{\sum_{i=L}^R (x_i - \bar{x})^2} \\ &= \frac{\sum_{i=L}^R x_i y_i - \bar{x} \sum_{i=L}^R y_i - \bar{y} \sum_{i=L}^R x_i + (R - L + 1)\bar{x}\bar{y}}{\sum_{i=L}^R x_i^2 - 2\bar{x} \sum_{i=L}^R x_i + (R - L + 1)\bar{x}^2} \\ &= \frac{(R - L + 1) \sum_{i=L}^R x_i y_i - \sum_{i=L}^R x_i \sum_{i=L}^R y_i}{(R - L + 1) \sum_{i=L}^R x_i^2 - (\sum_{i=L}^R x_i)^2} \end{aligned}$$

相关分析

那么需要求区间 x_i 的和、 y_i 的和、 $x_i y_i$ 的和、 x_i^2 的和。

需要支持区间修改、区间加。

用带标记线段树维护。 x_i 、 y_i 的和比较容易， $x_i y_i$ 与 x_i^2 修改为某值可以直接计算，考虑 $x_i y_i$ 与 x_i^2 在区间加操作中的修改。

相关分析

$$\begin{aligned}\sum (x_i + S)(y_i + T) &= \sum x_i y_i + S y_i + T x_i + ST \\ &= \sum x_i y_i + S \sum y_i + T \sum x_i + ST \sum 1\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\sum (x_i + S)^2 &= \sum x_i^2 + 2S x_i + S^2 \\ &= \sum x_i^2 + 2S \sum x_i + S^2 \sum 1\end{aligned}$$

这样就可以处理区间加操作了。