



思路

期望dp,设dp[i][j]表示当前有i个ab子序列,j个a时到达目标状态还需的ab序列的期望数,本题需要注意两点,首先,最开始的时候我们会认为答案为dp[0][0],但若刚开始增加的是b,就会卡在这个点不动,所以对于dp[0][0]我们需要手动计算,发现只有存在a是才可能有贡献,所以dp[0][0]=dp[0][1],第二点就是可能会存在dp[0][∞]的情况,所以对于i+j>=k时需要手动计算,这里采用的是错位相减,注意开long long,这题就完成了

12.



思路

推式子,这题我们需要的前置知识是,假设随机变量Z=X+Y,则E(Z)=E(X)+E(Y),于是E(Z)=E(X)+E(Y),于是E(Z)=E(X)+E(Y),于是E(Z)=E(X)+E(Y),一位E(X)=E(X)+E(X),一位E(X)=E(X) 中间E(X)=E(X) 中

13.

合适数对(数据加强版)

#173540	#733. 合适数对(数据加强版)	selphine	100	9545ms	127108kb	C++11	1.9kb	2022-04-12 20:16:11

思路

这题记录一下nlogn分解质因数的做法,对于每个数单调最大质因数,记为f[x],在x为质数时,f[x]=x,在prime[j]不整除i时,f[x]=max(prime[j], f[i]),在i整除prime[j]时,f[x] = f[i],利用欧拉筛可以预处理,之后能在logn时间内分解质因数

14.



思路

差分,我们发现从0开始加一和从结果减一的操作次数时一样的,同时由于是区间加减,我们可以考虑差分,构造差分数列b[i]=a[i]-a[i-1],最终结果其实是差分数组为0,问题就转化为经过多少次操作能使差分数组全0,由于差分数组具有加1减1操作,所以问题就转化成如何加1减1能使数组最快为0,贪心模拟一下即可



思路

sg函数,这里记录一下分图的技巧,对于一张图,他的sg值为他的子图的sg值的异或和,本题有横着分和竖着分两种分法。