0415题目讨论

A 聚会

带权中位数。

维护前缀和和后缀和、最好的位置就是前缀和+后缀和最小的那里。

B 青蛙

首先能够想到的是: 第i 个青蛙能够跳的步长一定是 $g_i = GCD\left(m,a_i\right)$, 所以能占领的石头的编号就是 g_i 的倍数, 就拿第一个样例来 说吧:

2 12

9 10

对于第一只青蛙来说 $g_1=GCD(12,9)=3$,所以步长为 3,那么他能跳的石头编号就是 0,3,6,9 对于第二只青蛙来说 $g_2=GCD(12,10)=2$,所以步长为 2,那么他能跳的石头编号就是 0,2,4,6,8,10 显然第一只青蛙和第二只青蛙占领的石头编号有重复的地方,那么我们为了消除这些重复的值,我们规定第 i 个石头只能由GCD(m,i) 的步长的来占领。那么就有: 2,10 只能由步长为 2 的来占领; 3,9 只能由步长为 3 的来占领; 4,8 只能由步长为 4 的来占领; 6 只能由步长为 6 的来占领; 这样的话,就消除了重复的地方,现在问题就是怎么计算这样的和。显然这些步长是由 m 的 m 的因子组成,那么我们首先把这些因子预处理出来,然后判断该因子是否符合条件,即是不是能够被 $gcd(m,a_i)$ 中的一个整除,在然后我们将这些步长当成公共因子提出来发现: 2+10=2*(1+5)3+9=3*(1+3)4+8=4*(1+2)6=6*1 对于步长为 m 的求和来说,就是 m 有点,但是不是能够的,我就是我们有这些方式,我们可以通过一个结论:在m 有点,但是是是一个结论,在m 有点,因素的数的和为:m 有点,因素的个数的和,需要知道一个结论:在m 有点,因素的数的和为:m 有点,因素的个数的和,需要知道一个结论:在m 有点,因素的数的和为:m 有点,因素的不是能够被,我们就是是一个结论,在m 有点,因素的数的和为:m 有点,因素的不是能够成为,我们就是是是一个结论,是一个,我们就是这种情况。

C分层图最短路

我们可以考虑,怎么样去维护层与层之间的连通,是他们相互通过花费为 C 呢?我们考虑每层新添加两个虚拟节点,一个只出不进,一个只进不出。只出不进的结点可以连着上下两层只进不出的结点