

lovely_ckj(00:01:29): 小球往小球只会往左边挪到是不一定的。

lovely_ckj(00:01:46): 如果如果你是两个状态的话，你可以去试一下转你的专业应该是转不了的。

sszcdjr(zxx)(00:02:33): 八个。

lovely_ckj(00:04:31): 好了，时间到了，就是这道题。其实就是暴力推转移方程就可以了。就是说。

lovely_ckj(00:05:03): 你把这个东西打开就是说。我昨天昨天讲讲的时候。就是昨天那个时候就一直在写作题，然后。然后就是他是。其实好想就是。想起来很很恶心。

lovely_ckj(00:05:37): 那就是这个首先。

lovely_ckj(00:05:40): 首先呢，他他这个他这个题目有点奇怪。它是AI大于等于AI加一。所以你就考虑把它反过来。其实不反过来应该也能做，但是反过来比较好看吧，就是反过来就变成了让这个序列单调单调不这样，不对删掉对就是单挑不见，然后然后就是可以。就是因为发现他他第二个盒子，他的球，他只会就是往前就只为营养它两边的盒子，然后我们就就射DPSJK就是。前来个满足条件。然后AI等于J，并且AI减一等于K就是说。

lovely_ckj(00:06:51): 就是说就相当于我们搞，这个状态就相当于前面的。前面都可以。然后最后。最后的这个他有可能可以。也有可能不可以，不可以的情况就是就是要后面给他。就是后面给他球让他变，让它变成可以的情况，但是因为后面给不了前面的。就是在前面的就后面就影响不到了，所以就。就让他满足条件。然后然后搞这个状态之后就。这个很好转移了就是。按J和AI的大小关系来转移，然后就是分三种情况，一个就是就是谁都没给谁，然后还有AI给AI，给了AI减一和AR简易给了AI。

lovely_ckj(00:07:57): 然后这道题比较恶心，就是。他要滚动数组，然后他那个边界很恶心。

lovely_ckj(00:08:12): 然后就把第二题给你们看。

lovely_ckj(00:10:23): 这题比较简单，就看到58分。

lovely_ckj(00:11:28): 你这个你这个GCD。嗯。你这个。不知道不可行，但是但是有更加简洁的做法，而且他他这个是他这个是他这个式子系列，他不他他就是他不是子串。

lovely_ckj(00:13:58): HMG这个这个这个我我也我也是不知道不可行，但是但是王希文这个这个应该是应该这个正解的一部分，但是你可以想一下怎么容室，然后。然后他那个计算贡献的那个柿子，你可以想一下，这就是调和结束。

lovely_ckj(00:16:25): 好了，时间到了，这道题其实就是没有想象中的那么难，就是首先。这个题我没写完，没写文稿，就是说，就是说他。王希文说的那个绒是是对的，就是设F。

lovely_ckj(00:16:49): FFI。然后。

lovely_ckj(00:16:57): 不妨不好，然后他就表示。

lovely_ckj(00:17:01): GCDJGCB是爱的倍数的人。那个系列的总强度就是CCD。写不下就是。

lovely_ckj(00:17:20): 就是，这个GCD是爱的倍数的长度的和，然后聚。就表示g CD l de的长度的总和，然后很显然就是G就等于FI，再减掉SI GE ma j就是减掉所有C是a的倍数的剧。就是这样一个融资，然后然后考虑该怎么算。就是发的话，我们就可以统计出是爱的倍数的数的个数，就是血液里面。

lovely_ckj(00:18:21): 嗯。就是统计出序列里面是挨着倍数的个数。

lovely_ckj(00:18:38): 你说系列里面是爱的倍数的个数CNT。就是，CN就等于。

lovely_ckj(00:18:47): 就等于。

lovely_ckj(00:19:10): 然后统计了这个东西有什么用呢。就是同学这个东西之后，我们就可以发现他的方案就是。

lovely_ckj(00:19:23): Bed。

lovely_ckj(00:19:34): 然后这个东西的话，这个东西的话就可以不知道怎么推了就是。反正他推到最后是等于CNT再乘二的CNT减一次方。

lovely_ckj(00:20:00): 就是。就还是相当于暴力才组的数，好像记得是应该是吧，就这样。然后把这个组合数拆开。

lovely_ckj(00:20:22): 嗯。

lovely_ckj(00:20:36): 然后把爱存进去。

lovely_ckj(00:21:05): 然后不难发现，就是可以通过枚举二减一来做这个东西，就是把AI改成VI减一。

lovely_ckj(00:21:18): 然后。

lovely_ckj(00:21:37): 然后把这个CNT阶层里面的那个CN的提出来。

lovely_ckj(00:22:07): 就会发现他这个。西格玛里面它就变成了一个组合数。

lovely_ckj(00:22:24): 然后。

lovely_ckj(00:22:30): 然后他就变成了就是它这个C的嘛，你就可以看作是每每一项，就相当于于是没选CNT减一个不同元素有多少个大小为a的子集，然后它是整个他所所有的加起来相当于没学的。

lovely_ckj(00:22:55): CNCN大小为CNT，简约的由互不相同元素构成的集合。它有多少个字，多少个互不相同的子集，然后可以相当于是可以看成每个颜色都可以雪，或者不雪。还有12的CMT减一是否。人家推完了，然后就大概是这样，这个方案数就是。就是这样算的，然后可以看一下代码。

lovely_ckj(00:23:39): 嗯。嗯。

lovely_ckj(00:24:06): 就是说，就是用，因为它这个特别小，就是它这个食欲特别小，所以直接用桶来计算，然后填的就可以调和级数求出来，然后。

lovely_ckj(00:24:20): 就。直接用那个容式就可以算出答案，然后继续看下一题，就是下一题是这一题的升级版。就是差不多也是这个思路其实。

lovely_ckj(00:25:30): 容斥他具体就是就是协议。

lovely_ckj(00:25:57): 它这个绒是具体的事。就是假设我们这里的FI。

lovely_ckj(00:26:06): 是，是。假设F是所有GCD为CCD为爱的倍数的答案的总和是卖。

lovely_ckj(00:26:34): 然后致癌。既然就是，我们想要的答案就是。

lovely_ckj(00:26:41): BCD等于a。感谢唐哥，然后。然后就是一个这样的事。

lovely_ckj(00:27:24): 嗯。

lovely_ckj(00:32:26): 这道题都没思路就是。其实他。跟前面那题差不多，就是也是因为CD等于一这个条件，我们可以就是可以用之前那个容是就是只要把这个定义改一下就好了，就是，这个定义改成之一为二的倍数的。序列的个数，然后GA也是同理，然后。然后关键就是怎么求个数，就是个数的求法。其实也很简单，就是你看那个看他那个东西，这个约束就很像的背包就。就一眼看过去就像个背包，然后就继续想就是，然后他就可以用背包住，就是每一次调和级数都没都遍历一次AI，然后因为限制了GCD是ER的倍数，所以每一个AI都必须JB的倍数。所以L这个区间里面的的GCD的的倍数的个数是调和级数的，然后这样就可以实现。

lovely_ckj(00:33:54): O nm lo m，白色蓝。嗯。嗯。就是大概是这样。

lovely_ckj(00:34:33): 就是。这里的DP就是。用来做背包的，然后这里做个背包，然后注意到他可以用钱内核来转移。就是相当于是枚举总和之后，他有一段就是美日总和之后，这个J的为她有一段时间可以写，然后这一段期间他就对应a减一的一段状态。然后算出等于就可以，然后这个就这种事。

lovely_ckj(00:36:05): 继续看下一题。

lovely_ckj(00:46:29): 好了，就是这道题。这题它题面很复杂，但是认真看就会发现，他这个操作相当于把把。就是把对应位是八，第二位

和第N减二加一位的字符交换了一些就是。然后。就可以看一下。

lovely_ckj(00:47:08): 文稿。

lovely_ckj(00:47:40): 就是很显然，他输入的那个a的大小相当于字符集大小，然后a很难看，幼儿的继承的。

lovely_ckj(00:47:49): 然后第一次操作还是相当于是把钱，为何Hu k就是前k Hu k为二位交换，就刚刚我说这个东西。然后就是把它对折，之后就是把这个字符串看成一条绳子。说呢？把它折过来之后。就相当于是对应位上的交换，相当于这个东西，这有个这有个交换，然后。就是然后就观察到如果。如果他们不相同的话，就是如果这就是就相当于就是那个逼那个逼数组就是操作每次操作那个K可选的数字就是可以看成。分割线就是这个是原创，然后折了之后是这样。然后逼就相当于它是把它分成了很多段，然后每一段都可以单独交换，就是每一段都可以。他自己交换，然后或者所有或者几个断脚，好像是可以有任意多个这种手段交换那一个M各种小段，然后如果每一段的上面JJ这个部分，在下面这个部分都是不都是不同字母串的话，那么他们交换之后还是就是没有任何影响。就是他们交换，这就是不同的，但是不会影响答案，但然后如果所有这种段都是不同的话就。

lovely_ckj(00:49:53): 答案就是二的N次方。就是每一项都有都有交换不交换的选择，就是就是不是答案就是不同的。椒树就是，然后如果。就是我不是拿这个东西，就是就是一个就是一个一个字母上可以扩展出多少多少个，跟他一样怎么穿，然后但是若遇到有可能他是相同的，所以所以我们并不能直接去数每一个就是每就是每一种资产有多少个，然后用文字把它算出来，然后就可以，然后这时候我就去看了一下题解。那就是发现，可就是将至，就是其实，可他可以枚举每一个爱，就是每只每一小段。

lovely_ckj(00:50:53): 然后如果是分两种情况。那种分这个小段交换跟没交换是一样的结果，还有这个这个小段交换了跟没交换是不同的结果来算，然后最后每一小段的答案盛起来就是答案。就是如果他交换之后是相等的，就是这个AI相当于上面那个呢，上面这一段。这个B相当于下面这一段，然后AI等于的就是交换还是相等的，然后就有米的X次方的方案就是。应该就相当于是一段那么一段那么长的四五十分的方案数，然后然后AI不等于逼，就是交换了，有影响就没举两个字部分，就是枚举所有长度那么长的字母顺。是在里面选两个的森林，把它们放到VR的那个位置。就就可以，然后这两种方案数加起来，然后再乘起来，然后最后注意到他还有一小段是不能被是永远操作不到的就是。这里是BM，然后这里是N减BM，然后不能发现中间这一段是无论怎么也无法被操作到的，就是他们。就是他们是不会被分，就是不会被改变的，那么他们有多种，有多少种可能，就这一段，它有多少种可能，就相当于打最后答案还要再乘上多少，那么就是。最后单独处理好了，然后代码就是这样，这个就是每一段的方案，然后盛起来，然后最后成长不会操作的方案。