姓名:袁宇韬

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces 303D	Rotatable Number	给定 n 和 x ,求出最大的 $b(1 < b < x)$ 使得存在 b 进制下的长度为 n 的 Cyclic Number。	特判 $n = 1$, 对于 $n > 1$ 时由数论结论知当且仅当 b 是模 n 的原根时存在对应的 Cyclic Number。直接从大到小枚举 b , 判断是否为模 n 的原根。	时间 $O(\sqrt{n}\log^2 n)$ 空间 $O(\log n)$
Codeforces 238D	Tape Programming	给定由 < , > 和数字组成的字符串。执行一个中间,为,一开始指针指向最过数字的,一开始指针指每过数字,方向向右,每次,并就删除一个,所不来是 < 对,所来是 < 对,所来是 < 对,所来是 < 对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对,对	从最左边开始模拟,当指针第一次到达 l 时以 l 开始的后缀还没有改变,相当于从 l 开始模拟的结果。每次模拟完后有未访问的位置开始继续模拟。 对于询问 [l,r],考虑在访问 l 之后第一次访问 r + 1 或访问小于 l 的位置的时间,中间的时间间隔就是执行的时间间隔。	时间 $O(n\alpha(n))$ 空间 $O(n)$
Codeforces 317C	Balance	给定一个无向图,每个点上有一些水,每次可以沿着一条边运输非负整数的水,问能否达到一个目标状态。可以的话构造出步数小于 $2n^2$ 的解。	对于每个连通块要求水量前后总和相等。每次考虑在同一个连通块中的一个需要为水的点和一个需要的水的点,运输一定到目标状态。从 s 往 t 运输 d 的 t 的方案为:考虑从 t 的分方。从 t 的,是是一个点,是一个点,	时间 $O(n^2)$ 空间 $O(n^2)$

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces 235E	Number Challenge	求 $\sum_{i=1}^a \sum_{j=1}^b \sum_{k=1}^c \sigma_0(ijk)$ 的值。	可以证明答案为 $\sum_{(i,j)=(j,k)=(k,i)=1} \lfloor \frac{a}{i} \rfloor \lfloor \frac{b}{j} \rfloor \lfloor \frac{c}{k} \rfloor$ 枚举 $\gcd(j,k)=d$,反演之后得到 $\sum_{(i,du)=(i,dv)=1} \lfloor \frac{a}{i} \rfloor \mu(d) * (\sum_{u} \lfloor \frac{b}{du} \rfloor) (\sum_{v} \lfloor \frac{c}{dv} \rfloor)$ 然后直接计算。	$n = \max(a, b, c)$ 时间 $O(n^2 \log n)$ 空间 $O(n)$
Codeforces 351D	Jeff and Removing Periods	给定 m 个数,q 个询问,每次问消除一个区间内的数需要的最少次数。每次操作可以消除位置成等差数列的相同的数,并重新排列数。	不用且按订算。 可以用区间内不同数的个数 和区间内是否有数的位置成 等差数列得到答案。将询问 按右端点排序,然后从左到 右扫描所有位置,维护两个 树状数组表示从 <i>i</i> 到当前位 置不同数的个数和从 <i>i</i> 到当 前位置成等差数列的数的个 数,并按顺序回答询问。	时间 $O(m \log m + q \log q)$ 空间 $O(m + q + maxx)$
Codeforces 306C	White, Black and White Again	给定 n , w 和 b , 问把 n 分 为三个非零整数 $n_1 + n_2 +$ n_3 , 并把 w 个带标号物品 放入 $n_1 + n_3$ 个非空带标号 集合 , 把 b 个带标号物品放 入 n_2 个非空带标号集合的 方案数。	n 个带标号物品放入 k 个非空带标号集合方案数为 $n!\binom{n-1}{k-1}$,枚举 n_2 ,则 n_1 和 n_3 的方案数为 $n-n_2+1$,直接计算。	$m = \max(w, b)$ 时间 $O(m)$ 空间 $O(m)$
Codeforces 293E	Close Vertices	给定一棵树,问有多少对 点的距离 $\leq l$ 且带权距离 $\leq w$ 。	点分治,每次求出中心后求 出子树内所有点到中心的距 离,按权值排序,扫描并用 树状数组维护,求出选出两 个点使得到中心的距离和满 足条件,再减去两个点取在 同一棵子树中的情况,可以 类似求出。	时间 $O(n \log^2 n)$ 空间 $O(n)$

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Google Code	有 n 道题,每道题有简单	可以发现最后所有简单部分	时间 $O(n \log n + nt)$
277D	Jam	部分和困难部分,做出简单	一定最先做,做困难部分的	空间 $O(n+t)$
		部分后才能做困难部分。简	顺序一定要满足 timelarge×	
		单部分能保证过,困难部分	$failprob \div (1 - failprob)$ 遂	
		有一定几率挂。问给定时间	增。先按照困难部分的顺序	
		内最大的期望得分和最大化	排序,然后做背包问题。	
		期望得分时期望最后一次正		
		确提交时间的最小值。		
Codeforces	GCD Table	给定 n , m 和长度为 k 的序	i 为所有 a_p 的公倍数,且	时间 $O(k \log n)$
338D		列 a ,问是否存在 i 和 j 使	如果存在一个公倍数满足	空间 $O(k)$
		得 $1 \le i \le n$, $1 \le j \le m + m$	条件,则最小公倍数满足	
		$1 - k \perp a_p = \gcd(i, j + p)$	条件。 j 满足 $j+p\equiv 0$	
		对所有 p 成立。	$\pmod{a_p}$,可以用 CRT 求	
			出。	
Codeforces	Tournament-	构造 n 个结点的竞赛图,使	n 为奇数时,可以让每个点	时间 $O(n^2)$
323B	graph	得任意两个不同的点之间相	向之后循环的 $\frac{n-1}{2}$ 个点连	室间 $O(n^2)$
		互距离不超过 2。	边。 $n=4$ 时无解, n 为大	
			于 4 的偶数时先构造 $n-1$	
			个点的图,再让奇数编号的	
			号点向偶数编号的点连边。	
USACO Mar	Land Acqui-	$\mid $ 把 n 个有序对 (w,l) 划分为	如果有 w 和 l 均比另一个	时间 $O(n \log n)$
08	sition	若干个集合,每个集合的权	小的,可以去掉。然后按照	ightharpoonup 空间 $O(n)$
		值为 $maxw \times maxl$, 求最小	w 排序, $f[i]$ 表示划分前 i	
		总权值。	个数的最小总权值, $f[i] =$	
			$\min(f[j] + w[j] \times l[i+1]) ,$	
			可以用斜率优化。	
Codeforces	Friends	给定 n 个数,求出两两异	先按照大小排序,将 <i>m</i> 乘	$m = \max(a_i)$
241B		或得到的最大的 m 个数之	2 去除顺序限制。一开始要	时间 $O(n\log^2 m)$
		和。	求在 $[0, n-1]$ 和 $[0, n-1]$	ightharpoonup 空间 $O(n)$
			中各取一个数的情况。	
			从高到低扫描每一位,对于	
			所有考虑的区间求出可以使	
			当前位为 1 的方案数。如果	
			比 m 大,则所有 m 个数的	
			当前位均为 1,累加答案,	
			考虑的区间变为能使当前位	
			为1的区间。如果比 m 小,	
			累加所有当前位为1的异或	
			值,加减去方案数,考虑	
			的区间变为能使当前位为 0	
			的区间。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
GCJ 2014	Paradox Sort	给定一个竞赛图。对于一个	先考虑判断前缀的合法性。	时间 $O(tn^3)$
Final D		排列,从前往后考虑每个元	如果目标点已经被删除过则	空间 $O(n^2)$
		素,如果向当前点有连边,	不合法,否则找出考虑完前	
		则将当前点修改为这个元	缀之后的当前点。	
		素。一个排列的最终点为考	如果和目标点相等,则要求	
		虑所有元素以后的当前点。	目标点向所有未在前缀中的	
		求字典序最小的最终点为给	点有连边。	
		定点的排列。	否则可以删去前缀中的点,	
			从目标点开始 BFS。如果	
			能够访问到当前点,且所有	
			未在前缀中的点要么被访	
			问到,要么当前点对它有连	
			边,则前缀合法。然后可以	
			从小到大枚举每一位,并判	
			断合法性。	
USACO Dec	Gangs of		先特判 $m=2$, 对于 $m>2$	时间 $O(n+m\log m)$
12	Istanbull	n 个, i 的个数为 a_i 。对于	的情况所有最后剩余的 1 一	空间 $O(m)$
	/Cow-	一个排列,按顺序考虑排列	定要放在最后。问题变为求	
	stantinople	中的数,维护一个多重集,	最多能剩下的 1 的个数,和	
		如果当前数和多重集中的数	求出消除一些数的字典序最	
		相同或者多重集为空,则加	小的解。 	
		入多重集,否则在多重集中	对于最多能剩下的 1 的个	
		去掉一个元素。求出最后多	数,只要求消除之后最少的	
		重集中最多能剩下的 1 的	剩余数。如果个数最多的数	
		个数,并求出字典序最小的 	超过的一半,则最少剩余数	
		解。	显然为这个数的个数减去剩	
			余数的个数,否则为总数模	
			2.	
			对于求字典序最小的解,从	
			小到大考虑每种数,可以把	
			这种数全部加入多重集,再	
			人利余数中消除同样多的 ************************************	
			数,使得最小剩余数仍然为	
			0。消除过程中尽量选择小	
			的数,如果最小剩余数大于	
			0 则消除最大的数。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Wall Bars	问有多少个由 1 到 4 组成	DP , $f[i][k][x][y][z]$ 表示前	时间 $O(nl^3)$
268D		的长度为 n 的序列,使得	i 项之后, k 表示第 i 项所	空间 $O(l^3)$
		存在一种数字,第一次出现	选的数字是否仍然满足条	
		在前 l 个中,最后一次出现	件, x , y , z 表示剩余三种	
		在后 l 个中,且相邻两次出	数字最近一次出现的距离,	
		现距离不超过 l 。	已经不合法则为 l。状态各维	
			表示的顺序严重影响常数。	
GCJ 2011	Rains Over	有 n×m 个格子,每个格子	每次可以用类似 Dijkstra 的	s = nm
Final D	Atlantis	有一个高度。格子中水的高	方法求出水的高度。如果所	时间 $O(s^3 \log(s))$
		度为所有从边界到当前点的	有高度降低的格子降低 k ,	空间 $O(s)$
		路径经过的高度的最大值的	则直到有新格子高度等于水	
		最小值和当前格子的高度的	的高度时降低高度不变,可	
		最大值。每天格子的高度会	以同时进行。可以证明连续	
		减少到相邻格子的水的高度	两次这种操作之间的间隔次	
		的最小值,但最多减小 k ,	数最多为 $n \times m$ 。	
		问经过多少天后所有格子的		
		高度变为 0。		
Codeforces	Colorado	在很大的平面上画一条宽度	把每一段看作矩形,离散化	时间 $O(n^2)$
243C	Potato Bee-	为 1 的折线,方向与坐标轴	后填充边界,DFS。	空间 $O(n^2)$
	tle	平行,问折线内部和边界的		
		总面积。		
GCJ 2009	Lights	在正方形房间内有一些圆形	求出光源对所有障碍的切	时间 $O(n^4)$
Final F		障碍,有两个光源,问能够	线,求出切线两两的交点,	空间 $O(n^2)$
		或不能被两个光源照到共 4	切线与圆两两的交点, 切线	
		种情况的面积。	与上下边界的交点,做扫描	
			线。过程中需要对每个区域	
			判断能否被照到。	
Codeforces	Sereja and	给定一个由小写字母和问号	所有小写字母等价,可以	时间 $O(n^2)$
314E	Squares	组成的字符串,问有多少种	DP , $f[i][j]$ 表示前 i 个字符	空间 O(n)
		方案可以将字符串补全为括	的左括号比右括号多 j 个,	
		号序列,括号定义为同样的	优化常数后可以过。	
		字母的小写和大写。		
Codeforces	Yaroslav and	你要设计一个算法,算法由	先在字符串开头插入问号,	时间 O(1)
301C	Algorithm	一些命令组成,每个命令可	然后依次将问号移到最后,	空间 O(1)
		以将一个字符串的最早出现	再将问号替换为两个问号。	
		替换成另一个字符串,字符	再向前移动,移动过程中遇	
		串由数字和问号组成,每次	到不是9的数字则加一后退	
		会选出编号最小的可以执行	出,否则将这一位改成 0 后	
		的命令,执行之后继续运行	继续,如果全部是9则在最	
		或停止。要求对输入的 n 个	开头插入 1。	
		整数中的每一个,输出加一		
		后的结果。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Have You	给定一个字符串,每次去掉	消除的串的长度不递减,从	时间 $O(n^{1.5})$
319D	Ever Heard	最短且最左的连续出现两次	小到大枚举长度,判断是否	空间 $O(n)$
	About the	的子串中的一个,问最后剩	可以消去可以每隔当前长	
	Word?	下的串。	度取一个点,求出 LCP 和	
			LCS,要求长度之和大于当	
			前长度,用 hash 解决。	
Codeforces	Playing with	给定一个字符串,两个人轮	先求出每个位置左右是否相	时间 $O(n^2)$
305E	String	流操作,每次从一个两边字	等,然后分为若干段连续相	空间 O(n)
		符相等的位置两侧切开,变	等的,这些段是独立的。对	
		为三段,不能操作的输。问	于不同长度的连续的所有	
		先手是否有最优策略,如果	字符左右都相等的情况求出	
		有求出最小能获胜的策略。	SG 函数,然后求出答案。	
GCJ 2009	Year of More	有 t 场比赛, 每场比赛会在	对于一个单独的天, x _i	时间 $O(t^2m)$
Final A	Code Jam	n 天中的随机一天开始,相	表示第 i 场比赛是否在	空间 O(tm)
		对于开始日期的时间不变。	这天进行,则需要求出	
		问在这 n 天中每天比赛数	$E[(\sum_{i=1}^t x_i)^2]_{\circ}$	
		的平方和的期望。		
			$\begin{bmatrix} t & 2 & t \\ F[(\sum_{m} n)] - F[\sum_{m} n^2] + \end{bmatrix}$	
			$E[(\sum_{i=1}^{n} x_i)] = E[\sum_{i=1}^{n} x_i] +$	
			$E[(\sum_{i=1}^{t} x_i)^2] = E[\sum_{i=1}^{t} x_i^2] + 2E[\sum_{i\neq j} x_i x_j]$	
			$i \neq j$	
			\mid \mid 只有当有比赛在开始后 $_i$ 天	
			$\frac{1}{1}$ 进行时,第 i 天的期望和第	
			i-1 天的期望不同。只要计	
			* * * * * * * * * * * * * * * * * * *	
Codeforces	Dima and	f 有 n 对整数,两个人轮流	r-l 相同的数对等价。对于	时间 $O(n)$
273E	Game	操作,每次将一对数 (l,r)	r-l 求 SG 函数,打表发现	空间 $O(1)$
		満足 $r-l>2$ 変为 $(l+1)$	只有 0, 1, 2, 且形成一些	
		$\lfloor \frac{r-l}{3} \rfloor, l+2\lfloor \frac{r-l}{3} \rfloor)$ 或 $(l,r-l)$	- ハロ ♥ + + + 2 + ユルペーー - 块。打出 10 ⁹ 范围内的表 <i>,</i>	
		[3],	求出 SG 函数为 0 , 1 , 2 的	
		$\begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 &$	数对个数,然后 DP。	
		状态有 n 对満足 $1 < l < l$		
		$r \leq p$ 的数,使得先手必胜。		
Codeforces	Donkey and	给定 <i>n</i> 个点,可以从原点		时间 $O(n \log n)$
249D	Stars	开始,每次在以当前点为端	坐标轴的方向,转化为经典	空间 $O(n)$
		点,方向固定的射线夹角内	问题。按 x 坐标排序后对	
		选择一个点作为下一个点,	y 坐标求 LCS,注意相等情	
		问最多能选择多少点。		
		1 1-20 110を11・9 / 1110	AUH 17 1410	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
GCJ 2009	Doubly-	给定一个有一些格子未知的	DP,从小到大填入字母,	时间 $O(n \Sigma \binom{2n}{n})$
Final C	sorted Grid	网格,问有多少种方案填入	则被填入的区域有单调性。	空间 $O(\binom{2n}{n})$
		字母,使得每一行每一列均	f[i][j][k] 表示当前在填字母	
		不递减。	i,填到第 j 列,被填入的	
			区域为 k , 转移时可以继续	
			在第 j 列填入,也可以转移	
			到第 $j+1$ 列。	
Codeforces	Maxim and	有两个数,初始为 1 和 0,	预处理出质因子不超过 p 的	s 为不超过 r 且质
261E	Calculator	每次可以将第二个数加一或	数,按照第二个数增大的顺	因子不超过 p 的数
		将第一个数乘以第二个数,	序 DP 出得到每个数的最少	的个数
		问不超过 p 次操作后能在第	步数,随时更新答案。	时间 $O(sp)$
		一个数的位置上得到的范围		空间 $O(s)$
		l 到 r 之间的数有多少个。		
Codeforces	Three Swaps	给定一个对序列 a 进行不超	三次区间翻转最多分为 7	p 为翻转次数 3
339E		过三次区间翻转的结果,求	段,枚举三次区间翻转端点	时间 $O((2p)^p \times p)$
		一种可能方案。	的相对位置关系,得到每一	空间 $O(n)$
			段的情况,和输入贪心匹配	
			判断合法性。	
USACO Dec	Threatening	给定字符串 A 和 B,问最	可以从头开始匹配,每次尽	时间 $O(n \log n)$
10	Letter	少能把 B 分成几段,使得	可能匹配最长。求出匹配长	空间 O(n)
		每一段都是 A 的子串。	度可以将两个串连接以后	
			求后缀数组和 height 数组,	
			然后线性扫描得出。	
Codeforces	Tennis Rack-	等边三角形的三边上各有 n	由对称性,只考虑钝角顶点	时间 $O(n^2)$
309D	ets	个 n+1 等分点,问有多少	在第一条边的前一半的情	空间 $O(1)$
		种方案在每条边上选出一个	况。枚举另一条边上的点,	
		等分点,使得三个点构成钝	求出第三边上的范围累加答 ·	
		角三角形。	案。	
GCJ 2010	Candy Store	给定 <i>n</i> 和 <i>k</i> , 问最少选几个	可以用归纳法证明,只要所	时间 $O(\log_{\frac{k+1}{k}} kn)$
Final C		数使得这些数可以同时组合	有数最多比总和的 $\frac{1}{k}$ 大 1,	空间 $O(1)$
		出任意 k 个 1 到 n 范围内	则可以要求的数的总和不超	
		的数。	过选的数的总和的情况下贪	
			心地每次选最大的来满足条 	
			件。	
			每次选择使得上述条件仍然	
			成立的最大的数,可以构造	
			出一组解。对于其他方案,	
			如果从小到大排序后对应位	
			置上的数比这个方案大,则	
			一定不合法,所以这个方案	
			是最优的。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Deja Vu	给定一个有向图,每条边上	DP,只考虑经过边的编号	时间 $O(n^3)$
331E2		有一些编号,求出长度为1	数量与点数相差不超过1的	空间 $O(n^3)$
		到 $2n$ 的路径数量,满足路	状态。	
		径边上的编号连接起来为经	如果一条边没有编号,则直	
		过点的编号。	接转移。否则考虑路径上的	
			下一条编号与连接的点对	
			应的边,可能两个点相邻出	
			现,也可能只有一个点出现	
			在边上。这样的边一定存在,	
			且可以由编号确定两边的一	
			些点,直到编号数量和点数	
			相差不超过 1。把这些边看	
			成一个转移。	
Codeforces	Ciel and	$ an \times n $ 的格子中有一些数	确定左上角 $m \times m$ 的范围	时间 $O(2^{\frac{n}{2}}n^2)$
321D	Flipboard	每次可以将一个 $m \times m$ 的	是否取反则一定可以唯一确	空间 $O(n^2)$
		子矩形取反, $m = \frac{n+1}{2}$ 。问	定全部状态。枚举这个范围	
		最后总共的最大和。	的下边界,再分别对每一行	
			考虑右边界状态,贪心地确	
			定一行内剩余状态,选较大	
			的方案。	-11-
Codeforces	Meeting Her	给定有向图,每个时刻会有	求出每条最短路径的必经	时间 $O(n^3 + n^2k)$
238E		k 条分别从 s_i 到 t_i 的随机	点,则只有这些点能保证有	空间 $O(n^2 + nk)$
		最短路。如果路径经过当前	限时间内有路径经过。 $f[i][j]$	
		点,则可以沿路径前进若干	表示从 i 号点,当前在第 j	
		步,但是在走下一步之前不	条路径上到 $ t $ 的最少路径条	
		能知道下一步的点。	数。从目标状态开始 BFS,	
		一问能否在有限时间内从 s 到		
		t,并求出最少经过的路径	列。	
C 1.6	mı c	条数。		1 10
Codeforces	The Great	给定正整数 <i>n</i> , 每次可以减	每次一定减去最大的数字,	b = 10
331C3	Julya Calen-	去当前 n 当中含有的一个数	答案不会变差。考虑将一个	时间 $O(b^2n)$
	dar	字,问最少多少次减到 0。	数的特定位减去1需要的步	夕间 $O(b^2n)$
			数,则可以将下一位不断减少。	
			少1直到0。这样所有考虑	
			的状态数最多只有 $10^2 \log n$	
			↑ 。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces 329D	The Evil Temple and the Moving Rocks	n×n格子中有一些石头,每个石头有固定的移动方向。一开始可以指定一个石头移动,石头被撞击后原来的石头不动,新的石头开始移动,撞击墙则停止。如果一个石头移动了一段距离,那么在撞击时会发出声音。构造出撞击声数至少为 x 的方案。	考虑将 $n \times n$ 格子布满的一条封闭路径,其中长度大于 1 的同一方向的路约为 n 。在每条长度大于 1 的路上前一半布满石头,后一半每两个位置放一个石头,则这个循环可以进行约 $\frac{n}{2}$ 次。	时间 $O(n^2)$ 空间 $O(n^2)$
USACO Dec 12	First!	给定 <i>n</i> 个字符串,问对 26 个字母做一次排列后有哪些 字符串可能变为字典序最小 的。	建出字母树,对每个字符串可以求出要使这个字符串字典序最小需要满足的字母大小关系,然后判断是否有环。	s=26 时间 $O(ls+ns^2)$ 空间 $O(ls)$
Codeforces 266E	More Queries to Array	给定序列,要求支持区间赋值和区间询问 $\sum_{i=l}^r a_i \cdot \left(i-l+1\right)^k$ 的值	线段树维护 $\sum a_i \cdot i^i$ 的值,用二项式定理展开询问。	时间 $O(mk \log n)$ 空间 $O(nk)$
Codeforces 317E	Princess and Her Shadow	在无限格点上有一些障碍, 每次上下左右移动的同时 如果影子按这个方向移动不 会碰到障碍则按这个方向移 动。要构造方案使得自己和 影子重合。	自己和影子不连通则无解。 否则求出自己到影子的路 径,沿路径走到原来影子的 位置并沿着影子的路径走。 可以证明这样能和影子重合 或走到无限远。如果走出了 障碍的范围则可以利用最边 上的一个障碍得到解。	s=200 时间 $O(s^3)$ 空间 $O(s^2)$
Codeforces 325C	Monsters and Dia- monds	有 n 种怪物,怪物可以变换为一些其他的怪物和至少为 1 的钻石。问分别将每个怪物变换为只有钻石之后最少和最多的钻石个数。	先考虑最小值,可以用 Di- jkstra 求出最小值,只有当 一个变换规则对应的值全部 确定后才更新。无法确定的 说明不能全部变换为钻石。 然后去掉所有不能变换为钻 石的怪物。用 DFS 求最大 值,在环上的答案一定为无 限大。	$s = \sum l_i$ 时间 $O(n + m \log n + s)$ 空间 $O(n + s)$

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
以巡狮号 Codeforces 325D	名称 Reclamation	型目大息 有一个圆柱形地图,每次去 掉一个方块,如果上下边界 不四联通则不进行,问最后 进行了多少步。	算法讨论 上下边界不四联通即地图上有八联通环。 考虑将地图无限平铺,则一定存在 (x,y) 到 $(x,y+k\cdot c)$ 的路径,向右平移 c 后这两条路径一定有交点,则可以得到 $(x,y+(k-1)c)$ 到 $(x,y+k\cdot c)$ 的路径,因此一定可以得到 (x,y) 到 $(x,y+c)$ 的路径。将地图复制两份,左右边界仍然联通,之后用并查集维护连通性。	时名 G 时间 $O(rc+n\alpha(n))$ 空间 $O(rc)$
Codeforces 269D	Maximum Waterfall	有 n 条线段,两条线段可以到达当且仅当两条线段在 x 方向上有公共部分且没有在两条线段中间的另一条线段与这两条线段满足条件。你需要找出从最上到最下的一条路径,使得相邻的线段可以到达,求出这样的路径中相邻线段的公共长度的最小值的最大值。	从下到上添加线段,用平衡 树维护每个位置最上面的 线段。每次求出和线段有公 共部分且在尽可能上面的线 段,则只要检查左边和右边 的线段就能判断是否合法。 然后更新 DP。	时间 $O(n \log n)$ 空间 $O(n)$
Codeforces 263E	Rhombus	给定矩阵 a , 对每个 $k \le x \le n-k+1$ 且 $k \le y \le m-k+1$ 的位置定义 $f(x,y) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} a_{i,j} \cdot \max(0, k- i-x - j-y)$, 求使 f 取 到最大值的 (x,y) 。	可以考虑 $f(x,y)$ 与 $f(x,y+1)$ 之间的差,其中需要求的和也类似考虑求出。	时间 $O(nm)$ 空间 $O(nm)$
GCJ 2008 Final E	The Year of Code Jam	在一个 $n \times m$ 的矩阵中,有一些格子已经被染色,你需要确定剩下的格子是否要染色。每个染色的格子会带来 $4-s$ 的权值,其中 s 为相邻的染色的格子个数。需要求出最大的权值。	建立最小割模型,每个格子建立一个点,并与源点和汇点连边。每个格子选择不染色会带来4的代价,并且已经染色的格子不染色会带来无穷大的代价,相邻的格子都染色会带来2的代价。然后求最大流。	时间 $O(n^3m^3)$ 空间 $O(nm)$
Codeforces 249E	Endless Matrix	矩阵中填有连续正整数,顺 序为按行数和列数的较大值 递增,相同时从右上角到左 下角的顺序。问一个子矩阵 中的和。	只用考虑左上角为 (1,1) 的 子矩阵。按右下角与对角线 位置关系分为两种情况,两 种情况分别可以按照对角线 上和对角线下求和。	时间 $O(1)$ 空间 $O(1)$

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
USACO	Triangle	给定 n 个点,问其中有多	考虑不包含原点的三角形	时间 $O(n \log n)$
Open 10	Counting	少三角形包含原点。	个数,则考虑最接近原点的	空间 O(n)
			边,第三个点的方案数为极	
			角序中两个端点之间的点的	
			个数。对于一个点,逆时针	
			不超过 180 度的点可以构成	
			这样的边。枚举点,二分找	
			到最远的能构成边的点,统	
			计答案。	
Codeforces	Lucky Tick-	给定 n 和 m , 找出 m 个允	预处理 4 位数的结果,用前	时间 O(1)
333C	ets	许前导 0 的 8 位数,使得	4 位和后 4 位加减得到 n 。	空间 O(1)
		可以插入运算符和括号得到		
		结果 <i>n</i> 。		
Codeforces	Greg and	求出有多少种方案在 $n \times m$	DP , f[i][j][k] 表示 i 行且	时间 $O(n^2)$
295D	Caves	棋盘上染色,使得除去连续	最后一行间隔为 j ,当前递	空间 $O(n^2)$
		一些行有两个黑色格子外其	增或递减。用前缀和优化转	
		它行全为白色,且可以将有	移。	
		黑色格子的行分为前后两个		
		部分,前一个部分左端点不		
		减,右端点不增,后一部分		
		左端点不增,右端点不减。		
Codeforces	Two Sets	给定 n 个数,要分成两部	考虑全部数异或的值,为 1	maxv 为输入最大数
251D		分,使得每一部分各自取异	的位只能选择为 1,为 0但	时间 O(nlog maxv)
		或的和最大,相同时使第一	存在数这一位为 1 的优先	空间 $O(n)$
		部分的异或值最小。	选择 1+1。将为 0 的位放在	
			前面,为 1 的位放在后面,	
			相对顺序不变,求最大异或	
			值。	
Codeforces	Shaass and	$n \times m$ 棋盘上有一个沿对	只需要经过所有边界上的	时间 $O(n+m)$
294D	Painter	角线方向前进的机器人,遇	点,每次求出下一次经过的	空间 $O(n+m)$
	Robot	到边界会 90 度反弹,问经	边界上的点,如果步数过多	
		\int 过所有与初始位置 $x+y$ 同	则无解。	
		奇偶的位置时一共经过多少		
		步。		
Codeforces	Ksusha and	给定凸多边形,问在其中选	可以将两维分开算。先预处	时间 $O(n+m)$
293D	Square	两个格点为对角线作正方形	理出每个 x 坐标对应有多	空间 $O(n+m)$
		的期望面积。	少个格点,再求出 <i>x</i> 对应	
			的答案。	
Codeforces	Summer	维护序列,要求查询	询问中的 fib_i 可以转化为	时间 $O(n \log n)$
316E3	Homework	$\sum_{i=0}^{r-l} fib_i \times a_{l+i}$ 的值,支持	$\int fib_{l+i}$ 和 fib_{l+i+1} ,用线段树	空间 $O(n)$
		単点修改。	维护这个和。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Distinct	给定 $n \times m$ 的棋盘,有些格	n+m-1>k 则无解,否	时间 O(k!)
293B	Paths	子已经染色,要将剩下格子	则可以搜索。	空间 $O(k^2)$
		染色,使得每一条从左上角		
		到右下角的最短路经过的格		
		子颜色不重复。		7137 0 (2 2)
Codeforces	Binary Key	给定字符串 a 和 b , 要求构	枚举串中1的个数,按周期	时间 $O(n+km^2)$
332E		造给定长度的字典序最小的	求出字符串哈希判断是否可 ₂ -	空间 $O(n+km)$
		01 串,使得无限拼接后对	 行。 	
		应为 1 的位置中 a 的字符 连接起来为 b 。		
Codeforces	Doodle	有 n 个数 $a \cdot i \mod m$, i 为	数按 $\mod a$ 的值分类,则	时间 $O(\log n)$
346E	Jump	$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 $	· 较大的数间隔一定不小于较	空间 $O(\log n)$
010L	Jump	的两个数差大于 l_{\circ}	小的对应余数的数,可以转	
			化为最后一段 a 范围的情	
			况,用辗转相除递归求出。	
Codeforces	The Red	给定 n 个点的图, i 有连向	n 为奇数时 0 和 n - 1 都只	时间 $O(n)$
325E	Button	$2i \mod n \ \pi \ 2i+1 \mod n$	有 $(n-1)/2$ 的入边,无解。	空间 O(n)
		的边,求哈密尔顿回路。	n 为偶数时相差 $n/2$ 的点	
			出边相同,交换这两个点选	
			择的出边可以合并两个环。	
			DFS,遇到一个点时如果选	
			择的出边导致与相差 $n/2$ 的	
			点不在同一个环中,则交换	
			选择的出边。	
Codeforces	Theft of	给定一个图,满足任意 k 个	k > 2 时只有 $k + 1$ 个点的	时间 $O(n^2)$
332D	Blueprints	点有一个点唯一相连,求选	完全图满足条件,可以直接	空间 $O(n^2)$
		<i>k</i> 个点与这个点相连的边权	每条边出现的次数。	
Codeforces	PE lesson	和的期望值。 问有多少 n 个元素的置换 ,	限制为 2 的可以看作没有限	 时间 <i>O</i> (<i>n</i>)
316D3	1 E lesson	两有多少	制。对于限制为1的可以考	空间 $O(n)$
01010		得每个元素出现次数不超过	応第一个元素是否出现在对	
		限制。限制为 1 或 2。		
Codeforces	Two permu-	给定两个 1 到 n 的排列,每	按第一个排列顺序建立每个	时间 $O(n \log n)$
323C	tations	次询问两个排列中各取一段	前缀中对应数在第二个排列	空间 $O(n \log n)$
		的公共数个数。	中位置的主席树。对于询问	
			可以在第一个排列中的区间	
			询问第二个排列。	
Codeforces	Flights	给定有向无环图,要求将每	1 到其它点的最短路唯一,	时间 $O(nm)$
241E		条边定为1或2的权值,使	用边权限制条件求出。然后	空间 $O(n+m)$
		得所有 1 到 n 的路径长度	得到边权。	
		相等。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Candies	有 n 个数,每次可以将一	每次选三个数,从小到大为	m 为输入总和
341E	Game	个数减去另一个数并将它增	a,b,c,每次将 a 增倍,	时间 $O(m \log m)$
		倍,不能为负。要求最后只	并选择 b 或 c 减少,使得	空间 $O(n)$
		有两个数非 0, 求方案。	b 最终比 a 初始值小,不断	
			重复可以消除一个数。	
Codeforces	Liars and	问有多少长度为 n 的 1 到	DP,每次考虑增加新的一	时间 $O(n^4)$
256D	Serge	n 的数列,使得满足这个数	些相等的数。最后需要打表。	空间 $O(n^3)$
		出现次数不等于它本身的数		
		的总个数为 k 。		
Codeforces	Ladies' Shop	给定 m 和 n 个数,求出数	只能选择这 n 个数中的数。	时间 $O(m \log m)$
286E		量最少的数,使得这些数相	如果其中有两个数之和不超	空间 $O(m)$
		互组合后得到的 1 到 m 的	过	
		数恰好为这 n 个数。	无解。如果一个数可以表示	
			为其中两个数之和则这个数	
			不用选。可以用卷积判断。	
GCJ 2011	Runs	给定一个字符串,问有多少	依次加入每种字符 DP。考	时间 $O(nm)$
Final A		个不同的这个串的排列,使	虑这种字符分成多少段加	空间 $O(nm)$
		得连续极大相等的一段个数	入,有多少段将原来一段分	
		与原串相等。	为两段。	
USACO Mar	Cleaning Up	给定 n 个数,要分成若干	答案最多为 n , 则一段最多	时间 $O(n^{1.5})$
09		段,每一段权值为这一段不	\sqrt{n} 个,求出每个位置往前	空间 $O(n^{1.5})$
		同数的个数的平方,求最小	不同数个数为不同值时最多	
		总权值。	向前延伸多少,然后 DP。	
GCJ 2014	ARAM	给定 n 个数,一开始有 $r \times g$	分数规划二分答案,然后	k 为二分次数
Final F		的钱,每次会随机选择一个	DP 出在每个金钱位置最后	时间 $O(nrgk)$
		数,然后可以选择用 g 的	到达 +1 金钱时的期望值,	空间 $O(n+rg)$
		钱重新随机一次。每轮结束	在每个位置需要决定当得到	
		后会得到1的钱,但不超过	的数不超过多少时需要重新	
		初始值。问足够多轮后每一	随机。	
		轮最后得到的数的最大期望		
		值。		
Codeforces	Biologist	有 n 个 01 的数,可以用一	每个点与源点和汇点连边表	时间 $O((n+m)^3)$
311E		定的代价改变 01 值。有一	示选择 0 或 1,每个特殊要	空间 $O(n+m)$
		些特殊要求,一些数如果都	求与源点和汇点连边表示是	
		为一个给定值则获得一定收	否满足,特殊要求与对应的	
		益,否则有些会付出一定代	点连边表示限制条件,然后	
		价,问最大总收益。	求最大流。	
USACO Mar	Hill Walk	有若干线段,从(0,0)开	扫描线,然后用平衡树维护	时间 $O(n \log n)$
13		始,每次沿一条线段走,到	线段。	空间 $O(n)$
		右端点时走到往下第一条		
		线段,问最后经过了多少线		
		段。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Polo the	求出所有 l 到 r 之间只有 4	数位 DP,预处理出 l 到 r	时间 $O(\log r)$
288E	Penguin	和7数字的所有数相邻两两	之间对应数的个数,和,平	空间 $O(\log r)$
	and Lucky	之积的和。	方和。然后枚举最后一个 4	
	Numbers		变为7的位,之前部分可以	
			用平方和计算,之后部分可	
			以求出。	
Codeforces	Positions in	求出 n 个数的排列个数,满	DP 求出至少 k 个位置满足	时间 $O(n^2)$
285E	Permuta-	足恰好 k 个位置的数与位置	条件的方案数。从左到右,	空间 $O(n^2)$
	tions	编号相差不超过 1。	满足条件的情况,只会填入	
			最后 3 个数,可以状压 DP。	
USACO Dec	Best Cow	给定字符串,每次可以选择	每次如果剩余串比它的倒序	时间 $O(n \log n)$
07	Line	字符串开头或结尾的字符删	串字典序小,则删除开头字	空间 $O(n)$
		除并插入到新串中,使得新	符,否则删除结尾字符。可	
		串字典序最小。	以用后缀数组预处理。	
Codeforces	Olya and	给定有向图,问有多少种方	所有边必须为 $(i, i+1)$ 或	时间 $O(n+m)$
305D	Graph	案加入新边,使得所有边从	(i,i+k+1),且所有 $(i,i+1)$	空间 $O(n)$
		编号小的点连向编号大的	k+1) 的边对应范围必须有	
		点,且 i 到 j 的最短路为	交。先判无解,然后 DP。	
		$j-i \not \equiv j-i-k$ 。		
Codeforces	Context Ad-	给定一些单词,问最多能	预处理出每个位置开始写一	时间 $O(n \log r)$
309B	vertising	将连续的多少个单词写在 <i>r</i>	行能写多少单词,然后预处	空间 $O(n \log r)$
		行,每行不超过 c 个字符。	理出写 2^k 行。对于每个位	
			置更新答案。	
Codeforces	Little Ele-	给定一个排列,每次以50%	维护第 i 个数比第 j 个数小	时间 $O(n^2)$
258D	phant and	的概率交换两个数,问期望	的概率,每次交换时更新。	空间 $O(n^2)$
	Broken	逆序对个数。		
	Sorting			
Codeforces	Polygon	构造每个角相等,每条边不	n < 4 则无解,否则前 $n-1$	时间 O(n)
306D		相等的 n 边形。	个点边长每次增加很小的	空间 O(1)
			值,最后一个点按照角度限	
			制确定。	
Codeforces	Pilgrims	树上有一些特殊点,每个特	对每个点 DP 出最远距离和	时间 O(n)
348E		殊点会选择离它距离最远	到所有距离最远的点的公共	空间 $O(n)$
		的所有点。你需要选择一个	路径。然后这条链上的答案	
		非特殊点,使得去掉这个点	加一,统计答案。	
		后,有尽可能多的特殊点不		
		能到达任意一个选择的点。		
		求这个个数与你的方案数。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Pumping	给定网络,求出一个排列使	求出最小割树,每次找到树	时间 $O(n^3m)$
343E	Stations	得相邻点之间各自求最大流	上权值最小的边,去掉后在	空间 $O(m)$
		之和最大。	两部分各自求答案,然后连	
			接起来。答案为树上所有边	
			权之和。	
USACO Mar	StarCowraft	给定若干 $ax + by + cz \ge$	令 $x = 1$,限制转化为半平	时间 $O(n \log n +$
10		dx + ey + fz 的限制条件,	面。求出半平面交,询问区	nm
		并且 x , y , z 两两之比不超	域是否全部在一条直线一	空间 $O(n)$
		过 100,给定若干询问,每	侧。	
		次询问是否一定满足 ах +		
		by + cz > dx + ey + fz.		
USACO Dec	Cow Pat-	给定两个序列,求出所有第	类似 KMP 的做法,求出匹	时间 $O(ns)$
05	terns	一个序列的长度与第二个序	配 i 位之后失配的转移位置	空间 $O(ns)$
		列相等的连续自序列,使得	和对应的数的变换。然后依	
		任意两个位置上的元素的大	次加入第一个序列中的数判	
		小关系在两个序列中相同。	断匹配。	
Codeforces	Greedy Ele-	有一个电梯,在不同时间有	用 set 维护所有向下的人和	时间 $O(m \log m)$
257E	vator	人到达 s 层并要去 t 层,每	所有向上的人,每次求出下	空间 O(m)
		次电梯根据电梯里和电梯外	一个发生的事件。	
		需要往上的总人数和往下的		
		比较,选择较多的方向。求		
		出每个人离开电梯的时间。		
USACO	Photo	有 n 个 01 数,有 m 条信	DP 出最后一个 1 为 i 时最	时间 $O(n+m)$
Open 13		息,表明 l 到 r 中恰好有一	多有多少个 1。能够转移的	空间 $O(n+m)$
		个数为 1。问最多有多少个	条件为所有覆盖了前一个 1	
		1.	的不能覆盖后一个 1,且在	
			前一个 1 右边的必须覆盖后	
			一个 1。可以预处理出转移	
			条件。	
USACO Jan	USACO.	给定无向图,求出从1到每	求出最短路树。对每个点求	时间 $O(m \log m)$
09	Safe Travel	个点不经过最短路上最后一	出树外的所有边,存在可并	ightharpoonup 空间 $O(m)$
		条边的最短长度。	堆中,每次合并到父亲,并	
			删除非法边,统计答案。	
Codeforces	Xenia and	给定字符串,对于每个长度	对于每个位置预处理出能够	时间 $O(n)$
356E	String Prob-	为 <i>l</i> 的子串,满足长度为奇	往两边延伸的最长的长度和	ightharpoonup 空间 $O(n)$
	lem	数,中间字符只出现一次,	最多修改一个的最长长度以	
		两边串相同且满足同样性	及对应的修改的值。对于一	
		质,会得到 l^2 的权值。可以	次修改,会破坏一些满足条	
		修改最多一个位置,使得权	件的串,得到一些满足条件	
		值最大。	的串。累加,统计答案。	

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Fetch the	有 h 个房间,其中有一些	维护 $\mod k$ 的不同值能到	时间 $O(k \log k +$
311C	Treasure	房间有宝藏。一开始每次可	达的最小位置,用堆维护能	$n \log n$
		以前进 k 。有三种操作,新	到达的宝藏。每次新增步数	空间 $O(k+n)$
		增一个可以前进的步数,减	时重新求最短路,剩下操作	
		少宝藏的值,或者删除可以	用堆维护。	
		得到的最大宝藏。问每次删		
		除的宝藏值。		
GCJ 2011	Google	你一开始有 a 块钱,每次可	期望钱数保持不变,所以要	时间 $O(\log m)$
Final E	Royale	以赌不超过 m 块钱,赢的	最大化输的钱数。每次策略	空间 $O(\log m)$
		概率为 50%。如果输了可以	要么赌 1 元不加倍,要么赌	
		在不超过 m 的前提下加倍	所有钱并不断加倍。预处理	
		继续。如果一整轮结束后钱	所有输的钱数比之前都多的	
		非正则输,至少为 b 则赢,	所有位置,则在这些位置需	
		求赢的概率和概率最大的前	要赌所有钱。DP 出每个位	
		提下第一次最多赌多少。	置赢的概率。	
Codeforces	Buy One,	有 n 个数,每次可以用一	需要求出能免费删除的最大	时间 $O(n \log n)$
335F	Get One	个数的代价删除这个数和一	值。维护当前能够免费删除	空间 $O(n)$
	Free	个比它小的数,问删除所有	的值。每次加入一些相等的	
		数的最小代价。	数,更新当前能够免费删除	
			的值。	
Codeforces	Torcoder	给定字符串,每次操作将一	用线段树维护区间内每种字	s 为字符个数 26
240F		个区间内重新排列为字典序	符出现次数,操作时判断字	时间 $O(ns\log n)$
		最小的回文串,不合法则不	符个数,并且覆盖为字典序	空间 $O(ns)$
		操作。问最后结果。	最小的方案。	
Codeforces	Transferring	给定 $n(n-1)/2$ 个数组成的	选择的三角形顶点高度不超	时间 $O(n\sqrt{k})$
354D	Pyramid	三角形,其中一些位置有特	过 $\sqrt{6k}$,可以 DP 求出覆	空间 $O(n\sqrt{k})$
		殊值,有两种操作,覆盖一	盖一个点右边的所有数,除	
		个点,代价为3,或覆盖以	去下面的一个三角形的最小	
		一个点为顶点,一直延伸到	代价。	
		底部的三角形,代价为 $2+$		
		点数。求覆盖所有有特殊值		
		的最小代价。		
Codeforces	Road Re-	给定有向图,每条边有 01	最小树形图可以解决。	时间 $O(nm)$
240E	pairs	代价,要选出代价最小的边		空间 $O(nm)$
		集使得从1能到达所有点。		
USACO Jan	Cow Run	有两个人依次操作,要求使	每次搜索计算,用短路计算	时间 $O((\frac{\sqrt{33}+17}{8})^n)$
12		得最后的结果满足一定条	剪枝。	空间 O(n)
		件。保证可以满足条件。你		
		需要给出第一个人的字典序		
		最小的策略,使得无论第二		
		个人怎么选择策略,最后结		
		果一定满足条件。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Mirror Room	房间里有一束光,遇到障碍	由奇偶性得每个格子只会以	时间 O((n+m+
274E		会反射。问无穷时间后经过	一种方向经过。所以每个格	$k)\log(n+m+k))$
		了多少不同的格子。	子在环中只经过一次。维护	空间 $O(n+m+k)$
			每条对角线上的障碍,求出	
			光下一次反射的位置,直到	
			回到初始位置。	
Codeforces	BerDonalds	给定一个无向图,求图的直	预处理出两两之间最短路,	时间 $O(n^3 \log n)$
266D		径。	枚举直径所在边。考虑所有	空间 $O(n^2)$
			点的路径长度,得到最小长	
			度,更新答案。	
Codeforces	The Last	平面上有一些圆,半径增大	所有封闭区域由锐角三角形	时间 $O(n^4)$
274C	Hole!	时会产生和消失一些封闭区	的三个顶点或矩形的四个顶	空间 $O(n)$
		域,问最后消失封闭区域的	点组成。枚举,更新答案。	
		时刻。		
Codeforces	Levko and	有集合 A 和 B 和质数 p ,	对于 B 集合取最大公约数,	时 间 O((n +
360D	Sets	问所有满足 $\prod_j A_i^{B_j}$,给定	对于 A 集合求出每个数最	$m)\log p + \sqrt{p}$
		i 的数模 p 不同余有多少个。	少多少次方模 p 余 1 , 则得	空间 $O(n+m+\sqrt{p})$
			到一些指数。然后容斥计算。	
Codeforces	Piglet's	有 n 个架子,每个架子上	维护第 i 个架子上有 j 个不	时间 $O(nak)$
248E	Birthday	有一些蜜罐,每次从一个架	空的蜜罐的概率,用组合数	空间 $O(na)$
		子上随机拿走一些蜜罐,并	转移。	
		空着放在另一个架子上。问		
		最后蜜罐全部为空的架子的		
		期望个数。		
Codeforces	Cow Tennis	有 n 个数,一开始较大的	需要求不构成环的三元组个	时间 $O(n \log n)$
283E	Tournament	数向较小的数连边,每次操	数。枚举向另外两个点连边	空间 O(n)
		作会翻转一定范围内的数之	的点,则只要求出每个点的	
		间的连边情况,问最后有多	出度。每个点的出度可以分	
		少三元环。	为向比它大的点连边和向比	
			它小的点连边两种情况,用	
			线段树求出。	
USACO	Cow Neigh-	平面上有一些点,曼哈顿距	求出曼哈顿距离最小生成	时间 $O(n \log n)$
Open 08	borhoods	离不超过 c 的点之间有连	树,然后求出答案。	空间 O(n)
		边。问有多少连通块。		
Codeforces	Rats	n×m 的房间内有一些障碍	从一个特殊点开始 BFS,	时间 $O(nm+d^6)$
254D		和一些特殊点,需要选择两	则选择的第一个点距离不	空间 $O(nm)$
		个点使得每个特殊点到其中	超过 d,再在剩余特殊点中	
		一个特殊点的最短距离不超	同样确定第二个点。	
		过 <i>d</i> 。		

试题编号	名称	题目大意	算法讨论	时空复杂度
Codeforces	Dividing	平面上有一些点,要划分两	枚举 9 个数的排列,用左	m 为区域个数 9
260E	Kingdom	条水平线和两条竖直线,使	边 3 个的和确定左边的竖直	时间 $O(m! \log n)$
		得分成的 9 个部分中点的个	线,同理确定另外 3 条线,	空间 $O(m!+n)$
		数为给定的 9 个数。	之后需要判断一个区域内的	
			和是否为一个给定值。将所	
			有询问得到,扫描线之后用	
			树状数组解决。	
Codeforces	Berland	给定无向图,求出满足所有	从源点到每个点的路径上总	时间 $O(n^3)$
267C	Traffic	点对之间不同路径上的总流	流量一定,可以假设源点到	空间 $O(n^2)$
		量相等的条件的最大流。	汇点任意一条路径上总流量	
			为 1,解出剩余点的流量。	
			然后根据边的流量限制得到	
			最大流。	