
ACM TEMPLATE

UESTC_Flaghead

Salvare219

Last build at November 13, 2014

Contents

1	Geometry	4
1.1	注意	4
1.2	几何公式	4
1.2.1	三角形	4
1.2.2	四边形	4
1.2.3	圆内接四边形	5
1.2.4	正 N 边形	5
1.2.5	圆	5
1.2.6	棱柱	5
1.2.7	棱锥	5
1.2.8	正棱锥	5
1.2.9	棱台	5
1.2.10	正棱台	5
1.2.11	圆柱	6
1.2.12	圆锥	6
1.2.13	圆台	6
1.2.14	球	6
1.2.15	球台	6
1.2.16	球扇形	6
1.3	三维几何	6
1.3.1	头文件	6
1.3.2	取平面法向量	7
1.3.3	判三点共线	7
1.3.4	判四点共面	7
1.3.5	判点是否在线段上, 包括端点和共线	7
1.3.6	判点是否在线段上, 不包括端点	7
1.3.7	判点是否在空间三角形上, 包括边界, 三点共线无意义	8
1.3.8	判点是否在空间三角形上, 不包括边界, 三点共线无意义	8
1.3.9	判两点在线段同侧, 点在线段上返回 0, 不共面无意义	8
1.3.10	判两点在线段异侧, 点在线段上返回 0, 不共面无意义	8
1.3.11	判两点在平面同侧, 点在平面上返回 0	8
1.3.12	判两点在平面异侧, 点在平面上返回 0	8
1.3.13	判两直线平行	8
1.3.14	判两平面平行	9
1.3.15	判直线与平面平行	9
1.3.16	判两直线垂直	9
1.3.17	判两平面垂直	9
1.3.18	判直线与平面垂直	9
1.3.19	判两线段相交, 包括端点和部分重合	9
1.3.20	判两线段相交, 不包括端点和部分重合	10
1.3.21	判线段与空间三角形相交, 包括交于边界和 (部分) 包含	10
1.3.22	判线段与空间三角形相交, 不包括交于边界和 (部分) 包含	10
1.3.23	计算两直线交点	10
1.3.24	计算直线与平面交点	10
1.3.25	计算两平面交线	11
1.3.26	点到直线距离	11
1.3.27	点到平面距离	11
1.3.28	直线到直线距离	11
1.3.29	两直线夹角 \cos 值	11
1.3.30	两平面夹角 \cos 值	11
1.3.31	直线平面夹角 \sin 值	12
1.4	网格	12
1.5	圆与多边形交	12
2	Graph	15
2.1	二分图	15
2.1.1	最大匹配 Hungry	15
2.1.2	最大匹配 HK	16
2.1.3	最大权匹配	16
2.2	连通性	17
2.2.1	强联通	17
2.2.2	双联通分量	17

2.2.3	桥 && 割点	19
2.2.4	欧拉路径	19
2.2.5	仙人掌图	19
2.3	网络流	20
2.3.1	SAP	20
2.3.2	全局最小割	21
2.3.3	MCMF	21
2.3.4	Primal Dual	22
2.4	最短路	23
2.4.1	Dijkstra	23
2.4.2	SPFA	23
2.5	树形图论	24
2.5.1	LCA	24
2.5.2	度限制最小生成树	24
2.5.3	曼哈顿最小生成树	25
2.5.4	最小树形图	27
2.5.5	一般图最大匹配	27
2.5.6	一般图最大权匹配	29
2.5.7	次小生成树	31
3	Datastruct	32
3.1	数据结构	32
3.1.1	BIT	32
3.1.2	Partition Tree	32
3.1.3	Seg Tree	33
3.1.4	RMQ	34
3.1.5	Splay	34
3.1.6	Heavy Light Decomposition	36
3.1.7	Link Cut Tree	37
3.1.8	Crope	39
3.1.9	K-D Tree	39
3.2	字符串	40
3.2.1	AC automation	40
3.2.2	KMP	41
3.2.3	Suffix Array	42
3.2.4	Palindrome	43
3.2.5	Minimal representation	43
4	Math	44
4.1	博弈	44
4.1.1	Nim 积	44
4.1.2	总结	44
4.2	数值计算	45
4.2.1	傅里叶变换	45
4.2.2	数论变换	46
4.2.3	位运算 FFT	47
4.2.4	高斯消元	47
4.2.5	矩阵行列式	48
4.2.6	单纯形法	49
4.2.7	龙贝格积分	51
4.3	数论	51
4.3.1	快速幂	51
4.3.2	Pollard Rho	51
4.3.3	扩展欧几里得	54
4.3.4	欧拉函数 & 莫比乌斯函数	54
4.3.5	区间 gcd 统计	55
4.3.6	求原根	56
4.3.7	取模 & 逆元	57
4.3.8	中国剩余定理	57
4.3.9	最小素因子	58
4.4	平面几何	58
4.4.1	常用函数	58
4.4.2	最近点对	60
4.4.3	最近圆对	60

4.4.4	最小圆覆盖	61
4.4.5	凸包	62
4.4.6	三角形心	63
4.4.7	费马点	64
4.4.8	半平面交	66
4.4.9	很多圆	66
4.5	三维几何	69
4.5.1	常用函数	69
4.5.2	三维凸包	69
4.6	序列	71
4.6.1	图数列	71
4.6.2	组合数列	72
4.6.3	数列	72
4.7	组合数学	72
4.7.1	Polya	72
4.7.2	小球_盒子	73
4.8	其他	74
4.8.1	反素数	74
4.8.2	高维球体积	74
4.8.3	阶乘最后非 0 位	74
4.8.4	整数拆分积最大不允许重复	74
4.8.5	矩阵中三角形个数统计	75
4.8.6	求和	75
4.8.7	约瑟夫问题	76
5	迷	77
5.1	DLX Exact	77
5.2	DLX Repeat	79
5.3	蔡勒公式	80
5.4	最优双调路线	81
5.5	插头 dp_ 括号匹配	81
5.6	斯坦纳树	82
5.7	位运算	83
5.8	JAVA 读入	84
5.9	printf&scanf	85
5.10	STL	85
5.11	读入外挂	85
5.12	栈外挂	86

1 Geometry

1.1 注意

- I. 注意舍入方式 (0.5 的舍入方向); 防止输出 -0 .
- II. 几何题注意多测试不对称数据.
- III. 整数几何注意 `xmult` 和 `dmult` 是否会出界;
符点几何注意 `eps` 的使用.
- IV. 避免使用斜率; 注意除数是否会为 0.
- V. 公式一定要化简后再代入.
- VI. 判断同一个 $2 \times PI$ 域内两角度差应该是
 $abs(a1 - a2) < beta \parallel abs(a1 - a2) > \pi + \pi - beta$;
相等应该是
 $abs(a1 - a2) < eps \parallel abs(a1 - a2) > \pi + \pi - eps$.
- VII. 需要的话尽量使用 `atan2`, 注意: $atan2(0, 0) = 0$,
 $atan2(1, 0) = \pi/2, atan2(-1, 0) = -\pi/2, atan2(0, 1) = 0, atan2(0, -1) = \pi$.
- VIII. $cross\ product = |u| \times |v| \times \sin(a)$
 $dot\ product = |u| \times |v| \times \cos(a)$
- IX. $(P1 - P0) \times (P2 - P0)$ 结果的意义:
正: $\langle P0, P1 \rangle$ 在 $\langle P0, P2 \rangle$ 顺时针 $(0, \pi)$ 内
负: $\langle P0, P1 \rangle$ 在 $\langle P0, P2 \rangle$ 逆时针 $(0, \pi)$ 内
0: $\langle P0, P1 \rangle, \langle P0, P2 \rangle$ 共线, 夹角为 0 或 π
- X. 误差限缺省使用 $1e-8$!

1.2 几何公式

1.2.1 三角形

- I. 半周长 $P = \frac{a+b+c}{2}$
- II. 面积 $S = \frac{a \times H}{2} = \frac{a \times b \times \sin(C)}{2} = \sqrt{P \times (P-a) \times (P-b) \times (P-c)}$
- III. 中线 $Ma = \frac{\sqrt{2 \times (b^2 + c^2) - a^2}}{2} = \frac{\sqrt{b^2 + c^2 + 2 \times b \times c \times \cos(A)}}{2}$
- IV. 角平分线 $Ta = \frac{\sqrt{b \times c \times ((b+c)^2 - a^2)}}{b+c} = \frac{2 \times b \times c \times \cos(\frac{A}{2})}{b+c}$
- V. 高线 $Ha = b \times \sin(C) = c \times \sin(B) = \sqrt{b^2 - (\frac{a^2 + b^2 - c^2}{2 \times a})^2}$
- VI. 内切圆半径 $r = \frac{S}{P} = \frac{a \times \sin(\frac{B}{2}) \times \sin(\frac{C}{2})}{\sin(\frac{B+C}{2})}$
 $= 4 \times R \times \sin(\frac{A}{2}) \times \sin(\frac{B}{2}) \times \sin(\frac{C}{2}) = \sqrt{\frac{(P-a) \times (P-b) \times (P-c)}{P}}$
 $= P \times \tan(\frac{A}{2}) \times \tan(\frac{B}{2}) \times \tan(\frac{C}{2})$
- VII. 外接圆半径 $R = \frac{a \times b \times c}{4 \times S} = \frac{a}{2 \times \sin(A)} = \frac{b}{2 \times \sin(B)} = \frac{c}{2 \times \sin(C)}$

1.2.2 四边形

$D1, D2$ 为对角线, M 为对角线中点连线, A 为对角线夹角

- I. $a^2 + b^2 + c^2 + d^2 = D1^2 + D2^2 + 4 \times M^2$
- II. $S = \frac{D1 \times D2 \times \sin(A)}{2}$

1.2.3 圆内接四边形

- I. $a \times c + b \times d = D1 \times D2$
- II. $S = \sqrt{(P-a) \times (P-b) \times (P-c) \times (P-d)}$, P 为半周长

1.2.4 正 N 边形

R 为外接圆半径, r 为内切圆半径

1. 中心角 $A = \frac{2 \times \pi}{N}$
2. 内角 $C = \frac{(N-2) \times \pi}{N}$
3. 边长 $a = 2 \times \sqrt{R^2 - r^2} = 2 \times R \times \sin(\frac{A}{2}) = 2 \times r \times \tan(\frac{A}{2})$
4. 面积 $S = \frac{N \times a \times r}{2} = N \times r^2 \times \tan(\frac{A}{2}) = \frac{N \times R^2 \times \sin(A)}{2} = \frac{N \times a^2}{4 \times \tan(\frac{A}{2})}$

1.2.5 圆

- I. 弧长 $l = rA$
- II. 弦长 $a = 2 \times \sqrt{2 \times h \times r - h^2} = 2 \times r \times \sin(\frac{A}{2})$
- III. 弓形高 $h = r - \sqrt{r^2 - \frac{a^2}{4}} = r \times (1 - \cos(\frac{A}{2})) = \frac{a \times \tan(\frac{A}{4})}{2}$
- IV. 扇形面积 $S1 = \frac{r \times l}{2} = \frac{r^2 \times A}{2}$
- V. 弓形面积 $S2 = \frac{r \times l - a \times (r-h)}{2} = \frac{r^2 \times (A - \sin(A))}{2}$

1.2.6 棱柱

- I. 体积 $V = A \times h$ A 为底面积, h 为高
- II. 侧面积 $S = l \times p$ l 为棱长, p 为直截面周长
- III. 全面积 $T = S + 2 \times A$

1.2.7 棱锥

- I. 体积 $V = \frac{A \times h}{3}$ A 为底面积, h 为高

1.2.8 正棱锥

- I. 侧面积 $S = \frac{l \times p}{2}$ l 为斜高, p 为底面周长
- II. 全面积 $T = S + A$

1.2.9 棱台

- I. 体积 $V = \frac{(A1+A2+\sqrt{A1 \times A2}) \times h}{3}$ $A1, A2$ 为上下底面积, h 为高

1.2.10 正棱台

- I. 侧面积 $S = \frac{(p1+p2) \times l}{2}$ $p1, p2$ 为上下底面周长, l 为斜高
- II. 全面积 $T = S + A1 + A2$

1.2.11 圆柱

- I. 侧面积 $S = 2 \times \pi \times r \times h$
- II. 全面积 $T = 2 \times \pi \times r \times (h + r)$
- III. 体积 $V = \pi \times r^2 \times h$

1.2.12 圆锥

- I. 母线 $l = \sqrt{h^2 + r^2}$
- II. 侧面积 $S = \pi \times r \times l$
- III. 全面积 $T = \pi \times r \times (l + r)$
- IV. 体积 $V = \frac{\pi \times r^2 \times h}{3}$

1.2.13 圆台

- I. 母线 $l = \sqrt{h^2 + (r1 - r2)^2}$
- II. 侧面积 $S = \pi \times (r1 + r2) \times l$
- III. 全面积 $T = \pi \times r1 \times (l + r1) + \pi \times r2 \times (l + r2)$
- IV. 体积 $V = \frac{\pi \times (r1^2 + r2^2 + r1 \times r2) \times h}{3}$

1.2.14 球

- I. 全面积 $T = 4 \times \pi \times r^2$
- II. 体积 $V = \frac{4 \times \pi \times r^3}{3}$

1.2.15 球台

- I. 侧面积 $S = 2 \times \pi \times r \times h$
- II. 全面积 $T = \pi \times (2 \times r \times h + r1^2 + r2^2)$
- III. 体积 $V = \frac{\pi \times h \times (3 \times (r1^2 + r2^2) + h^2)}{6}$

1.2.16 球扇形

- I. 全面积 $T = \pi \times r \times (2 \times h + r0)$ h 为球冠高, $r0$ 为球冠底面半径
- II. 体积 $V = \frac{2 \times \pi \times r^2 \times h}{3}$

1.3 三维几何

1.3.1 头文件

```

1 #include <math.h>
2 #define eps 1e-8
3 #define zero(x) (((x)>0?(x):-x))<eps)
4 struct point3{double x,y,z;};
5 struct line3{point3 a,b;};
6 struct plane3{point3 a,b,c;};
7
8 point3 xmult(point3 u,point3 v)
9 {
10     point3 ret;
11     ret.x=u.y*v.z-v.y*u.z;
12     ret.y=u.z*v.x-u.x*v.z;
13     ret.z=u.x*v.y-u.y*v.x;

```

```

14     return ret;
15 }
16
17 double dmult(point3 u,point3 v)
18 {
19     return u.x*v.x+u.y*v.y+u.z*v.z;
20 }
21
22 point3 subtr(point3 u,point3 v)
23 {
24     point3 ret;
25     ret.x=u.x-v.x;
26     ret.y=u.y-v.y;
27     ret.z=u.z-v.z;
28     return ret;
29 }
30
31 double dist3(point3 p1,point3 p2)
32 {
33     return sqrt((p1.x-p2.x)*(p1.x-p2.x)+(p1.y-p2.y)*(p1.y-p2.y)+(p1.z-p2.z)*(p1.z-p2.z));
34 }
35
36 double vlen(point3 p)
37 {
38     return sqrt(p.x*p.x+p.y*p.y+p.z*p.z);
39 }

```

1.3.2 取平面法向量

```

1 point3 pvec(plane3 s)
2 {
3     return xmult(subtr(s.a,s.b),subtr(s.b,s.c));
4 }
5 point3 pvec(point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 {
7     return xmult(subtr(s1,s2),subtr(s2,s3));
8 }

```

1.3.3 判三点共线

```

1 int dots_inline(point3 p1,point3 p2,point3 p3)
2 {
3     return vlen(xmult(subtr(p1,p2),subtr(p2,p3)))<eps;
4 }

```

1.3.4 判四点共面

```

1 int dots_onplane(point3 a,point3 b,point3 c,point3 d)
2 {
3     return zero(dmult(pvec(a,b,c),subtr(d,a)));
4 }

```

1.3.5 判点是否在线段上, 包括端点和共线

```

1 int dot_online_in(point3 p,line3 l)
2 {
3     return zero(vlen(xmult(subtr(p,l.a),subtr(p,l.b))))&&(l.a.x-p.x)*(l.b.x-p.x)<eps&&
4         (l.a.y-p.y)*(l.b.y-p.y)<eps&&(l.a.z-p.z)*(l.b.z-p.z)<eps;
5 }
6 int dot_online_in(point3 p,point3 l1,point3 l2)
7 {
8     return zero(vlen(xmult(subtr(p,l1),subtr(p,l2))))&&(l1.x-p.x)*(l2.x-p.x)<eps&&
9         (l1.y-p.y)*(l2.y-p.y)<eps&&(l1.z-p.z)*(l2.z-p.z)<eps;
10 }

```

1.3.6 判点是否在线段上, 不包括端点

```

1 int dot_online_ex(point3 p,line3 l)
2 {
3     return dot_online_in(p,l)&&(!zero(p.x-l.a.x)||!zero(p.y-l.a.y)||!zero(p.z-l.a.z))&&
4         (!zero(p.x-l.b.x)||!zero(p.y-l.b.y)||!zero(p.z-l.b.z));
5 }
6 int dot_online_ex(point3 p,point3 l1,point3 l2)
7 {
8     return dot_online_in(p,l1,l2)&&(!zero(p.x-l1.x)||!zero(p.y-l1.y)||!zero(p.z-l1.z))&&
9         (!zero(p.x-l2.x)||!zero(p.y-l2.y)||!zero(p.z-l2.z));
10 }

```


1.3.7 判点是否在空间三角形上, 包括边界, 三点共线无意义

```

1 | int dot_inplane_in(point3 p,plane3 s)
2 | {
3 |     return zero(vlen(xmult(subt(s.a,s.b),subt(s.a,s.c)))-vlen(xmult(subt(p,s.a),subt(p,s.b)))-
4 |         vlen(xmult(subt(p,s.b),subt(p,s.c)))-vlen(xmult(subt(p,s.c),subt(p,s.a))));
5 | }
6 | int dot_inplane_in(point3 p,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
7 | {
8 |     return zero(vlen(xmult(subt(s1,s2),subt(s1,s3)))-vlen(xmult(subt(p,s1),subt(p,s2)))-
9 |         vlen(xmult(subt(p,s2),subt(p,s3)))-vlen(xmult(subt(p,s3),subt(p,s1))));
10 | }

```

1.3.8 判点是否在空间三角形上, 不包括边界, 三点共线无意义

```

1 | int dot_inplane_ex(point3 p,plane3 s)
2 | {
3 |     return dot_inplane_in(p,s)&&vlen(xmult(subt(p,s.a),subt(p,s.b)))>eps&&
4 |         vlen(xmult(subt(p,s.b),subt(p,s.c)))>eps&&vlen(xmult(subt(p,s.c),subt(p,s.a)))>eps;
5 | }
6 | int dot_inplane_ex(point3 p,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
7 | {
8 |     return dot_inplane_in(p,s1,s2,s3)&&vlen(xmult(subt(p,s1),subt(p,s2)))>eps&&
9 |         vlen(xmult(subt(p,s2),subt(p,s3)))>eps&&vlen(xmult(subt(p,s3),subt(p,s1)))>eps;
10 | }

```

1.3.9 判两点在线段同侧, 点在线段上返回 0, 不共面无意义

```

1 | int same_side(point3 p1,point3 p2,line3 l)
2 | {
3 |     return dmult(xmult(subt(l.a,l.b),subt(p1,l.b)),xmult(subt(l.a,l.b),subt(p2,l.b)))>eps;
4 | }
5 | int same_side(point3 p1,point3 p2,point3 l1,point3 l2)
6 | {
7 |     return dmult(xmult(subt(l1,l2),subt(p1,l2)),xmult(subt(l1,l2),subt(p2,l2)))>eps;
8 | }

```

1.3.10 判两点在线段异侧, 点在线段上返回 0, 不共面无意义

```

1 | int opposite_side(point3 p1,point3 p2,line3 l)
2 | {
3 |     return dmult(xmult(subt(l.a,l.b),subt(p1,l.b)),xmult(subt(l.a,l.b),subt(p2,l.b)))<=-eps;
4 | }
5 | int opposite_side(point3 p1,point3 p2,point3 l1,point3 l2)
6 | {
7 |     return dmult(xmult(subt(l1,l2),subt(p1,l2)),xmult(subt(l1,l2),subt(p2,l2)))<=-eps;
8 | }

```

1.3.11 判两点在平面同侧, 点在平面上返回 0

```

1 | int same_side(point3 p1,point3 p2,plane3 s)
2 | {
3 |     return dmult(pvec(s),subt(p1,s.a))*dmult(pvec(s),subt(p2,s.a))>eps;
4 | }
5 | int same_side(point3 p1,point3 p2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 | {
7 |     return dmult(pvec(s1,s2,s3),subt(p1,s1))*dmult(pvec(s1,s2,s3),subt(p2,s1))>eps;
8 | }

```

1.3.12 判两点在平面异侧, 点在平面上返回 0

```

1 | int opposite_side(point3 p1,point3 p2,plane3 s)
2 | {
3 |     return dmult(pvec(s),subt(p1,s.a))*dmult(pvec(s),subt(p2,s.a))<=-eps;
4 | }
5 | int opposite_side(point3 p1,point3 p2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 | {
7 |     return dmult(pvec(s1,s2,s3),subt(p1,s1))*dmult(pvec(s1,s2,s3),subt(p2,s1))<=-eps;
8 | }

```

1.3.13 判两直线平行

```

1 | int parallel(line3 u,line3 v)
2 | {
3 |     return vlen(xmult(subt(u.a,u.b),subt(v.a,v.b)))<eps;
4 | }
5 | int parallel(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)

```

```

6 {
7     return vlen(xmult(subt(u1,u2),subt(v1,v2)))<eps;
8 }

```

1.3.14 判两平面平行

```

1 int parallel(plane3 u,plane3 v)
2 {
3     return vlen(xmult(pvec(u),pvec(v)))<eps;
4 }
5 int parallel(point3 u1,point3 u2,point3 u3,point3 v1,point3 v2,point3 v3)
6 {
7     return vlen(xmult(pvec(u1,u2,u3),pvec(v1,v2,v3)))<eps;
8 }

```

1.3.15 判直线与平面平行

```

1 int parallel(line3 l,plane3 s)
2 {
3     return zero(dmult(subt(l.a,l.b),pvec(s)));
4 }
5 int parallel(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 {
7     return zero(dmult(subt(l1,l2),pvec(s1,s2,s3)));
8 }

```

1.3.16 判两直线垂直

```

1 int perpendicular(line3 u,line3 v)
2 {
3     return zero(dmult(subt(u.a,u.b),subt(v.a,v.b)));
4 }
5 int perpendicular(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
6 {
7     return zero(dmult(subt(u1,u2),subt(v1,v2)));
8 }

```

1.3.17 判两平面垂直

```

1 int perpendicular(plane3 u,plane3 v)
2 {
3     return zero(dmult(pvec(u),pvec(v)));
4 }
5 int perpendicular(point3 u1,point3 u2,point3 u3,point3 v1,point3 v2,point3 v3)
6 {
7     return zero(dmult(pvec(u1,u2,u3),pvec(v1,v2,v3)));
8 }

```

1.3.18 判直线与平面垂直

```

1 int perpendicular(line3 l,plane3 s)
2 {
3     return vlen(xmult(subt(l.a,l.b),pvec(s)))<eps;
4 }
5 int perpendicular(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 {
7     return vlen(xmult(subt(l1,l2),pvec(s1,s2,s3)))<eps;
8 }

```

1.3.19 判两线段相交, 包括端点和部分重合

```

1 int intersect_in(line3 u,line3 v)
2 {
3     if (!dots_onplane(u.a,u.b,v.a,v.b))
4         return 0;
5     if (!dots_inline(u.a,u.b,v.a)||!dots_inline(u.a,u.b,v.b))
6         return !same_side(u.a,u.b,v)&&!same_side(v.a,v.b,u);
7     return dot_online_in(u.a,v)||dot_online_in(u.b,v)||dot_online_in(v.a,u)||dot_online_in(v.b,u);
8 }
9 int intersect_in(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
10 {
11     if (!dots_onplane(u1,u2,v1,v2))
12         return 0;
13     if (!dots_inline(u1,u2,v1)||!dots_inline(u1,u2,v2))
14         return !same_side(u1,u2,v1,v2)&&!same_side(v1,v2,u1,u2);
15     return dot_online_in(u1,v1,v2)||dot_online_in(u2,v1,v2)||dot_online_in(v1,u1,u2)||dot_online_in(v2,u1,u2);
16 }

```

1.3.20 判两线段相交, 不包括端点和部分重合

```

1 int intersect_ex(line3 u,line3 v)
2 {
3     return dots_onplane(u.a,u.b,v.a,v.b)&&opposite_side(u.a,u.b,v)&&opposite_side(v.a,v.b,u);
4 }
5 int intersect_ex(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
6 {
7     return dots_onplane(u1,u2,v1,v2)&&opposite_side(u1,u2,v1,v2)&&opposite_side(v1,v2,u1,u2);
8 }

```

1.3.21 判线段与空间三角形相交, 包括交于边界和 (部分) 包含

```

1 int intersect_in(line3 l,plane3 s)
2 {
3     return !same_side(l.a,l.b,s)&&!same_side(s.a,s.b,l.a,l.b,s.c)&&
4         !same_side(s.b,s.c,l.a,l.b,s.a)&&!same_side(s.c,s.a,l.a,l.b,s.b);
5 }
6 int intersect_in(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
7 {
8     return !same_side(l1,l2,s1,s2,s3)&&!same_side(s1,s2,l1,l2,s3)&&
9         !same_side(s2,s3,l1,l2,s1)&&!same_side(s3,s1,l1,l2,s2);
10 }

```

1.3.22 判线段与空间三角形相交, 不包括交于边界和 (部分) 包含

```

1 int intersect_ex(line3 l,plane3 s)
2 {
3     return opposite_side(l.a,l.b,s)&&opposite_side(s.a,s.b,l.a,l.b,s.c)&&
4         opposite_side(s.b,s.c,l.a,l.b,s.a)&&opposite_side(s.c,s.a,l.a,l.b,s.b);
5 }
6 int intersect_ex(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
7 {
8     return opposite_side(l1,l2,s1,s2,s3)&&opposite_side(s1,s2,l1,l2,s3)&&
9         opposite_side(s2,s3,l1,l2,s1)&&opposite_side(s3,s1,l1,l2,s2);
10 }

```

1.3.23 计算两直线交点

```

1 //注意事先判断直线是否共面和平行!
2 //线段交点请另外判线段相交同时还是要判断是否平行(!)
3 point3 intersection(line3 u,line3 v)
4 {
5     point3 ret=u.a;
6     double t=((u.a.x-v.a.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-v.a.y)*(v.a.x-v.b.x))/
7         (((u.a.x-u.b.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-u.b.y)*(v.a.x-v.b.x)));
8     ret.x+=(u.b.x-u.a.x)*t;
9     ret.y+=(u.b.y-u.a.y)*t;
10    ret.z+=(u.b.z-u.a.z)*t;
11    return ret;
12 }
13 point3 intersection(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
14 {
15     point3 ret=u1;
16     double t=((u1.x-v1.x)*(v1.y-v2.y)-(u1.y-v1.y)*(v1.x-v2.x))/
17         (((u1.x-u2.x)*(v1.y-v2.y)-(u1.y-u2.y)*(v1.x-v2.x)));
18     ret.x+=(u2.x-u1.x)*t;
19     ret.y+=(u2.y-u1.y)*t;
20     ret.z+=(u2.z-u1.z)*t;
21     return ret;
22 }

```

1.3.24 计算直线与平面交点

```

1 //注意事先判断是否平行并保证三点不共线,!
2 //线段和空间三角形交点请另外判断
3 point3 intersection(line3 l,plane3 s)
4 {
5     point3 ret=pvec(s);
6     double t=(ret.x*(s.a.x-l.a.x)+ret.y*(s.a.y-l.a.y)+ret.z*(s.a.z-l.a.z))/
7         (ret.x*(l.b.x-l.a.x)+ret.y*(l.b.y-l.a.y)+ret.z*(l.b.z-l.a.z));
8     ret.x=l.a.x+(l.b.x-l.a.x)*t;
9     ret.y=l.a.y+(l.b.y-l.a.y)*t;
10    ret.z=l.a.z+(l.b.z-l.a.z)*t;
11    return ret;
12 }
13 point3 intersection(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
14 {

```

```

15 point3 ret=pvec(s1,s2,s3);
16 double t=(ret.x*(s1.x-l1.x)+ret.y*(s1.y-l1.y)+ret.z*(s1.z-l1.z))/
17 (ret.x*(l2.x-l1.x)+ret.y*(l2.y-l1.y)+ret.z*(l2.z-l1.z));
18 ret.x=l1.x+(l2.x-l1.x)*t;
19 ret.y=l1.y+(l2.y-l1.y)*t;
20 ret.z=l1.z+(l2.z-l1.z)*t;
21 return ret;
22 }

```

1.3.25 计算两平面交线

```

1 //注意事先判断是否平行并保证三点不共线,!
2 line3 intersection(plane3 u,plane3 v)
3 {
4     line3 ret;
5     ret.a=parallel(v.a,v.b,u.a,u.b,u.c)?intersection(v.b,v.c,u.a,u.b,u.c):intersection(v.a,v.b,u.a,u.b,u.c);
6     ret.b=parallel(v.c,v.a,u.a,u.b,u.c)?intersection(v.b,v.c,u.a,u.b,u.c):intersection(v.c,v.a,u.a,u.b,u.c);
7     return ret;
8 }
9 line3 intersection(point3 u1,point3 u2,point3 u3,point3 v1,point3 v2,point3 v3)
10 {
11     line3 ret;
12     ret.a=parallel(v1,v2,u1,u2,u3)?intersection(v2,v3,u1,u2,u3):intersection(v1,v2,u1,u2,u3);
13     ret.b=parallel(v3,v1,u1,u2,u3)?intersection(v2,v3,u1,u2,u3):intersection(v3,v1,u1,u2,u3);
14     return ret;
15 }

```

1.3.26 点到直线距离

```

1 double ptoline(point3 p,line3 l)
2 {
3     return vlen(xmult(subt(p,l.a),subt(l.b,l.a)))/dist3(l.a,l.b);
4 }
5 double ptoline(point3 p,point3 l1,point3 l2)
6 {
7     return vlen(xmult(subt(p,l1),subt(l2,l1)))/dist3(l1,l2);
8 }

```

1.3.27 点到平面距离

```

1 double ptoplane(point3 p,plane3 s)
2 {
3     return fabs(dmult(pvec(s),subt(p,s.a)))/vlen(pvec(s));
4 }
5 double ptoplane(point3 p,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6 {
7     return fabs(dmult(pvec(s1,s2,s3),subt(p,s1)))/vlen(pvec(s1,s2,s3));
8 }

```

1.3.28 直线到直线距离

```

1 double linetoline(line3 u,line3 v)
2 {
3     point3 n=xmult(subt(u.a,u.b),subt(v.a,v.b));
4     return fabs(dmult(subt(u.a,v.a),n))/vlen(n);
5 }
6 double linetoline(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
7 {
8     point3 n=xmult(subt(u1,u2),subt(v1,v2));
9     return fabs(dmult(subt(u1,v1),n))/vlen(n);
10 }

```

1.3.29 两直线夹角 cos 值

```

1 double angle_cos(line3 u,line3 v)
2 {
3     return dmult(subt(u.a,u.b),subt(v.a,v.b))/vlen(subt(u.a,u.b))/vlen(subt(v.a,v.b));
4 }
5 double angle_cos(point3 u1,point3 u2,point3 v1,point3 v2)
6 {
7     return dmult(subt(u1,u2),subt(v1,v2))/vlen(subt(u1,u2))/vlen(subt(v1,v2));
8 }

```

1.3.30 两平面夹角 cos 值

```

1 double angle_cos(plane3 u,plane3 v)
2 {

```

```

3   return dmult(pvec(u),pvec(v))/vlen(pvec(u))/vlen(pvec(v));
4   }
5   double angle_cos(point3 u1,point3 u2,point3 u3,point3 v1,point3 v2,point3 v3)
6   {
7       return dmult(pvec(u1,u2,u3),pvec(v1,v2,v3))/vlen(pvec(u1,u2,u3))/vlen(pvec(v1,v2,v3));
8   }

```

1.3.31 直线平面夹角 sin 值

```

1   double angle_sin(line3 l,plane3 s)
2   {
3       return dmult(subt(l.a,l.b),pvec(s))/vlen(subt(l.a,l.b))/vlen(pvec(s));
4   }
5   double angle_sin(point3 l1,point3 l2,point3 s1,point3 s2,point3 s3)
6   {
7       return dmult(subt(l1,l2),pvec(s1,s2,s3))/vlen(subt(l1,l2))/vlen(pvec(s1,s2,s3));
8   }

```

1.4 网格

```

1   #define abs(x) ((x)>0?(x):- (x))
2   struct point
3   {
4       int x,y;
5   };
6
7   int gcd(int a,int b)
8   {
9       return b?gcd(b,a%b):a;
10  }
11
12  //多边形上的网格点个数
13  int grid_onedge(int n,point* p)
14  {
15      int i,ret=0;
16      for (i=0;i<n;i++)
17          ret+=gcd(abs(p[i].x-p[(i+1)%n].x),abs(p[i].y-p[(i+1)%n].y));
18      return ret;
19  }
20
21  //多边形内的网格点个数
22  int grid_inside(int n,point* p)
23  {
24      int i,ret=0;
25      for (i=0;i<n;i++)
26          ret+=p[(i+1)%n].y*(p[i].x-p[(i+2)%n].x);
27      return (abs(ret)-grid_onedge(n,p))/2+1;
28  }

```

1.5 圆与多边形交

```

1   #include <bits/stdc++.h>
2   #define pi acos(-1.0)
3   using namespace std;
4   const double eps=1e-10;
5   inline double max(double a,double b)
6   {
7       if(a>b)
8           return a;
9       return b;
10  }
11  inline double min(double a,double b)
12  {
13      if(a>b)
14          return b;
15      return a;
16  }
17  inline int fi(double a)
18  {
19      if(a>eps)
20          return 1;
21      else if(a>=-eps)return 0;
22      return -1;
23  }
24  class vector
25  {
26  public:
27      double x,y;

```

```

28 vector(){}
29 vector(double x0,double y0)
30 {
31     x=x0,y=y0;
32 }
33 double operator *(const vector& a) const
34 {
35     return x*a.y-y*a.x;
36 }
37 double operator %(const vector& a) const
38 {
39     return x*a.x+y*a.y;
40 }
41 vector verti() const
42 {
43     return vector(-y,x);
44 }
45 double length() const
46 {
47     return sqrt(x*x+y*y);
48 }
49 vector adjust(double len)
50 {
51     double o1=len/length();
52     return vector(x*o1,y*o1);
53 }
54 vector oppose()
55 {
56     return vector(-x,-y);
57 }
58 };
59 class point
60 {
61 public:
62     double x,y;
63     point (){}
64     point (double x0,double y0)
65     {
66         x=x0,y=y0;
67     }
68     vector operator -(const point& a) const
69     {
70         return vector(x-a.x,y-a.y);
71     }
72     point operator +(const vector& a) const
73     {
74         return point(x+a.x,y+a.y);
75     }
76 };
77 class segment
78 {
79 public:
80     point a,b;
81     segment(){}
82     segment(point a0,point b0)
83     {
84         a=a0,b=b0;
85     }
86     point intersert(const segment& s) const
87     {
88         vector v1=s.a-a,v2=s.b-a,v3=s.b-b,v4=s.a-b;
89         double s1=v1*v2,s2=v3*v4;
90         double se=s1+s2;
91         s1/=se;
92         s2/=se;
93         return point(a.x*s2+b.x*s1,a.y*s2+b.y*s1);
94     }
95     point pverti(const point& p) const
96     {
97         vector t=(b-a).verti();
98         segment uv(p,p+t);
99         return intersert(uv);
100     }
101     bool on_seg(const point &p) const
102     {
103         if(fi(min(a.x,b.x)-p.x)<=0&&fi(p.x-max(a.x,b.x))<=0&&
104             fi(min(a.y,b.y)-p.y)<=0&&fi(p.y-max(a.y,b.y))<=0)return true;
105         else return false;
106     }
107 };

```

```

108 double radius;
109 point polygon[10];
110 double kuras_area(point a,point b,point cir)
111 {
112     point ori=point(cir.x,cir.y);
113     // printf("%.2f %.2f\n",cir.x,cir.y);
114     int sgn=fi((b-ori)*(a-ori));
115     double da=(a-ori).length(),db=(b-ori).length();
116     // printf("%.2f %.2f\n",da,db);
117     int ra=fi(da-radius),rb=fi(db-radius);
118     double angle = acos(((b-ori)%(a-ori))/(da*db));
119     // printf("%.2f\n",angle);
120     segment t(a,b); point h,u; vector seg;
121     double ans,dlt,mov,tangle;
122     if(fi(da)==0||fi(db)==0)
123         return 0;
124     else if(sgn==0)
125         return 0;
126     else if(ra<=0&&rb<=0)
127         return fabs((b-ori)*(a-ori))/2*sgn;
128     else if(ra>=0&&rb>=0)
129     {
130         h=t.pverti(ori);
131         dlt=(h-ori).length();
132         if(!t.on_seg(h)||fi(dlt-radius)>=0)
133             return radius*radius*(angle/2)*sgn;
134         else
135         {
136             ans=radius*radius*(angle/2);
137             tangle=acos(dlt/radius);
138             ans-=radius*radius*tangle;
139             ans+=radius*sin(tangle)*dlt;
140             // printf("%.2f\n",ans);
141             return ans*sgn;
142         }
143     }
144     else
145     {
146         h=t.pverti(ori);
147         dlt=(h-ori).length();
148         seg=b-a;
149         mov=sqrt(radius*radius-dlt*dlt);
150         seg=seg.adjust(mov);
151         if(t.on_seg(h+seg)) u=h+seg;
152         else u=h+seg.oppose();
153         if(ra==1) swap(a,b);
154         ans=fabs((a-ori)*(u-ori))/2;
155         tangle=acos(((u-ori)%(b-ori))/((u-ori).length()*(b-ori).length()));
156         ans+=radius*radius*(tangle/2);
157         return ans*sgn;
158     }
159 }
160 int main()
161 {
162     int cas=0;
163     double x1,x2,x3,y1,y2,y3;
164     while(scanf("%lf%lf%lf",&x1,&y1,&radius)>0)
165     {
166         if(cas++)
167             puts("");
168         scanf("%lf%lf%lf%lf",&x2,&y2,&x3,&y3);
169         polygon[0]=point(x2,y2);
170         polygon[3]=point(x2,y3);
171         polygon[2]=point(x3,y3);
172         polygon[1]=point(x3,y2);
173         double area=0;
174         for(int i=0;i<4;i++)
175         {
176             area+=kuras_area(polygon[i],polygon[(i+1)%4],point(x1,y1));
177         }
178         printf("%.16f\n",fabs(area));
179     }
180 }

```

2 Graph

2.1 二分图

2.1.1 最大匹配 Hungry

```

1 //O(n*m)
2 vector<int> gra[505];
3 int n;
4 bool vis[505];
5 int p[505];
6 bool find(int s)
7 {
8     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
9         if(vis[gra[s][i]]==0&&p[gra[s][i]]!=s)
10         {
11             vis[gra[s][i]]=1;
12             if(p[gra[s][i]]==0 || find(p[gra[s][i]]))
13             {
14                 p[gra[s][i]]=s;
15                 return 1;
16             }
17         }
18     return 0;
19 }
20 int max_match()
21 {
22     int ans=0;
23     memset(p,0,sizeof(p));
24     for(int i=1;i<=n;i++)
25     {
26         memset(vis,0,sizeof(vis));
27         ans+=find(i);
28     }
29     return ans;
30 }
31
32 //找解
33 //删除该点 如果最大匹配数不变则不为最小覆盖集的点
34 vector<int>gra[15050];
35 int p[15050];
36 bool vis[15050];
37 int find(int s,int f)
38 {
39     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
40         if(vis[gra[s][i]]==0&&p[gra[s][i]]!=s)
41         {
42             vis[gra[s][i]]=1;
43             if(p[gra[s][i]]==0 || find(p[gra[s][i]],f))
44             {
45                 f?p[gra[s][i]]=s:0;
46                 return 1;
47             }
48         }
49     return 0;
50 }
51 void get_solution(int nn,int mm)
52 {
53     for(int i=1;i<=nn;i++)
54     {
55         memset(vis,0,sizeof(vis));
56         ans1+=find(i,1);
57     }
58     for(int i=1;i<=mm;i++)
59         if(p[i])
60         {
61             memset(vis,0,sizeof(vis));
62             if(find(p[i],0)==0)chy[i]=1;
63         }
64     for(int i=1;i<=nn;i++)
65     {
66         int f=1;
67         for(int j=0;j<gra[i].size();j++)
68             if(chy[gra[i][j]])
69             {
70                 f=0;
71                 break;
72             }
73     }

```



```

73     chx[i]=f;
74 }
75 }

```

2.1.2 最大匹配 HK

```

1  //O(m*n^0.5) mm
2  vector<int>gra[505]; //初始化
3  int nn,mm;          // nn 左边点 mm 右边点
4  bool use[505];
5  int phx[505],phy[505],p[505];
6  int q[505];
7  bool relable()
8  {
9      for(int i=1;i<=nn;i++)phx[i]=0;
10     for(int i=1;i<=mm;i++)phy[i]=0;
11     int tail=0,front=0,s,y;
12     bool f=0;
13     for(int i=1;i<=nn;i++)
14         if(!use[i])q[tail++]=i;
15     while(tail!=front)
16     {
17         s=q[front++];
18         for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
19             if(!phy[y=gra[s][i]])
20             {
21                 phy[y]=phx[s]+1;
22                 if(!p[y])f=1;
23                 else phx[p[y]]=phy[y]+1,q[tail++]=p[y];
24             }
25     }
26     return f;
27 }
28 bool find(int s)
29 {
30     int y;
31     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
32         if(phy[y=gra[s][i]]==phx[s]+1)
33         {
34             phy[y]=0;
35             if(!p[y]||find(p[y]))return p[y]=s,1;
36         }
37     return 0;
38 }
39 int Hopcroft_Karp()
40 {
41     int ans=0;
42     memset(use,0,sizeof(use));
43     memset(p,0,sizeof(p));
44     while(relable())
45         for(int i=1;i<=nn;i++)
46             if(!use[i]&&find(i))use[i]=1,ans++;
47     return ans;
48 }

```

2.1.3 最大权匹配

```

1  //O(n^3) 保证 nn <= mm 且必须有完备匹配建空点和空边
2  //从 1 开始标号
3  int nn,mm;
4  bool visx[105],visy[105];
5  int pre[105],gra[105][105];
6  int lx[105],ly[105],slack[105];
7  bool find(int s)
8  {
9      visx[s]=1;
10     for(int i=1;i<=mm;i++)
11         if(visy[i]==0)
12         {
13             int f=lx[s]+ly[i]-gra[s][i];
14             if(f==0)
15             {
16                 visy[i]=1;
17                 if(pre[i]==0 || find(pre[i]))
18                 {
19                     pre[i]=s;
20                     return 1;
21                 }
22             }
23         }
24     }
25 }

```

```

23         else slack[i]=min(slack[i],f);
24     }
25     return 0;
26 }
27 int Kuhn_Munkras()
28 {
29     int i,j,d,ans=0;
30     memset(ly,0,sizeof(ly));
31     memset(pre,0,sizeof(pre));
32     for(i=1;i<=nn;i++)
33         for(j=1,lx[i]=-0x7fffffff;j<=mm;j++)
34             lx[i]=max(lx[i],gra[i][j]);
35     for(i=1;i<=nn;i++)
36     {
37         memset(slack,0x7f,sizeof(slack));
38         while(1)
39         {
40             memset(visx,0,sizeof(visx));
41             memset(visy,0,sizeof(visy));
42             if(find(i)) break;
43             d=0x7fffffff;
44             for(j=1;j<=mm;j++)
45                 if(visy[j]==0) d=min(d,slack[j]);
46             for(j=1;j<=nn;j++)
47                 if(visx[j]) lx[j]-=d;
48             for(j=1;j<=mm;j++)
49                 if(visy[j]) ly[j]+=d;
50                 else slack[j]-=d;
51         }
52     }
53     for(i=1;i<=mm;i++)
54         if(pre[i]) ans+=gra[pre[i]][i];
55     return ans;
56 }

```

2.2 连通性

2.2.1 强联通

```

1  int n,m;
2  vector<int> gra[2005];
3  bool vis[2005]; //vis 初始化 0
4  int stack[2005],sk;
5  int low[2005],scc[2005]; // scc[i]=j 第 i 个点在第 j 个强连通分量里
6  int timer,cnt; //每次调用 cnt 初始化 1 timer 初始化 0
7  void tarjan(int s)
8  {
9      vis[s]=1;
10     int to,temp=low[s]=++timer;
11     stack[sk++]=s;
12     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
13     {
14         to=gra[s][i];
15         if(vis[to]==0)tarjan(to);
16         low[s]=min(low[to],low[s]);
17     }
18     if(temp==low[s])
19     {
20         do
21         {
22             to=stack[--sk];
23             low[to]=0x3fffffff;
24             scc[to]=cnt;
25         }while(stack[sk]!=s);
26         cnt++;
27     }
28 }

```

2.2.2 双联通分量

```

1  //边连通分量
2  struct edge
3  {
4      int y,pdc,next;
5      edge(int y_=0,int pdc_=0,int n_=0){y=y_,pdc=pdc_,next=n_;}
6  }e[2000005];
7  int head[1005],mm; //mm=0 head 初始化 -1
8  vector<int>bri[2]; //桥 初始化

```

```

9  bool vis[1005]; //初始化全 0
10  int low[1005],dfn[1005];
11  int edc[1005];
12  int stack[1005],sk;
13  bool cut[1005]; //割点 初始化全 0
14  int ecnt,timer,root; //timer 初始化为 0 cnt 初始化为 1 root 为根
15  void dfs(int s,int fa)
16  {
17      dfn[s]=low[s]=++timer;
18      stack[sk++]=s;
19      int to,sz=0;
20      bool flag=vis[s]=1;
21      for(int i=head[s];~i;i=e[i].next)
22          if((to=e[i].y)==fa&&flag)flag=0;
23      else
24          {
25              if(vis[to])low[s]=min(dfn[to],low[s]);
26              else
27              {
28                  dfs(to,s);sz++;
29                  low[s]=min(low[to],low[s]);
30                  if(low[to]>=dfn[s])
31                  {
32                      if(s!=root||sz>1)cut[s]=1;
33                  }
34                  if(low[to]>dfn[s])
35                  {
36                      bri[0].push_back(s);
37                      bri[1].push_back(to);
38                  }
39              }
40          }
41      if(low[s]==dfn[s])
42      {
43          do edc[stack[--sk]]=ecnt;
44          while(stack[sk]!=s);
45          ecnt++;
46      }
47  }
48  void add(int x,int y)
49  {
50      e[mm]=edge(y,0,head[x]);head[x]=mm++;
51      e[mm]=edge(x,0,head[y]);head[y]=mm++;
52  }
53
54
55  struct edge
56  {
57      int y,pcdc,next;
58      edge(int y_=0,int pdc_=0,int n_=0){y=y_,pcdc=pcdc_,next=n_;}
59  }e[2000005];
60  int head[1005],mm;
61  bool vis[1005];
62  int low[1005],dfn[1005];
63  int stack2[2000005],sk2;
64  bool cut[1005];
65  int pcnt,timer,root;
66  void dfs(int s,int fa)
67  {
68      dfn[s]=low[s]=++timer;
69      int to,sz=0;
70      bool flag=vis[s]=1;
71      for(int i=head[s];~i;i=e[i].next)
72          if(e[i].pcdc==0)
73          {
74              stack2[sk2++]=i;
75              if((to=e[i].y)==fa&&flag)flag=0;
76              else
77              {
78                  if(vis[to])low[s]=min(dfn[to],low[s]);
79                  else
80                  {
81                      dfs(to,s);sz++;
82                      low[s]=min(low[to],low[s]);
83                      if(low[to]>=dfn[s])
84                      {
85                          if(s!=root||sz>1)cut[s]=1;
86                          do to=stack2[--sk2],e[to].pcdc=e[to^1].pcdc=pcnt;
87                          while(stack2[sk2]!=i);
88                          pcnt++;

```

```

89     }
90     }
91     }
92 }
93 }
94 void add(int x,int y)
95 {
96     e[mm]=edge(y,0,head[x]);head[x]=mm++;
97     e[mm]=edge(x,0,head[y]);head[y]=mm++;
98 }

```

2.2.3 桥 && 割点

```

1 //割点 & 桥
2 vector<int>gra[10005];
3 bool v[10005],cut[10005]; //初始化全 0
4 int low[10005],dfn[10005];
5 int timer,root; //timer=1 root 初始化
6 void dfs(int s,int p)
7 {
8     bool f=1;
9     int y,cnt=0;
10    v[s]=1;
11    dfn[s]=low[s]=timer++;
12    for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
13        if((y=gra[s][i])==p&&f)f=0;
14        else
15        {
16            if(v[y])low[s]=min(low[s],dfn[y]);
17            else
18            {
19                dfs(y,s);cnt++;
20                low[s]=min(low[s],low[y]);
21                if((s!=root&&low[y]>=dfn[s])||(s==root&&cnt>1))cut[s]=1;
22                if(low[y]>dfn[s])
23                {
24                    //bri[0].push_back(s);
25                    //bri[1].push_back(y);
26                }
27            }
28        }
29    if(low[s]==dfn[s])
30    {
31        int h;
32        do
33        {
34            h=stack[--k];
35            col[h]=cnt;
36        }while(stack[k]!=s);
37        cnt++;
38    }
39 }

```

2.2.4 欧拉路径

```

1
2 void eur(int s,int p)
3 {
4     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
5         if(v[gra[s][i].second]==0)
6         {
7             v[gra[s][i].second]=1;
8             eur(gra[s][i].first,gra[s][i].second);
9         }
10    ans[h++]=p;
11 }

```

2.2.5 仙人掌图

```

1 vector<int>gra[20050];
2 //判定
3
4 int vis[20050];
5 int dfn[20050],low[20050];
6 int timer;
7 bool Cactus(int s)
8 {
9     int y,cnt=0;
10    vis[s]=1;

```

```

11 dfn[s]=low[s]=timer++;
12 for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
13 {
14     if(vis[y=gra[s][i]]==2)return 0;
15     if(vis[y]==0)
16     {
17         if(!Cactus(y))return 0;
18         if(low[y]>dfn[y])return 0;
19         low[s]=min(low[s],low[y]);
20     }
21     else low[s]=min(low[s],dfn[y]);
22     if(low[y]<dfn[s])cnt++;
23     if(cnt>1)return 0;
24 }
25 vis[s]=2;
26 return 1;
27 }

```

2.3 网络流

2.3.1 SAP

```

1 Ver 3.0 邻接表,注意边开到两倍()
2 // O(EV^2) 下标从 1 开始
3 struct edge
4 {
5     int y,c,next;
6     edge(){}
7     edge(int y_,int c_,int n_){y=y_,c=c_,next=n_;}
8 }e[900005];
9 int head[20005]; //初始化 -1;
10 int nn,mm; //初始化 mm=0 nn 为点数
11 int d[20005],cont[20005],q[20005];
12 int pre[20005],cur[20005];
13 bool vis[20005];
14 void bfs(int s)
15 {
16     int x,to,tail=1,front=0;
17     for(int i=1;i<=nn;i++) vis[i]=cont[i]=0,cur[i]=head[i],d[i]=0xffffffff;
18     d[s]=0;cont[0]=1;q[0]=s;vis[s]=1;
19     while(front<tail)
20     for(int i=head[x=q[front++]];i!=-1;i=e[i].next)
21     if(!vis[to=e[i].y] && e[i^1].c)
22     {
23         d[to]=d[x]+1;
24         vis[to]=1;
25         q[tail++]=to;
26         cont[d[to]]++;
27     }
28 }
29 int SAP(int s,int t)
30 {
31     if(s==t) return 0xffffffff;
32     bfs(t);pre[s]=-1; //不用 bfs 的话把初始化复制过来 d[i]=0;
33     int ans=0,x=s,y,len=0,flow,back;
34     while(d[s]<nn)
35     {
36         y=-1;
37         for(int i=cur[x];i!=-1;i=e[i].next)
38         if(e[i].c && d[x]==d[e[i].y]+1)
39         {
40             y=e[i].y;
41             cur[x]=i;
42             break;
43         }
44         if(y!=-1)
45         {
46             pre[y]=x;x=y;
47             if(x==t)
48             {
49                 flow=0xffffffff;
50                 for(y=pre[y];y!=-1;y=pre[y])
51                     if(flow>=e[cur[y]].c) flow=e[cur[y]].c,back=y;
52                 for(x=pre[x];x!=-1;x=pre[x])
53                     e[cur[x]^1].c+=flow,e[cur[x]].c-=flow;
54                 ans+=flow;x=back;
55             }
56         }
57     }
58     else

```

```

58     {
59         y=nn;
60         for(int i=head[x];i!=-1;i=e[i].next)
61             if(e[i].c && y>d[e[i].y])
62                 y=d[e[i].y],cur[x]=i;
63         cont[d[x]]--;
64         if(cont[d[x]]==0) break;
65         cont[d[x]=y+1]++;
66         if(x!=s) x=pre[x];
67     }
68 }
69 return ans;
70 }
71 void add(int x,int y,int c) //无向图 可以优化
72 {
73     e[mm]=edge(y,c,head[x]);head[x]=mm++;
74     e[mm]=edge(x,0,head[y]);head[y]=mm++;
75 }

```

2.3.2 全局最小割

```

1 //标号 0 开始全局最小割
2 int cap[505][505];
3 int node[505],dis[505];
4 int Stoer_Wagner(int n)
5 {
6     int i,j,now,ans=0x3fffffff;
7     for(int i=0;i<n;i++) node[i]=i;
8     while(n>1)
9     {
10         for(now=0,i=1;i<n;i++) dis[node[i]]=0;
11         for(i=1;i<n;i++)
12         {
13             swap(node[now],node[i-1]);
14             for(now=j=i;j<n;j++)
15             {
16                 dis[node[j]]+=cap[node[i-1]][node[j]];
17                 if(dis[node[now]]<dis[node[j]]) now=j;
18             }
19         }
20         ans=min(ans,dis[node[now]]);
21         for(j=0;j<n;j++)
22             cap[node[j]][node[now-1]]=cap[node[now-1]][node[j]]+=cap[node[j]][node[now]];
23         node[now]=node[--n];
24     }
25     return ans;
26 }

```

2.3.3 MCMF

```

1 //适合增广路长或费用范围大的图
2 Ver 3.0 支持重边
3 struct edge
4 {
5     int y,c,f,next;
6     edge(){}
7     edge(int y_,int c_,int f_,int n_){y=y_,c=c_,f=f_,next=n_;}
8 }e[2007000];
9 int head[2005];
10 int nn,mm;
11 int q[2005],p[2005],dis[2005];
12 bool vis[2005];
13 bool spfa(int s,int t)
14 {
15     int to,tail=1,front=0;
16     for(int i=1;i<=nn;i++) vis[i]=0,dis[i]=0x3fffffff;
17     dis[s]=0;q[0]=s;
18     while(tail!=front)
19     {
20         s=q[front++];vis[s]=0;
21         if(front>nn)front=0;
22         for(int i=head[s];~i;i=e[i].next)
23             if(e[i].c&&dis[to=e[i].y]>dis[s]+e[i].f)
24             {
25                 dis[to]=dis[s]+e[i].f;p[to]=i^1;
26                 if(vis[to]==0)
27                 {
28                     vis[to]=1;
29                     if(dis[to]<dis[q[front]])

```

```

30         front==0?front=nn:front--,q[front]=to;
31     else
32         q[tail++]=to,tail>nn?tail=0:0;
33     }
34 }
35 }
36 if(dis[t]<0x3fffffff) return 1;
37 else return 0;
38 }
39 int cost_flow(int s,int t)
40 {
41     int ans=0,flow,x;
42     while(spfa(s,t))
43     {
44         flow=0x3fffffff;
45         for(x=t;x!=s;x=e[p[x]].y) flow=min(flow,e[p[x]^1].c);
46         for(x=t;x!=s;x=e[p[x]].y)
47             e[p[x]].c+=flow,e[p[x]^1].c-=flow,ans+=flow*e[p[x]^1].f;
48     }
49     return ans;
50 }
51 inline void add(int x,int y,int c,int f)
52 {
53     e[mm]=edge(y,c,f,head[x]);head[x]=mm++;
54     e[mm]=edge(x,0,-f,head[y]);head[y]=mm++;
55 }

```

2.3.4 Primal Dual

```

1 //zkw 和 spfa 的结合基本一般类型图都比较快
2
3 struct edge
4 {
5     int y,c,f,next;
6     edge(){}
7     edge(int y_,int c_,int f_,int n_){y=y_,c=c_,f=f_,next=n_;}
8 }e[2008000];
9 int head[2005]; //初始化 -1
10 int nn,mm; //初始化 mm 为0 nn 为点数
11 int phi[2005],q[2005];
12 int s_,t_,cost_,tot_;
13 bool v[2005];
14 inline bool relable()
15 {
16     int x,to,tail=1,front=0;
17     for(int i=1;i<=nn;i++)v[i]=0,phi[i]=0x3fffffff;
18     phi[t_]=0;q[0]=t_;
19     while(tail!=front)
20     {
21         x=q[front++];v[x]=0;
22         if(front>nn)front=0;
23         for(int i=head[x];~i;i=e[i].next)
24             if(e[i^1].c&&phi[to=e[i].y]>phi[x]-e[i].f)
25             {
26                 phi[to]=phi[x]-e[i].f;
27                 if(v[to]==0)
28                 {
29                     v[to]=1;
30                     if(phi[to]<phi[q[front]])
31                         front==0?front=nn:front--,q[front]=to;
32                     else
33                         q[tail++]=to,tail>nn?tail=0:0;
34                 }
35             }
36     }
37     for(int i=1;i<=nn;i++)
38         for(int j=head[i];~j;j=e[j].next)
39             e[j].f+=phi[e[j].y]-phi[i];
40     tot_+=phi[s_];
41     return phi[s_]<0x3fffffff;
42 }
43 inline int aug(int s,int flow)
44 {
45     if(s==t_)return cost_+=tot_*flow,flow;
46     int res=flow,te;v[s]=1;
47     for(int i=head[s];~i;i=e[i].next)
48         if(!v[e[i].y]&&!e[i].f&&e[i].c)
49         {
50             res-=te=aug(e[i].y,min(res,e[i].c));
51             e[i].c-=te;e[i^1].c+=te;

```

```

52         if(!res)return flow;
53     }
54     return flow-res;
55 }
56 int cost_flow(int s,int t)
57 {
58     cost_=tot_=0;s_=s;t_=t;
59     if(!reable())return 0;
60     do memset(v,0,sizeof(v));
61     while(aug(s,0x3fffffff)||reable());
62     return cost_;
63 }
64 inline void add(int x,int y,int c,int f)
65 {
66     e[mm]=edge(y,c,f,head[x]);head[x]=mm++;
67     e[mm]=edge(x,0,-f,head[y]);head[y]=mm++;
68 }

```

2.4 最短路

2.4.1 Dijkstra

```

1  #include<queue>
2  vector<pair<int,int> > gra[160005];
3  int dis[160005];
4  int nn;
5  bool vis[160005];
6  inline int Dijkstra(int s,int t)
7  {
8      int mdis,mx,k=1,to,w;
9      priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int> >,greater<pair<int,int> > > q;
10     for(int i=1;i<=nn;i++) dis[i]=0x3fffffff,vis[i]=0;
11     q.push(make_pair(0,s));dis[s]=0;
12     while(!q.empty())
13     {
14         mdis=q.top().first;
15         mx=q.top().second;q.pop();
16         if(vis[mx]) continue;
17         if(mx==t) return mdis;
18         vis[mx]=1;
19         for(int i=0;i<gra[mx].size();i++)
20             if(dis[to=gra[mx][i].first]>(w=gra[mx][i].second)+mdis)
21                 dis[to]=w+mdis,q.push(make_pair(dis[to],to));
22     }
23     return -1;
24 }

```

2.4.2 SPFA

```

1  //SLF 优化LLL
2  SPFA 算法有两个优化算法 SLF 和 LLL :
3  SLF : Small Label First 策略, 设要加入的节点是 j , 队首元素为
4  i , 若 dist(j)<dist(i) , 则将 j 插入队首, 否则插入队尾。
5  LLL : Large Label Last 策略, 设队首元素为 i , 队列中所有 dist 值的平均值为 x , 若
6  dist(i)>x 则将 i 插入到队尾, 查找下一元素, 直到找到某一 i 使得 dist(i)<=x, 则将对 i 进行松弛操作。
7  i
8
9  //Parent Checking检查当前结点的父亲是否在队列中在的话直接抛弃当前节点的更新
10
11
12
13
14 //负环
15 //加 SLF 优化的话只能用 1维护路径长度大于
16 1. n 有负环入队次数大于
17 2. n 有负环
18
19
20 // spfa-dfs 专找负环 inq 要事先初始化
21 vector<pair<int,int> >gra[700];
22 int now[700];
23 bool inq[700];
24 bool spfa_dfs(int s)
25 {
26     int to,w;
27     inq[s]=1;
28     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
29     {

```



```

30     to=gra[s][i].first;
31     w=gra[s][i].second;
32     if(now[to]<now[s]+w)
33     {
34         now[to]=now[s]+w;
35         if(inq[to])return 1;
36         else if(spfa_dfs(to))return 1;
37     }
38 }
39 inq[s]=0;
40 return 0;
41 }

```

2.5 树形图论

2.5.1 LCA

```

1 // tanjar 离线算法
2 void dfs(int s,int p)
3 {
4     int x;
5     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
6         if((x=gra[s][i])!=p)dfs(x,s),com[x]=s;
7     vis[s]=1;
8     for(int i=0;i<q[s].size();i++)
9         if(vis[x=q[s][i]]) ans[id[s][i]]=find(x);
10 }
11
12 //倍增 标号 1 开始根节点深度设为 1
13 // pre 数组初始化!!!
14 //预处理
15 int pre[50050][20];
16 int dep[50050];
17 void dfs(int s,int p)
18 {
19     int t=0;
20     pre[s][0]=p;
21     while(pre[s][t]) pre[s][t+1]=pre[pre[s][t]][t],t++;
22     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
23         if((t=gra[s][i])!=p)
24         {
25             dep[t]=dep[s]+1;
26             dfs(t,s);
27         }
28 }
29 int lca(int x,int y)
30 {
31     int s=19;
32     if(dep[x]>dep[y]) swap(x,y);
33     while(dep[x]<dep[y]) y=dep[pre[y][s]]<dep[x]?pre[y][s],s--;
34     if(x==y) return x;
35     else
36     {
37         s=19;
38         while(s!=-1)
39         {
40             if(pre[x][s]!=pre[y][s])
41                 x=pre[x][s],y=pre[y][s];
42             s--;
43         }
44         return pre[x][0];
45     }
46 }

```

2.5.2 度限制最小生成树

```

1 //0(m*logm+k*m) 要求某个点度数小于或等于 k
2 #define INF 0x3fffffff
3 struct edge
4 {
5     int x,y,w;
6     bool operator<(const edge a)const
7     {return w<a.w;}
8 }e[450];
9 int n,m;
10 int dis[25][25],temp[25];
11 int com[25],con[25];
12 int find(int s){return s==com[s]?s:com[s]=find(com[s]);}
13 int dfs(int s,int p,int x,int y)

```

```

14 {
15     if(con[s]<INF)
16     {
17         if(temp[0]>con[s]-dis[x][y])
18             temp[0]=con[s]-dis[x][y],temp[1]=x,temp[2]=y,temp[3]=s;
19     }
20     for(int i=0;i<n;i++)
21         if(dis[i][s]<INF && i!=p)
22         {
23             if(dis[x][y]<dis[i][s]) dfs(i,s,s,i);
24             else dfs(i,s,x,y);
25         }
26     return 0;
27 }
28 int K_MST(int root,int k)
29 {
30     int x,y,z=n-1,s=0,ans=0;
31     sort(e,e+m);
32     for(int i=0;i<n;i++)
33         for(int j=0;j<n;j++)
34             dis[i][j]=INF;
35     for(int i=0;i<n;i++)
36         com[i]=i,temp[i]=-1,con[i]=INF;
37     for(int i=0;i<m;i++)
38         if(e[i].x!=root && e[i].y!=root)
39         {
40             x=find(e[i].x),y=find(e[i].y);
41             if(x!=y)
42             {
43                 if(x>y) swap(x,y);
44                 com[x]=y;ans+=e[i].w;z--;
45                 dis[e[i].x][e[i].y]=dis[e[i].y][e[i].x]=e[i].w;
46             }
47         }
48     else
49     {
50         x=e[i].x==root?e[i].y:e[i].x;
51         con[x]=min(con[x],e[i].w);
52     }
53     for(int i=0;i<n;i++)
54         if(i!=root)
55         {
56             x=find(i);
57             if(temp[x]==-1) temp[x]=i;
58             else temp[x]=con[i]<con[temp[x]]?i:temp[x];
59             if(x==i)
60             {
61                 if(con[temp[x]]!=INF)
62                     dis[temp[x]][root]=dis[root][temp[x]]=con[temp[x]],ans+=con[temp[x]],s++;
63             }
64         }
65     if(z>s || s>k) return -1;
66     for(int i=s;i<k;i++)
67     {
68         temp[0]=INF;
69         for(int j=0;j<n;j++)
70             if(dis[root][j]<INF) dfs(j,root,root,j);
71         if(temp[0]>=0) break;
72         dis[root][temp[3]]=dis[temp[3]][root]=con[temp[3]];
73         dis[temp[1]][temp[2]]=dis[temp[2]][temp[1]]=INF;ans+=temp[0];
74     }
75     return ans;
76 }

```

2.5.3 曼哈顿最小生成树

```

1 struct point
2 {
3     int x,y,i;
4     bool operator<(point p)const
5     {
6         return x!=p.x?x<p.x:y<p.y;
7     }
8 }p[10050];
9 struct edge
10 {
11     int x,y,w;
12     bool operator<(edge p)const
13     {
14         return w<p.w;

```

```

15     }
16 }e[40050];
17 int n,k,m,ans;
18 int a[10050],b[10050];
19 int bit[10050][2];
20 int query(int x)
21 {
22     int s=inf,f=-1;
23     while(x<=m)
24     {
25         if(s>bit[x][0]) s=bit[x][0],f=bit[x][1];
26         x+=x&-x;
27     }
28     return f;
29 }
30 void updat(int x,int val,int i)
31 {
32     while(x)
33     {
34         if(bit[x][0]>val) bit[x][0]=val,bit[x][1]=i;
35         x-=x&-x;
36     }
37 }
38 int com[10050];
39 int find(int s)
40 {
41     return s==com[s]?s:com[s]=find(com[s]);
42 }
43 void Manhattan()
44 {
45     int pos,f,tot=0;
46     for(int j=0;j<4;j++)
47     {
48         if(j==1||j==3) for(int i=0;i<n;i++) swap(p[i].x,p[i].y);
49         else if(j==2) for(int i=0;i<n;i++) p[i].x=-p[i].x;
50         sort(p,p+n);
51         for(int i=0;i<n;i++)
52             a[i]=b[i]=p[i].y-p[i].x;
53         sort(b,b+n);
54         m=unique(b,b+n)-b;
55         for(int i=1;i<=m;i++)
56             bit[i][0]=inf,bit[i][1]=-1;
57         for(int i=n-1;i>-1;i--)
58         {
59             pos=lower_bound(b,b+m,a[i])-b+1;
60             f=query(pos);
61             if(f!=-1)
62             {
63                 e[tot].x=p[i].i;e[tot].y=p[f].i;
64                 e[tot++].w=p[f].x+p[f].y-p[i].x-p[i].y;
65             }
66             updat(pos,p[i].y+p[i].x,i);
67         }
68     }
69     sort(e,e+tot);
70     int cnt=0,x,y;
71     for(int i=0;i<tot;i++)
72     {
73         x=find(e[i].x);y=find(e[i].y);
74         if(x==y) continue;
75         else
76         {
77             com[x]=y;
78             cnt++;
79             if(cnt==n-k)
80             {
81                 ans=e[i].w;
82                 return ;
83             }
84         }
85     }
86 }
87 int main()
88 {
89     freopen("1.txt","r",stdin);
90     scanf("%d%d",&n,&k);
91     for(int i=0;i<n;i++)
92         scanf("%d%d",&p[i].x,&p[i].y),p[i].i=i,com[i]=i;
93     Manhattan();
94     printf("%d\n",ans);

```

```

95     return 0;
96 }

```

2.5.4 最小树形图

```

1 //标号从 1 开始返回 -1 无解
2 //O(n*m)
3 struct edge
4 {
5     int x,y;
6     double w;
7 }e[10005]; //注意去除自环
8 int nn,mm;
9 double in[105];
10 int vis[105],p[105],id[105];
11 double Minimum_Arborescence(int root)
12 {
13     double ans=0;
14     int cnt,nod=nn,x,y;
15     while(1)
16     {
17         for(int i=1;i<=nod;i++) in[i]=0x3fffffff;
18         for(int i=0;i<mm;i++)
19             if(in[e[i].y]>e[i].w&&e[i].x!=e[i].y)
20             {
21                 in[e[i].y]=e[i].w;
22                 p[e[i].y]=e[i].x;
23             }
24         in[root]=0;
25         for(int i=1;i<=nod;i++)
26             if(in[i]==0x3fffffff) return -1;
27         cnt=1;
28         for(int i=1;i<=nod;i++)
29             id[i]=-1,vis[i]=-1;
30         for(int i=1;i<=nod;i++)
31         {
32             ans+=in[i];x=i;
33             while(vis[x]!=i && id[x]==-1 && x!=root)
34                 vis[x]=i,x=p[x];
35             if(x!=root && id[x]==-1)
36             {
37                 for(y=p[x];x!=y;y=p[y])
38                     id[y]=cnt;
39                 id[x]=cnt++;
40             }
41         }
42         if(cnt==1) return ans;
43         for(int i=1;i<=nod;i++)
44             if(id[i]==-1) id[i]=cnt++;
45         for(int i=0;i<mm;i++)
46         {
47             y=e[i].y;
48             e[i].x=id[e[i].x];
49             e[i].y=id[e[i].y];
50             if(e[i].x!=e[i].y) e[i].w-=in[y];
51         }
52         nod=cnt-1;
53         root=id[root];
54     }
55 }

```

2.5.5 一般图最大匹配

```

1 #include <iostream>
2 #include <stdio.h>
3 #include <string.h>
4 #include <cmath>
5 #include <algorithm>
6 #include <queue>
7 using namespace std;
8 #define MAXE 250*250*2
9 #define MAXN 250
10 #define SET(a,b) memset(a,b,sizeof(a))
11 deque<int> Q;
12 //g[i][j]存放关系图: j,i,是否有边j,match[i存放]所匹配的点i
13 bool g[MAXN][MAXN],inque[MAXN],inblossom[MAXN];
14 int match[MAXN],pre[MAXN],base[MAXN];
15
16 //找公共祖先

```

```

17 int findancestor(int u,int v){
18     bool inpath[MAXN]={false};
19     while(1){
20         u=base[u];
21         inpath[u]=true;
22         if(match[u]==-1)break;
23         u=pre[match[u]];
24     }
25     while(1){
26         v=base[v];
27         if(inpath[v])return v;
28         v=pre[match[v]];
29     }
30 }
31
32 //压缩花
33 void reset(int u,int anc){
34     while(u!=anc){
35         int v=match[u];
36         inblossom[base[u]]=1;
37         inblossom[base[v]]=1;
38         v=pre[v];
39         if(base[v]!=anc)pre[v]=match[u];
40         u=v;
41     }
42 }
43
44 void contract(int u,int v,int n){
45     int anc=findancestor(u,v);
46     //SET(inblossom,0);
47     memset(inblossom,0,sizeof(inblossom));
48     reset(u,anc);reset(v,anc);
49     if(base[u]!=anc)pre[u]=v;
50     if(base[v]!=anc)pre[v]=u;
51     for(int i=1;i<=n;i++){
52         if(inblossom[base[i]]){
53             base[i]=anc;
54             if(!inque[i]){
55                 Q.push_back(i);
56                 inque[i]=1;
57             }
58         }
59     }
60
61 bool dfs(int S,int n){
62     for(int i=0;i<=n;i++)pre[i]=-1,inque[i]=0,base[i]=i;
63     Q.clear();Q.push_back(S);inque[S]=1;
64     while(!Q.empty()){
65         int u=Q.front();Q.pop_front();
66         for(int v=1;v<=n;v++){
67             if(g[u][v]&&base[v]!=base[u]&&match[u]!=v){
68                 if(v==S|| (match[v]!=-1&&pre[match[v]]!=-1))contract(u,v,n);
69                 else if(pre[v]==-1){
70                     pre[v]=u;
71                     if(match[v]!=-1)Q.push_back(match[v]),inque[match[v]]=1;
72                     else{
73                         u=v;
74                         while(u!=-1){
75                             v=pre[u];
76                             int w=match[v];
77                             match[u]=v;
78                             match[v]=u;
79                             u=w;
80                         }
81                         return true;
82                     }
83                 }
84             }
85         }
86     }
87     return false;
88 }
89
90 int main(){
91     int n,m,a,b,ans,i;
92     while(scanf("%d",&n)!=EOF){
93         ans=0; //最多有几对匹配
94         memset(match,-1,sizeof(match));
95         memset(g,0,sizeof(g));
96         while(scanf("%d%d",&a,&b)!=EOF&&a!=0){

```

```

97         g[a][b]=g[b][a]=1;
98     }
99     for(i=1;i<=n;i++){
100         if(match[i]==-1&&dfs(i,n)){
101             ans++;
102         }
103     }
104     cout<<ans*2<<endl;
105     for(i=1;i<=n;i++){
106         if(match[i]!=-1){
107             printf("%d_%d\n",i,match[i]);
108             match[i]=match[match[i]]=-1;
109         }
110     }
111 }
112 return 0;
113 }

```

2.5.6 一般图最大权匹配

```

1  #include <bits/stdc++.h>
2
3  using namespace std;
4
5  typedef long long LL;
6  const int N = 100;
7
8
9  int G[N][N];
10 int cnt_node;
11
12 int dist[N];
13 bool vst[N];
14 int rec[N],cr;
15 int M[N];
16 int P[N];
17
18 const int inf = 0x3f3f3f3f;
19
20 bool spfa(int u)
21 {
22     rec[cr++]=u;
23     if(vst[u]) return true;
24     vst[u]=true;
25     int v;
26     for(v=0;v<cnt_node;v++)
27     {
28         if(v!=u&&M[u]!=v&&!vst[v])
29         {
30             int w=M[v];
31             if(dist[w]>dist[u]+G[u][v]-G[v][w])
32             {
33                 dist[w]=dist[u]+G[u][v]-G[v][w];
34                 if(spfa(w))
35                 {
36                     return true;
37                 }
38             }
39         }
40     }
41     cr--;
42     vst[u]=false;
43     return false;
44 }
45
46 int match()
47 {
48     int i;
49     for(i=0;i<cnt_node;i++) P[i]=i;
50     for(i=0;i<cnt_node;i+=2) M[i]=i+1,M[i+1]=i;
51     int cnt=0;
52     while(1)
53     {
54         //memset(dist,0,sizeof(dist));
55         for(int i = 0; i < cnt_node; i++)
56             dist[i] = inf;
57         cr=0;
58         int i;
59         bool fd=false;
60         memset(vst,0,sizeof(vst));

```

```

61     for(i=0;i<cnt_node;i++)
62     {
63         if(spfa(P[i]))
64         {
65             fd=true;
66             int j;
67             int nx=M[rec[cr-1]];
68             for(j=cr-2;rec[j]!=rec[cr-1];j--)
69             {
70                 M[nx]=rec[j];
71                 int tmp=nx;
72                 nx=M[rec[j]];
73                 M[rec[j]]=tmp;
74             }
75             M[nx]=rec[j];
76             M[rec[j]]=nx;
77             break;
78         }
79     }
80     if(!fd)
81     {
82         cnt++;
83         if(cnt>=3) break;
84         // random_shuffle(P,P+cnt_node);
85         for(i=0;i<cnt_node;i++)
86         {
87             swap(P[i],P[i+rand()%(cnt_node-i)]);
88         }
89     }
90 }
91 int sum=0;
92 for(i=0;i<cnt_node;i++)
93 {
94     int v=M[i];
95     if(i<v)
96     {
97         sum+=G[i][v];
98     }
99 }
100 return sum;
101 }
102
103 int main() {
104     int T;
105     scanf("%d", &T);
106     for (int cas = 1; cas <= T; cas++) {
107         int n, m, K;
108         scanf("%d%d%d", &n, &m, &K);
109         for (int i = 0; i < n; i++) {
110             for (int j = 0; j < n; j++) {
111                 G[i][j] = inf;
112                 if (i == j) G[i][j] = 0;
113             }
114         }
115         for (int i = 0; i < m; i++) {
116             int u, v, w;
117             scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
118             u--; v--;
119             G[u][v] = G[v][u] = min(G[u][v], w);
120         }
121         for (int k = 0; k < n; k++) {
122             for (int i = 0; i < n; i++) {
123                 for (int j = 0; j < n; j++) {
124                     if (G[i][j] > G[i][k] + G[k][j]) {
125                         G[i][j] = G[i][k] + G[k][j];
126                     }
127                 }
128             }
129         }
130         cnt_node = K;
131         printf("Case %d: ", cas);
132         if (K % 2 == 1) {
133             printf("Impossible\n");
134         } else {
135             printf("%d\n", match());
136         }
137     }
138     return 0;
139 }

```

2.5.7 次小生成树

```

1 // O(n^2)
2 int e[105][105],cir[105][105]; //初始化无穷e 初始化cirt
3 int dis[105],ind[105],pre[105];
4 bool use[105][105];
5 void SEC_MST(int n)
6 {
7     int temp,f,ans=0,ans2=0x3fffffff;
8     for(int i=0;i<n;i++)
9         dis[i]=e[0][i],ind[i]=i,pre[i]=0;
10    for(int i=1;i<n;i++)
11    {
12        f=i,temp=dis[ind[i]];
13        for(int j=i+1;j<n;j++)
14            if(dis[ind[j]]<temp)
15                f=j,temp=dis[ind[j]];
16        swap(ind[f],ind[i]);f=ind[i];
17        use[f][pre[f]]=use[pre[f]][f]=1;
18        for(int j=0;j<i;j++)
19            cir[f][ind[j]]=cir[ind[j]][f]=max(e[f][pre[f]],cir[ind[j]][pre[f]]);
20        ans+=dis[f];
21        for(int j=i+1;j<n;j++)
22            if(dis[ind[j]]>e[f][ind[j]]) dis[ind[j]]=e[f][ind[j]],pre[ind[j]]=f;
23    }
24    for(int i=0;i<n;i++)
25        for(int j=i+1;j<n;j++)
26            if(use[i][j]==0)
27                ans2=min(ans2,e[i][j]-cir[i][j]);
28 }

```


3 Datastruct

3.1 数据结构

3.1.1 BIT

```

1 //更新区间求点 或更新点求区间不能有 0 !!!!
2 //求出 [ 1 , x ] 所有数的和在 x 处加入 v
3 struct bit_tree
4 {
5     int bit[100050],s;
6     inline void updat(int x,int v)
7     {
8         while(x<100005) bit[x]+=v,x+=x&-x;
9     }
10    inline int query(int x)
11    {
12        s=0;
13        while(x) s+=bit[x],x-=x&-x;
14        return s;
15    }
16    inline int find(int x)
17    {
18        int cnt=0,ans=0,p=1<<18;
19        while(p)
20        {
21            ans|=p;
22            if(ans>100001||cnt+bit[ans]>=x)ans^=p;
23            else cnt+=bit[ans];p>>=1;
24        }
25        return ans+1;
26    }
27 };

```

3.1.2 Partition Tree

```

1
2 int tree[20][MAXN]; //表示每层上每个位置的值
3 int sorted[MAXN]; //排好序的数
4 int toleft[20][MAXN]; //每层 1 - i 有多少个数到左边
5
6 void build(int l,int r,int dep)
7 {
8     if(l==r)return;
9     int mid=(l+r)>>1;
10    int same=mid-l+1; // same 表示等于中间值且到左边的数的个数
11    for(int i=l;i<=r;i++)
12        if(tree[dep][i]<sorted[mid])
13            same--;
14    int lpos=l;
15    int rpos=mid+1;
16    for(int i=l;i<=r;i++)
17    {
18        if(tree[dep][i]<sorted[mid])//去左边
19        {
20            tree[dep+1][lpos++]=tree[dep][i];
21        }
22        else if(tree[dep][i]==sorted[mid]&&same>0)//去左边
23        {
24            tree[dep+1][lpos++]=tree[dep][i];
25            same--;
26        }
27        else//去右边
28            tree[dep+1][rpos++]=tree[dep][i];
29        toleft[dep][i]=toleft[dep][l-1]+lpos-l; //从 1 到 i 放左边的个数
30    }
31    build(l,mid,dep+1); //递归建树
32    build(mid+1,r,dep+1);
33 }
34
35 int query(int L,int R,int l,int r,int dep,int k)
36 {
37     if(l==r)return tree[dep][l];
38     int mid=(L+R)>>1;
39     int cnt=toleft[dep][r]-toleft[dep][l-1];
40     if(cnt>=k)
41     {

```

```

42 // L 查询区间前去左边的数的个数+
43 int newl=L+toleft[dep][l-1]-toleft[dep][L-1];
44 //左端点查询区间会分入左边的数的个数+
45 int newr=newl+cnt-1;
46 return query(L,mid,newl,newr,dep+1,k); //注意
47 }
48 else
49 {
50 // r 区间后分入左边的数的个数+
51 int newr=r+toleft[dep][R]-toleft[dep][r];
52 //右端点减去区间分入右边的数的个数
53 int newl=newr-(r-l-cnt);
54 return query(mid+1,R,newl,newr,dep+1,k-cnt); //注意
55 }
56 }
57 int main()
58 {
59 // freopen("in.txt","r",stdin);
60 //freopen("out.txt","w",stdout);
61 int iCase=0;
62 int n,m;
63 int A,B;
64 while(scanf("%d",&n)!=EOF)
65 {
66     iCase++;
67     for(int i=1;i<=n;i++)
68     {
69         scanf("%d",&tree[0][i]);
70         sorted[i]=tree[0][i];
71     }
72     sort(sorted+1,sorted+n+1); //建树
73     build(1,n,0);
74     scanf("%d",&m);
75     printf("Case_%d:\n",iCase);
76     while(m--)
77     {
78         scanf("%d%d",&A,&B);
79         int k=(B-A)/2+1;
80         printf("%d\n",query(1,n,A,B,0,k));
81     }
82 }
83 return 0;
84 }

```

3.1.3 Seg Tree

```

1 一维
2 :
3 //求区间和的线段树 支持区间更新
4 struct seg_tree // i 从 1 开始标
5 {
6     int num[100005];
7     long long laz[400050],dat[400050];
8     long long build(int i,int l,int r)
9     {
10         if(l<r) dat[i]=build(i<<1,l,l+r>>1)+build(i<<1|1,(l+r>>1)+1,r);
11         else dat[i]=num[i];
12         return dat[i];
13     }
14     inline void push_up(int i)
15     {
16         dat[i]=dat[i<<1]+dat[i<<1|1];
17     }
18     inline void push_down(int i,int l,int r)
19     {
20         laz[i]+=laz[i>>1];
21         dat[i]+=laz[i>>1]*(r-l+1);
22     }
23     inline long long query(int i,int l,int r,int l1,int r1)
24     {
25         if(l==l1 && r==r1) return dat[i];
26         else
27         {
28             int mid=l+r>>1;
29             if(laz[i]) push_down(i<<1,l,mid),push_down(i<<1|1,mid+1,r),laz[i]=0;
30             if(l1>mid) return query(i<<1|1,mid+1,r,l1,r1);
31             else if(r1<=mid) return query(i<<1,l,mid,l1,r1);
32             else return query(i<<1,l,mid,l1,mid)+query(i<<1|1,mid+1,r,mid+1,r1);
33         }
34     }
35 }

```

```

34 }
35 inline void updat(int i,int l,int r,int l1,int r1,long long x)
36 {
37     if(l==l1 && r==r1) dat[i]+=(r1-l1+1)*x,laz[i]+=x;
38     else
39     {
40         int mid=l+r>>1;
41         if(laz[i])push_down(i<<1,l,mid),push_down(i<<1|1,mid+1,r),laz[i]=0;
42         if(l1>mid)updat(i<<1|1,mid+1,r,l1,r1,x);
43         else if(r1<=mid)updat(i<<1,l,mid,l1,r1,x);
44         else updat(i<<1,l,mid,l1,mid,x),updat(i<<1|1,mid+1,r,mid+1,r1,x);
45         push_up(i);
46     }
47 }
48 };

```

3.1.4 RMQ

```

1  int num[100050];
2  int dp[100050][30];
3  int to[100050];
4  void rmq()
5  {
6      for(int i=0;i<n;i++)dp[i][0]=num[i];
7      for(int l=2,s=0;l<=n;l<=1,s++)
8          for(int i=0;i+l<=n;i++)
9              dp[i][s+1]=max(dp[i][s],dp[i+l/2][s]);
10 }
11 void pre_log()
12 {
13     to[1]=0;
14     for(int i=2;i<n;i+=2)
15         to[i]=to[i+1]=to[i>>1]+1;
16 }
17 const double C=log(2.0);
18 int query(int l,int r) //求 l 到 r 最值从 ( 0 标号)
19 {
20     if(l>r) swap(l,r);
21     int mid=log(r-l+1.0)/C;
22     //mid=to[r-l+1];
23     int len=1<<mid;
24     return min(dp[l][mid],dp[r-len+1][mid]);
25 }二维
26
27 rmq
28
29 int num[305][305];
30 int dp[305][305][9][9];
31 void rmq_2d(int n,int m)
32 {
33     for(int i=0;i<n;i++)
34         for(int j=0;j<m;j++)
35             dp[i][j][0][0]=num[i][j];
36     for(int l1=1,x=0;l1<=n;l1<=1,x++)
37         for(int l2=1,y=0;l2<=m;l2<=1,y++)
38             for(int i=0;(x|y)&& i+l1<=n;i++)
39                 for(int j=0;j+l2<=m;j++)
40                 {
41                     if(y==0)dp[i][j][x][y]=min(dp[i][j][x-1][y],dp[i+l1/2][j][x-1][y]);
42                     else dp[i][j][x][y]=min(dp[i][j][x][y-1],dp[i][j+l2/2][x][y-1]);
43                 }
44 }
45 const double C=log(2.0);
46 int query_2d(int x,int y,int x1,int y1)
47 {
48     if(x>x1)swap(x,x1);
49     if(y>y1)swap(y,y1);
50     int m1=log(x1-x+1.0)/C,m2=log(y1-y+1.0)/C;
51     //m=to[x1-x+1];
52     int l1=1<<m1,l2=1<<m2;
53     return min(min(dp[x][y][m1][m2],dp[x1-l1+1][y1-l2+1][m1][m2]),
54                min(dp[x1-l1+1][y][m1][m2],dp[x][y1-l2+1][m1][m2]));
55 }

```

3.1.5 Splay

```

1  const int maxn = 100010;
2  struct Splaytree
3  {

```

```

4   int sz[maxn];
5   int ch[maxn][2];
6   int pre[maxn];
7   int rt,top;
8
9   int cnt[maxn];
10  int val[maxn];
11  bool laz[maxn];
12  inline void push_up(int x)
13  {
14      sz[x]=cnt[x]+sz[ch[x][0]]+sz[ch[x][1]];
15  }
16  inline void push_down(int x)
17  {
18      if(laz[x])
19      {
20          swap(ch[x][0],ch[x][1]);
21          if(ch[x][0]) laz[ch[x][0]]^=1;
22          if(ch[x][1]) laz[ch[x][1]]^=1;
23          laz[x]=0;
24      }
25  }
26  inline void Rotate(int x,int f)//f=1 right
27  {
28      int y=pre[x];
29      push_down(y);
30      push_down(x);
31      ch[y][!f]=ch[x][f];
32      pre[ch[x][f]]=y;
33      pre[x]=pre[y];
34      if(pre[x])ch[pre[x]][ch[pre[y]][1]==y]=x;
35      ch[x][f]=y;
36      pre[y]=x;
37      push_up(y);
38  }
39  inline void Splay(int x,int to) //把编号为 x 的节点旋到编号为 to 的节点的下面
40  {
41      while(pre[x]!=to) //可以改单旋试试
42          if(pre[pre[x]]==to)Rotate(x,ch[pre[x]][0]==x);
43          else
44          {
45              bool f=(ch[pre[pre[x]]][0]==pre[x]);
46              if(ch[pre[x]][f]==x)Rotate(x,!f),Rotate(x,f);
47              else Rotate(pre[x],f),Rotate(x,f);
48          }
49      push_up(x);
50      if(to==0)rt=x;
51  }
52  inline int get_kth(int k) //得到第 k 大的节点编号包含 -INF , INF 两个点
53  {
54      int x=rt;
55      push_down(x);
56      while(x)
57      {
58          if(k<=sz[ch[x][0]])x=ch[x][0];
59          else if(k>sz[ch[x][0]]+cnt[x])k-=sz[ch[x][0]]+cnt[x],x=ch[x][1];
60          else return x;
61          push_down(x);
62      }
63      return 0;
64  }
65  inline int get_val(int v) //得到值为 v 的节点编号如果没有返回值小于 v 的第一个节点编号
66  {
67      int x=rt,y;
68      push_down(x);
69      while(x)
70      {
71          if(v<val[x])x=ch[x][0];
72          else if(v>val[x])x=ch[y=x][1];
73          else return x;
74          push_down(x);
75      }
76      return y;
77  }
78  inline int get_nxt() //找到大于根的第一个节点编号
79  {
80      int x=ch[rt][1];
81      push_down(x);
82      while(ch[x][0])x=ch[x][0],push_down(x);
83      return x;

```

```

84 }
85 inline int get_pre() //找到小于根的第一个节点编号
86 {
87     int x=ch[rt][0];
88     push_down(x);
89     while(ch[x][1])x=ch[x][1],push_down(x);
90     return x;
91 }
92 inline void Del_rt() //删除根节点
93 {
94     int t=rt;
95     if(ch[rt][1])
96     {
97         rt=ch[rt][1];
98         Splay(get_kth(1),0);
99         ch[rt][0]=ch[t][0];
100         if(ch[rt][0])pre[ch[rt][0]]=rt;
101     }
102     else rt=ch[rt][0];
103     pre[rt]=0;
104     push_up(rt);
105 }
106 inline void Newnode(int &x,int c,int f,int w) //新建节点 &x=ch[f][?] c 为权值 f 为父亲 w 为大小一般是( 1 )
107 {
108     pre[x=++top]=f;
109     ch[x][0]=ch[x][1]=0;
110     sz[x]=cnt[x]=w;
111     val[x]=c;
112 }
113 ///////////////////////////////////////////////////
114
115 inline void init()
116 {
117     ch[0][0]=ch[0][1]=pre[0]=0;
118     sz[0]=cnt[0]=0;
119     rt=top=0;
120     Newnode(rt,-0x3fffffff,0,1);
121     Newnode(ch[rt][1],0x3fffffff,rt,1);
122
123     //build_tree(ch[ch[rt][1]][0],0,n-1,ch[rt][1]); 初始化// num
124
125     push_up(ch[rt][1]);
126     push_up(rt);
127 }
128 void build_tree(int &x,int l,int r,int f)
129 {
130     if(l>r) return ;
131     int mid=(l+r)>>1;
132     Newnode(x,num[mid],f,1);
133     build_tree(ch[x][0],l,mid-1,x);
134     build_tree(ch[x][1],mid+1,r,x);
135     push_up(x);
136 }
137
138 }spt;

```

3.1.6 Heavy Light Decomposition

```

1 // 调用
2 //
3 //dep[1]=1;totw=0;
4 //dfs(1);
5 //top[1]=1;
6 //build(1);
7
8
9
10 int hs[50050],fa[50050],top[50050];
11 int dep[50050],cw[50050],totw;
12 int dfs(int s)
13 {
14     int y,z=0,f=0,t,sum=1;
15     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
16         if((y=gra[s][i])!=fa[s])
17         {
18             dep[y]=dep[fa[y]=s]+1;
19             t=dfs(y);sum+=t;
20             if(t>z)z=t,f=y;
21         }
22     return hs[s]=f,sum;

```

```

23 }
24 void build(int s)
25 {
26     int y;
27     cw[s]++;totw;
28     if(y=hs[s])top[y]=top[s],build(y);
29     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
30         if((y=gra[s][i])!=fa[s]&&y!=hs[s])
31             build(top[y]=y);
32 }
33 void updat(int x,int y,int z)
34 {
35     int f1=top[x],f2=top[y];
36     while(f1!=f2)
37     {
38         if(dep[f1]<dep[f2])swap(f1,f2),swap(x,y);
39         g.updat(1,1,n,cw[f1],cw[x],z);
40         x=fa[f1];f1=top[x];
41     }
42     if(dep[x]<dep[y])swap(x,y);
43     g.updat(1,1,n,cw[y],cw[x],z); //边的话记得 cw[hs[y]]
44 }
45 int query(int s)
46 {
47     return g.query(1,1,n,s);
48 }

```

3.1.7 Link Cut Tree

```

1
2
3 const int maxn = 10050;
4 namespace LCT //深度大右儿子
5 {
6     int ch[maxn][2];
7     int pre[maxn];
8     bool rt[maxn];
9
10    bool rev[maxn];
11    inline void push_up(int x)
12    {
13    }
14    inline void push_down(int x)
15    {
16        if(rev[x])
17        {
18            int l=ch[x][0],r=ch[x][1];
19            swap(ch[l][0],ch[l][1]);
20            swap(ch[r][0],ch[r][1]);
21            rev[l]^=1;rev[r]^=1;
22            rev[x]=0;
23        }
24    }
25    inline void Rotate(int x,int f)//f=1 right
26    {
27        int y=pre[x];
28        push_down(y);
29        push_down(x);
30        ch[y][!f]=ch[x][f];
31        pre[ch[x][f]]=y;
32        pre[x]=pre[y];
33        if(rt[y])rt[x]=1,rt[y]=0;
34        else ch[pre[x]][ch[pre[y]][1]==y]=x;
35        pre[y]=x;
36        ch[x][f]=y;
37        push_up(y);
38    }
39    inline void P(int x)
40    {
41        if(!rt[x])P(pre[x]);
42        push_down(x);
43    }
44    inline void Splay(int x)
45    {
46        P(x);
47        while(!rt[x])
48            if(rt[pre[x]])Rotate(x,ch[pre[x]][0]==x);
49            else
50            {
51

```

```

52         bool f=(ch[pre[pre[x]]][0]==pre[x]);
53         if(ch[pre[x]][f]==x)Rotate(x,!f),Rotate(x,f);
54         else Rotate(pre[x],f),Rotate(x,f);
55     }
56     push_up(x);
57 }
58 inline int Access(int x)
59 {
60     int y=0;
61     for(;x;x=pre[y=x])
62     {
63         Splay(x);
64         rt[ch[x][1]]=1;
65         rt[ch[x][1]=y]=0;
66         push_up(x);
67     }
68     return y;
69 }
70 inline void Make_root(int x)
71 {
72     Access(x);Splay(x);rev[x]^=1;
73     swap(ch[x][0],ch[x][1]);
74 }
75 inline int Find_root(int x)
76 {
77     Access(x);Splay(x);
78     while(ch[x][0])x=ch[x][0];
79     return x;
80 }
81 inline void Link(int x,int y)
82 {
83     Make_root(x);
84     pre[x]=y;
85 }
86 inline void Cut(int x,int y)
87 {
88     Access(x);
89     int z=Access(y);
90     Access(z);
91     Splay(z^=x^y);
92     pre[z]=0;
93 }
94 inline void Dest(int x,int y)
95 {
96     Make_root(x);
97     Access(y);
98     Splay(y);
99     pre[ch[y][0]]=pre[y];
100     rt[ch[y][0]]=1;
101     pre[y]=ch[y][0]=0;
102     push_up(y);
103 }
104 inline void init(int n)
105 {
106     for(int i=1;i<=n;i++)
107         ch[i][0]=ch[i][1]=pre[i]=rev[i]=0,rt[i]=1;
108 }
109 ***sample***
110 inline bool query(int x,int y)
111 {
112     while(pre[x])x=pre[x];
113     while(pre[y])y=pre[y];
114     return x==y;
115 }
116 inline int query1(int x,int y)
117 {
118     Access(x);
119     int z=Access(y);
120     Splay(x);Splay(z);
121     if(x==z)return max(val[x],dat1[ch[z][1]]);
122     else return max(val[z],max(dat1[x],dat1[ch[z][1]]));
123 }
124 ***sample***
125 }
126
127 vector<int>gra[10050],id[10050];
128 int how[10050],pos[10050];
129 void dfs(int s,int p)
130 {
131     int y;

```

```

132     LCT::pre[s]=p;
133     for(int i=0;i<gra[s].size();i++)
134         if((y=gra[s][i])!=p)
135         {
136             pos[id[s][i]]=y;
137             LCT::val[y]=LCT::dat[y]=how[id[s][i]];
138             dfs(y,s);
139         }
140 }

```

3.1.8 Crope

```

1  #include <iostream>
2  #include <cstdio>
3  #include <cstring>
4  #include <algorithm>
5  #include <ext/rope>
6
7  using namespace std;
8  using namespace __gnu_cxx;
9
10 const int maxn=50500;
11
12 crope tmp,var[maxn],t;
13 int n,op,p,c,v,d,curv;
14 char str[maxn];
15
16 int main()
17 {
18     while(scanf("%d",&n)!=EOF)
19     {
20         curv=0;d=0;
21         while(n--)
22         {
23             scanf("%d",&op);
24             if(op==1)
25             {
26                 scanf("%d%s",&p,str);
27                 p-=d;
28                 t.insert(p,str);
29                 var[++curv]=t;
30             }
31             else if(op==2)
32             {
33                 scanf("%d%d",&p,&c);
34                 p-=d;c-=d;
35                 t.erase(p-1,c);
36                 var[++curv]=t;
37             }
38             else if(op==3)
39             {
40                 scanf("%d%d%d",&v,&p,&c);
41                 v-=d;p-=d;c-=d;
42                 tmp=var[v].substr(p-1,c);
43                 d+=count(tmp.begin(),tmp.end(),'c');
44                 cout<<tmp<<endl;
45             }
46         }
47     }
48     return 0;
49 }

```

3.1.9 K-D Tree

```

1  //找最近的 M 个点..
2  #include<queue>
3  #include<cstdio>
4  #include<cstring>
5  #include<algorithm>
6  using namespace std;
7  const int N=55555,K=5;
8  const int inf=0x3f3f3f3f;
9
10 #define sqr(x) (x)*(x)
11 int k,n,idx;    // k 为维数, n 为点数
12 struct point
13 {
14     int x[K];
15     bool operator < (const point &u) const

```



```

16     {
17         return x[idx]<u.x[idx];
18     }
19 }po[N];
20
21 typedef pair<double,point>tp;
22 priority_queue<tp>nq;
23
24 struct kdTree
25 {
26     point pt[N<<2];
27     int son[N<<2];
28
29     void build(int l,int r,int rt=1,int dep=0)
30     {
31         if(l>r) return;
32         son[rt]=r-l;
33         son[rt*2]=son[rt*2+1]=-1;
34         idx=dep%k;
35         int mid=(l+r)/2;
36         nth_element(po+l,po+mid,po+r+1);
37         pt[rt]=po[mid];
38         build(l,mid-1,rt*2,dep+1);
39         build(mid+1,r,rt*2+1,dep+1);
40     }
41     void query(point p,int m,int rt=1,int dep=0)
42     {
43         if(son[rt]==-1) return;
44         tp nd(0,pt[rt]);
45         for(int i=0;i<k;i++) nd.first+=sqr(nd.second.x[i]-p.x[i]);
46         int dim=dep%k,x=rt*2,y=rt*2+1,fg=0;
47         if(p.x[dim]>=pt[rt].x[dim]) swap(x,y);
48         if(~son[x]) query(p,m,x,dep+1);
49         if(nq.size()<m) nq.push(nd),fg=1;
50         else
51         {
52             if(nd.first<nq.top().first) nq.pop(),nq.push(nd);
53             if(sqr(p.x[dim]-pt[rt].x[dim])<nq.top().first) fg=1;
54         }
55         if(~son[y]&&fg) query(p,m,y,dep+1);
56     }
57 }kd;
58 int main()
59 {
60     while(scanf("%d%d",&n,&k)!=EOF)
61     {
62         for(int i=0;i<n;i++)
63             for(int j=0;j<k;j++)
64                 scanf("%d",&po[i].x[j]);
65         kd.build(0,n-1);
66         int t,m;
67         scanf("%d",&t);
68         while(t--)
69         {
70             point ask;
71             for(int j=0;j<k;j++) scanf("%d",&ask.x[j]);
72             scanf("%d",&m); kd.query(ask,m);
73             printf("the closest %d points are:\n", m);
74             point pt[20];
75             for(int j=0;!nq.empty();j++)
76                 pt[j]=nq.top().second,nq.pop();
77             for(int j=m-1;j>=0;j--,putchar(10))
78                 for(int z=0;z<k;z++)
79                     if(z) printf("%d",pt[j].x[z]);
80                     else printf("%d",pt[j].x[z]);
81         }
82     }
83     return 0;
84 }

```

3.2 字符串

3.2.1 AC automation

```

1 int to[2600005][26],fail[5000005],cont[5000005];
2 int que[5000005],k;
3 char str[10000005],lib[55];
4 void add_trie(char a[])
5 {

```

```

6   int index,p=0;
7   for(int i=0;a[i];i++)
8   {
9       index=a[i]-'a';
10      if(to[p][index]==0)
11      {
12          memset(to[k],0,sizeof(to[k]));
13          fail[k]=cont[k]=0;
14          to[p][index]=k++;
15      }
16      p=to[p][index];
17  }
18  cont[p]++;
19 }
20 void build_ac()
21 {
22     int tail=0,front=0,p;
23     for(int i=0;i<26;i++)
24         if(to[0][i])
25         {
26             fail[to[0][i]]=0;
27             que[front++]=to[0][i];
28         }
29     while(tail<front)
30     {
31         p=que[tail++];
32         for(int i=0;i<26;i++)
33             if(to[p][i])
34             {
35                 fail[to[p][i]]=to[fail[p]][i];
36                 que[front++]=to[p][i];
37             }
38             else to[p][i]=to[fail[p]][i];
39     }
40 }
41 int query(char a[])
42 {
43     int p=0,ans=0,temp;
44     for(int i=0;a[i];i++)
45     {
46         p=to[p][a[i]-'a'];
47         temp=p;
48         while(temp && cont[temp]!=-1)
49         {
50             ans+=cont[temp];
51             cont[temp]=-1;
52             temp=fail[temp];
53         }
54     }
55     return ans;
56 }
57 int main()
58 {
59     freopen("1.txt","r",stdin);
60     int t;
61     scanf("%d",&t);
62     while(t--)
63     {
64         int n;
65         scanf("%d",&n);
66         memset(to[0],0,sizeof(to[0]));
67         cont[0]=0;k=1;
68         for(int i=0;i<n;i++)
69         {
70             scanf("%s",lib);
71             add_trie(lib);
72         }
73         build_ac();
74         scanf("%s",str);
75         printf("%d\n",query(str));
76     }
77     return 0;
78 }

```

3.2.2 KMP

```

1  //get_next
2
3  //优化最好不用()
4  int i=0,j=-1;

```

```

5 fail[0]=-1;
6 while(ori[i])
7 {
8     while(j!=-1 && ori[i]!=ori[j]) j=fail[j];
9     i++;j++;
10    if(ori[j]==ori[i]) fail[i]=fail[j];
11    else fail[i]=j;
12 }
13
14 //未优化
15 int i=0,j=-1;
16 fail[0]=-1;
17 while(str[i])
18 {
19     while(j!=-1 && str[i]!=str[j]) j=fail[j];
20     i++;j++;
21     fail[i]=j;
22 }
23
24
25 //kmp
26
27 i=0;j=0;
28 while(str[i])
29 {
30     while(j!=-1 && str[i]!=ori[j] ) j=fail[j];
31     i++;j++;
32     if(ori[j]==0) ans++;
33 }
34
35 //EX-kmp QAQ
36
37 char str[200005],ori[200005];
38 int fail[200005],extend[200005];
39 void extend_kmp()
40 {
41     int i,j=-1,l,r;
42     for(i=1;ori[i];i++,j——)
43     {
44         if(j<0 || i+fail[i-l]>=r)
45         {
46             if(j<0) j=0,r=i;
47             while(ori[r] && ori[j]==ori[r]) r++,j++;
48             fail[i]=j;l=i;
49         }
50         else fail[i]=fail[i-l];
51     }
52     nex[0]=i;j=-1;
53     for(i=0;str[i];i++,j——)
54     {
55         if(j<0 || i+fail[i-l]>=r)
56         {
57             if(j<0) j=0,r=i;
58             while(str[r] && ori[j] && ori[j]==str[r]) r++,j++;
59             extend[i]=j;l=i;
60         }
61         else extend[i]=fail[i-l];
62     }
63 }

```

3.2.3 Suffix Array

```

1 Ver 2.1
2 //height[i] 为 sa[i] 与 sa[i-1] 比较从 1 开始
3 //sa[i] 为字典序排名为的下标是多少i 从 0 开始
4 //rank[i] 为下标为 i 的排名为多少从 0 开始
5 int sa[200050],tsa[400050],height[200050];
6 int rank[200050],tsb[400050],bas[200050];
7 char str[200050];
8 int n;
9 void get_sa()
10 {
11     int i,j,m=128,p,*x=tsa,*y=tsb;
12     memset(tsa,-1,sizeof(tsa));
13     memset(tsb,-1,sizeof(tsb));
14     for(i=0;i<m;i++) bas[i]=0;
15     for(i=0;i<n;i++) bas[x[i]=str[i]]++;
16     for(i=1;i<m;i++) bas[i]+=bas[i-1];
17     for(i=n-1;i>-1;i——) sa[——bas[x[i]]]=i;
18     for(j=1,p=1;p<n;j<=1,m=p)

```

```

19 {
20     for(p=0,i=n-j;i<n;i++) y[p++]=i;
21     for(i=0;i<n;i++) if(sa[i]>=j) y[p++]=sa[i]-j;
22     for(i=0;i<m;i++) bas[i]=0;
23     for(i=0;i<n;i++) bas[x[y[i]]]++;
24     for(i=1;i<m;i++) bas[i]+=bas[i-1];
25     for(i=n-1;i>-1;i--) sa[bas[x[y[i]]]]=y[i];
26     for(swap(x,y),p=1,x[sa[0]]=0,i=1;i<n;i++)
27         x[sa[i]]=(y[sa[i-1]]==y[sa[i]]&&y[sa[i-1]+j]==y[sa[i]+j])?p-1:p++;
28 }
29
30 for(i=0;i<n;i++) rank[sa[i]]=i;
31 for(i=0,j=0;i<n;height[rank[i++]]=j)
32     if(rank[i]) for(j?j--:0,p=sa[rank[i]-1];str[i+j]==str[p+j];j++);
33 }

```

3.2.4 Palindrome

```

1 //回文串
2 while(scanf("%s",temp)==1)
3 {
4     int k=0;
5     for(int i=0;temp[i];k++)
6         if(k%2) str[k]=temp[i++];
7         else str[k]='$';
8     if(str[k-1]!='$') str[k++]='$';
9     str[k]='#';
10    int mx=0;
11    for(int i=0;i<k;i++)
12    {
13        if(pal[mx]+mx>i) pal[i]=min(pal[mx]+mx-i,pal[2*mx-i]);
14        else pal[i]=1;
15        while(str[i+pal[i]]==str[i-pal[i]]) pal[i]++;
16        if(pal[i]+i>mx) mx=i;
17    }
18 }
19
20 //答案 pal[i]-1;

```

3.2.5 Minimal representation

```

1 //字符串循环 字典序最小返回开始下标
2 char str[1000005];
3 int get_min()
4 {
5     int len=strlen(str),i=0,j=1,k=0,t;
6     while(i<len && j<len && k<len)
7     {
8         t=str[(i+k)%len]-str[(j+k)%len];
9         if(t)
10         {
11             if(t>0) i=i+k+1;
12             else j=j+k+1;
13             if(i==j) j++;
14             k=0;
15         }
16         else k++;
17     }
18     return min(i,j);
19 }

```

4 Math

4.1 博弈

4.1.1 Nim 积

```

1 //快速 sg[a][b]=mex{sg[x][y]^sg[a][y]^sg[x][b]|x<a,y<b}
2
3
4 int m[4][4]={0,0,0,0,0,1,2,3,0,2,3,1,0,3,1,2};
5 int nim_multy_pow(int x,int y)
6 {
7     if(x<4) return m[x][y];
8     int m=1;
9     while((1<m)<=x) m<=1;
10    m=1<<(m>>1);
11    int d=nim_multy_pow(x/m,y/m);
12    return (m*(d^nim_multy_pow(x/m,y%m)))^nim_multy_pow(m>>1,d);
13 }
14 int nim_multy(int x,int y)
15 {
16     if(x<y) swap(x,y);
17     if(x<4) return m[x][y];
18     int m=1;
19     while((1<m)<=x) m<=1;
20    m=1<<(m>>1);
21    int c=nim_multy(x/m,y/m);
22    return m*(c^nim_multy(x/m,y%m)^nim_multy(x%m,y/m)^nim_multy(x%m,y%m)^nim_multy_pow(m>>1,c);
23 }

```

4.1.2 总结

```

1 //EX 结论
2 //
3 //N 阶 Nim 游戏
4 //结论 当且仅当在每一个不同的二进制位上  $x_1, \dots, x_k$  中在该位上 1 的个数
5 //是  $N+1$  的倍数时手方有必胜策略否则先手必胜
6 //
7 //
8 //不平博弈
9 //结论 : 第一段同色权为 1 之后权按位置递减  $1/2$ 
10 //
11 //
12 //Anti-sg
13 //结论 :
14 //先手必胜当且仅当 :
15 //(1) 所有堆的石子数都为 1 且游戏的 SG 值为 0 ;
16 //(2) 有些堆的石子数大于 1 且游戏的 SG 值不为 0 .
17 //对于任意一个 Anti-SG 游戏, 如果我们规定当局面中所有的单一游
18 //戏的 SG 值为 0 时, 游戏结束, 则先手必胜当且仅当 :
19 //(1) 游戏的 SG 函数不为 0 且游戏中某个单一游戏的 SG 函数大于 1 ;
20 //(2) 游戏的 SG 函数为 0 且游戏中没有单一游戏的 SG 函数大于 1 .
21 //
22 //
23 //Every-sg
24 //形象的说就是红队和蓝队每个队  $n$  个人然后进行  $n$  个博弈最后结束的一场博弈的胜者胜利 .
25 //显然 每个博弈的胜者都想让时间坚持得更久每个败者都想让这场博弈早点结束, 不难列出每个点到终止的步数的 DP 方程.
26 //如果  $v$  是先手必胜则  $f[v]=\max(f[u])+1$  其中  $u$  为  $v$  的后继且  $u$  为先手必败
27 //否则  $f[v]=\min(f[u])+1, u$  为  $v$  后继
28 //然后可以求出每一个博弈的步数
29 //求出这个最大值 如果最大值是奇数那么先手必胜
30 //
31 //
32 //
33 //树删边
34 //结论
35 //叶子节点的 SG 值为 0, 中间节点的 SG 值为它的所有子节点的
36 //SG 值加 1 后的异或和
37 //有环
38 //对于长度为奇数的环1. 去掉其中任意一个边之后剩下的
39 //两个链长度同奇偶 抑或之后的 SG 值不可能为奇数所
40 //以它的 SG 值为 1;
41 //对于长度为偶数的环2. 去掉其中任意一个边之后剩下的
42 //两个链长度异奇偶 抑或之后的值不可能为 SG 0, 所以它
43 //的 SG 值为 0;

```

```

44 //将图中的任意一个偶环缩成一个新点3. 任意一个奇
45 //环缩成一个新点加一个新边 所有连到原先环上的边全
46 //部改为与新点相连 这样的改动不会影响图的 SG 值.
47 //
48 //
49 //
50 //两堆 每次取一堆的任意个或两堆得任意个 ( 相同数量 )
51 //威佐夫博弈 ak =[k(1+sqrt(5))/2],bk= ak + k
52 //
53 //
54 //三堆 每次取一堆的任意个或三堆得任意个相同数量()
55 //sg=a^b^c
56 //
57 //
58 //取倍数博弈 (1-n 取 x, 那么 2x,3x...kx 都会被取)
59 //int sg[]={0,1,2,1,4,3,2,1,5,6,2,1,8,7,
60 //5,9,8,7,3,4,7,4,2,1,10,9,3,6,11,12};
61 //
62 //
63 //
64 //博弈Ferguson
65 //进行游戏需要用到两个盒子在游戏的开始第一个盒子中有. ,枚石子n,
66 //第二个盒子中有个石子m (n, m > 0).
67 //参与游戏的两名玩家轮流执行这样的操作 : 清空一个盒子中的石子,
68 //然后从另一个盒子中拿若干石子到被清空的盒子中 使得最后两个盒子都不空
69 //当两个盒子中都只有一枚石子时 游戏结束最后成功执行操作的玩家获胜
70 //
71 //结论对于一个位置: (x, y) 来说如果, x, y 中有一个偶数,
72 //那么 (x, y) 是N ( 必胜 ) 位置如果.和都是奇数xy那么, (x, y) 是位置P ( 必败 ) .
73 //
74 //
75 //硬币博弈
76 //
77 //每次可以翻动一个二个或三个硬币,. ( Mock 游戏Turtles )
78 //初始编号从开始0.
79 //位置 x : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14...
80 // sg[x] : 1 2 4 7 8 11 13 14 16 19 21 22 25 26 28...
81 //看上去 sg 值为 2x 或者 2x+1 我们称一个非负整数为. odious,
82 //当且仅当该数的二进制形式的 1 出现的次数是奇数否则称作, evil.
83 //所以 1,2,4,7 是 odious 因为它们的二进制形式是 1,10,100,111.
84 //而 0,3,5,6 是 evil 因为它们的二进制形式是, 0,11,101,110.
85 //而上面那个表中貌似, sg 值都是 odious 数所以当. 2x 为 odious 时,
86 //sg 值是 2x, 当 2x 是 evil 时, sg 值是 2x+1.
87 //
88 //
89 //每次可以连续翻动任意个硬币至少翻一个,.( Ruler 游戏 )
90 //初始编号从 1 开始.
91 //那么这个游戏的 SG 函数是 g(n)=mex{0,g(n-1),g(n-1)^g(n-2)...,,g(n-1)...^g(1)}
92 //根据 SG 函数可以得到 SG 值表如下.
93 //位置 x : 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16...
94 // g(x) : 1 2 1 4 1 2 1 8 1 2 1 4 1 2 1 16...
95 //所以 sg 值为 x 的因数当中 2 的能达到的最大次幂比如. 14=2*7, 最大 1 次幂.
96 //即 2;16=2*2*2*2, 最大 4 次幂即, 16 .

```

4.2 数值计算

4.2.1 傅里叶变换

```

1 //FFT
2 //注意数组范围 可以使用万进制来加速
3 Ver 1.0
4 #include<complex>
5 typedef complex<double> cplx;
6 const double pi=acos(-1.0);
7 void FFT(cplx F[],int len,int f)
8 {
9     int i,j,k;
10    cplx x,y,w=1,wn;
11    for(i=1,j=0,k=0;i<=len;i++)
12    {
13        if(j<k) swap(F[j],F[k]);
14        j^=i&-i;
15        k^=len/(i&-i)>>1;
16    }
17    for(i=1;i<len;i<=&1)
18    {

```

```

19     wn=cplx(cos(-f*pi/i),sin(-f*pi/i));
20     for(j=0;j<len;j+=i<<1,w=1)
21         for(k=j;k<j+i;k++,w*=wn)
22             {
23                 x=F[k];y=w*F[k+i];
24                 F[k]=x+y;F[k+i]=x-y;
25             }
26     }
27     if(f==-1)
28         for(i=0;i<len;i++)F[i]/=len;
29 }
30 cplx a[500000],b[500000];
31 void conv(int ca[],int l1,int cb[],int l2,int c[],int &l)
32 {
33     l=1<<(32-__builtin_clz(l1+l2));
34     for(int i=0;i<l;i++)
35     {
36         a[i]=i<l1?cplx(ca[i],0):cplx(0,0);
37         b[i]=i<l2?cplx(cb[i],0):cplx(0,0);
38     }
39     FFT(a,l,1);FFT(b,l,1);
40     for(int i=0;i<l;i++)a[i]*=b[i];
41     FFT(a,l,-1);
42     for(int i=0;i<l;i++)c[i]=a[i].real()+0.5;
43 }

```

4.2.2 数论变换

```

1 //FNT 有点慢 ==
2 //g 为 mod 的原根
3
4 //1004535809 3
5 //211812353 3
6 //10000000025100289 22
7 //11000000009994241 17
8 //100000000135659521 3
9
10 const int mod=211812353,g=3;
11 int _g[30],_ig[30];
12 long long invl;
13 int pow_mod(long long a,int b)
14 {
15     long long c=1;
16     while(b)
17     {
18         if(b&1)c=c*a%mod;
19         b>>=1;
20         a=a*a%mod;
21     }
22     return c;
23 }
24 void init()
25 {
26     for(int i=0;i<30;i++)
27     {
28         _g[i]=pow_mod(g,(mod-1)/(1<<i));
29         _ig[i]=pow_mod(_g[i],mod-2);
30     }
31 }
32 void FNT(int F[],int len,int f)
33 {
34     int i,j,k,cnt=1;
35     long long x,y,w=1,wn;
36     for(i=1,j=0,k=0;i<=len;i++)
37     {
38         if(j<k) swap(F[j],F[k]);
39         j^=i&-i;
40         k^=len/(i&-i)>>1;
41     }
42     for(i=1;i<len;i<=1)
43     {
44         wn=f?_g[cnt++]:_ig[cnt++];
45         for(j=0;j<len;j+=i<<1,w=1)
46             for(k=j;k<j+i;k++,w=w*wn%mod)
47             {
48                 x=F[k];y=w*F[k+i]%mod;
49                 F[k]=x+y;F[k+i]=x-y;
50                 if(F[k]>=mod)F[k]-=mod;
51                 if(F[k+i]<0)F[k+i]+=mod;
52             }
53     }
54 }

```

```

53     }
54     if(!f)
55         for(i=0;i<len;i++)F[i]=F[i]*invl%mod;
56 }
57 int a[150000],b[150000];
58 void conv(int ca[],int l1,int cb[],int l2,int c[],int &l)
59 {
60     l=1<<(32-__builtin_clz(l1+l2));
61     init();invl=pow_mod(l,mod-2);
62     for(int i=0;i<l;i++)
63     {
64         a[i]=i<l1?ca[i]:0;
65         b[i]=i<l2?cb[i]:0;
66     }
67     FNT(a,l,1);FNT(b,l,1);
68     for(int i=0;i<l;i++)a[i]=(long long)a[i]*b[i]%mod;
69     FNT(a,l,0);
70     for(int i=0;i<l;i++)c[i]=a[i];
71 }

```

4.2.3 位运算 FFT

```

1  异或
2  : tf(x1,x2)=(tf(x1)-tf(x2),tf(x1)+tf(x2))
3  utf(x1,x2)=(utf((x1+x2)/2),utf((x2-x1)/2))与
4  : tf(x1,x2)=(tf(x1)+tf(x2),tf(x1))
5  utf(x1,x2)=(utf(x1-x2),utf(x2))
6
7
8  //与
9  Ver. 递归
10 void tf(int a[],int l,int r)
11 {
12     if(l+1==r)return ;
13     int mid=(l+r)>>1,len=mid-l;
14     tf(a,l,mid);tf(a,mid,r);
15     for(int i=0;i<len;i++)
16         a[l+i]+=a[mid+i];
17 }
18 void utf(int a[],int l,int r)
19 {
20     if(l+1==r)return ;
21     int mid=(l+r)>>1,len=mid-l;
22     for(int i=0;i<len;i++)
23         a[l+i]-=a[mid+i];
24     utf(a,l,mid);utf(a,mid,r);
25 }
26 //异或
27 void tf(int a[],int l,int r)
28 {
29     if(l+1==r)return ;
30     int mid=(l+r)>>1,len=mid-l;
31     tf(a,l,mid);tf(a,mid,r);
32     for(int i=0;i<len;i++)
33     {
34         int x1=a[l+i];
35         int x2=a[mid+i];
36         a[l+i]=x1-x2;
37         a[mid+i]=x1+x2;
38     }
39 }
40 void utf(int a[],int l,int r)
41 {
42     if(l+1==r)return ;
43     int mid=(l+r)>>1,len=mid-l;
44     for(int i=0;i<len;i++)
45     {
46         int x1=a[l+i];
47         int x2=a[mid+i];
48         a[l+i]=(x1+x2)/2;
49         a[mid+i]=(x2-x1)/2;
50     }
51     utf(a,l,mid);utf(a,mid,r);
52 }

```

4.2.4 高斯消元

```

1  //一般方程高斯消元 好板
2  const int MAXN=50;

```



```

3
4 int a[MAXN][MAXN]; //增广矩阵
5 int x[MAXN]; //解集
6 bool free_x[MAXN]; //标记是否是不确定的变元 1 表示不确定
7 inline int lcm(int n,int m)
8 {
9     int a=n,b=m,c=n%m;
10    while(c)a=b,b=c,c=a%b;
11    return n/b*m;
12 }
13 int Gauss(int equ,int var)
14 {
15     int i,j,k,max_r,col=0;
16     int temp,LCM,ta,tb;
17     int free_x_num,free_index;
18     for(i=0;i<=var;i++)
19         x[i]=0,free_x[i]=1;
20     for(k=0;k<equ && col<var;k++,col++)
21     {
22         max_r=k;
23         for(i=k+1;i<equ;i++)
24             if(abs(a[i][col])>abs(a[max_r][col])) max_r=i;
25         if(max_r!=k) for(j=k;j<var+1;j++) swap(a[k][j],a[max_r][j]);
26         if(a[k][col]==0)
27         {
28             k--;
29             continue;
30         }
31         for(i=k+1;i<equ;i++)
32             if(a[i][col]!=0)
33             {
34                 LCM=lcm(abs(a[i][col]),abs(a[k][col]));
35                 ta=LCM/abs(a[i][col]);tb=LCM/abs(a[k][col]);
36                 if(a[i][col]*a[k][col]<0) tb=-tb;
37                 for(j=col;j<var+1;j++)
38                     a[i][j]=a[i][j]*ta-a[k][j]*tb;
39             }
40     }
41     for(i=k;i<equ;i++)
42         if(a[i][col]!=0) return -1;
43     if(k<var)
44     {
45         for(i=k-1;i>=0;i--)
46         {
47             free_x_num=0;
48             for(j=0;j<var;j++)
49                 if (a[i][j]!=0 && free_x[j]) free_x_num++,free_index=j;
50             if(free_x_num>1) continue;
51             temp=a[i][var];
52             for(j=0;j<var;j++)
53                 if (a[i][j]!=0 && j!=free_index) temp-=a[i][j]*x[j];
54             x[free_index]=temp/a[i][free_index];
55             free_x[free_index]=0;
56         }
57         return var-k; //自由变元个数
58     }
59     else //唯一解
60     {
61         for(i=var-1;i>=0;i--)
62         {
63             temp=a[i][var];
64             for(j=i+1;j<var;j++)
65                 if(a[i][j]!=0) temp-=a[i][j]*x[j];
66             if(temp%a[i][i]!=0) return -2; //浮点解
67             x[i]=temp/a[i][i];
68         }
69         return 0;
70     }
71 }

```

4.2.5 矩阵行列式

```

1
2 //取模版本
3 int a[305][305];
4 int mod=10007;
5 int pow_mod(int a,int b)
6 {
7     int c=1;

```

```

8     a%=mod;
9     while(b)
10    {
11        if(b&1) c=(c*a)%mod;
12        b>>=1;
13        a=(a*a)%mod;
14    }
15    return c;
16 }
17 int det(int n)
18 {
19     int i,j,k,ans=1,div=1;
20     for(i=0;i<n;i++)
21     {
22         k=i;
23         for(j=i;j<n;j++)
24             if(a[j][i])
25             {
26                 k=j;
27                 break;
28             }
29         if(a[k][i]==0) return 0;
30         if(k!=i) for(ans=mod-ans,j=i;j<n;j++) swap(a[i][j],a[k][j]);
31         ans=(a[i][i]*ans)%mod;
32         for(j=i+1;j<n;j++)
33             if(a[j][i])
34             {
35                 div=(div*a[i][i])%mod;
36                 for(k=n-1;k>=i;k--)
37                     a[j][k]=(a[j][k]*a[i][i]-a[i][k]*a[j][i])%mod+mod)%mod;
38             }
39     }
40     ans=(ans*pow_mod(div,mod-2))%mod;
41     return ans;
42 }
43
44 //版本gcd
45 long long a[305][305];
46 long long det(int n)
47 {
48     int i,j,k,pa,pb;
49     long long ans=1,pt;
50     for(i=0;i<n;i++)
51     {
52         k=i;
53         for(j=i;j<n;j++)
54             if(a[j][i])
55             {
56                 k=j;
57                 break;
58             }
59         if(a[k][i]==0) return 0;
60         if(k!=i) for(ans=-ans,j=i;j<n;j++) swap(a[i][j],a[k][j]);
61         for(j=i+1;j<n;j++)
62             if(a[j][i])
63             {
64                 if(a[i][i]>a[j][i])pa=i,pb=j;
65                 else pa=j,pb=i;
66                 while(a[pb][i])
67                 {
68                     swap(pa,pb);
69                     pt=a[pb][i]/a[pa][i];
70                     for(k=i;k<n;k++)
71                         a[pb][k]-=a[pa][k]*pt;
72                 }
73                 if(i!=pa) for(ans=-ans,k=i;k<n;k++) swap(a[i][k],a[j][k]);
74             }
75         ans*=a[i][i];
76     }
77     return ans;
78 }

```

4.2.6 单纯形法

```

1 //sigma(j,a[i][j]*xj)+b[i]>=0  ans=max(sigma(i,c[i]*x[i]))
2 //所有其他形式的线性规划方程组都可以按照下列方式转化成标准形式:
3 //目标函数并非最大化将所有1.: ci 取负.
4 //约束条件中存在大于将约束两边取负2.:
5 //约束条件中存在等式将其转化成两个不等式3.:
6 //有的变量没有非负约束加入新变量4.: x' 并用, x-x' 替换原来的变量 x

```

```

7
8 //实数单纯形 z=a[0][0]+max(sigma(j,a[0][j]*x[j]))
9 //          0<=a[i][0]+sigma(j,a[i][j]*x[j])
10 //          n 为变元个数, m 为约束个数
11 //标准型要求 b[i]>=0
12
13 const int N=100;
14 const int M=100;
15 const double INF=1e20;
16 int sgn(double x)
17 {
18     return fabs(x)<1e-8?(x>0?1:-1);
19 }
20 struct simplex
21 {
22     int pf[N+M],m,n;
23     double a[M][N],c[N],z;
24     double x[N+M];
25     int next[N];
26
27     void pivot(int x,int y)
28     {
29         int las=-1;
30         swap(pf[x],pf[n+y]);
31         a[y][x]=1.0/a[y][x];
32         for(int i=0;i<=n;i++)
33             if(sgn(a[y][i])&&i!=x)next[i]=las,las=i,a[y][i]*=-a[y][x];
34         for(int i=0;i<=m;i++)
35             if(i!=y)
36             {
37                 for(int j=las;~j;j=next[j])
38                     a[i][j]+=a[y][j]*a[i][x];
39                 a[i][x]*=a[y][x];
40             }
41     }
42     bool opt()
43     {
44         int pc,tc,i;
45         double mc;
46         while(1)
47         {
48             for(tc=i=1;i<=n;i++)
49                 if(sgn(a[0][i]-a[0][tc])>0)tc=i;
50             if(sgn(a[0][tc])<=0)return z=a[0][0],1;
51             pc=-1;mc=INF;
52             for(i=1;i<=m;i++)
53                 if(sgn(a[i][tc])<0&&sgn(mc+a[i][0]/a[i][tc])>0)
54                     mc=-a[pc=i][0]/a[i][tc];
55             if(pc==-1)return 0;
56             pivot(tc,pc);
57         }
58     }
59     void pri()
60     {
61         for(int i=0;i<=m;i++,putchar(10))
62             for(int j=0;j<=n;j++)
63                 printf("%f",a[i][j]);
64         putchar(10);
65     }
66     bool init()
67     {
68         double mc=1.0;
69         int tc;
70         for(int i=1;i<=n+m;i++)pf[i]=i;
71         for(int i=1;i<=m;i++)
72             if(sgn(mc-a[i][0])>0)mc=a[tc=i][0];
73         if(sgn(mc)<0)
74         {
75             for(int i=1;i<=n;i++)c[i]=a[0][i],a[0][i]=0;
76             a[0][n+m]=-1;pf[n+m]=n+m;
77             for(int i=1;i<=m;i++)a[i][n]=1;
78             pivot(n,tc);opt();
79             if(sgn(z)<0)return 0;
80             for(int i=1;i<=n+m;i++)
81                 if(pf[i]==n)
82                     if(i>n)pivot(1,i-n),tc=1;
83                     else tc=i;
84             for(int i=0;i<=m;i++)a[i][tc]=0;
85             for(int i=1;i<=n;i++)if(pf[i]<n)a[0][i]+=c[pf[i]];
86             for(int i=n+1;i<=m+n;i++)

```

```

87         if(pf[i]<n)
88             for(int j=0;j<=n;j++)a[0][j]+=c[pf[i]]*a[i-n][j];
89     }
90     return 1;
91 }
92 int solv()
93 {
94     if(!init())return -1;    //无解
95     if(!opt())return 0;      //无限大
96     for(int i=1;i<=n;i++)
97         x[pf[i]]=0;
98     for(int i=n+1;i<=n+m;i++)
99         x[pf[i]]=a[i-n][0];
100     return 1;                //有解
101 }
102 }g;

```

4.2.7 龙贝格积分

```

1 double f(double x)
2 {
3     return x*x;
4 }
5 const int MAXREPT=10;
6 const double eps=1e-5;
7 double y[MAXREPT];
8 double Romberg(double aa, double bb)
9 {
10     int m,n;
11     double h,x,s,q,ep,p;
12     h=bb-aa;
13     y[0]=h*(f(aa)+f(bb))/2.0;
14     m=n=1;ep=eps+1.0;
15     while ((ep > eps) && (m < MAXREPT))
16     {
17         p=0.0;
18         for(int i=0;i<n;i++)
19             x=aa+(i+0.5)*h,p+=f(x);
20         p=(y[0]+h*p)/2.0;s=1.0;
21         for(int k=1;k<=m;k++)
22         {
23             s*=4.0;
24             q=(s*p-y[k-1])/(s-1.0);
25             y[k-1]=p;p=q;
26         }
27         p=fabs(q-y[m-1]);
28         y[m++]=q;n<=1;h/=2.0;
29     }
30     return q;
31 }

```

4.3 数论

4.3.1 快速幂

```

1 //a^b%c b 特别大如果
2 eular(c)<b则
3 a^b%c=a ^(b%eular(c)+eular(c)) % c;

```

4.3.2 Pollard Rho

```

1 #include <cstdio>
2 #include <cstring>
3 #include <cstdlib>
4 #include <algorithm>
5 using namespace std;
6
7 unsigned __int64 factor[100005];
8 unsigned __int64 factorNumber;
9 unsigned __int64 factorCount[100005];
10
11 unsigned __int64 gcd(unsigned __int64 a,unsigned __int64 b)
12 {
13     if(b == 0)
14     {
15         return a;
16     }
17     return gcd(b, a % b);

```

```

18 }
19 unsigned __int64 mul_mod(unsigned __int64 a,unsigned __int64 b,unsigned __int64 n)
20 {
21     unsigned __int64 exp = a % n;
22     unsigned __int64 res = 0;
23     while(b)
24     {
25         if(b&1)
26         {
27             res += exp;
28             if(res > n)
29             {
30                 res -= n;
31             }
32         }
33         exp <<= 1;
34         if(exp>n)
35         {
36             exp -= n;
37         }
38         b >>= 1;
39     }
40     return res;
41 }
42
43 unsigned __int64 exp_mod(unsigned __int64 a,unsigned __int64 b,unsigned __int64 c)
44 {
45     unsigned __int64 k = 1;
46     while(b)
47     {
48         if(b & 1)
49         {
50             k = mul_mod(k, a, c);
51         }
52         a = mul_mod(a, a, c);
53         b >>= 1;
54     }
55     return k;
56 }
57
58 bool miller_rabbin(unsigned __int64 n, unsigned __int64 times)
59 {
60     if(n == 2)
61     {
62         return 1;
63     }
64     if(n < 2 || !(n & 1))
65     {
66         return 0;
67     }
68     unsigned __int64 a, u = n - 1, x, y;
69     int t = 0;
70     while((u&1) == 0)
71     {
72         ++ t;
73         u >>= 1;
74     }
75     for(int i=0;i<times;i++)
76     {
77         a = rand() % (n-1) + 1;
78         x = exp_mod(a, u, n);
79         for(int j=0;j<t;j++)
80         {
81             y = mul_mod(x, x, n);
82             if(y == 1 && x != 1 && x != n-1)
83             {
84                 return false;
85             }
86             x = y;
87         }
88         if(y != 1)
89         {
90             return false;
91         }
92     }
93     return true;
94 }
95
96 unsigned __int64 pollard_rho(unsigned __int64 n,unsigned __int64 c)
97 {

```

```

98     unsigned __int64 x,y,d,i=1,k=2;
99     y = x = rand() % (n-1) + 1;
100     while(true)
101     {
102         ++ i;
103         x = (mul_mod(x, x, n) + c) % n;
104         d = gcd((x - y + n) % n, n);
105         if(d > 1 && d < n)
106         {
107             return d;
108         }
109         if(x == y)
110         {
111             return n;
112         }
113         if(i == k)
114         {
115             k <= 1;
116             y = x;
117         }
118     }
119 }
120
121 void find_factor(unsigned __int64 n,unsigned __int64 c)
122 {
123     if(n == 1)
124     {
125         return;
126     }
127     if(miller_rabbin(n, 6))
128     {
129         factor[factorNumber++] = n;
130         return;
131     }
132     unsigned __int64 p = n;
133     unsigned __int64 k = c;
134     while(p>=n)
135     {
136         p = pollard_rho(p, c--);
137     }
138     find_factor(p, k);
139     find_factor(n / p, k);
140 }
141
142 int main()
143 {
144     int caseNumber;
145     scanf("%d", &caseNumber);
146     while(caseNumber-->0)
147     {
148         unsigned __int64 n;
149         scanf("%I64u", &n);
150         factorNumber = 0;
151         find_factor(n, 120);
152         sort(factor, factor + factorNumber);
153         factorCount[0] = 1;
154         int k = 1;
155         for(int i=1;i<factorNumber;++i)
156         {
157             if(factor[i] == factor[i-1])
158             {
159                 ++ factorCount[k - 1];
160             }
161             else
162             {
163                 factorCount[k] = 1;
164                 factor[k++] = factor[i];
165             }
166         }
167         factorNumber = k;
168         printf("%d_", k);
169         unsigned __int64 sum = 0;
170         for(int i=0;i<factorNumber;++i)
171         {
172             unsigned __int64 temp = 1;
173             for(int j=0;j<factorCount[i];++j)
174             {
175                 temp *= factor[i];
176             }
177             sum += temp;

```

```

178     }
179     if(factorNumber == 1)
180     {
181         sum /= factor[0];
182     }
183     printf("%I64u\n", sum);
184 }
185 return 0;
186 }

```

4.3.3 扩展欧几里得

```

1 void e_gcd(int a,int b,int &x,int &y)
2 {
3     if(b==0)x=1,y=0;
4     else e_gcd(b,a%b,y,x),y-=a/b*x;
5 }

```

4.3.4 欧拉函数 & 莫比乌斯函数

```

1 //欧拉函数 与 N 互质的个数
2 //预处理
3 //Ver 2.3;
4 int prim[100005],phi[100005];
5 int pk;
6 bool vis[100005];
7 void cal()
8 {
9     phi[1]=1;
10    for(int i=2;i<100001;i++)
11    {
12        if(!vis[i]) prim[pk++]=i,phi[i]=i-1;
13        for(int j=0;j<pk && i*prim[j]<100001;j++)
14        {
15            vis[i*prim[j]]=1;
16            if(i%prim[j]) phi[i*prim[j]]=phi[i]*(prim[j]-1);
17            else
18            {
19                phi[i*prim[j]]=phi[i]*prim[j];
20                break;
21            }
22        }
23    }
24 }
25 //Ver 1.0;
26 void cal()
27 {
28     phi[1]=1;
29     for(int i=2;i<5000005;i++)
30     if(!phi[i])
31     for(int j=i;j<5000005;j+=i)
32     {
33         if(!phi[j])phi[j]=j;
34         phi[j]=phi[j]/i*(i-1);
35     }
36 }
37 //直接算 可先筛素数来优化
38 int phi(int s)
39 {
40     int ret=1;
41     for(int i=2;i*i<=s;i++)
42     if(s%i==0)
43     {
44         s/=i,ret*=i-1;
45         while(s%i==0) s/=i,ret*=i;
46     }
47     if(s>1) ret*=s-1;
48     return ret;    //n 的欧拉数
49 }
50 ans=N*phi(N)/2    //求小于 N 的与 N 互质的数的和
51 phi(p^k)=p^k-p^(k-1)=(p-1)*p^(k-1)
52 phi(n)=phi(p1^a1)*phi(p2^a2)*phi(p3^a3)*...*phi(pn^an)
53
54
55 //莫比乌斯函数
56 //预处理
57 int prim[100005],mu[100005];
58 int pk;
59 bool vis[100005];

```

```

60 void cal()
61 {
62     mu[1]=1;
63     for(int i=2;i<100001;i++)
64     {
65         if(!vis[i]) prim[pk++]=i,mu[i]=-1;
66         for(int j=0;j<pk && i*prim[j]<100001;j++)
67         {
68             vis[i*prim[j]]=1;
69             if(i%prim[j]) mu[i*prim[j]]=-mu[i];
70             else
71             {
72                 mu[i*prim[j]]=0;
73                 break;
74             }
75         }
76     }
77 }
78 //直接算 可先筛素数来优化
79 int mu(int s)
80 {
81     int ret=1;
82     for(int i=2;i*i<=s;i++)
83         if(s%i==0)
84         {
85             s/=i,ret=-ret;
86             if(s%i==0)return 0;
87         }
88     if(s>1) ret=-ret;
89     return ret;
90 }
91 //F(n) = sigma (G(d)) d | n
92 //那么 G(n) = sigma (F(d) * miu (n / d)) d | n
93 //还有另外一个表达形式
94 //F(n) = sigma (G(d)) n | d
95 //G(n) = sigma (F(d) * miu (d / n)) n | d

```

4.3.5 区间 gcd 统计

```

1 //统计 x=[1,a],y=[1,b],gcd(x,y)=k 的对数这里保证类似 (1,3),(3,1) 只算一次法一
2
3
4 //枚举 x 分解素因子,通过容斥原理求出, [1,b] 与 x 互素的个数
5
6 int dfs(int b,int s) //容斥原理
7 {
8     if(b<2) return 0;
9     int ans=0;
10    while(s<fk)
11    {
12        ans+=b/fac[s]-dfs(b/fac[s],s+1);
13        s++;
14    }
15    return ans;
16 }
17
18 long long ans;
19 if(k==0) ans=0;
20 else
21 {
22     a/=k;b/=k;
23     if(a>b) swap(a,b);
24     ans=0;
25     for(int i=1;i<=a;i++)
26     {
27         fk=0;k=i;
28         for(int j=0;vis[k];j++)
29             if(k%prim[j]==0)
30             {
31                 fac[fk++]=prim[j];
32                 while(k%prim[j]==0) k/=prim[j];
33             }
34         if(k>1) fac[fk++]=k;
35         ans+=b-i+1-(dfs(b,0)-dfs(i-1,0));
36     }
37 }法二
38
39
40 //fac[i] 表示 gcd(x,y)=i 的对数利用 fac[i]=(n/i)*(m/i)-fac[2*i]-fac[3*i] 去重..

```



```

41 if(k==0) ans=0;
42 else
43 {
44     long long n,m;
45     a/=k;b/=k;
46     if(a>b) swap(a,b);
47     fac[1]=0;
48     for(int i=a;i>0;i--)
49     {
50         n=a/i,m=b/i;
51         n=(2*m-n+1)*n/2;
52         for(int j=i+1;j<=a;j+=i)
53             n-=fac[j];
54         fac[i]=n;
55     }
56     ans=fac[1];
57 }法三
58
59
60
61 //莫比乌斯反演 还有分块优化()
62 //定义
63 //F(n) = sigma (G(d)) d | n
64 //那么 G(n) = sigma (F(d) * miu (n / d)) d | n
65 //还有另外一个表达形式
66 //F(n) = sigma (G(d)) n | d
67 //G(n) = sigma (F(d) * miu (d / n)) n | d
68
69 int main()
70 {
71     for(int i=1;i<100001;i++)mu[i]+=mu[i-1];
72     int a,b,k;
73     if(k==0)printf("Case_%d:_0\n",ti++);
74     else
75     {
76         a/=k;b/=k;
77         if(a>b)swap(a,b);
78         long long sum=0,sum2=0;
79         for(int i=1;i<=a;i=k+1)
80         {
81             k=min(a/(a/i),b/(b/i));
82             sum+=1ll*(mu[k]-mu[i-1])*(a/i)*(b/i);
83             sum2+=1ll*(mu[k]-mu[i-1])*(a/i)*(a/i);
84         }
85         printf("%I64d\n",sum-sum2/2);
86     }
87     return 0;
88 }

```

4.3.6 求原根

```

1 Ver 3.0
2
3 struct Root
4 {
5     int prim[230000],k;
6     bool vis[1000050];
7     void cal()
8     {
9         for(int i=2;i<1000005;i++)
10         {
11             if(vis[i]==0) prim[k++]=i;
12             for(int j=0;j<k && prim[j]*i<1000005;j++)
13             {
14                 vis[prim[j]*i]=1;
15                 if(i%prim[j]==0) break;
16             }
17         }
18     }
19     int fac[40],fk;
20     void getFactor(long long c)
21     {
22         fk=0;
23         for(int i=0;i<k&&(long long)prim[i]*prim[i]<=c;i++)
24             if(c%prim[i]==0)
25             {
26                 fac[fk++]=prim[i];
27                 do c/=prim[i];
28                 while(c%prim[i]==0);
29             }

```

```

30     if(c!=1)
31         fac[fk++]=c;
32     }
33     long long pow_mod(long long a,long long b,long long mod)
34     {
35         long long c=1;
36         while(b)
37         {
38             if(b&1)c=c*a%mod;
39             b>>=1;
40             a=a*a%mod;
41         }
42         return c;
43     }
44     int getPriRoot(long long p)
45     {
46         if(p==2)return 1;
47         long long phi=p-1;
48         getFactor(phi);
49         for(int g=2;g<p;++g)
50         {
51             bool f=1;
52             for(int i=0;f&&i<fk;i++)
53                 if(pow_mod(g,phi/fac[i],p)==1)
54                     f=0;
55             if(f)
56                 return g;
57         }
58     }
59 }g;

```

4.3.7 取模 & 逆元

```

1  //一，普通
2  //(a/b) mod m 等于 a%(b*m)/b    //不能先取模a
3  //二，逆元
4  //1. e_gcd 取逆元
5  //调用 e_gcd(a,b,inv,d);
6  //inv 为 a 模 b 的逆元
7  //即有 (num/a)%b = (num*inv)%b;
8  //
9  //2. 欧拉函数取逆元
10 //费马定理 a^(p-1)=1(mod p) p 素数
11 //欧拉定理 a^phi[p]=1(mod p) a 与 p 互素
12 //
13 //3. 快速幂取逆元
14 //%1 如果 mod 为素数有 inv=pow_mod(a,mod-2,mod);
15 //%2 任意互素数有 inv=pow_mod(a,phi[mod]-1,mod);
16 //
17 //4. 不互素
18 //其实只需要把答案看做两部分的乘积：一部分是与 m 互素的，这一部分的乘法直接计算，
19 //除法改成乘逆元就行了；另一部分是若干个 m 的素因子的乘积，因为 m<1,000,000,000，
20 //所以 m 的不同素因子不会太多，用一个数组记录每一个素因子的数量就行。这一部分的
21 //乘法就是把记录的素因子数量相加，除法就是把记录的素因子数量相减。最后计算这两
22 //部分的乘积对 m 的取模，也就是 h(n)%m
23 //
24 //5. 线性求逆元
25 //f[i] 为 i 的逆元
26 fac[0]=inv[0]=f[0]=1;
27 fac[1]=inv[1]=f[1]=1;
28 for(int i=2;i<10100005;i++)
29 {
30     f[i]=(-mod/i)*f[mod%i]%mod;
31     if(f[i]<0)f[i]+=mod;
32     inv[i]=inv[i-1]*f[i]%mod;
33     fac[i]=fac[i-1]*i%mod;
34 }

```

4.3.8 中国剩余定理

```

1  //x=a1 mod b1
2  //x=a2 mod b2
3  //x=a3 mod b3
4  //.....
5  //x=ai mod bi
6  //x=M1'M1a1+M2'.....M2a2+Mk'MKak(mod m)    m=b1*b2*.....b3bi
7  //Mi'Mi= 1(mod mi) 即    Mi'Mi+mi*y=1 求逆用扩展欧几里得解出 Mi'
8

```

```

9 //flag=0 无解最后解是 r
10 void e_gcd(long long a,long long b,long long &x,long long &y)
11 {
12     if(b==0) x=1,y=0;
13     else e_gcd(b,a%b,y,x),y-=a/b*x;
14 }
15
16 long long r=0,div=1,a,b,x,y,gcd;
17 bool flag=1;
18 for(int i=0;i<n;i++)
19 {
20     scanf("%lld%lld",&b,&a); //b 是除数 a 是余数
21     e_gcd(div,b,x,y);
22     if(flag)
23     {
24         gcd=div*x+b*y;
25         if((r-a)%gcd) flag=0;
26         else
27         {
28             x=(a-r)/gcd*x%(b/gcd);
29             r=(div*x+r)%(div/gcd*b);
30             if(r<0) r+=div/gcd*b;
31             div*=b/gcd;
32         }
33     }
34 }
35 if(flag) printf("%lld\n",r);
36 else printf("-1\n");

```

4.3.9 最小素因子

```

1 int prim[20005],k;
2 int mi[20005];
3 bool vis[20005];
4 void cal()
5 {
6     for(int i=2;i<20001;i++)
7     {
8         if(vis[i]==0) prim[k++]=i,mi[i]=i;
9         for(int j=0;j<k && prim[j]*i<20005;j++)
10         {
11             vis[prim[j]*i]=1;
12             mi[prim[j]*i]=prim[j];
13             if(i%prim[j]==0) break;
14         }
15     }
16 }

```

4.4 平面几何

4.4.1 常用函数

```

1 //asin(y/x) 范围 [-pi/2,pi/2]
2 //acos(y/x) 范围 [0,pi]
3 //atan(y/x) 范围 [-pi/2,pi/2]
4 //atan2(y,x) 范围 [-pi,pi] x 轴正向为 0
5
6 struct Point
7 {
8     double x,y;
9     Point(double a=0.0,double b=0.0){x=a;y=b;}
10     Point operator+(const Point&a)const{return Point(x+a.x,y+a.y);}
11     Point operator-(const Point&a)const{return Point(x-a.x,y-a.y);}
12     Point operator*(const double&a)const{return Point(x*a,y*a);}
13     Point operator/(const double&a)const{return Point(x/a,y/a);}
14     double operator*(const Point&a)const{return x*a.y-y*a.x;}
15     double operator/(const Point&a)const{return sqrt((a.x-x)*(a.x-x)+(a.y-y)*(a.y-y));}
16     double operator%(const Point&a)const{return x*a.x+y*a.y;}
17     double arg(){return atan2(y,x);} //[-pi,pi] x 轴正向逆时针为正
18 }; //点类
19
20 struct Line
21 {
22     int a,b,c; //a*x+b*y+c=0 满足( a>0 或 a=0,b>0 且为最简 )
23     Line(Point p0=Point(1,1),Point p1=Point()) //必须保证两点不重合
24     {
25         a=p1.y-p0.y;b=p0.x-p1.x;
26         c=(p0.y-p1.y)*p0.x+(p1.x-p0.x)*p0.y; //double 的话到这

```

```

27     int d=max(abs(a),abs(b));
28     d=a?__gcd(d,a):d;d=b?__gcd(d,b):d;
29     d=abs(c?__gcd(d,c):d);
30     if(a<0 || (a==0 && b<0)) d=-d;
31     a/=d;b/=d;c/=d;
32 }
33 Point intersect(Line l)    //求直线交点 要保证不平行或重合
34 {
35     return Point(1.0*(b*l.c-l.b*c)/(l.b*a-b*l.a),
36                 1.0*(l.a*c-a*l.c)/(a*l.b-l.a*b));
37 }
38 };    //直线类解析式()
39
40 struct Line
41 {
42     Point s,t;
43     double arg;
44     Line(){}
45     Line(Point a,Point b){s=a;t=b;arg=atan2(b.y-a.y,b.x-a.x);}
46     Point operator&(const Line&a)    //求直线交点 要保证不平行或重合
47     {return (t-s)*((s-a.s)*(a.s-a.t))/((s-t)*(a.s-a.t))+s;}
48     bool operator<(const Line&a)
49     {
50         if(fabs(arg-a.arg)>eps)return arg<a.arg;
51         else return (a.s-s)*(t-s)>0;
52     }
53 };    //直线类两点式()
54
55 const double eps = 1e-8;
56 inline int sgn(double x)
57 {
58     return fabs(x)<eps?0:(x>0.0?1:-1);
59 }
60
61 inline Point line_cro(Point p1,Point p2,Point p3,Point p4)    //直线求交点
62 {
63     return (p2-p1)*((p1-p3)*(p3-p4))/((p1-p2)*(p3-p4))+p1;
64 }
65
66 inline bool pos_line(Point p0,Point p1,Point p2)    //p0 是否在 p1p2 上
67 {
68     return sgn((p1-p0)*(p2-p0))==0 && sgn((p1-p0)*(p2-p0))<=0;
69 }
70
71 inline bool cross(Point p0,Point p1,Point p2,Point p3)    //判断线段 p0p1,p2p3 是否相交端点相交也算
72 {
73     if(min(p0.x,p1.x) <= max(p2.x,p3.x) && min(p2.x,p3.x) <= max(p0.x,p1.x) &&
74        min(p0.y,p1.y) <= max(p2.y,p3.y) && min(p2.y,p3.y) <= max(p0.y,p1.y))
75         return sgn(((p1-p0)*(p2-p0))*((p1-p0)*(p3-p0)))<=0 && sgn(((p3-p2)*(p0-p2))*((p3-p2)*(p1-p2)))<=0;
76     else return 0;
77 }
78
79 inline bool cross(Point p0,Point p1,Point p2,Point p3)    //判断线段 p0p1,p2p3 是否相交端点相交不算
80 {
81     return sgn(((p1-p0)*(p2-p0))*((p1-p0)*(p3-p0)))<0 && sgn(((p3-p2)*(p0-p2))*((p3-p2)*(p1-p2)))<0;
82 }
83
84 inline Point rota(Point p0,Point p1,double deg)    //p1 绕 p0 顺时针 deg 弧度
85 {
86     Point n=p1-p0;
87     return p0+Point(n.x*cos(deg)+n.y*sin(deg),n.y*cos(deg)-n.x*sin(deg));
88 }
89
90 bool inpol(Point pol[],int n,Point p1)
91 {
92     int cnt=0,i;
93     Point p2;pol[n]=pol[0];
94     for(i=n;i>0;i--)
95         if(sgn((pol[i-1]-p1)*(pol[i]-p1))==0&&sgn((pol[i-1]-p1)*(pol[i]-p1))!=1)
96             return 1;
97     while(i<n)
98     {
99         p2=Point(rand()+maxn,rand()+maxn);
100         for(i=0;i<n;i++)
101         {
102             if(!sgn((p2-p1)*(pol[i]-p1)))cnt=0;break;}
103             if(sgn((p2-pol[i])*(pol[i+1]-pol[i]))*sgn((p1-pol[i])*(pol[i+1]-pol[i]))==--1
104                &&sgn((p2-p1)*(pol[i+1]-p1))*sgn((p2-p1)*(pol[i]-p1))==--1)cnt++;
105         }

```

```

106     }
107     return cnt&1;
108 }
109
110 double R; //球半径
111 double sph_dis(double lat1,double lng1,double lat2,double lng2) //纬度 经度
112 {
113     double radLat1=lat1*pi/180.0;
114     double radLat2=lat2*pi/180.0;
115     double a=radLat1-radLat2;
116     double b=lng1*pi/180.0-lng2*pi/180.0;
117     double s=2*asin(sqrt(sin(a/2)*sin(a/2)+cos(radLat1)*cos(radLat2)*sin(b/2)*sin(b/2)));
118     return s/R;
119 }

```

4.4.2 最近点对

```

1 //O(nlognlogn)
2 struct Point
3 {
4     double x,y;
5     bool operator<(Point a)const{return fabs(x-a.x)<1e-8?y<a.y:x<a.x;}
6 }po[100005],te[100005];
7 double dis(Point &a,Point &b)
8 {
9     return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y));
10 }
11 double near_pair(int l,int r)
12 {
13     if(l==r) return 1e10;
14     if(l==r-1) return dis(po[l],po[r]);
15     int mid=(l+r)>>1,k=0;
16     double d=min(near_pair(l,mid),near_pair(mid+1,r));
17     for(int i=mid;i>=l && po[mid].x-po[i].x<d;i--)
18         te[k].x=po[i].y,te[k++].y=po[i].x;
19     for(int i=mid+1;i<=r && po[i].x-po[mid].x<d;i++)
20         te[k].x=po[i].y,te[k++].y=po[i].x;
21     sort(te,te+k);
22     for(int i=0;i<k;i++)
23         for(int j=1;j<5 && i+j<k;j++)
24             d=min(d,dis(te[i],te[i+j]));
25     return d;
26 }

```

4.4.3 最近圆对

```

1 #include<cstdio>
2 #include<cstring>
3 #include<cmath>
4 #include<algorithm>
5 #include<vector>
6 #include<queue>
7 using namespace std;
8
9 const double eps=1e-9;
10 int sgn(double x)
11 {
12     return fabs(x)<eps?0:(x>0.0?1:-1);
13 }
14 struct p
15 {
16     double x,y,r;
17 }po[50050];
18 int n;
19 pair<double,int>pa[50050],pb[50050];
20 #include<set>
21 struct sp
22 {
23     int i;
24     sp(int k=0){i=k;}
25     bool operator<(const sp&a)const{return sgn(po[i].y-po[a.i].y)?po[i].y<po[a.i].y:po[i].x<po[a.i].x;}
26 };
27 inline bool cross(p a,p b,double mid)
28 {
29     return sgn(sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y))-a.r-b.r-mid*2)<0;
30 }
31 set<sp>::iterator it,itt;
32 set<sp>st;
33 inline bool ok(double mid)

```

```

34 {
35     int p=0,a,b;
36     st.clear();
37     for(int i=0;i<=n;i++)
38     {
39         while(p<n&&pb[p].first+mid<pa[i].first-mid)
40         {
41             it=itt=st.find(sp(pb[p++].second));
42             itt++;
43             if(it!=st.begin()&&itt!=st.end())
44             {
45                 a=(--it)->i;
46                 b=itt->i;
47                 if(cross(po[a],po[b],mid))return 1;
48             }
49             st.erase(--itt);
50         }
51         st.insert(sp(b=pa[i].second));
52         it=itt=st.find(sp(b));
53         if(it!=st.begin())
54         {
55             a=(--it)->i;
56             if(cross(po[a],po[b],mid))return 1;
57         }
58         itt++;
59         if(itt!=st.end())
60         {
61             a=itt->i;
62             if(cross(po[a],po[b],mid))return 1;
63         }
64     }
65     return 0;
66 }
67 int main()
68 {
69     int t;scanf("%d",&t);
70     while(t--)
71     {
72         scanf("%d",&n);
73         for(int i=0;i<n;i++)
74             scanf("%lf%lf%lf",&po[i].x,&po[i].y,&po[i].r);
75         for(int i=0;i<n;i++)
76         {
77             pa[i]=make_pair(po[i].x-po[i].r,i);
78             pb[i]=make_pair(po[i].x+po[i].r,i);
79         }
80         sort(pa,pa+n);sort(pb,pb+n);
81         pa[n]=make_pair(1e10,n);
82         pb[n]=make_pair(1e10,n);
83         double l=0,r=1e5,mid;
84         while(r-l>1e-7)
85         {
86             mid=(l+r)/2;
87             if(ok(mid))r=mid;
88             else l=mid;
89         }
90         printf("%.6f\n",r*2);
91     }
92     return 0;
93 }

```

4.4.4 最小圆覆盖

```

1 //期望 O(n)
2
3 Point circumcenter(Point a,Point b,Point c)
4 {
5     double a1=b.x-a.x,b1=b.y-a.y,c1=(a1*a1+b1*b1)/2;
6     double a2=c.x-a.x,b2=c.y-a.y,c2=(a2*a2+b2*b2)/2;
7     double d=a1*b2-a2*b1;
8     return Point(a.x+(c1*b2-c2*b1)/d,a.y+(a1*c2-a2*c1)/d);
9 }
10 void min_circle(Point h[],int n,Point &c,double &r)
11 {
12     int i,j,k;
13     r=0.0;c=h[0];
14     for(i=1;i<n;i++)
15         if(h[i]/c>r)
16             for(j=0,c=h[i],r=0.0;j<i;j++)
17                 if(h[j]/c>r)

```

```

18         for(k=0,c=(h[i]+h[j])/2.0,r=h[j]/c;k<j;k++)
19             if(h[k]/c>r)c=circumcenter(h[i],h[j],h[k]),r=h[k]/c;
20     }

```

4.4.5 凸包

```

1 //1. 求凸包
2 //longlong 版本
3 struct Point
4 {
5     long long x,y;
6     Point(long long a=0,long long b=0){x=a;y=b;}
7     Point operator-(const Point&a)const{return Point(x-a.x,y-a.y);}
8     Point operator+(const Point&a)const{return Point(x+a.x,y+a.y);}
9     Point operator*(const long long&a)const{return Point(x*a,y*a);}
10    long long operator*(const Point&a)const{return x*a.y-y*a.x;}
11    Point operator/(const long long&a)const{return Point(x/a,y/a);}
12    double operator/(const Point&a)const{return sqrt((a.x-x)*(a.x-x)+(a.y-y)*(a.y-y));}
13    bool operator<(const Point&a)const
14    {
15        long long temp=*this*a;
16        return temp>0||(temp==0&& x*x+y*y<a.x*a.x+a.y*a.y);
17    }
18 };
19 int convex(Point h[],int n,Point ans[],int &k)
20 {
21     for(int i=1;i<n;i++)
22         if(h[0].y>h[i].y||(h[0].y==h[i].y&&h[0].x>h[i].x))swap(h[0],h[i]);
23     Point sta=h[0];
24     for(int i=0;i<n;i++)h[i]=h[i]-sta;
25     sort(h+1,h+n);k=min(2,n);
26     for(int i=0;i<n;i++)h[i]=h[i]+sta;
27     ans[0]=h[0];ans[1]=h[1];
28     for(int i=2;i<n;i++)
29     {
30         while(k>1&&(ans[k-1]-ans[k-2])*(h[i]-ans[k-2])<=0)k--;
31         ans[k++]=h[i];
32     }
33 }
34
35 //double 版本
36 struct Point
37 {
38     double x,y;
39     Point(double a=0,double b=0){x=a;y=b;}
40     Point operator-(const Point&a)const{return Point(x-a.x,y-a.y);}
41     Point operator+(const Point&a)const{return Point(x+a.x,y+a.y);}
42     Point operator*(const double&a)const{return Point(x*a,y*a);}
43     double operator*(const Point&a)const{return x*a.y-y*a.x;}
44     Point operator/(const double&a)const{return Point(x/a,y/a);}
45     double operator/(const Point&a)const{return sqrt((a.x-x)*(a.x-x)+(a.y-y)*(a.y-y));}
46     bool operator<(const Point&a)const
47     {
48         double temp=*this*a;
49         return sgn(temp)==1||(sgn(temp)==0&&sgn(a.x*a.x+a.y*a.y-x*x-y*y)==1);
50     }
51 };
52 int convex(Point h[],int n,Point ans[],int &k)
53 {
54     for(int i=1;i<n;i++)
55         if(sgn(h[0].y-h[i].y)==1||(sgn(h[0].y-h[i].y)==0&&sgn(h[0].x-h[i].x)==1))swap(h[0],h[i]);
56     Point sta=h[0];
57     for(int i=0;i<n;i++)h[i]=h[i]-sta;
58     sort(h+1,h+n);k=min(2,n);
59     for(int i=0;i<n;i++)h[i]=h[i]+sta;
60     ans[0]=h[0];ans[1]=h[1];
61     for(int i=2;i<n;i++)
62     {
63         while(k>1&&sgn((ans[k-1]-ans[k-2])*(h[i]-ans[k-2]))!=1)k--;
64         ans[k++]=h[i];
65     }
66 }
67
68 //2. 最远点对 (旋转卡壳)
69 long long ans=0;
70 int p=1;
71 hul[k]=hul[0];
72 for(int i=0;i<k;i++)
73 {
74     while(fabs((hul[i+1]-hul[i])*(hul[p+1]-hul[i]))>fabs((hul[p]-hul[i])*(hul[i+1]-hul[i])))

```

```

75     p==k-1?p=0:p++;
76     ans=max(ans,max(hul[i+1]/hul[p],hul[i]/hul[p]));
77 }
78
79 //3. 最小矩形 (三个旋转卡壳)
80 int p1=1,p2=1;
81 double ans=1e10,a,b;
82 hul[k]=hul[0];
83 for(int i=0;i<k;i++)
84 {
85     while(abs((hul[i+1]-hul[i])*(hul[p+1]-hul[i]))>abs((hul[i+1]-hul[i])*(hul[p]-hul[i])))
86         p==k-1?p=0:p++;
87     while((hul[p+1]-hul[p])%(hul[i+1]-hul[i])>0)
88         p1==k-1?p1=0:p1++;
89     while((hul[i+1]-hul[i])*(hul[p2+1]-hul[p2])>0|| (hul[p2+1]-hul[p2])%(hul[i+1]-hul[i])<0)
90         p2==k-1?p2=0:p2++;
91     a=2*abs((hul[i+1]-hul[i])*(hul[p]-hul[i]))/(hul[i]/hul[i+1]);
92     b=2*abs((hul[p1]-hul[p2])%(hul[i+1]-hul[i]))/(hul[i]/hul[i+1]);
93     ans=min(a+b,ans);
94 }
95
96 //4. 两个凸包最近点对
97 inline double p2l_dist(Point p1,Point p2,Point p3)
98 {
99     Point d=Point(-(p3-p2).y,(p3-p2).x);
100    if(sgn(d*(p2-p1))==sgn(d*(p3-p1)))return min(p1/p2,p1/p3);
101    else
102    {
103        d=d/(d/Point(0,0));
104        return fabs((p3-p1)%d);
105    }
106 }
107 inline double seg_dist(Point p1,Point p2,Point p3,Point p4)
108 {
109     double t1=min(p2l_dist(p1,p3,p4),p2l_dist(p2,p3,p4));
110     double t2=min(p2l_dist(p3,p1,p2),p2l_dist(p4,p1,p2));
111     return min(t1,t2);
112 }
113 double convex_dist(Point h1[],int n,Point h2[],int m)
114 {
115     int p1=0,p2=0,cnt=n+1;
116     for(int i=1;i<n;i++)
117         if(sgn(h1[p1].y-h1[i].y)>0)p1=i;
118     for(int i=1;i<m;i++)
119         if(sgn(h2[p2].y-h2[i].y)<0)p2=i;
120     h1[n]=h1[0];h2[m]=h2[0];
121     double ans=1e10;
122     while(cnt--)
123     {
124         ans=min(ans,seg_dist(h1[p1],h1[p1+1],h2[p2],h2[p2+1]));
125         while(sgn((h2[p2+1]-h2[p2])*(h1[p1+1]-h1[p1]))<0)
126         {
127             p2==m-1?p2=0:p2++;
128             ans=min(ans,seg_dist(h1[p1],h1[p1+1],h2[p2],h2[p2+1]));
129         }
130         p1==n-1?p1=0:p1++;
131     }
132     return ans;
133 }

```

4.4.6 三角形心

```

1 //外接圆
2 Point Circumcenter(Point a,Point b,Point c)
3 {
4     double a1 = b.x - a.x, b1 = b.y - a.y, c1 = (a1*a1 + b1*b1)/2;
5     double a2 = c.x - a.x, b2 = c.y - a.y, c2 = (a2*a2 + b2*b2)/2;
6     double d = a1 * b2 - a2 * b1;
7     return Point(a.x + (c1*b2 - c2*b1)/d,a.y + (a1*c2 - a2*c1)/d);
8 }
9
10 //垂心
11 Point Orthocenter(Point p0,Point p1,Point p2)
12 {
13     double a1,b1,a2,b2,c1,c2;
14     a1 = p2.x-p1.x; b1=p2.y-p1.y;c1 = 0;
15     a2 = p2.x-p0.x; b2=p2.y-p0.y;c2 = (p1.x-p0.x)*a2+(p1.y-p0.y)*b2;
16     double d = a1 * b2 - a2 * b1;
17     return Point(p0.x+(c1*b2-c2*b1)/d,p0.y+(a1*c2-a2*c1)/d);
18 }

```



```

19
20 // 质心
21 // 质心是三角形三条中线的交点，其坐标为三个顶点坐标的平均值
22 //
23 Point Barycenter(Point a, Point b, Point c)
24 {
25     return (a+b+c)/3;
26 }
27
28 // 重心
29 Point Incenter(Point p1, Point p2, Point p3)
30 {
31     double a = dis(p2, p3), b = dis(p1, p3), c = dis(p1, p2);
32     return Point((a*p1.x + b*p2.x + c*p3.x)/(a+b+c), (a*p1.y + b*p2.y + c*p3.y)/(a+b+c));
33 }

```

4.4.7 费马点

```

1
2 // (1) 若三角形的ABC 3 个内角均小于 120°，那么 3 条距离连线正好三等分费马点所在的周角。所以三角形的费马点也称为三角形的等角中心。
3 //
4
5 // (2) 若三角形有一内角不小于 120°，则此钝角的顶点就是距离和最小的点。
6
7
8 const double eps = 1e-8;
9 const double pi = acos(-1.0);
10 struct point_t
11 {
12     double x, y;
13     point_t() { }
14     point_t(double tx, double ty) : x(tx), y(ty) { }
15     point_t operator-(const point_t &r) const
16     {
17         return point_t(x - r.x, y - r.y);
18     }
19     point_t operator+(const point_t &r) const
20     {
21         return point_t(x + r.x, y + r.y);
22     }
23     point_t operator*(const double r) const
24     {
25         return point_t(x * r, y * r);
26     }
27     point_t operator/(const double r) const
28     {
29         return point_t(x / r, y / r);
30     }
31 } p[4];
32
33 int dblcmp(double x)
34 {
35     return (x < -eps ? -1 : x > eps);
36 }
37
38 double dist(point_t p1, point_t p2)
39 {
40     return sqrt((p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) + (p1.y - p2.y) * (p1.y - p2.y));
41 }
42
43 double cross(point_t p1, point_t p2)
44 {
45     return p1.x * p2.y - p1.y * p2.x;
46 }
47
48 double dot(point_t p1, point_t p2)
49 {
50     return p1.x * p2.x + p1.y * p2.y;
51 }
52
53 double angle(point_t p1, point_t p2, point_t p3)
54 {
55     double d = dot(p2 - p1, p3 - p1) / dist(p1, p2) / dist(p1, p3);
56     return d;
57 }
58
59 point_t inter(point_t a, point_t b, point_t c, point_t d)
60 {
61     point_t p1 = b - a, p2 = d - c;
62     double a1 = p1.y, b1 = -p1.x, c1;

```

```

63     double a2 = p2.y, b2 = -p2.x, c2;
64     c1 = a1 * a.x + b1 * a.y;
65     c2 = a2 * c.x + b2 * c.y;
66     return point_t((c1 * b2 - c2 * b1) / (a1 * b2 - a2 * b1), (c1 * a2 - c2 * a1) / (b1 * a2 - b2 * a1));
67 }
68
69 point_t ver(point_t p1, point_t p2)
70 {
71     point_t v = (p2 - p1) / 2 * sqrt(3.0);
72     swap(v.x, v.y);
73     v.x = -v.x;
74     return v;
75 }
76
77 point_t fermat(point_t p1, point_t p2, point_t p3)
78 {
79     if (2*angle(p1, p2, p3) < -1) return p1;
80     if (2*angle(p2, p1, p3) < -1) return p2;
81     if (2*angle(p3, p1, p2) < -1) return p3;
82     point_t v1 = ver(p1, p2);
83     point_t m1 = (p1 + p2) / 2;
84     if (dblcmp(cross(p3 - p1, p2 - p1)) * dblcmp(cross(v1 + m1 - p1, p2 - p1)) > 0) v1.x = -v1.x, v1.y = -
        v1.y;
85     m1 = m1 + v1;
86     point_t v2 = ver(p1, p3);
87     point_t m2 = (p1 + p3) / 2;
88     if (dblcmp(cross(p2 - p1, p3 - p1)) * dblcmp(cross(v2 + m2 - p1, p3 - p1)) > 0) v2.x = -v2.x, v2.y = -
        v2.y;
89     m2 = m2 + v2;
90     return inter(p3, m1, p2, m2);
91 }
92
93 int main()
94 {
95     freopen("1.txt", "r", stdin);
96     int a,b,c,d,e,f;
97     while(scanf("%d%d%d%d%d%d",&a,&b,&c,&d,&e,&f)!=-1)
98     {
99         if(a==c && b==d && a==e && b==f) printf("%.6lf_%.6lf\n",1.0*a,1.0*b);
100        else if(a==c && b==d) printf("%.6lf_%.6lf\n",1.0*a,1.0*b);
101        else if(a==e && b==f) printf("%.6lf_%.6lf\n",1.0*a,1.0*b);
102        else if(c==e && d==f) printf("%.6lf_%.6lf\n",1.0*c,1.0*d);
103        else
104        {
105            p[0].x=1.0*a;p[0].y=1.0*b;p[1].x=1.0*c;p[1].y=1.0*d;p[2].x=1.0*e;p[2].y=1.0*f;
106            point_t f=fermat(p[0],p[1],p[2]);
107            printf("%.6lf_%.6lf\n",f.x,f.y);
108        }
109    }
110    return 0;
111 }
112
113
114
115 //另变步长法 ( 近似算法 ) :
116
117 struct point
118 {
119     double x,y;
120 }p[3];
121 double dis(point a,point b)
122 {
123     return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y));
124 }
125 point fermentpoint(point a,point b,point c)
126 {
127     point u,v;
128     double step=fabs(a.x)+fabs(a.y)+fabs(b.x)+fabs(b.y)+fabs(c.x)+fabs(c.y);
129     int i,j,k;
130     u.x=(a.x+b.x+c.x)/3;
131     u.y=(a.y+b.y+c.y)/3;
132     while(step>1e-10)
133     for(k=0;k<10;step/=2,k++)
134     for(i=-1;i<=1;i++)
135     for(j=-1;j<=1;j++)
136     {
137         v.x=u.x+step*i;
138         v.y=u.y+step*j;
139         if(dis(u,a)+dis(u,b)+dis(u,c)>dis(v,a)+dis(v,b)+dis(v,c))
140             u.x=v.x,u.y=v.y;

```

```

141     }
142     return u;
143 }
144 int main()
145 {
146     // freopen("1.txt","r",stdin);
147     while(scanf("%lf%lf%lf%lf%lf%lf",&p[0].x,&p[0].y,&p[1].x,&p[1].y,&p[2].x,&p[2].y)==6)
148     {
149         point a=fermentpoint(p[0],p[1],p[2]);
150         printf("%.6lf_%.6lf\n",a.x,a.y);
151     }
152 }

```

4.4.8 半平面交

```

1 // P0-P1 左侧半平面交离线 O(nlogn)
2 //判可行域 用面积比较好
3 const double pi=acos(-1.0);
4 struct Line
5 {
6     Point s,t;
7     double arg;
8     Line(){}
9     Line(Point a,Point b){s=a;t=b;arg=atan2(b.y-a.y,b.x-a.x);}
10    Point operator&(const Line&a)const{return (t-s)*((s-a.s)*(a.s-a.t))/((s-t)*(a.s-a.t))+s;}
11    bool operator<(const Line&a)const
12    {
13        if(fabs(arg-a.arg)>1e-6)return arg<a.arg;
14        else return (a.s-s)*(t-s)>1e-9;
15    }
16 };
17 int halfplaneintersection(Line v[],int n,Point ans[])
18 {
19     int front=0,tail=0;
20     sort(v,v+n);q[0]=v[0];
21     for(int i=1;i<n;i++)
22         if(fabs(v[i-1].arg-v[i].arg)>1e-6)
23         {
24             while(front<tail&&(ans[tail-1]-v[i].s)*(v[i].t-v[i].s)>-1e-9)tail--;
25             while(front<tail&&(ans[front]-v[i].s)*(v[i].t-v[i].s)>-1e-9)front++;
26             if(fabs(q[tail].arg+pi-v[i].arg)<1e-6)return -1;
27             ans[tail]=v[i]&q[tail];q[++tail]=v[i];
28         }
29     while(front<tail&&(ans[tail-1]-q[front].s)*(q[front].t-q[front].s)>-1e-9)tail--;
30     ans[tail]=q[tail]&q[front];
31     for(int i=front;i<=tail;i++)ans[i-front]=ans[i];
32     return tail-front+1;
33 }
34
35
36 // P1-P2 左侧半平面交在线 O(n^2)
37 //k 为半平面的点数为 0 无解
38
39 Point crosspoint(int i,Point p1,Point p2)
40 {
41     double f=xmult(p1-p2,conv[i]-p2);
42     f=f/(f-xmult(p1-p2,conv[i+1]-p2));
43     return conv[i]+(conv[i+1]-conv[i])*f;
44 }
45 void cut(Point p1,Point p2)
46 {
47     int s=0,f;
48     conv[k]=conv[0];
49     for(int i=0;i<k;i++)
50     {
51         f=sgn(xmult(p2-p1,conv[i]-p1));
52         if(f!=-1) te[s++]=conv[i];
53         if(f*sgn(xmult(p2-p1,conv[i+1]-p1))<0) te[s++]=crosspoint(i,p1,p2);
54     }
55     for(int i=0;i<s;i++) conv[i]=te[i];
56     k=s;
57 }

```

4.4.9 很多圆

```

1 //两圆交点 返回 0 无解
2 bool cir_cross(Point p1,double r1,Point p2,double r2,Point ans[])
3 {
4     double d=p1/p2,cosa,sina;

```

```

5     if(sgn(d-r1-r2)==1||sgn(fabs(r1-r2)-d)==1)return 0;
6     cosa=(r1*r1+d*d-r2*r2)/(2*r1*d);
7     sina=sqrt(max(0.0,1.0-cosa*cosa));
8     Point ve=(p2-p1)*r1/d;
9     ans[0]=p1+Point(ve.x*cosa+ve.y*sina,ve.y*cosa-ve.x*sina);
10    ans[1]=p1+Point(ve.x*cosa-ve.y*sina,ve.y*cosa+ve.x*sina);
11    return 1;
12 }
13
14 //两圆面积交 两圆面积并可以减这个实现
15 double cir_inter(Point a,double ra,Point b,double rb)
16 {
17     double d=a/b;
18     if(ra>rb)swap(ra,rb);
19     if(sgn(ra+rb-d)!=1)return 0.0;
20     if(sgn(d+ra-rb)!=1)return pi*ra*ra;
21     double p1=2*acos((ra*ra+d*d-rb*rb)/(2.0*ra*d));
22     double p2=2*acos((rb*rb+d*d-ra*ra)/(2.0*rb*d));
23     return ((p1-sin(p1))*ra*ra+(p2-sin(p2))*rb*rb)*0.5;
24 }
25
26 //圆与圆心三角形面积交
27 double cir_tri(Point c,double r,Point p1,Point p2)
28 {
29     bool f=1;p1=p1-c;p2=p2-c;
30     double sum=p1*p2,h,r1,r2,r3;
31     if(sgn(sum)==0)return 0.0;
32     if(sgn(sum)==-1)swap(p1,p2),f=0;
33     r2=p1/Point(0,0);r3=p2/Point(0,0);r1=(p1%p2)/(r2*r3);
34     Point v,s=p2-p1,t1=Point(-s.y,s.x),t2=t1*(p1*(p2-p1))/(t1*(p2-p1));
35     v=s/(p1/p2);h=t2.x*t2.x+t2.y*t2.y;
36     if(sgn(r*r-h)!=1)sum=acos(r1)*r*r;
37     else
38     {
39         int d1,d2;h=sqrt(r*r-h);
40         t1=t2-v*h;t2=t2+v*h;
41         r2=(p1%t1)/((t1/Point(0,0))*r2);
42         r3=(p2%t2)/((t2/Point(0,0))*r3);
43         d1=sgn(p1*t2)==1?sgn(p1*t1)==1:-1;
44         d2=sgn(p2*t2)==1?sgn(p2*t1)==1:-1;
45         if(d1*d2==1)sum=acos(r1)*r*r;
46         else if(d1*d2==-1)sum=acos(r2)*r*r+acos(r3)*r*r+t1*t2;
47         else if(d1!=0)sum=acos(r2)*r*r+t1*p2;
48         else if(d2!=0)sum=p1*t2+acos(r3)*r*r;
49         else sum=p1*p2;
50     }
51     return (f?sum:-sum)*0.5;
52 }
53
54 //单位圆最大点覆盖
55 const double pi=acos(-1.0);
56 pair<double,bool>arg[605];
57 int cir_point(Point po[],int n,double r)
58 {
59     double d,th,dth,p1,p2;
60     int ans=0;
61     for(int i=0;i<n;i++)
62     {
63         int cnt=0,k=0,tot=0;
64         for(int j=0;j<n;j++)
65             if(i!=j&&sgn((d=po[i]/po[j])-r-r)==-1)
66             {
67                 dth=acos(d*0.5/r);
68                 th=atan2(po[j].y-po[i].y,po[j].x-po[i].x);
69                 p1=th-dth;p2=th+dth;
70                 if(sgn(p1+pi)==-1)p1+=2*pi,cnt++;
71                 if(sgn(p2-pi)==1)p2-=2*pi,cnt++;
72                 arg[k++]=make_pair(p1,0);arg[k++]=make_pair(p2,1);
73             }
74         sort(arg,arg+k);
75         for(int j=0;j<k;j++)
76             if(arg[j].second)cnt--;
77             else tot=max(tot,++cnt);
78         ans=max(tot+1,ans);
79     }
80     return ans;
81 }
82
83 //多圆面积并
84 const double eps = 1e-7;

```

```

85 const double pi=acos(-1.0);
86 pair<double,bool>arg[2005];
87 double cir_union(Point c[],double r[],int n)
88 {
89     double sum=0.0,sum1=0.0,d,p1,p2,p3;
90     for(int i=0;i<n;i++)
91     {
92         bool f=1;
93         for(int j=0;j<n;j++)
94             if(i!=j&&sgn(r[j]-r[i]-c[i]/c[j])!=-1)f=0;
95         if(!f)swap(r[i],r[n]),swap(c[i],c[n]);
96     }
97     for(int i=0;i<n;i++)
98     {
99         int k=0,cnt=0;
100         for(int j=0;j<n;j++)
101             if(i!=j&&sgn((d=c[i]/c[j])-r[i]-r[j])<=0)
102             {
103                 p3=acos((r[i]*r[i]+d*d-r[j]*r[j])/(2.0*r[i]*d));
104                 p2=atan2(c[j].y-c[i].y,c[j].x-c[i].x);
105                 p1=p2-p3;p2=p2+p3;
106                 if(sgn(p1+pi)==-1)p1+=2*pi,cnt++;
107                 if(sgn(p2-pi)==1)p2-=2*pi,cnt++;
108                 arg[k++]=make_pair(p1,0);arg[k++]=make_pair(p2,1);
109             }
110         if(k)
111         {
112             sort(arg,arg+k);
113             p1=arg[k-1].first-2*pi;
114             p3=r[i]*r[i];
115             for(int j=0;j<k;j++)
116             {
117                 p2=arg[j].first;
118                 if(cnt==0)
119                 {
120                     sum+=(p2-p1-sin(p2-p1))*p3;
121                     sum1+=(c[i]+Point(cos(p1),sin(p1))*r[i])*(c[i]+Point(cos(p2),sin(p2))*r[i]);
122                 }
123                 p1=p2;
124                 arg[j].second?cnt--:cnt++;
125             }
126         }
127         else sum+=2*pi*r[i]*r[i];
128     }
129     return (sum+fabs(sum1))*0.5;
130 }
131
132
133 //多圆面积并Ver 2.0
134 //ans1 , ans2 初始化
135 double ans[1005],ans2[1005];
136 const double eps=1e-7;
137 const double pi=acos(-1.0);
138 pair<double,bool>arg[2005];
139 void cir_union(Point c[],double r[],int n)
140 {
141     double d,p1,p2,p3;
142     for(int i=0;i<n;i++)
143     {
144         int k=0,cnt=1;
145         for(int j=0;j<n;j++)
146             if(i!=j&&sgn((d=c[i]/c[j])-r[i]-r[j])<=0)
147             {
148                 if(sgn(d+r[i]-r[j])<=0)cnt++;
149                 else if(sgn(d+r[j]-r[i])<=0);
150                 else
151                 {
152                     p3=acos((r[i]*r[i]+d*d-r[j]*r[j])/(2.0*r[i]*d));
153                     p2=atan2(c[j].y-c[i].y,c[j].x-c[i].x);
154                     p1=p2-p3;p2=p2+p3;
155                     if(sgn(p1+pi)==-1)p1+=2*pi,cnt++;
156                     if(sgn(p2-pi)==1)p2-=2*pi,cnt++;
157                     arg[k++]=make_pair(p1,0);arg[k++]=make_pair(p2,1);
158                 }
159             }
160         if(k)
161         {
162             sort(arg,arg+k);
163             p1=arg[k-1].first-2*pi;
164             p3=r[i]*r[i];

```

```

165         for(int j=0;j<k;j++)
166         {
167             p2=arg[j].first;
168             ans[cnt]+=(c[i]+Point(cos(p1),sin(p1))*r[i])*(c[i]+Point(cos(p2),sin(p2))*r[i]);
169             ans2[cnt]+=(p2-p1-sin(p2-p1))*p3;
170             p1=p2;
171             arg[j].second?cnt--:cnt++;
172         }
173     }
174     else ans2[cnt]+=2*pi*r[i]*r[i];
175 }
176 for(int i=1;i<=n;i++)
177     ans[i]=(fabs(ans[i])+ans2[i])*0.5;
178 //ans[i为覆盖]次及以上的面积i
179 }

```

4.5 三维几何

4.5.1 常用函数

```

1 struct Point_3
2 {
3     double x,y,z;
4     Point_3(double a=0,double b=0,double c=0){x=a;y=b;z=c;}
5     Point_3 operator+(const Point_3&a)const{return Point_3(x+a.x,y+a.y,z+a.z);}
6     Point_3 operator-(const Point_3&a)const{return Point_3(x-a.x,y-a.y,z-a.z);}
7     Point_3 operator*(const double&a)const{return Point_3(x*a,y*a,z*a);}
8     Point_3 operator/(const double&a)const{return Point_3(x/a,y/a,z/a);}
9     Point_3 operator*(const Point_3&a)const{return Point_3(y*a.z-z*a.y,z*a.x-x*a.z,x*a.y-y*a.x);}
10    double operator/(const Point_3&a)const{return sqrt((a.x-x)*(a.x-x)+(a.y-y)*(a.y-y)+(a.z-z)*(a.z-z));}
11    double operator%(const Point_3&a)const{return x*a.x+y*a.y+z*a.z;}
12 };
13
14 Point_3 rota_3(Point_3 p,Point_3 v, double arg)    //右手螺旋 arg 弧度 v 必须是单位向量
15 {
16     double rot[3][3],cs=cos(arg),si=sin(arg);
17     rot[0][0]=cs+(1-cs)*v.x*v.x;
18     rot[0][1]=(1-cs)*v.x*v.y-si*v.z;
19     rot[0][2]=(1-cs)*v.x*v.z+si*v.y;
20     rot[1][0]=(1-cs)*v.y*v.x+si*v.z;
21     rot[1][1]=cs+(1-cs)*v.y*v.y;
22     rot[1][2]=(1-cs)*v.y*v.z-si*v.x;
23     rot[2][0]=(1-cs)*v.z*v.x-si*v.y;
24     rot[2][1]=(1-cs)*v.z*v.y+si*v.x;
25     rot[2][2]=cs+(1-cs)*v.z*v.z;
26     return Point_3(p.x*rot[0][0]+p.y*rot[0][1]+p.z*rot[0][2],
27                   p.x*rot[1][0]+p.y*rot[1][1]+p.z*rot[1][2],
28                   p.x*rot[2][0]+p.y*rot[2][1]+p.z*rot[2][2]);
29 }
30
31 Point_3 projection(Point_3 z,Point_3 vec,Point_3 p,Point_3 dir)    // vec 单位面法向量 dir 单位投影向量 *****
32 {
33     int f=sgn(z*dir);
34     if(f==0)return Point_3(1e20,1e20,1e20);
35     else
36     {
37         double s=(z-p)%vec;
38         return p+s*dir*f;
39     }
40 }

```

4.5.2 三维凸包

```

1 const double eps=1e-9;
2 int sgn(double x){return fabs(x)<eps?0:(x>0.0?1:-1);}
3 struct Hull_3
4 {
5     int n,cnt; //初始化 n 点在内部体积为正面法向量向内 ()
6     Point_3 ply[1005];
7     int a[5000],b[5000],c[5000];
8     bool ok[5000];
9     bool v[5000];
10    int q[5000];
11    int vis[1005][1005];
12    inline double S(const Point_3&a,const Point_3&b,const Point_3&c)
13    {return (b-a)*(c-a)/Point_3(0,0,0);}
14    inline double V(const Point_3&a,const Point_3&b,const Point_3&c,const Point_3&d)
15    {return (b-a)*(c-a)*(d-a);}

```

```

16 inline int ply_p(int f,const Point_3&p)
17 {return sgn(V(ply[a[f]],ply[b[f]],ply[c[f]],p));}/*
18 void deal(int p,int p1,int p2)
19 {
20     int f=vis[p1][p2];
21     if(ok[f])
22     {
23         if(ply_p(f,ply[p])==1) dfs(p,f);
24         else
25         {
26             a[cnt]=p2;b[cnt]=p1;c[cnt]=p;ok[cnt]=1;
27             vis[p][p2]=vis[p1][p]=vis[p2][p1]=cnt++;
28         }
29     }
30 }
31 void dfs(int p,int f)
32 {
33     ok[f]=0;
34     deal(p,b[f],a[f]);
35     deal(p,c[f],b[f]);
36     deal(p,a[f],c[f]);
37 }*/
38 inline bool deal(int p,int p1,int p2)
39 {
40     int f=vis[p1][p2];
41     if(ok[f]&&v[f]==0)
42     {
43         if(ply_p(f,ply[p])==1)return 1;
44         else
45         {
46             a[cnt]=p2;b[cnt]=p1;c[cnt]=p;ok[cnt]=1;
47             vis[p][p2]=vis[p1][p]=vis[p2][p1]=cnt++;
48         }
49     }
50     return 0;
51 }
52 void bfs(int p,int f)
53 {
54     int tail=0,front=1;
55     memset(v,0,sizeof(v));
56     q[0]=f;v[f]=1;
57     while(tail!=front)
58     {
59         f=q[tail++];ok[f]=0;
60         if(deal(p,b[f],a[f]))v[q[front++]]=vis[b[f]][a[f]]=1;
61         if(deal(p,c[f],b[f]))v[q[front++]]=vis[c[f]][b[f]]=1;
62         if(deal(p,a[f],c[f]))v[q[front++]]=vis[a[f]][c[f]]=1;
63     }
64 }
65 bool same(int s,int e)
66 {
67     return ply_p(s,ply[a[e]]==0
68         &&ply_p(s,ply[b[e]]==0
69         &&ply_p(s,ply[c[e]]==0;
70 }
71 bool construct()
72 {
73     int i,j;
74     if(n<4)return 0;
75     bool f=1;
76     for(i=1;i<n;i++)
77         if(sgn(ply[0]/ply[i]))
78         {
79             swap(ply[1],ply[i]);
80             f=0;break;
81         }
82     if(f)return 0;f=1;
83     for(i=2;i<n;i++)
84         if(sgn(S(ply[0],ply[1],ply[i])))
85         {
86             swap(ply[2],ply[i]);
87             f=0;break;
88         }
89     if(f)return 0;f=1;
90     for(i=3;i<n;i++)
91         if(sgn(V(ply[0],ply[1],ply[2],ply[i])))
92         {
93             swap(ply[3],ply[i]);
94             f=0;break;
95         }

```

```

96     if(f) return 0; cnt=0;
97     for(i=0; i<4; i++)
98     {
99         a[cnt]=(i+1)%4; b[cnt]=(i+2)%4; c[cnt]=(i+3)%4; ok[cnt]=1;
100        if(ply_p(cnt, ply[i])==1) swap(b[cnt], c[cnt]);
101        vis[a[cnt]][b[cnt]]=vis[b[cnt]][c[cnt]]=vis[c[cnt]][a[cnt]]=cnt;
102        cnt++;
103    }
104    for(i=4; i<n; i++)
105    {
106        for(j=0; j<cnt; j++)
107            if(ok[j]&&ply_p(j, ply[i])==1)
108            {
109                bfs(i, j); break;
110            }
111    }
112    int k=cnt;
113    cnt=0;
114    for(i=0; i<k; i++)
115        if(ok[i])
116            a[cnt]=a[i], b[cnt]=b[i], c[cnt]=c[i], ok[cnt++]=1;
117    return 1;
118 }
119 double area()
120 {
121     double ret=0;
122     for(int i=0; i<cnt; i++)
123         ret+=S(ply[a[i]], ply[b[i]], ply[c[i]]);
124     return fabs(ret*0.5);
125 }
126 double volume()
127 {
128     double ret=0;
129     for(int i=1; i<cnt; i++)
130         ret+=V(ply[a[0]], ply[a[i]], ply[b[i]], ply[c[i]]);
131     return fabs(ret/6);
132 }
133 int facepolygon()
134 {
135     int ret=0, i, j;
136     bool f;
137     for(i=0; i<cnt; i++)
138     {
139         for(j=0, f=1; j<i; j++)
140             if(same(i, j)){f=0; break;}
141         if(f) ret++;
142     }
143     return ret;
144 }
145 double dis(int f, const Point_3&p1)
146 {
147     return V(ply[a[f]], ply[b[f]], ply[c[f]], p1)/S(ply[a[f]], ply[b[f]], ply[c[f]]);
148 }
149 Point_3 Centre()
150 {
151     Point_3 ret=Point_3(0,0,0);
152     double sum=0.0, z;
153     for(int i=0; i<cnt; i++)
154     {
155         z=V(ply[a[0]], ply[a[i]], ply[b[i]], ply[c[i]]);
156         ret=(ply[a[0]]+ply[a[i]]+ply[b[i]]+ply[c[i]])/4.0*z+ret;
157         sum+=z;
158     }
159     return ret/sum;
160 }
161 }h;

```

4.6 序列

4.6.1 图数列

```

1 | n 个点 n-1 条边 n^(n-2)
2 |
3 | n 个点 n 条边
4 |
5 | long long it=1, ans;
6 | for(int i=3; i<n; i++)
7 |     it*=i;
8 | ans=it;

```



```

9      for(int i=1;i<=n-3;i++)
10     {
11         it=it*n/i;
12         ans+=it;
13     }
14     printf("%I64d\n",ans);生成树计数
15
16
17 Krichhoof 矩阵的  $n-1$  阶行列式的值
18 Krichhoof 矩阵  $G$  是这样的：
19  $G_{ii}$  等于点  $i$  的度数当
20  $i$  和  $j$  有边时， $G_{ij} = -1$ 。否则  $G_{ij}$  等于  $0$ 。

```

4.6.2 组合数列

```

1 //卡特兰数
2 h[nΣ]=h[i]*h[n-1-i]
3 h[n]=c[2*n][n]/(n+1);
4 h(n)=c(2n,n)-c(2n,n+1);
5 h(n)=h(n-1)*(4*n-2)/(n+1);
6
7 //斯特林数
8 for(int i=1;i<30;i++)
9     S[i][1]=1;
10 for(int i=2;i<30;i++)
11     for(int j=2;j<30;j++)
12         S[i][j]=S[i-1][j-1]+j*S[i-1][j];
13
14 //欧拉辗转数
15 dp[1][1]=1;
16 for(int i=2;i<23;i++)
17     for(int j=1;j<i;j++)
18         dp[i][j]=dp[i][j-1]+dp[i-1][i-j];

```

4.6.3 数列

```

1 //卡特兰数前几项为：1, 1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, 4862, 16796, 58786
2 //斐波那契数列 F(n) 1 1 2 3 5 8 13 21 34 55
3 //卢卡斯数列 L(n) 1 3 4 7 11 18 29 47 76 123
4 //F(n)*L(n) 1 3 8 21 55 144 377 987 2584 6765
5
6 //斐波那契
7 1) (f(n+1), f(n))=1;
8 2) f(m+n)=f(m-1)*f(n)+f(m)*f(n+1)
9 3) (f(m+n), f(n))=(f(n), f(m))
10 4) f(kx)%f(x)==0
11 5) (f(m), f(n))=f((m,n))
12
13 //斯特林数
14 1
15 1 1
16 1 3 1
17 1 7 6 1
18 1 15 25 10 1
19 1 31 90 65 15 1
20 1 63 301 350 140 21 1
21 1 127 966 1701 1050 266 28 1
22 1 255 3025 7770 6951 2646 462 36 1
23
24 //欧拉辗转数
25 1
26 1 0
27 0 1 0
28 0 1 1 0
29 0 1 2 2 0
30 0 2 4 5 5 0
31 0 5 10 14 16 16 0
32 0 16 32 46 56 61 61 0
33 0 61 122 178 224 256 272 272 0
34 0 272 544 800 1024 1202 1324 1385 1385 0
35 0 1385 2770 4094 5296 6320 7120 7664 7936 7936 0
36 0 7936 15872 23536 30656 36976 42272 46366 49136 50521 50521 0

```

4.7 组合数学

4.7.1 Polya

$$I. L = \frac{1}{|G|} (m^{c(g^1)} + m^{c(g^2)} + m^{c(g^3)} \dots)$$

II. $c(g_i)$ 为置换 g_i 的循环的个数 ($i=1\dots s$)

```

1 //题意：用 k 种颜色对 n 个珠子构成的环上色，旋转翻转后相同的只算一种，求不等价的着色方案数。
2 //
3 //Burnside 定理的应用：
4 //
5 //当 n 为奇数时，有 n 种翻转，每种翻转都是以一个顶点和该顶点对边的中点对称。有  $k^{(n/2+1)*n}$  种。
6 //
7 //当 n 为偶数时，有 n 种翻转，其中一半是以两个对应顶点，另一半是以两条对边对称。有  $k^{(n/2+1)*n/2+k^{(n/2)*n/2}}$  种。
8 //
9 //考虑旋转：枚举旋转角度  $360/n*i$ ，( $0<i\leq n$ )，也就是一个置换。经过该置换，颜色仍保持不变的着色方案有  $k^{GCD(n,i)}$  种。
10 //
11 //一个长度为 n 的环，每个上同一种颜色 i，可以上多少种颜色。
12 //
13 //假设起点在 x，则 x, x+i, x+2*i, ..., x+k*i, ...,
14 //
15 //假设在第 t 次，第一次回到起点，则  $x=(x+t*i)\%n \Rightarrow t*i\%n=0 \Rightarrow t=LCM(i,n)/i=n*i/GCD(n,i)/i=n/GCD(n,i)$ 。
16 //
17 //那么可以上 n/t 种颜色，即  $n/(n/GCD(n,i))$  种，所以旋转的着色方案有  $k^{GCD(n,i)}$  种。
18
19 long long cal(int a,int b)
20 {
21     long long c=1;
22     while(b-->0){c*=a;return c;}
23 }
24 int gcd(int a,int b)
25 {
26     if(b==0)return a;
27     while(a&&b)
28     {
29         if(a>b)a%=b;
30         else b%=a;
31     }
32     return a+b;
33 }
34 int main()
35 {
36     int s;
37     while(scanf("%d",&s)&&s!=-1)
38     {
39         long long ans=0;
40         if(s==0){puts("0");continue;}
41         for(int i=0;i<s;i++)
42             ans+=cal(3,gcd(s,i));
43         if(s&1)ans+=s*cal(3,s/2+1);
44         else ans+=s/2*(cal(3,s/2+1)+cal(3,s/2));
45         printf("%lld\n",ans/s/2);
46     }
47     return 0;
48 }

```

4.7.2 小球 _ 盒子

```

1 //( n 球 k 盒子)
2 //
3 //盒子不相同 小球相同不为空 C[n-1][k-1]
4 //
5 //盒子不相同 小球相同可为空 C[n+k-1][k-1]
6 //
7 //盒子相同 小球不同不为空 S[n][k]
8 // for(int i=1;i<30;i++)
9 //     S[i][1]=1;
10 // for(int i=2;i<30;i++)
11 //     for(int j=2;j<30;j++)
12 //         S[i][j]=S[i-1][j-1]+j*S[i-1][j];
13 //
14 //盒子相同 小球相同可为空  $\sum S[n][i] (k\geq i\geq 1)$ 
15 //
16 //盒子不同 小球不同不为空  $k!*S[n][k]$ 
17 //
18 //盒子不同 小球不同可为空  $k^n$ 
19 //
20 //盒子相同 小球相同可为空盒 dp[n][k]
21 // for(int i=0;i<402;i++)
22 //     dp[0][i]=1;
23 // for(int i=1;i<50002;i++)

```

```

24 //      for(int j=1;j<402;j++)
25 //      {
26 //          if(i>=j) dp[i][j]=dp[i-j][j];
27 //          if(j>0) dp[i][j]=(dp[i][j]+dp[i][j-1])%mod;
28 //      }
29 //
30 //盒子相同 小球不同不为空 dp[n-k][k]

```

4.8 其他

4.8.1 反素数

```

1 反素数定义对于任何正整数
2
3
4 x其约数的个数记做,  $g(x)$  例如.  $g(1)=1, g(6)$  如果某个正整数=4. 满足x对于任意:  $i (0 < i < x)$  都有,  $g(i) < g(x)$  则称, 为反素数x. 性质性质——
   一个反素数的质因子必然是从开始连续的质数
5
6 :2. 性质二
7 : $p=2^{t1} \cdot 3^{t2} \cdot 5^{t3} \cdot 7^{t4}$  必然.....  $t1 > t2 > t3 > \dots$ 

```

4.8.2 高维球体积

```

1
2 // (pi^(n/2)*r^n)/gama(n/2);
3
4 double V(int n,double r)
5 {
6     return pow(pi,n/2.0)*pow(r,n)/tgamma(n/2.0+1);
7 }

```

4.8.3 阶乘最后非 0 位

```

1 //
2 //...
3 int mod[20]={1,1,2,6,4,2,2,4,2,8,4,4,8,4,6,8,8,6,8,2};
4 char num[10005];
5 int a[10005];
6
7 int main()
8 {
9     int len,t,c,i;
10    while(scanf("%s",num)==1)
11    {
12        t=1;
13        len=strlen(num);
14        for(i=0;i<len;i++)
15            a[i]=num[len-i-1]-'0';
16        while(len)
17        {
18            len-=!a[len-1];
19            t=t*mod[a[len-1]%2*10+a[0]]%10;
20            for(c=0,i=len-1;i>-1;i--)
21            {
22                c=c*10+a[i];
23                a[i]=c/5;
24                c%=5;
25            }
26        }
27        printf("%d\n",t);
28    }
29    return 0;
30 }

```

4.8.4 整数拆分积最大不允许重复

```

1 //整数拆分积最大 不允许重复
2 int data[100];
3 int n=8;
4 int main()
5 {
6     int k = 2;
7     for(; n >= k; n-=k,k++)
8         data[k] = k;
9     for(int i = k-1; i >= 2 && n; i--, n--)
10        data[i]++;
11        data[k-1] += n;

```

```

12     for(int j = 2; j < k; j++)
13         printf("%d\\n",data[j]);
14     putchar(10);
15     return 0;
16 }

```

4.8.5 矩阵中三角形个数统计

```

1 //O(n*m)
2 int gcd(int a,int b)
3 {
4     int c=a%b;
5     while(c)
6     {
7         a=b;b=c;
8         c=a%b;
9     }
10    return b;
11 }
12 long long C(int a)
13 {
14     long long temp=a;
15     return temp*(temp-1)*(temp-2)/6;
16 }
17 int main()
18 {
19     int n,m;
20     while(scanf("%d%d",&n,&m)==2)
21     {
22         m++;n++;
23         long long ans=C(n*m)-C(n)*m-C(m)*n,temp;
24         m--;n--;
25         for(int i=2;i<=n;i++)
26             for(int j=2;j<=m;j++)
27             {
28                 temp=gcd(i,j);
29                 ans-=(temp-1)*(n-i+1)*(m-j+1)*2;
30             }
31         printf("%lld\\n",ans);
32     }
33     return 0;
34 }

```

4.8.6 求和

```

1 int n2(int a)
2 {return a*(a+1)*(2*a+1)/6;}
3 int n3(int a)
4 {return a*a*(a+1)*(a+1)/4;}
5 int n4(int a)
6 {return a*(a+1)*(2*a+1)*(3*a*a+3*a-1)/30;}
7
8 Fn=( √ 5/5)*{[(1+ √ 5)/2]^n - [(1- √ 5)/2]^n}
9
10 C[n+1]=2*a*C[n]-(a*a-b)*C[n-1]
11 C[n]=(a+sqrt(b))^n+(a-sqrt(b))^n
12
13 //欧拉常数 0.57721566490153286060651209
14 //
15 //公式：PICKS=I+E/2-1 S面积，,多边形的内坐标点的个数，多边形的边上坐标点的个数。IE
16 //
17 //
18 //欧拉公式
19 //简单多面体的顶点数、面数及棱数间有关系VFE
20 //V+F-E=2
21 //
22 //错排
23 //Dn=(n)-1[D(n)-2+D(n)-1]
24 //Dn=[n! /e+0.5]
25 //
26 //n^k+(n-1)^k+...+2^k+1^k 通项系数
27 //S(n, 1) = (1 + ... + n) = (1/2) * n2 + (1/2) * n
28 //S(n, 2) = (1 + ... + n2) = (1/3) * n3 + (1/2) * n2 + (1/6) * n
29 //S(n, 3) = (1 +...+ n3) = (1/4) * n4 + (1/2) * n3 + (1/4) * n2
30 //S(n, 4) = (1 +...+ n4) = (1/5) * n5 + (1/2) * n4 + (1/3) * n3 - (1/30) * n
31 //
32 //系数
33 //1
34 //1/2 1/2

```

```

35 //1/6 1/2 1/3
36 //0 1/4 1/2 1/4
37 //-1/30 0 1/3 1/2 1/5
38 //0 -1/12 0 5/12 1/2 1/6
39 //1/42 0 -1/6 0 1/2 1/2 1/7
40
41
42 struct p
43 {
44     long long x,y;
45     bool an;
46 }s[555][555];
47 long long pp;
48 int gcd(long long a,long long b)
49 {
50     pp=a%b;
51     while(pp)
52     {
53         a=b;b=pp;
54         pp=a%b;
55     }
56     return b;
57 }
58 p f(int a,int b)
59 {
60     if(s[a][b].an) return s[a][b];
61     long long y;
62     if(b)
63     {
64         s[a][b]=f(a-1,b-1);
65         s[a][b].x*=a;s[a][b].y*=b+1;
66     }
67     else
68     {
69         p temp,c;
70         temp.x=0;temp.y=1;
71         for(int i=1;i<=a;i++)
72         {
73             c=f(a,i);
74             if(temp.x*c.y+c.x*temp.y!=0)
75             {
76                 y=gcd(temp.y*c.y,temp.x*c.y+c.x*temp.y);
77                 temp.x=(temp.x*c.y+c.x*temp.y)/y;
78                 temp.y=temp.y*c.y/y;
79             }
80         }
81         s[a][b].x=temp.y-temp.x;
82         s[a][b].y=temp.y;
83     }
84     y=gcd(s[a][b].x,s[a][b].y);
85     s[a][b].x=s[a][b].x/y;
86     s[a][b].y=s[a][b].y/y;
87     s[a][b].an=1;
88     if(s[a][b].y<0) s[a][b].y=-s[a][b].y,s[a][b].x=-s[a][b].x;
89     return s[a][b];
90 }

```

4.8.7 约瑟夫问题

```

1 //可用递归推导
2 int n, m, i, s=0;
3 scanf("%d%d", &n, &m);
4 for (i=2; i<=n; i++) s=(s+m)%i;
5 printf ("The winner is %d\n", s+1);

```

5 迷

5.1 DLX Exact

```

1  VER 2.3
2  //矩阵标号从开始1
3  //g.init(COL_SIZE);
4  //g.insert(x,y);
5  //g.DLX_DFS(0);
6
7  const int MAXN=1005;
8  const int MAXM=1005;
9  const int INF=0X3fffffff;
10 struct DLX_Exact
11 {
12     int D[MAXN*MAXM],U[MAXN*MAXM],L[MAXN*MAXM],R[MAXN*MAXM],COL[MAXN*MAXM],ROW[MAXN*MAXM];
13     int CNT,BEG[MAXN],END[MAXN],USE[MAXN],_USE[MAXN];
14     int SUM[MAXM];
15     bool has;
16     int step;
17     void init(int n)
18     {
19         memset(BEG,0xff,sizeof(BEG));
20         for(int i=1;i<=n;i++)
21             SUM[L[i+1]=R[i-1]=D[i]=U[i]=i]=0;
22         L[L[1]=R[n]=0]=n;CNT=n+1;
23         has=step=0;
24     }
25     void insert(int r,int c)
26     {
27         D[CNT]=D[c];U[CNT]=c;U[D[c]]=CNT;D[c]=CNT;
28         COL[CNT]=c;ROW[CNT]=r;SUM[c]++;
29         if(BEG[r]==-1)BEG[r]=END[r]=CNT;
30         R[END[r]]=CNT;L[CNT]=END[r];R[CNT]=BEG[r];
31         L[BEG[r]]=CNT;END[r]=CNT++;
32     }
33     void DLX_Remove(int c)
34     {
35         L[R[c]]=L[c];
36         R[L[c]]=R[c];
37         for(int i=D[c];i!=c;i=D[i])
38             for(int j=R[i];j!=i;j=R[j])
39                 U[D[j]]=U[j],D[U[j]]=D[j],SUM[COL[j]]--;
40     }
41     void DLX_Resume(int c)
42     {
43         for(int i=U[c];i!=c;i=U[i])
44             for(int j=L[i];j!=i;j=L[j])
45                 U[D[j]]=j,D[U[j]]=j,SUM[COL[j]]++;
46         L[R[c]]=c;
47         R[L[c]]=c;
48     }
49     void DLX_Dfs(int n)
50     {
51         if(R[0]==0)
52         {
53             has=1;
54             for(int i=0;i<n;i++)
55                 USE[i]=_USE[i];
56             return;
57         }
58         int i,c=R[0];
59         for(i=R[0];i;i=R[i])
60             if(SUM[c]>SUM[i])c=i;
61         DLX_Remove(c);
62         for(i=D[c];i!=c&&!has;i=D[i])
63         {
64             for(int j=R[i];j!=i;j=R[j])
65                 DLX_Remove(COL[j]);
66             _USE[n]=ROW[i];
67             DLX_Dfs(n+1);
68             for(int j=L[i];j!=i;j=L[j])
69                 DLX_Resume(COL[j]);
70         }
71         DLX_Resume(c);
72     }
73 }g;
74

```

```

75
76
77
78 VER 1.0
79
80
81 //矩阵标号从开始1
82 //g.n=ROW_SIZE;
83 //g.m=COL_SIZE;
84 //g.init();
85 //g.insert(x,y);
86 //g.initDFS();
87 //g.DFS(0);
88
89
90 const int MaxN=402;
91 const int MaxM=402;
92 struct DLX
93 {
94     int h,n,m,tot;
95     int U[MaxN*MaxM],D[MaxN*MaxM],L[MaxN*MaxM],R[MaxN*MaxM],Row[MaxN*MaxM],Col[MaxN*MaxM];
96     int S[MaxM],O[MaxN];
97     bool hasans;
98     void init()
99     {
100         hasans=h=0;
101         tot=m+n;
102         for(int i=0;i<=m;i++)
103         {
104             D[i]=U[i]=Col[i]=i;
105             Row[i]=S[i]=0;
106             L[i]=(i+m)%(m+1);
107             R[i]=(i+1)%(m+1);
108         }
109         for(int i=1;i<=n;i++)
110         {
111             R[i+m]=L[i+m]=i+m;
112             Row[i+m]=i;
113             Col[i+m]=0;
114         }
115     }
116     void insert(int x,int y)
117     {
118         tot++;
119         Row[tot]=x;
120         Col[tot]=y;
121         S[y]++;
122         int colPos,rowPos;
123         colPos=y;
124         do colPos=D[colPos];
125         while(colPos!=y&&Row[colPos]<=x);
126         colPos=U[colPos];
127         if(Row[colPos]==x)return;
128         D[tot]=D[U[tot]=colPos];
129         U[D[tot]]=D[U[tot]]=tot;
130         rowPos=x+m;
131         do rowPos=R[rowPos];
132         while(rowPos!=x+m&&Col[rowPos]<=y);
133         rowPos=L[rowPos];
134         if(Col[rowPos]==y)return;
135         R[tot]=R[L[tot]=rowPos];
136         L[R[tot]]=R[L[tot]]=tot;
137     }
138     void cover(int col)
139     {
140         L[R[col]]=L[col];
141         R[L[col]]=R[col];
142         for(int i=D[col];i!=col;i=D[i])
143             for(int j=R[i];j!=i;j=R[j])
144                 if(Col[j]!=col)
145                 {
146                     U[D[j]]=U[j];
147                     D[U[j]]=D[j];
148                     S[Col[j]]--;
149                 }
150     }
151     void resume(int col)
152     {
153         for(int i=U[col];i!=col;i=U[i])
154             for(int j=L[i];j!=i;j=L[j])

```

```

155         if(Col[j]!=col)
156         {
157             S[Col[j]]++;
158             U[D[j]]=j;
159             D[U[j]]=j;
160         }
161         L[R[col]]=col;
162         R[L[col]]=col;
163     }
164     void initDFS()
165     {
166         for(int i=1;i<=n;i++)
167         {
168             L[R[i+m]]=L[i+m];
169             R[L[i+m]]=R[i+m];
170         }
171     }
172     void print(int deep)
173     {
174         printf("%d",deep);
175         for(int i=0;i<deep;i++)
176             printf("_%d",O[i]);
177         putchar(10);
178     }
179     void DFS(int deep)
180     {
181         if(R[0]==0)
182         {
183             hasans=true;
184             print(deep);
185             return;
186         }
187         int tc=R[0];
188         for(int i=R[0];i!=0;i=R[i])
189             if(S[i]<S[tc])tc=i;
190         cover(tc);
191         for(int i=D[tc];i!=tc&&!hasans;i=D[i])
192         {
193             int temp=O[deep];
194             O[deep]=Row[i];
195             for(int j=R[i];j!=i;j=R[j])
196                 cover(Col[j]);
197             DFS(deep+1);
198             for(int j=L[i];j!=i;j=L[j])
199                 resume(Col[j]);
200             O[deep]=temp;
201         }
202         resume(tc);
203     }
204 }g;

```

5.2 DLX Repeat

```

1 //矩阵标号从开始1
2 //g.init(COL_SIZE);
3 //g.insert(x,y);
4 //g.DLX_DFS(0);
5
6 const int MAXN=100;
7 const int MAXM=100;
8 const int INF=0X3fffffff;
9 struct DLX_Repeat
10 {
11     int D[MAXN*MAXM],U[MAXN*MAXM],L[MAXN*MAXM],R[MAXN*MAXM],COL[MAXN*MAXM],ROW[MAXN*MAXM];
12     int CNT,BEG[MAXN],END[MAXN],ANS,USE[MAXN],_USE[MAXN];
13     int SUM[MAXM];
14     bool vis[MAXM];
15     void init(int n)
16     {
17         memset(BEG,0xff,sizeof(BEG));
18         for(int i=1;i<=n;i++)
19             SUM[L[i+1]]=R[i-1]=D[i]=U[i]=i=0;
20         L[L[1]]=R[n]=0;CNT=n+1;
21         ANS=n+1;
22     }
23     void insert(int r,int c)
24     {
25         D[CNT]=D[c];U[CNT]=c;U[D[c]]=CNT;D[c]=CNT;
26         COL[CNT]=c;ROW[CNT]=r;SUM[c]++;
27         if(BEG[r]==-1)BEG[r]=END[r]=CNT;

```



```

28     R[END[r]]=CNT;L[CNT]=END[r];R[CNT]=BEG[r];
29     L[BEG[r]]=CNT;END[r]=CNT++;
30 }
31 void DLX_Remove(int c)
32 {
33     for(int i=D[c];i!=c;i=D[i])
34         L[R[i]]=L[i],R[L[i]]=R[i],SUM[COL[i]]--;
35 }
36 void DLX_Resume(int c)
37 {
38     for(int i=U[c];i!=c;i=U[i])
39         L[R[i]]=R[L[i]]=i,SUM[COL[i]]++;
40 }
41 int Heuristics()
42 {
43     memset(vis,1,sizeof(vis));
44     int c,i,j,cnt=0;
45     for(c=R[0];c;c=R[c])
46         if(vis[c])
47             for(cnt++,vis[c]=0,i=D[c];i!=c;i=D[i])
48                 for(j=R[i];j!=i;j=R[j])
49                     vis[COL[j]]=0;
50     return cnt;
51 }
52 void DLX_Dfs(int n)
53 {
54     if(Heuristics()+n>=ANS)return;
55     if(R[0]==0)
56     {
57         ANS=n;
58         for(int i=0;i<n;i++)
59             USE[i]=_USE[i];
60         return;
61     }
62     int i,c=R[0];
63     for(i=R[0];i;i=R[i])
64         if(SUM[c]>SUM[i])c=i;
65     for(i=D[c];i!=c;i=D[i])
66     {
67         DLX_Remove(i);
68         for(int j=R[i];j!=i;j=R[j])
69             DLX_Remove(j);
70         _USE[n]=ROW[i];
71         DLX_Dfs(n+1);
72         for(int j=L[i];j!=i;j=L[j])
73             DLX_Resume(j);
74         DLX_Resume(i);
75     }
76 }
77 }g;

```

5.3 蔡勒公式

```

1 int get_week(int a,int m,int d,bool flag)
2 {
3     int w,c,y;
4     if(flag)
5     {
6         if(m<3) m+=12,a--;
7         c=a/100,y=a%100;
8         w=c/4-2*c+y+y/4+13*(m+1)/5+d-1;
9     }
10    else
11    {
12        if(m<3) m+=12,a--;
13        c=a/100,y=a%100;
14        w=y+y/4+c/4-2*c+13*(m+1)/5+d+2;
15    }
16    return (w%7+7)%7;
17 }
18 int main()
19 {
20     int a,m,d;
21     scanf("%d%d%d",&a,&m,&d);
22     bool flag=0;
23     if(1582<a) flag=1;
24     else
25     {
26         if(10<m) flag=1;
27         else

```

```

28     {
29         if(4<d) flag=1;
30         else flag=0;
31     }
32 }
33 printf("%d\n",get_week(a,m,d,flag));
34 return 0;
35 }

```

5.4 最优双调路线

```

1 //求解过程：
2 //( 1 ) 首先将各点按照坐标从小到大排列，时间复杂度为  $O(n \lg n)$ 
3 //( 2 ) 寻找子结构：定义从  $P_i$  到  $P_j$  的路径为：从  $P_i$  开始，从右到左一直到  $P_1$ ，然后从左到右一直到  $P_j$ 。在这个路径上，会经过  $P_1$  到  $P_{\max(i,j)}$  之间的所有点且只经过一次
4 //在定义  $d(i,j)$  为满足这一条件的最短路径。我们只考虑  $i>j$  的情况
5 //同时，定义  $\text{dist}(i,j)$  为点  $P_i$  到  $P_j$  之间的直线距离
6 //( 3 ) 最优解：我们需要求的是  $d(n,n)$ 
7 //关于子问题  $d(i,j)$  的求解，分三种情况：
8 //A、当  $j < i-1$  时， $d(i,j) = d(i-1,j) + \text{dist}(i-1,i)$ 
9 //由定义可知，点  $P_{i-1}$  一定在路径  $P_i-P_j$  上，而且又由于  $j < i-1$  因此， $P_i$  的左边的相邻点一定是  $P_{i-1}$  因此可以得出上述等式。
10 //B、当  $j = i-1$  时，与  $P_i$  左相邻的那个点可能是  $P_1$  到  $P_{i-1}$  总的任何一个。因此需要递归求出最小的那个路径：
11 // $d(i,j) = d(i,i-1) = \min\{d(i-1,k) + \text{dist}(k,i)\}$ ，其中  $1 \leq k \leq j$ 
12 //C、当  $j=i$  时，路径上最后相连的两个点可能是  $P_1-P_i, P_2-P_i, \dots, P_{i-1}-P_i$ 
13 //因此有：
14 // $d(i,i) = \min\{d(i,1)+\text{dist}(1,i), \dots, d(i,i-1), \text{dist}(i-1,i)\}$ 。

```

5.5 插头 dp_ 括号匹配

```

1 #include<cstdio>
2 #include<cstring>
3 #include<cmath>
4 #include<algorithm>
5 #include<vector>
6 #include<set>
7 using namespace std;
8
9 char maz[14][14];
10 const int sd=30007;
11 struct Hash_map
12 {
13     int head[sd],st[sd],next[sd],sz;
14     long long val[sd];
15     void init()
16     {
17         memset(head,0xff,sizeof(head));sz=0;
18     }
19     int insert(long long t,int s)
20     {
21         int f=s%sd;
22         for(int i=head[f];~i;i=next[i])
23             if(st[i]==s)
24                 return val[i]+=t;
25         st[sz]=s;val[sz]=t;
26         next[sz]=head[f];head[f]=sz++;
27         return t;
28     }
29 }dp[2];
30 int cg(int s,int l,int f)
31 {
32     int z=(f&1)?2:-2,cnt=0;
33     s^=(f|f<<2)<<l;
34     while(cnt>=0)
35     {
36         l+=z;
37         if((s>>l&3^f)==3)cnt--;
38         if((s>>l&3^f)==0)cnt++;
39     }
40     return s^3<<l;
41 }
42 int main()
43 {
44     freopen("1.txt","r",stdin);
45     int n,m,p1=0,p2=0;
46     scanf("%d%d",&n,&m);
47     for(int i=0;i<n;i++)
48     {

```

```

49     scanf("%s",maz[i]);
50     for(int j=0;j<m;j++)
51         if(maz[i][j]=='.' )p1=i,p2=j;
52 }
53 maz[p1][p2]='?';
54 int f=0,lim=1<<(m<<1);
55 dp[0].init();
56 dp[0].insert(1,0);
57 long long ans=0;
58 for(int i=0;i<n;i++)
59 {
60     for(int j=0;j<m;j++)
61     {
62         dp[f^1].init();
63         int s,h,l=j<<1;
64         int x=3<<l,y=12<<l;
65         long long v;
66         for(int z=0;z<dp[f^1].sz;z++)
67         {
68             s=dp[f^1].st[z];v=dp[f^1].val[z];
69             h=(x&s)^((y&s)>>2);h|=h<<2;
70             if(maz[i][j]=='*')!(x&s|y&s)?dp[f].insert(v,s):0;
71             else if(!(x&s|y&s))dp[f].insert(v,s&~(9<<l)|(9<<l));
72             else if((h>>l&3))dp[f].insert(v,cg(s,l,(x&s)>>l));
73             else if((h>>l&3)<3)dp[f].insert(v,s^h),dp[f].insert(v,s);
74             else if(((x&s)>>l)==2)dp[f].insert(v,s&~(15<<l));
75             else if((s&~(15<<l))==0&&maz[i][j]=='?')ans+=v;
76         }
77     }
78     dp[f^1].init();
79     for(int j=0;j<dp[f].sz;j++)
80         if(dp[f].st[j]<lim)dp[f^1].insert(dp[f].val[j],dp[f].st[j]<<2);
81     f^=1;
82 }
83 printf("I64d\n",ans);
84 return 0;
85 }

```

5.6 斯坦纳树

```

1 //HDU 4085
2 #include<cstdio>
3 #include<cstring>
4 #include<vector>
5 #include<queue>
6 #include<algorithm>
7 #define N 60
8 #define INF 2000000
9 using namespace std;
10 struct edge{
11     int v,w;
12     edge *nxt;
13 }E[2009],*Adj[N],*cur;
14 int n,m,K,nn;
15 int s[N],in[N][1<<10];
16 int d[N][1<<10],dp[1<<10];
17 queue<int> Q;
18 void addedge(int u,int v,int w){cur->v=v,cur->w=w,cur->nxt=Adj[u],Adj[u]=cur++;}
19 bool check(int x){
20     int r=0;
21     for(int i=0;i<x;i++,x>>=1)
22         r+=(x&1)*(i<K?1:-1);
23     return r==0;
24 }
25 inline bool update(int x,int y,int w){
26     if(w<d[x][y]) return d[x][y]=w,true;
27     return false;
28 }
29 void spfa(){
30     while(!Q.empty()){
31         int x=Q.front()/10000,y=Q.front()%10000;
32         in[x][y]=0;
33         Q.pop();
34         for(edge *i=Adj[x];i;i=i->nxt)
35             if(update(i->v,y|s[i->v],d[x][y]+i->w)&&y==(y|s[i->v])&&!in[i->v][y])
36                 in[i->v][y]=1,Q.push(i->v*10000+y);
37     }
38 }
39 }
40 void init(){

```

```

41  cur=E;
42  memset(Adj,0,sizeof(Adj));
43  memset(s,0,sizeof(s));
44  scanf("%d%d%d",&n,&m,&K);
45  nn=1<<(2*K);
46  for(int i=1;i<=n;i++)
47      for(int j=0;j<nn;j++)
48          d[i][j]=INF;
49  while(m--){
50      int u,v,w;
51      scanf("%d%d%d",&u,&v,&w);
52      addedge(u,v,w);
53      addedge(v,u,w);
54  }
55  for(int i=1;i<=K;i++){
56      s[i]=1<<(i-1),d[i][s[i]]=0;
57      s[n-i+1]=1<<(K+i-1),d[n-i+1][s[n-i+1]]=0;
58  }
59 }
60 int main(){
61     int T;
62     scanf("%d",&T);
63     while(T--){
64         init();
65         for(int y=0;y<nn;y++){
66             for(int x=1;x<=n;x++){
67                 for(int i=(y-1)&y;i=(i-1)&y)
68                     d[x][y]=min(d[x][y],d[x][i|s[x]]+d[x][(y-i)|s[x]]);
69                 if(d[x][y]<INF) Q.push(x*10000+y),in[x][y]=1;
70             }
71             spfa();
72         }
73         for(int j=0;j<nn;j++){
74             dp[j]=INF;
75             for(int i=1;i<=n;i++) dp[j]=min(dp[j],d[i][j]);
76         }
77         for(int i=1;i<nn;i++)
78             if(check(i))
79                 for(int j=i&(i-1);j;j=(j-1)&i)
80                     if(check(j))
81                         dp[i]=min(dp[i],dp[j]+dp[i-j]);
82         if(dp[nn-1]>=INF) puts("No solution");
83         else printf("%d\n",dp[nn-1]);
84     }
85 }

```

5.7 位运算

```

1  //位反转
2  inline int reverse_bits(int x)
3  {
4      x = ((x >> 1) & 0x55555555) | ((x << 1) & 0xaaaaaaaa);
5      x = ((x >> 2) & 0x33333333) | ((x << 2) & 0xcccccccc);
6      x = ((x >> 4) & 0x0f0f0f0f) | ((x << 4) & 0xf0f0f0f0);
7      x = ((x >> 8) & 0x00ff00ff) | ((x << 8) & 0xff00ff00);
8      x = ((x >> 16) & 0x0000ffff) | ((x << 16) & 0xffff0000);
9      return x;
10 }
11
12 inline LL reverse_bits(LL x)
13 {
14     x = ((x >> 1) & 0x5555555555555555LL) | ((x << 1) & 0xaaaaaaaaaaaaaaaaLL);
15     x = ((x >> 2) & 0x3333333333333333LL) | ((x << 2) & 0xccccccccccccccccLL);
16     x = ((x >> 4) & 0x0f0f0f0f0f0f0f0fLL) | ((x << 4) & 0xf0f0f0f0f0f0f0f0LL);
17     x = ((x >> 8) & 0x00ff00ff00ff00ffLL) | ((x << 8) & 0xff00ff00ff00ff00LL);
18     x = ((x >> 16) & 0x0000ffff0000ffffLL) | ((x << 16) & 0xffff0000ffff0000LL);
19     x = ((x >> 32) & 0x00000000ffffffffffLL) | ((x << 32) & 0xffffffff00000000LL);
20     return x;
21 }
22
23 //LCIS ==
24
25 memset(dp,0,sizeof(dp));
26 for(int i=1;i<=n;i++)
27     for(int j=1,k=0;j<=m;j++)
28     {
29         if(a[i]==b[j]) dp[j]=dp[k]+1;
30         else if(a[i]>b[j]&&dp[j]>dp[k]) k=j;
31     }
32 int ans=0;

```

```

33 for(int i=1;i<=m;i++)
34     ans=max(ans,dp[i]);
35
36
37 //回文序列
38 memset(dp, 0, sizeof(dp));
39 for(int i=1;i<=n;i++) dp[i][i] = 1;
40 for(int l=1;l<=n;l++)
41     for(int i=1;i+l-1<=n;i++)
42     {
43         int j=i+l-1;
44         dp[i][j]=max(dp[i+1][j-1]+(a[i]==a[j]?2:0),max(dp[i+1][j],dp[i][j-1]));
45     }
46
47
48 //求和dp
49 a=1<<24;
50 for(int i=0;i<24;i++)
51     for(int j=0;j<a;j++)
52         if((1<<i)&j)dp[j]+=dp[(1<<i)^j];
53
54 //枚举子集
55
56 for(int i=(s-1)&s;i=(i-1)&s) //真子集
57
58 //枚举长为含个的串nk101
59 int n=5,k=3;
60 for(int s=(1<<k)-1,u=1<<n;s<u;)
61 {
62     //do it;
63     int b=s&-s;
64     s=(s+b)|(((s^(s+b))>>2)/b);
65 }

```

5.8 JAVA 读入

```

1 import java.util.*;
2 import java.math.*;
3 import java.io.InputStreamReader;
4 import java.io.IOException;
5 import java.io.BufferedReader;
6 import java.io.OutputStream;
7 import java.io.PrintWriter;
8 import java.util.StringTokenizer;
9 import java.io.InputStream;
10 public class Main
11 {
12     public static BigInteger gcd(BigInteger a, BigInteger b)
13     {
14         if(b.compareTo(BigInteger.ZERO) == 0)
15             return a;
16         return gcd(b, a.mod(b));
17     }
18     public static void main(String args[])
19     {
20         InputStream inputStream = System.in;
21         OutputStream outputStream = System.out;
22         InputReader in = new InputReader(inputStream);
23         PrintWriter out = new PrintWriter(outputStream);
24         long T=in.nextInt();
25         int cas = 0;
26         while(T-->0)
27         {
28             long n = in.nextInt();
29             long ans = -7 * n + 1;
30             BigInteger nn = BigInteger.valueOf(n);
31             nn = nn.multiply(nn);
32             cas++;
33             out.print("Case_#");
34             out.print(cas);
35             out.print(":_");
36             out.println(nn.multiply(BigInteger.valueOf(8)).add(BigInteger.valueOf(ans)));
37         }
38         out.close();
39     }
40 }
41 class InputReader {
42     public BufferedReader reader;
43     public StringTokenizer tokenizer;

```

```

44
45     public InputReader(InputStream stream) {
46         reader = new BufferedReader(new InputStreamReader(stream), 32768);
47         tokenizer = null;
48     }
49
50     public String next() {
51         while (tokenizer == null || !tokenizer.hasMoreTokens()) {
52             try {
53                 tokenizer = new StringTokenizer(reader.readLine());
54             } catch (IOException e) {
55                 throw new RuntimeException(e);
56             }
57         }
58         return tokenizer.nextToken();
59     }
60
61     public long nextLong() {
62         return Long.parseLong(next());
63     }
64     public int nextInt() {
65         return Integer.parseInt(next());
66     }
67 }

```

5.9 printf&scanf

```

1
2
3
4 double c;int b;
5 scanf("%lf%d",&c,&b);
6 printf("%. *f\n",b,c);

```

5.10 STL

```

1 #include<bits/stdc++.h>
2
3
4 #include<tr1/unordered_map>
5 using namespace tr1;
6 unordered_map<int,int>mp;
7
8
9 partial_sort(a,a+m,a+n,cmp);
10
11 nth_element(a,a+m,a+n,cmp);
12 //第大元素m从开始数(0),然后访问a[m]
13
14
15 bitset支持位运算()
16 b.any() //中是否存在置为的二进制位b1
17 b.none() //中不存在置为的二进制位吗? b1
18 b.count() //中置为的二进制位的个数b1
19 b.size() //中二进制位的个数b
20 b.set() //把中所有二进制位都置为b1
21 b.set(pos) //把中在处的二进制位置为bpos1
22 b.reset() //把中所有二进制位都置为b0
23 b.reset(pos) //把中在处的二进制位置为bpos0
24 b.flip() //把中所有二进制位逐位取反b
25 b.flip(pos) //把中在处的二进制位取反bpos
26 b.to_ulong() //用中同样的二进制位返回一个unsigned 值long
27 os << b //把中的位集输出到流bos

```

5.11 读入外挂

```

1 C++:
2
3 //注意有负数要改
4 //可以改成引用试试
5 inline int Int()
6 {
7     int a=0;char c=getchar();
8     while(c<'0')c=getchar();
9     while(c>='0'&&c<='9')a=(a<<3)+(a<<1)+c-'0',c=getchar();
10    return a;

```

```

11 }
12
13 //另一种 可处理负数
14 inline int Int()
15 {
16     int a=0;char c=getc(stdin),s;
17     while(c<'0')s=c,c=getc(stdin);
18     while(c>='0'&&c<='9')a=(a<<3)+(a<<1)+c-'0',c=getc(stdin);
19     return s!='-'?a:-a;
20 }
21
22 //输出外挂
23 inline void out(int c)
24 {
25     if(c>9)out(c/10);
26     putchar(c-c/10*10+'0');
27 }

```

5.12 栈外挂

```

1 //原理不明
2
3 #pragma comment(linker, "/STACK:102400000,102400000")
4
5 int size = 256 << 20; // 256MB
6 char *p = (char*)malloc(size) + size;
7 __asm__("movl 0, %%esp\n" :: "r"(p));

```