判断线段相交

向量叉乘: a = (x1, y1), b = (x2, y2) $a \times b = x1y2 - y1x2$ $a \times b$,若结果小于0,表示向量b在向量a的顺时针方向;若结果大于0,表示向量b在向量a的逆时针方向;若等于0,表示向量a与向量b平行。(顺逆时针是指两向量平移至起点相连,从某个方向旋转到另一个向量小于180度)

两线段AB, CD相交的充要条件: 1.线段AB与CD所在的直线相交,即点A和点B分别在直线CD的两边; 2.线段CD与AB所在的直线相交,即点C和点D分别在直线AB的两边;

一般情况:如果线段CD的两个端点C和D,与另一条线段的一个端点(A或B,只能是其中一个)连成的向量,与向量AB做叉乘,若结果异号,表示C和D分别在直线AB的两边,若结果同号,则表示CD两点都在AB的一边,则肯定不相交。特殊情况: 1.若有一点相交,则可能有一个值为0; 2.若两个线段在同一直线而相交,则一定有一个值为0; 但是当两条线段所在直线重合而没有交点的情况也是有一个值为0改进:判断时加入0,同时剔除等于0的不合法情况,即两条线段所在直线重合而没有交点的情况(用矩形来判断)

```
struct Point
                 int x, y;
};
struct Segment
                  Point p, q;
};
int det(Point k1, Point k2, Point k3) //向量k1k2叉乘k1k3
                 return (k2.x - k1.x) * (k3.y - k1.y) - (k3.x - k1.x) * (k2.y - k1.y);
}
bool isIntersect(Segment k1, Segment k2)
                  if(max(k1.p.x, k1.q.x) < min(k2.p.x, k2.q.x) || max(k2.p.x, k2.q.x) <
min(k1.p.x, k1.q.x) ||
                              \max(k1.p.y, k1.q.y) < \min(k2.p.y, k2.q.y) \mid \max(k2.p.y, k2.q.y) <
min(k1.p.y, k1.q.y))
                                                                                                                                                                                                                                        //首先判断矩形
                                   return false:
                  if(det(k1.p, k2.p, k1.q) * det(k1.p, k1.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k1.p, k1.p, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k1.p, k1.p, k1.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k1.p, k1.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k2.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k2.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k2.q, k2.q, k2.q) >= 0 & det(k2.p, k2.q, k2.
k2.q) * det(k2.p, k2.q, k1.q) >= 0)
                                                                                                                                                                                                                                                                //判断叉乘结果
                                   return true;
                return false;
}
```