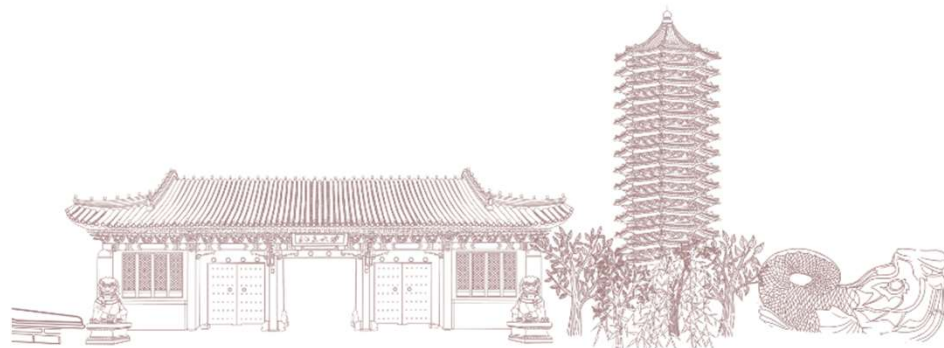




# 计算几何

## Computational Geometry

主讲人：倪星宇  
2024 年 3 月 18 日



# 什么是计算几何



所属题库	洛谷	主题库	入门与面试	CodeForces	SPOJ	AtCoder	UVA
筛选条件	题目难度	算法/来源/时间/状态	关键词	算法、标题或题目编号	搜索题目内容		
已选择	计算几何						
共计 115 条结果					清除所有筛选条件		
状态	题号	题目名称	显示算法	标签	难度	通过率	
—	P1027	[NOIP2001 提高组] Car 的旅行路线	NOIp 提高组	2001	普及+/提高		
—	P1034	[NOIP2002 提高组] 矩形覆盖	NOIp 提高组	2002	普及+/提高		
—	P1142	轰炸			普及/提高-		
—	P1153	点和线			提高+/省选-		
—	P1183	多边形的面积			普及/提高-		
—	P1222	三角形			省选/NOI-		
—	P1257	平面上的最接近点对			普及-		
—	P1325	雷达安装			普及/提高-		

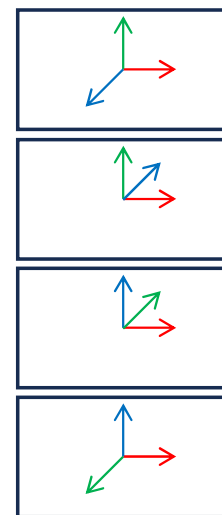
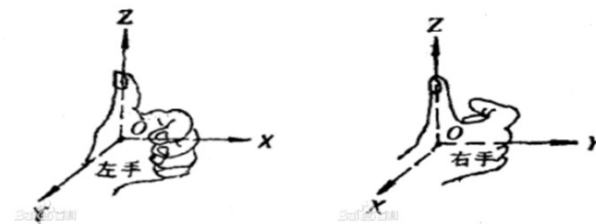
# 什么是计算几何

- 计算几何：✗ 数学 ✓ 计算机
  - 起源于 1971 年，计算机图形学 (CG) 与计算机辅助设计 (CAD) 的推动
  - 主要关注解决几何问题的算法
    - 三角剖分、凸包、扫描线、旋转卡壳、半平面交、最小圆覆盖.....
  - 特点：需要处理实数而非整数、关心（低维）向量而非标量
- 为什么需要计算几何
  - 降低在计算机中解决几何问题的复杂度
  - 降低在计算机中解决几何问题的数值误差

# 点、线、面的表示

- 坐标系选取

- 笛卡尔坐标 (Cartesian coordinates)  $x, y, z$
- 原点选取具有任意性;  $y/z$  轴负方向选为重力方向
  - $y$  轴为竖直方向、右手系: Houdini、Maya
    - $x$  正方向指向屏幕右侧;  $y$  正方向指向屏幕上方;  $z$  正方向垂直于屏幕朝外
  - $y$  轴为竖直方向、左手系: Cinema4D、Unity3D、ZBrush、LightWave3D
    - $x$  正方向指向屏幕右侧;  $y$  正方向指向屏幕上方;  $z$  正方向垂直于屏幕朝内
  - $z$  轴为竖直方向、右手系: Blender、3DSMax、CryEngine、SketchUp
    - $x$  正方向指向屏幕右侧;  $y$  正方向垂直于屏幕朝内;  $z$  正方向指向屏幕上方
  - $z$  轴为竖直方向、左手系: Unreal
    - $x$  正方向指向屏幕右侧;  $y$  正方向垂直于屏幕朝外;  $z$  正方向指向屏幕上方
- OpenGL 为右手系; Direct3D 为左手系



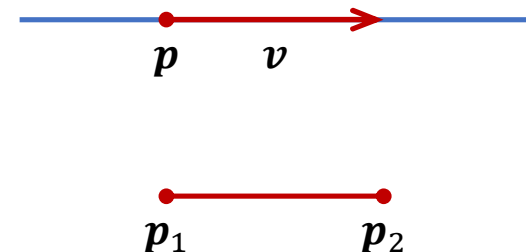
# 点、线、面的表示

- 点的表示

- 一般等同于矢量，在单位正交基底下用二维或三维坐标表示
  - 物理上对应于从原点到该点的位置矢量 (position vector)
- 也可以与矢量进行区分， $\text{class Point} \neq \text{class Vector}$ 
  - $\text{Point} - \text{Point} \rightarrow \text{Vector}$ ;  $\text{Point} + \text{Point} \rightarrow \text{undefined}$
  - $\text{Point} \pm \text{Vector} \rightarrow \text{Point}$ ;  $\text{Vector} \pm \text{Point} \rightarrow \text{undefined}$

- 线的表示

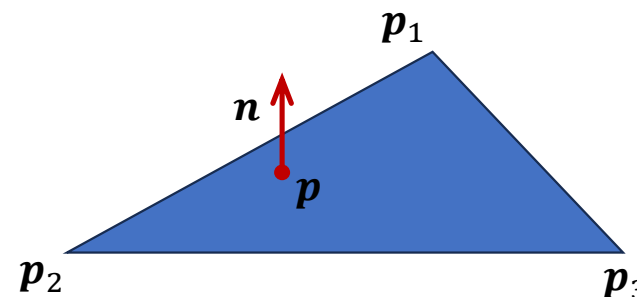
- 直线/射线:  $\mathbf{x}(t) = \mathbf{p} + t\mathbf{v}$ ,  $t \in (-\infty, +\infty)$  or  $[0, +\infty)$ 
  - $\mathbf{p}$  是直线/射线上一点,  $\mathbf{v}$  是直线/射线的方向向量
- 线段:  $\mathbf{x}(t) = \mathbf{p}_1 + t(\mathbf{p}_2 - \mathbf{p}_1) = (1-t)\mathbf{p}_1 + t\mathbf{p}_2$ ,  $t \in [0,1]$ 
  - $\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2$  分别是线段的两个端点



# 点、线、面的表示

- 面的表示

- 无穷大平面：  $(\mathbf{x} - \mathbf{p}) \cdot \mathbf{n} = 0$ 
  - $\mathbf{p}$  为平面上任一点， $\mathbf{n}$  为平面的法向量
- 半平面：  $(\mathbf{x} - \mathbf{p}) \cdot \mathbf{n} \leq 0$ 
  - 半“平面”不是平面，而是一半的空间，此时法向量的正负有意义
- 三角面：  $\mathbf{x} = \mathbf{p}_1 + u(\mathbf{p}_2 - \mathbf{p}_1) + v(\mathbf{p}_3 - \mathbf{p}_1) = (1 - u - v)\mathbf{p}_1 + u\mathbf{p}_2 + v\mathbf{p}_3$ 
  - $\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2, \mathbf{p}_3$  分别为三角形的三个顶点
  - 若想将  $\mathbf{x}$  限制在三角形内
    - 先在  $\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2$  间找一点：  $\mathbf{x}' = (1 - t')\mathbf{p}_1 + t'\mathbf{p}_2$
    - 再在  $\mathbf{x}', \mathbf{p}_3$  间找一点：  $\mathbf{x} = (1 - t)\mathbf{x}' + t\mathbf{p}_3 = (1 - t)(1 - t')\mathbf{p}_1 + (1 - t)t'\mathbf{p}_2 + t\mathbf{p}_3$
    - 令  $u := (1 - t)(1 - t') = tt' - t - t' + 1, v := t' - tt', w := t$
    - $\mathbf{x} = u\mathbf{p}_1 + v\mathbf{p}_2 + w\mathbf{p}_3, u + v + w = 1$



# 点与线的距离

- 点与直线的距离

- 点  $p$ ; 直线  $x = o + td$

- $\text{Dist} = h = \frac{\|(p-o) \times d\|}{\|d\|}$

- 点在直线上的投影

- 点  $p$ ; 直线  $x = o + td$

- $(o + td - p) \cdot d = 0$

- $o \cdot d + t\|d\|^2 - p \cdot d = 0$

- $t = \frac{(p-o) \cdot d}{\|d\|^2}$

- $q = o + td = o + \frac{(p-o) \cdot d}{\|d\|^2} d$

- 点与射线的距离

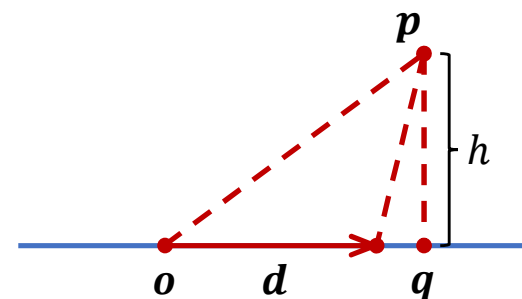
- 点  $p$ ; 射线  $x = o + td$

- $t = \frac{(p-o) \cdot d}{\|d\|^2}$

- $t \geq 0, \text{Dist} = h$

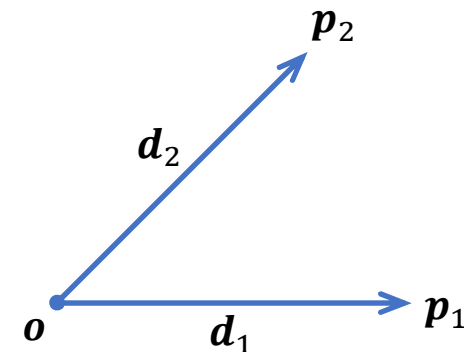
- $t < 0, \text{Dist} = \|p - o\|$

- 点与线段的距离同理



# 线与线的位置关系 (2D)

- 共端点射线/线段的绕序
  - 射线 1、2 的端点为  $o$ , 方向向量分别为  $d_1, d_2$
  - 线段 1 的端点为  $o, p_1$ ; 线段 2 的端点为  $o, p_2$ 
    - $d_1 = p_1 - o, d_2 = p_2 - o$
  - $d_1 \times d_2$ 
    - $> 0$ , 射线 2 在射线 1 的“左”边 (逆时针转角小于  $180^\circ$ )
    - $< 0$ , 射线 2 在射线 1 的“右”边 (顺时针转角小于  $180^\circ$ )
    - $= 0$ , 射线 2 与射线 1 重合或为反方向
      - 通过点乘进一步判断

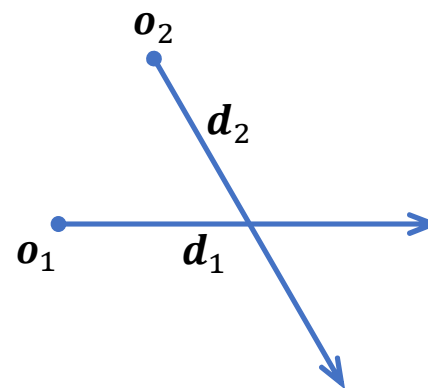




# 线与线的位置关系 (2D)

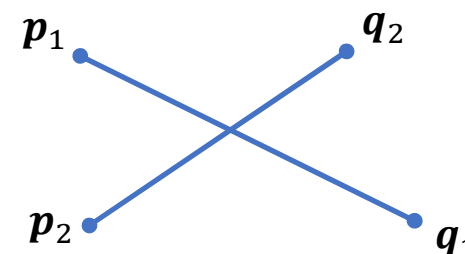
- 直线与直线的交点

- 直线 1:  $\mathbf{x}_1 = \mathbf{o}_1 + t_1 \mathbf{d}_1$ ; 直线 2:  $\mathbf{x}_2 = \mathbf{o}_2 + t_2 \mathbf{d}_2$
- $[(\mathbf{o}_2 + t_2 \mathbf{d}_2) - \mathbf{o}_1] \times \mathbf{d}_1 = 0$ 
  - $(\mathbf{o}_2 - \mathbf{o}_1) \times \mathbf{d}_1 + t_2(\mathbf{d}_2 \times \mathbf{d}_1) = 0$
  - $t_2 = \frac{\mathbf{d}_1 \times (\mathbf{o}_2 - \mathbf{o}_1)}{\mathbf{d}_2 \times \mathbf{d}_1}, \mathbf{p} = \mathbf{o}_2 + t_2 \mathbf{d}_2$



- 线段的跨立测试

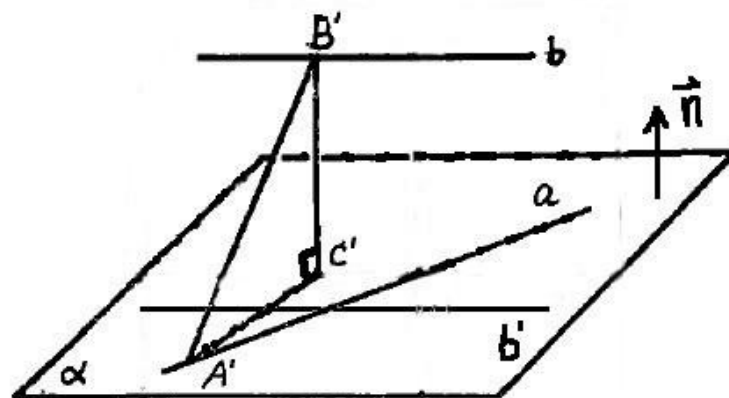
- 线段 1: 端点  $\mathbf{p}_1, \mathbf{q}_1$ ; 线段 2: 端点  $\mathbf{p}_2, \mathbf{q}_2$
- $s_1 = [(\mathbf{q}_1 - \mathbf{p}_1) \times (\mathbf{p}_2 - \mathbf{p}_1)] \times [(\mathbf{q}_1 - \mathbf{p}_1) \times (\mathbf{q}_2 - \mathbf{p}_1)]$
- $s_2 = [(\mathbf{q}_2 - \mathbf{p}_2) \times (\mathbf{p}_1 - \mathbf{p}_2)] \times [(\mathbf{q}_2 - \mathbf{p}_2) \times (\mathbf{q}_1 - \mathbf{p}_2)]$
- 两线段相交当且仅当  $s_1, s_2 \leq 0$ 
  - 取等号时交点在端点处



# 线与线的位置关系 (3D)

- 异面直线之间的距离

- $\mathbf{x}_1 = \mathbf{o}_1 + t_1 \mathbf{d}_1$
- $\mathbf{x}_2 = \mathbf{o}_2 + t_2 \mathbf{d}_2$
- 法 1: 求两直线公垂线并投影
  - $\mathbf{n} = \frac{\mathbf{d}_1 \times \mathbf{d}_2}{\|\mathbf{d}_1 \times \mathbf{d}_2\|}$
  - $\text{Dist} = \mathbf{n} \cdot (\mathbf{o}_2 - \mathbf{o}_1)$
- 法 2: 联立方程求极值
  - $\|\mathbf{x}_2 - \mathbf{x}_1\| = \|\mathbf{o}_2 + t_2 \mathbf{d}_2 - \mathbf{o}_1 - t_1 \mathbf{d}_1\|$
  - 上式对  $t_1, t_2$  分别取偏导为零



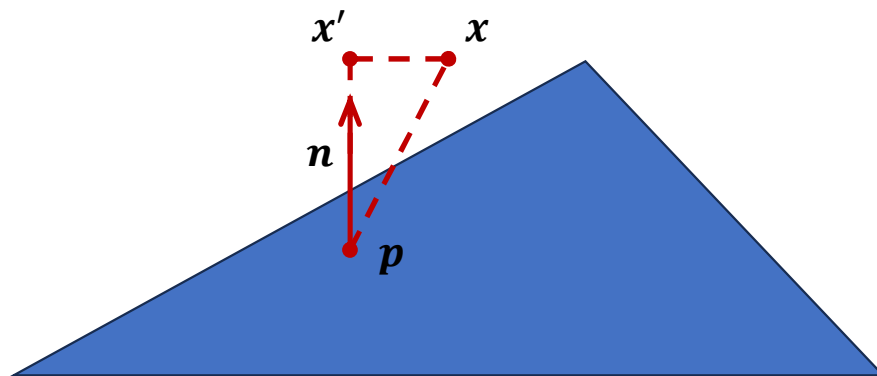
知乎 @橘子老君

- 异面线段之间的距离

- 投影至同平面进行跨立测试; 优化问题求极值

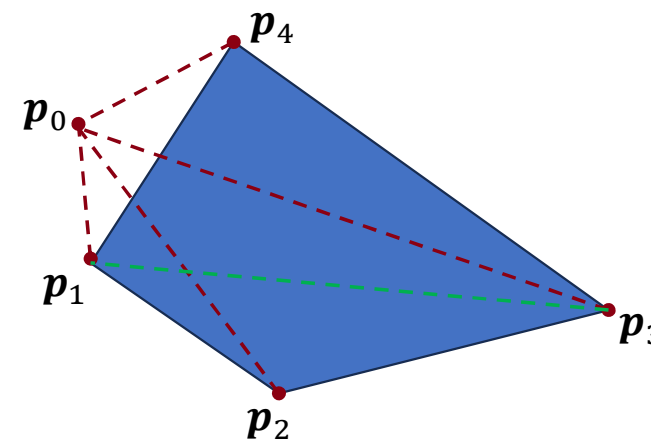
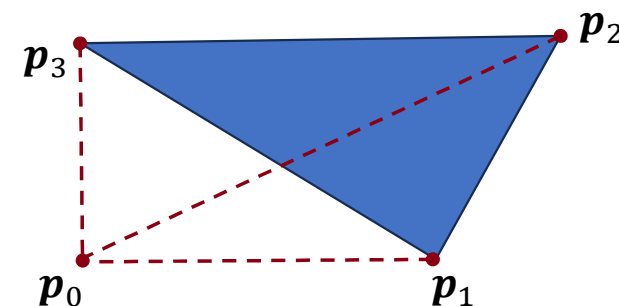
# 点与面的距离

- 点与面
  - 平面:  $(x - p) \cdot n = 0$ 
    - $p$  为平面上任一点,  $n$  为平面的法向量
  - 平面外一点  $x$
- 点与面的距离
  - $\text{Dist} = \|(x - p) \cdot n\| / \|n\|$ 
    - 该距离不受  $p$  点选取的影响 (为什么?)
  - 向量形式与解析形式的关系
    - $(x - p_x, y - p_y, z - p_z) \cdot (n_x, n_y, n_z) = 0 \Rightarrow Ax + By + Cz + D = 0$
    - $\text{Dist} = \frac{\|(x-p) \cdot n\|}{\|n\|} = \frac{\|Ax + By + Cz + D\|}{\sqrt{A^2 + B^2 + C^2}}$
    - 性质: 参数表示与隐式表示; 自动适用于二维



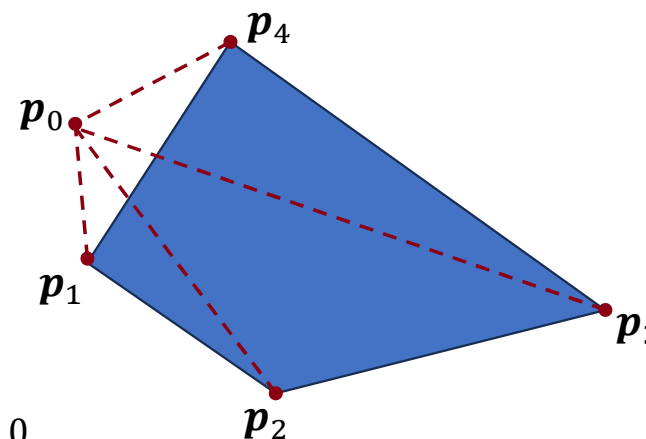
# 多边形的周长与面积 (2D)

- 多边形的周长
  - 遍历每条边计算模长求和
- 多边形的面积 (逆时针序给出多边形)
  - 三角形的面积
    - $A_{123} = \frac{1}{2} \|(p_2 - p_1) \times (p_3 - p_1)\|$
    - $A_{123} = A_{012} + A_{023} - A_{013} = A_{012} + A_{023} + A_{031}$
  - 凸多边形的面积
    - $A_{1234} = A_{123} + A_{134}$
  - 任意多边形的面积
    - $A_{1234} = A_{012} + A_{023} + A_{034} + A_{041}$
    - $A = \sum_{i=1, j=i \% n + 1}^n A_{0ij}$



# 点与多边形的位置关系 (2D)

- 点与凸多边形的位置关系
  - 面积法 (逆时针序给出多边形)
    - $A = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=(i+1)\%n} A_{0ij}$
    - $A' = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=(i+1)\%n} |A_{0ij}|$
    - 检测  $A$  与  $A'$  的大小关系 (相等则  $p_0$  在内)
  - 绕序法 (逆时针序给出多边形)
    - 检测  $p_0$  是否在每一条边的“左边”:  $(p_i - p_0) \times (p_{i+1} - p_0) > 0$
  - 思考: 多面体的面积、点与凸多面体的位置关系 (3D)
- 点与任意多边形的位置关系
  - 光线投射 (ray casting) 算法
  - 回转数 (winding number) 算法



# 点与多边形的位置关系 (2D)

- 光线投射算法

- 若尔当 (Jordan) 曲线定理：任意一条简单闭曲线可以将平面分成两部分

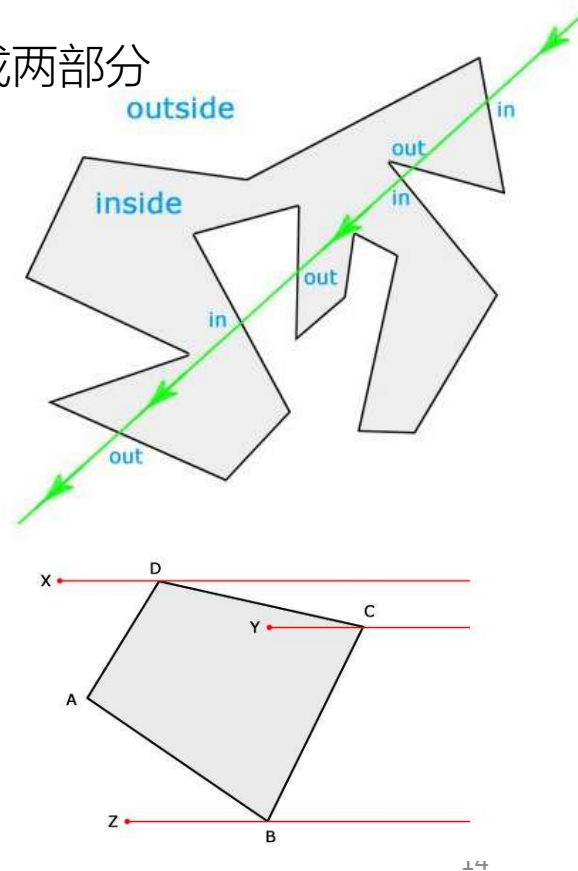
- 连接同一部分任意两点的弧与该曲线不相交或相交偶数次
    - 连接不同部分的两点的弧与该曲线相交奇数次

- 观察：取多边形为简单闭曲线，取从判断点出发的射线为弧

- 弧每与多边形相交一次即改变内/外关系，无穷远点一定在多边形外
    - 相交点个数为奇数：点在多边形内
    - 相交点个数为偶数：点在多边形外

- 思考：该射线与顶点/边重合

- 取射线的极角为  $\pi$  的无理数倍，降低重合概率
    - 规定射线及射线以上的点在“上方”，否则在“下方”
    - 只有一条边的两个点分别在上方和下方才算相交



# 点与多边形的位置关系 (2D)

- 回转数算法

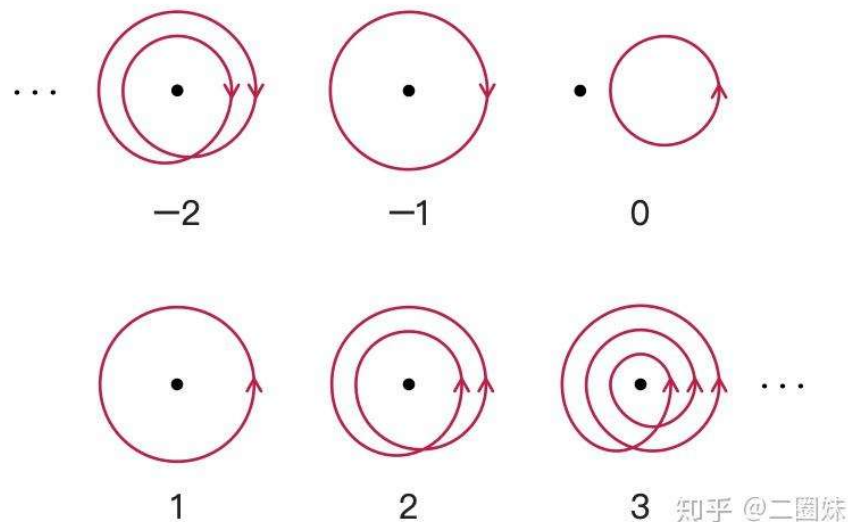
- 回转数 (winding number): 曲线绕过一点的次数

- 对于多边形内的点, 多边形绕过该点的次数为 1
    - 对于多边形外的点, 多边形绕过该点的次数为 0

- 如何计算回转数 (逆时针给出多边形)

- 回转数等于回转角  $\theta$  除以  $2\pi$

- $\theta = \sum_{i=1, j=i\%n+1}^n \arcsin \frac{\|(\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_0) \times (\mathbf{p}_j - \mathbf{p}_0)\|}{\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_0\| \|\mathbf{p}_j - \mathbf{p}_0\|}$



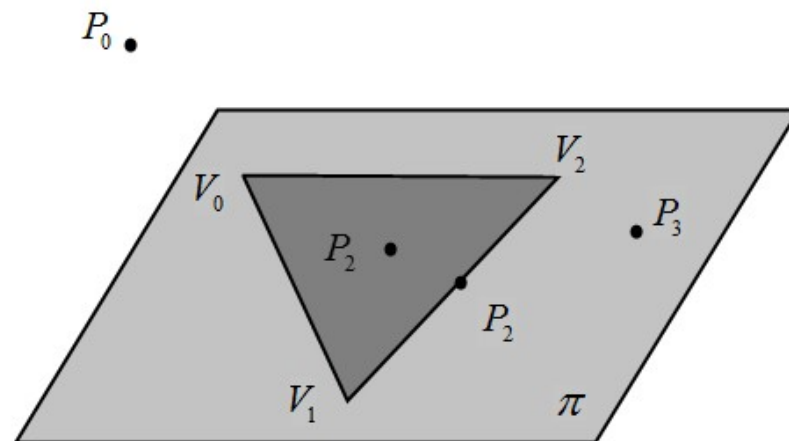
# 点到三角形的距离

- 二维情形

- 点在三角形内：距离为零
- 点在三角形外
  - 设  $\text{Dist}$  为点—顶点距离的最小值
  - 将点分别投影到三条边上
    - 若投影点不在边的延长线上，则用点—边距离更新  $\text{Dist}$

- 三维情形

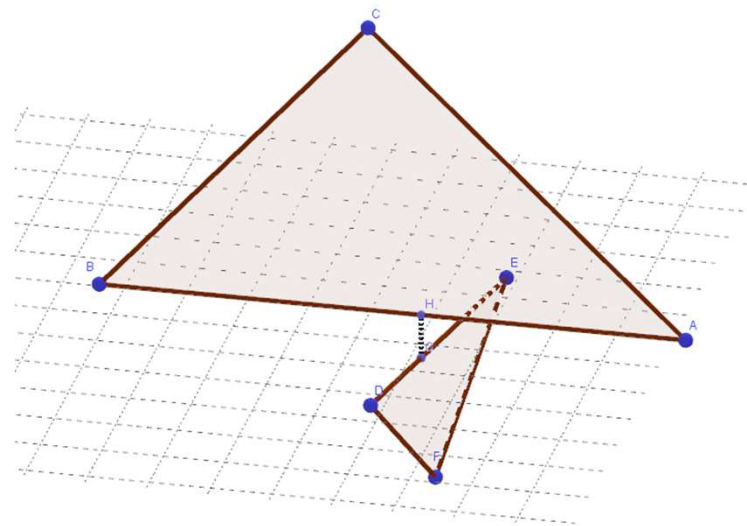
- 将点投影到三角形所在平面
  - 记投影距离为  $D_1$ 、投影点到三角形的距离为  $D_2$
  - $D = \sqrt{D_1^2 + D_2^2}$
- 其它方法：利用三角形的参数表达转换为优化问题





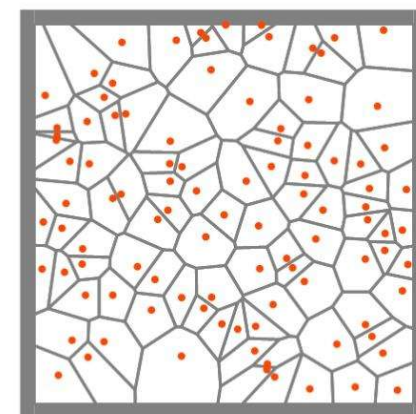
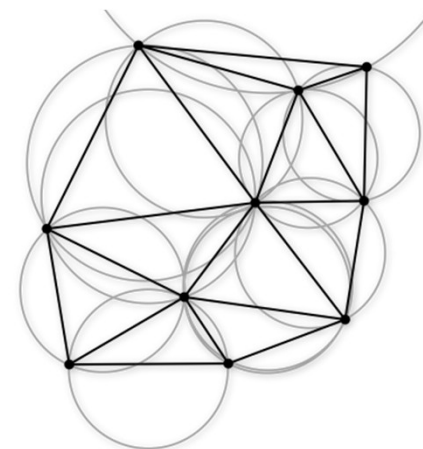
# 三角形之间的距离

- 二维情形（保证不相交）
  - 6 组点—面/18 组点—边距离的最小值
- 三维情形（保证不相交）
  - 6 组点—面距离的最小值
  - 9 组边—边距离的最小值
- 三角形距离与碰撞检测
  - 离散碰撞检测 (discrete collision detection, DCD)
    - 求两个三角形网格 (triangular mesh) 之间的距离
  - 连续碰撞检测 (continuous collision detection, CCD)
    - 三角形网格的每个顶点都有速度，求两个网格经过多长时间发生接触
      - 先考察“点—面”和“边—边”何时共面（均为一元三次方程组）再判断共面时是否接触



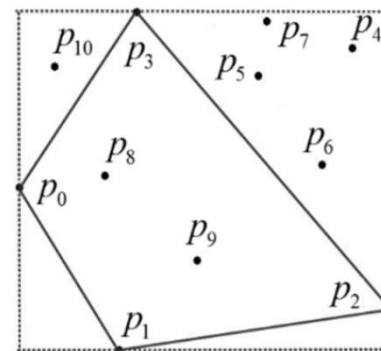
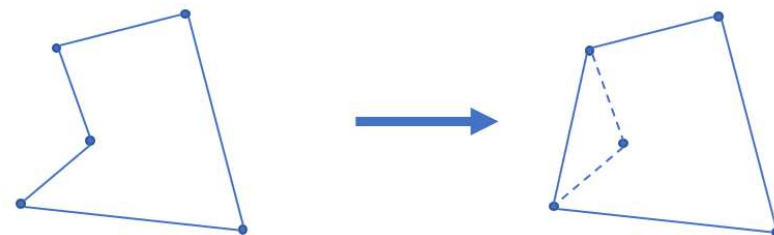
# 德洛内 (Delaunay) 三角剖分 (2D)

- 三角剖分
  - 将点集连接为三角网格，使得各三角形的边不相交
- 德洛内三角剖分
  - 空圆性：任意三角形的外接圆内无其它点
  - 规则化：最大化最小角
  - 其它性质
    - 所得结果唯一
    - 增删改顶点只影响局部
    - 最外层边界形成凸多边形
  - 沃罗诺伊 (Voronoi) 图：三角剖分的对偶图
    - 将平面划分为若干由最近控制点决定的区域



# 凸包 (2D)

- 凸包的定义
  - 在平面上能包含给定点的最小的凸多边形
  - 凸多边形：所有内角均小于  $180^\circ$  的多边形
- 凸包与包围盒
  - 轴对齐包围盒 (axis aligned bounding box, AABB)
    - 包含给定点的与坐标轴平行的矩形
    - 凸包一定在 AABB 内；AABB 是凸包最粗糙的近似
  - 方向包围盒 (oriented bounding box, OBB)
    - 包含给定点的最小的矩形
  - 固定方向凸包 (fixed directions hulls, FDH)
    - “凸包”各边（面）的法向只能在给定集合中选取



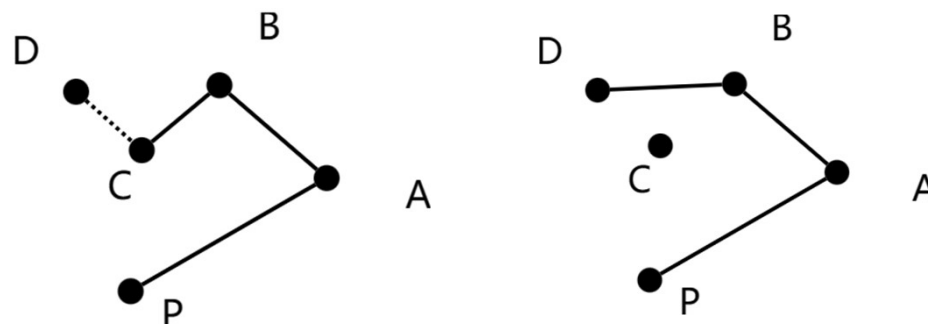
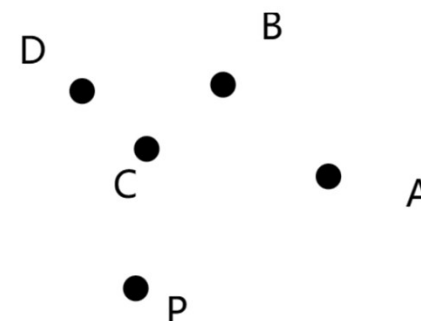
# 凸包 (2D)

- 葛立恒 (Graham) 扫描法

- 观察 1: 点集中纵坐标最小的点一定在凸包内
- 观察 2: 在凸包上逆时针走, 所经过的边一定是“左拐”的
- 算法流程

- 取点集中纵坐标最小的点  $p_0$
- 将  $p_0$  作为原点, 对其余所有点按极角排序
- 维护一个栈, 将  $p_0, p_1$  压入栈中
- 按极角序依次考察  $p_2, p_3, \dots$ 
  - 设当前考察  $p_i$
  - 记栈顶元素为  $p_f$ , 栈顶下方的元素为  $p_s$
  - 若  $(p_f - p_s) \times (p_i - p_f) > 0$  则将  $p_i$  压入栈中
  - 否则弹出栈顶并重复上述过程

- 时间复杂度  $O(n \log n)$



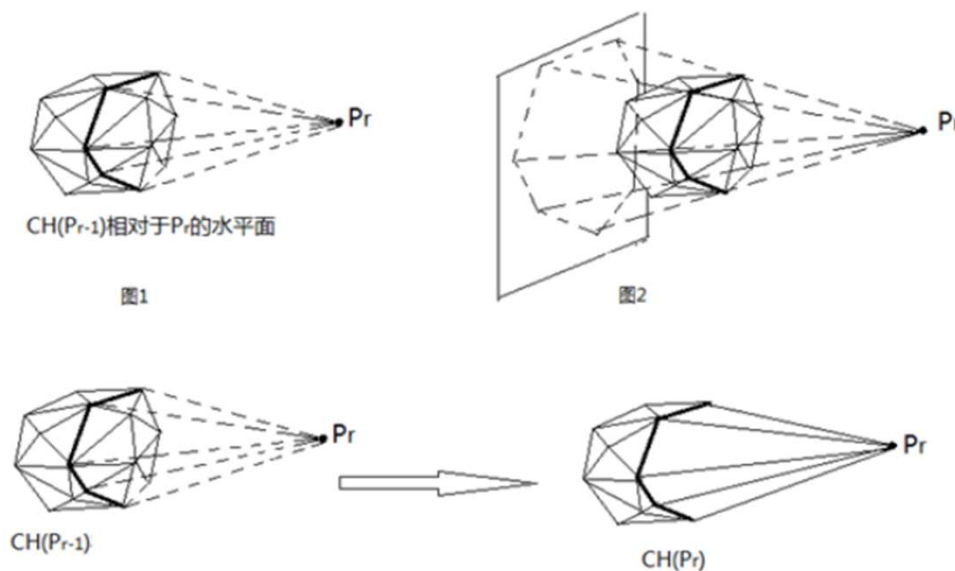
# 凸包 (3D)

- 增量法

- 给定  $n - 1$  个点的凸包，考察新点的加入
  - 若新点在凸包内（如何判断？）则凸包不变
  - 若新点不在凸包内，从该点为光源发射光线
    - 点光源会在凸包上形成明暗分界线（凸包的棱组成）
    - 删除亮面，并连接点光源和分界线将形成新的凸包
- 时间复杂度  $O(n^2)$
- 如何处理多点共面的情况？
  - 对输入点进行随机扰动

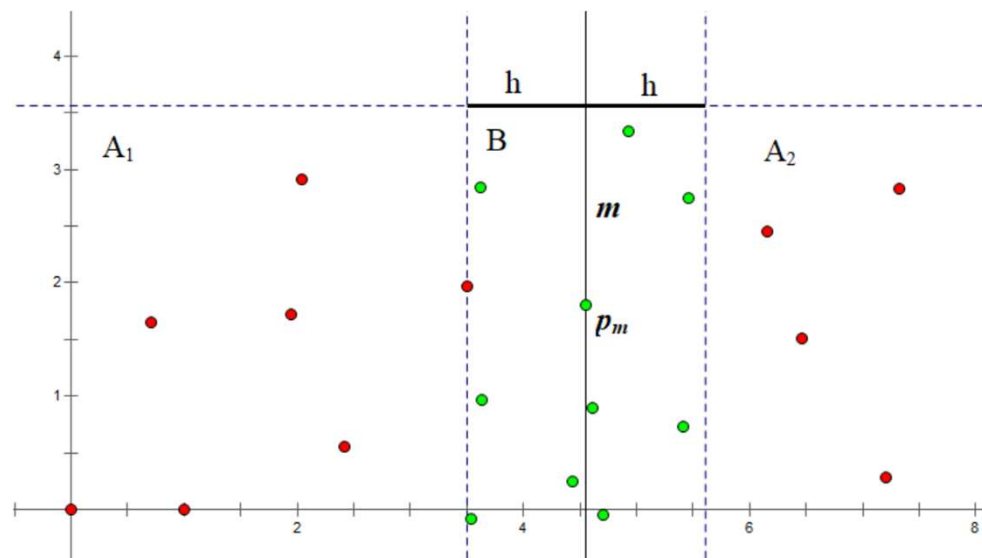
- 三维凸包的其它算法

- 暴力法：枚举有向三角形，判断它在不在凸包上
- 快速凸包 (quick hull) 法：增量法的变种，每次选择最远的点



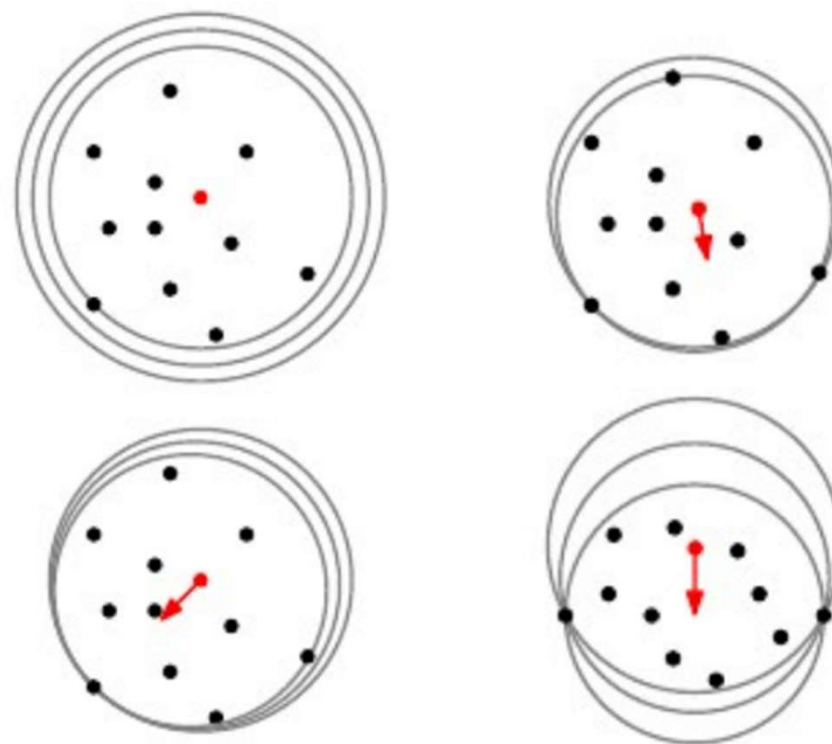
# 平面最近点对 (2D)

- 分治算法
  - 将点集  $S$  沿中线划分为两个子集  $S_1, S_2$
  - $S$  的最近点对的可能来源
    - $S_1$  的最近点对
    - $S_2$  的最近点对
    - 横跨  $S_1$  和  $S_2$  的最近点对
  - 如何求解横跨两点集的最近点对
    - 设  $S_1$  的最近点对距离为  $h_1$
    - 设  $S_2$  的最近点对距离为  $h_2$
    - 只需考虑距中线距离小于  $h = \min(h_1, h_2)$  的点, 构成集合  $B$
    - 在集合  $B$  内按  $y$  序扫描



# 最小圆覆盖 (2D)

- 最小圆覆盖：包围盒 $\rightarrow$ 包围球 (2D)
  - 包围给定点集的**唯一的**最小的圆
- 最小覆盖圆的性质
  - 凸包一定在最小覆盖圆内
  - 最小覆盖圆的三种情况
    - 圆心在某一点处，半径为零
    - 圆心在两点中点，直径为两点距离
    - 圆心为三点外心，半径为外接圆半径
- 最小圆覆盖的增量构造（与凸包一致）
  - 给定  $n - 1$  个点的最小覆盖圆
  - 第  $n$  个点或在上述圆内，或新覆盖圆必过该点



# 最小圆覆盖 (2D)

- 随机增量法

- 算法流程 (三层循环)

- $\odot_{\text{ans}} = \text{Circle}(\mathbf{p}_1)$
    - For  $i = 2 \rightarrow n$ 
      - 若  $\mathbf{p}_i \in \odot_{\text{ans}}$  则直接进入下一次循环
      - $\odot_{\text{ans}} = \text{Circle}(\mathbf{p}_i)$
      - For  $j = 1 \rightarrow i - 1$ 
        - 若  $\mathbf{p}_j \in \odot_{\text{ans}}$  则直接进入下一次循环
        - $\odot_{\text{ans}} = \text{Circle}(\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j)$
        - For  $k = 1 \rightarrow j - 1$ 
          - 若  $\mathbf{p}_k \in \odot_{\text{ans}}$  则直接进入下一次循环
          - $\odot_{\text{ans}} = \text{Circle}(\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j, \mathbf{p}_k)$

- 随机增量法

- 期望时间复杂度  $O(n)$

- 最小覆盖圆至多只需要三个特定点确定
    - 每次进入下层循环的概率仅为  $O\left(\frac{3}{i}\right)$

- 最小球覆盖

- 三种情况  $\rightarrow$  四种情况 (四点确定球面)
    - 随机增量法期望渐进复杂度不变
      - 但求外接球的过程繁琐

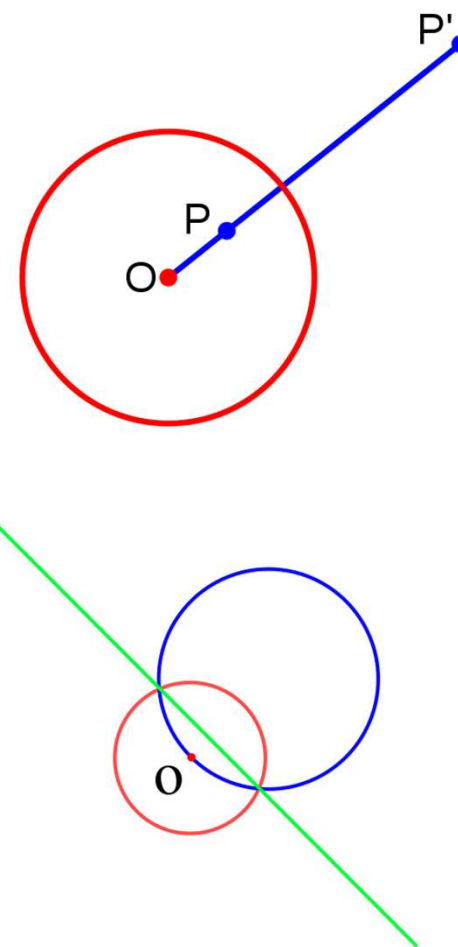
- 模拟退火法

- 随机圆/球心, 取距离最大值为半径



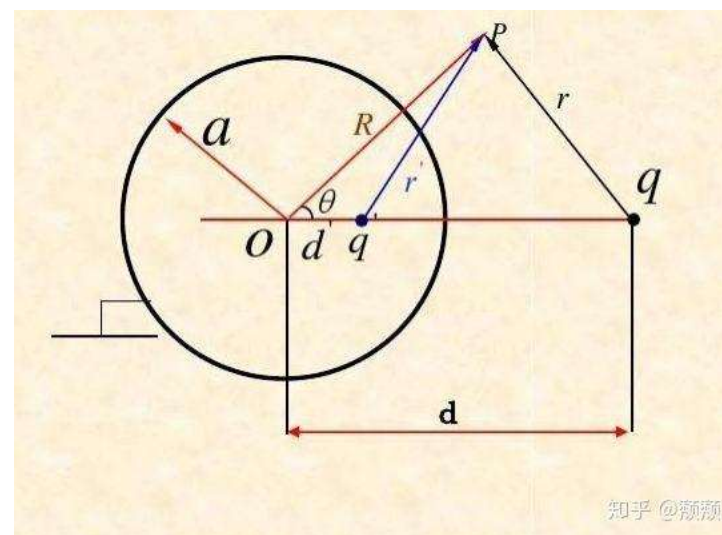
# 反演变换

- 点的反演
  - 给定反演中心  $o$  和反演半径  $r$
  - $p$  与  $p'$  互为反演点
    - $o, p, p'$  三点共线
    - $\|p - o\| \|p' - o\| = r^2$
  - 性质：圆  $o$  外（内）的点，反演点在圆  $o$  内（外）
- 过点  $o$  的圆的反演 (2D)
  - $(x - x_0)^2 + (y - y_0)^2 = a^2$
  - $x_0^2 + y_0^2 = a^2$
  - $(x, y) \rightarrow (x', y') = \left(\frac{r^2}{x}, \frac{r^2}{y}\right)$



# 反演变换

- 不过点  $o$  的圆的反演 (2D)
  - 依然是不过点  $o$  的圆
- 反演的应用
  - 求过两圆外一点与两圆相切的所有的圆
- 三维推广
  - 圆 $\rightarrow$ 球; 直线 $\rightarrow$ 平面
- 反演的意义
  - 几何图形关于球的“镜像”
  - 微分方程求解中的“电像法”



# 总结

- 参考资料
  - Mark de Berg et al. 邓俊辉译. 计算几何: 算法与应用 (第 3 版). 清华大学出版社. 2009.
  - 周培德. 计算几何: 算法设计与分析. 清华大学出版社. 2005.
  - 王华民. GAMES103: 基于物理的计算机动画入门, Lecture 09.
- 课后练习 (POJ)
  - 点、线、面
    - 2318, 2398, 3304, 1269, 2653, 1066, 1410, 1696, 3449, 1584, 2074
  - 凸包
    - 1113, 2007, 1228, 3348
  - 圆、球
    - 1375, 1329, 2354, 1106, 1673