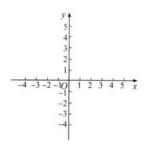
# 计算几何

叶芃

2018年2月10日

# 直角坐标系



## 点

用一个二元组(x,y)表示平面上的点.

# 向量

具有大小和方向的量.

### 向量的坐标表示

把向量的起点移到原点,用这时的终点坐标表 示向量.

### 向量的坐标表示

把向量的起点移到原点,用这时的终点坐标表 示向量.

设
$$A(x_1, y_1), B(x_2, y_2), 则 \overrightarrow{AB} = (x_2 - x_1, y_2 - y_1).$$

## 向量的长度

向量(x,y)的长度为 $\sqrt{x^2+y^2}$ . 这也是点(x,y)到原点的欧几里得距离.

## 向量的基本运算

设
$$\vec{a} = (x_1, y_1), \vec{b} = (x_2, y_2), \lambda \in \mathbb{R}.$$

### 向量的基本运算

设
$$\vec{a} = (x_1, y_1), \vec{b} = (x_2, y_2), \lambda \in \mathbb{R}.$$
  
加法:  $\vec{a} + \vec{b} = (x_1 + x_2, y_1 + y_2).$   
减法:  $\vec{a} - \vec{b} = (x_1 - x_2, y_1 - y_2).$   
数乘:  $\lambda \vec{a} = (\lambda x_1, \lambda y_1).$ 

#### 向量的基本性质

非零向量 $\vec{e_1}$ 与 $\vec{e_2}$ 不共线,则对于任意向量 $\vec{a}$ ,存在唯一实数 $\lambda$ ,  $\mu$ ,使得 $\vec{a} = \lambda \vec{e_1} + \mu \vec{e_2}$ .

## 向量的基本性质

非零向量 $\vec{e_1}$ 与 $\vec{e_2}$ 不共线,则对于任意向量 $\vec{a}$ ,存在唯一实数 $\lambda$ ,  $\mu$ ,使得 $\vec{a} = \lambda \vec{e_1} + \mu \vec{e_2}$ .

### 向量的点积

点积:  $\vec{a} \cdot \vec{b} = x_1 x_2 + y_1 y_2$ . 点积的几何意义:  $|\vec{a}| \cdot |\vec{b}| \cos \theta$ .

点积的应用: 计算夹角

# 点积的性质

$$\begin{split} \overrightarrow{a} \cdot \overrightarrow{b} &= \overrightarrow{b} \cdot \overrightarrow{a}. \\ \overrightarrow{a} \cdot (\overrightarrow{b} + \overrightarrow{c}) &= \overrightarrow{a} \cdot \overrightarrow{b} + \overrightarrow{a} \cdot \overrightarrow{c}. \\ \lambda (\overrightarrow{a} \cdot \overrightarrow{b}) &= (\lambda \overrightarrow{a}) \cdot \overrightarrow{b} = \overrightarrow{a} \cdot (\lambda \overrightarrow{b}). \end{split}$$

#### 向量的叉积

叉积:  $\vec{a} \times \vec{b} = x_1 y_2 - x_2 y_1$ . 叉积的几何意义:  $|\vec{a}| \cdot |\vec{b}| \sin \theta$ . 叉积的应用: 计算面积

## 叉积的性质

$$\vec{a} \times \vec{b} = -\vec{b} \times \vec{a}.$$

$$\vec{a} \times (\vec{b} + \vec{c}) = \vec{a} \times \vec{b} + \vec{a} \times \vec{c}.$$

$$\lambda (\vec{a} \times \vec{b}) = (\lambda \vec{a}) \times \vec{b} = \vec{a} \times (\lambda \vec{b}).$$

## 向量的旋转

 $(x,y) \to (x\cos\theta - y\sin\theta, x\sin\theta + y\cos\theta).$ 

#### 误差

由于浮点运算会带来精度误差,很多情况下我们不能像通常那样判断两个数相等.

## 误差

由于浮点运算会带来精度误差,很多情况下我们不能像通常那样判断两个数相等.

通常我们取一个很小的 $\varepsilon$ ,如果 $|a-b|<\varepsilon$ ,我们就认为a=b.

## 直线

用 $P + \lambda \vec{v}$ 表示一条直线.

## 点到直线的距离

点Q到直线 $P + \lambda \vec{v}$ 的距离:  $\frac{\vec{v} \times \overrightarrow{PQ}}{|\vec{v}|}$ .

# 判断点在直线上

$$\overrightarrow{PQ}\times\overrightarrow{v}=0.$$

## 直线求交

求直线 $P + \lambda \vec{u}$ 和 $Q + \lambda \vec{v}$ 的交点. 设 $P + k\vec{u}$ 为交点. 则 $(P + k\vec{u} - Q) \times \vec{v} = 0$ ,由此解出k.

# 线段判交

判断线段AB和CD是否有交.

## 线段判交

判断线段AB和CD是否有交.

判断A, B是否位于直线CD两侧,C, D是否位于直线AB两侧.

# 求多边形面积

利用有向面积.

# 判断点在多边形内

射线法,转角法.

## 快速判断点在凸多边形内

将凸多边形切成若干三角形.

## 快速判断点在凸多边形内

将凸多边形切成若干三角形.

然后按极角排序,只需判断点是否在三角形内.

#### 凸包

S为 $\mathbb{R}^n$ 中的点集,如果 $\forall a,b\in S, \forall \lambda\in [0,1]$ ,均 有 $\lambda a+(1-\lambda)b\in S$ ,则称S是凸集.

#### 凸包

S为 $\mathbb{R}^n$ 中的点集,如果 $\forall a,b \in S, \forall \lambda \in [0,1]$ ,均 有 $\lambda a + (1-\lambda)b \in S$ ,则称S是凸集.

称包含点集X的凸集之交为X的凸包.

## 凸包

S为 $\mathbb{R}^n$ 中的点集,如果 $\forall a,b \in S, \forall \lambda \in [0,1]$ ,均有 $\lambda a + (1-\lambda)b \in S$ ,则称S是凸集.

称包含点集X的凸集之交为X的凸包.

对于n个点 $a_1, \ldots, a_n$ ,求凸包就是求包含它们的一个最小的凸多边形.

#### 极角序:

• 取出y坐标最小的点中,x最小的点.

#### 极角序:

- 取出*y*坐标最小的点中,*x*最小的点.
- 以该点为原点,将其余点按极角排序.

#### 极角序:

- 取出*y*坐标最小的点中,*x*最小的点.
- 以该点为原点,将其余点按极角排序.
- 在扫描的过程中,用栈维护当前凸包.

水平序:

• 以*x*坐标为第一关键字,*y*坐标为第二关键字排序.

#### 水平序:

- 以*x*坐标为第一关键字,*y*坐标为第二关键字排序.
- 同样用栈维护,先从头到尾求一遍下凸壳,再 从尾到头求一边上凸壳.

给定n条平行于y轴的线段,确定一条将其全部穿过的直线,不考虑不存在的情况. n < 1000.

给定n条平行于y轴的线段,确定一条将其全部穿过的直线,不考虑不存在的情况.

 $n \le 1000.$ 

求出上端点的下凸包和下端点的上凸包,它们不会有交.

枚举凸包边所在的直线检验.

如果n更大呢?

如果n更大呢? 考虑将下凸包往上平移,直到相交.

如果*n*更大呢? 考虑将下凸包往上平移,直到相交. 如果是线与线或点与线相交,该线就是答案.

如果*n*更大呢? 考虑将下凸包往上平移,直到相交. 如果是线与线或点与线相交,该线就是答案. 否则,答案一定在与交点相连的边中.

对踵点:如果过凸多边形上的两个点,能够做出两条平行直线将凸多边形夹在中间,则称这两个点是一对对踵点.

对踵点:如果过凸多边形上的两个点,能够做出两条平行直线将凸多边形夹在中间,则称这两个点是一对对踵点.

旋转直线,总可以使其中一条直线与某条边平行.

对踵点:如果过凸多边形上的两个点,能够做出两条平行直线将凸多边形夹在中间,则称这两个点是一对对踵点.

旋转直线,总可以使其中一条直线与某条边平行.

为求对踵点,只需要枚举边,对踵点一定是离该边距离最远的点.

对踵点:如果过凸多边形上的两个点,能够做出两条平行直线将凸多边形夹在中间,则称这两个点是一对对踵点.

旋转直线,总可以使其中一条直线与某条边平行.

为求对踵点,只需要枚举边,对踵点一定是离该边距离最远的点.

相对于边,该点的位置是单调的.

# 最远点对

求一堆点中最远的两个点.

## 最远点对

求一堆点中最远的两个点. 最远点对一定在凸包上,并且是对踵点.

求一堆点中最近的两个点.

求一堆点中最近的两个点.

用一条平行于y轴的直线将点分为两部分,递 归下去求出每部分的最小值.

求一堆点中最近的两个点.

用一条平行于y轴的直线将点分为两部分,递 归下去求出每部分的最小值.

设最小值为d,只需考虑中间线距离不超过d的点.

求一堆点中最近的两个点.

用一条平行于y轴的直线将点分为两部分,递 归下去求出每部分的最小值.

设最小值为*d*,只需考虑中间线距离不超过*d*的点.

对于其中的每个点,只需考虑上下与其y坐标之差不超过d的点.

求一堆点中最近的两个点.

用一条平行于y轴的直线将点分为两部分,递 归下去求出每部分的最小值.

设最小值为*d*,只需考虑中间线距离不超过*d*的点.

对于其中的每个点,只需考虑上下与其y坐标之差不超过d的点.

根据抽屉原理,可以证明这样的点不会超过6个.

# 动态凸包

支持插入点,询问点是否在凸包内.

## 动态凸包

支持插入点,询问点是否在凸包内.

用平衡树分别维护上下凸壳,插入时先找到相 应的位置,判断点是否在凸包内(是否产生新凸包).

## 动态凸包

支持插入点,询问点是否在凸包内.

用平衡树分别维护上下凸壳,插入时先找到相 应的位置,判断点是否在凸包内(是否产生新凸包). 插入后向左右查找,删去不在凸包上的点.

## 半平面

半平面:一条直线将平面分成两部分,每部分称作一个半平面.

分治求半平面交:

• 将半平面分成两部分.

#### 分治求半平面交:

- 将半平面分成两部分.
- 先递归下去,得到两个凸多边形.

#### 分治求半平面交:

- 将半平面分成两部分.
- 先递归下去,得到两个凸多边形.
- 只需要在线性时间内求出两个凸多边形的交即可做到 $O(n \log n)$ .

极角排序求半平面交:

• 将半平面按极角排序.

极角排序求半平面交:

- 将半平面按极角排序.
- 用双端队列维护半平面交.

极角排序求半平面交:

- 将半平面按极角排序.
- 用双端队列维护半平面交.
- 每次插入删去队头和队尾的某些半平面.

极角排序求半平面交:

- 将半平面按极角排序.
- 用双端队列维护半平面交.
- 每次插入删去队头和队尾的某些半平面.
- 需要注意最初加入的半平面可能会删掉最后加入的点

用圆心C和半径r来描述.

用圆心C和半径r来描述. 圆上的一点可以被表示 为 $C + (r\cos\theta, r\sin\theta)$ .

已知不共线的三点,求过三点的圆.

已知不共线的三点,求过三点的圆. 垂直平分线.

# 圆与直线交点

$$(P + k\overrightarrow{v} - C)^2 = r^2.$$

# 圆与圆交点

先求出公共弦的方程.

## 点到圆的切线

先求出切线长,然后转化成圆与圆的焦点.

## 圆与圆的公切线

最多有两条内公切线与两条外公切线.

#### 圆与圆的公切线

最多有两条内公切线与两条外公切线.

外公切线:以大圆圆心为圆心,两圆的半径之 差为半径作一个圆.再从小圆的圆心向该圆作切 线,最后将切线向垂直方向平移.

### 圆与圆的公切线

最多有两条内公切线与两条外公切线.

外公切线:以大圆圆心为圆心,两圆的半径之 差为半径作一个圆.再从小圆的圆心向该圆作切 线,最后将切线向垂直方向平移.

内公切线:利用半径之比,求出内公切线与圆 心连线的交点,从该点向圆作切线.

#### 例题

有*n*个圆盘从天而降,后面落下的可以盖住前面的,求最后形成的封闭区域的周长.

n < 1000.

### 例题

有*n*个圆盘从天而降,后面落下的可以盖住前面的,求最后形成的封闭区域的周长.

 $n \le 1000.$ 

对于每个圆,其它圆会覆盖它的一段圆弧.做贪心线段覆盖,将未被覆盖的计入答案.

积分是求面积的一种重要手段.

积分是求面积的一种重要手段. 设 $f \in \mathcal{C}[a,b]$ ,满足 $f(x) \geq 0$ ,则由曲 线y = f(x), x = a, x = b与x轴所围平面区域的面积S等于 $\int_a^b f(x) \mathrm{d}x$ .

参数方程: $S = \int_{\alpha}^{\beta} y(t)x'(t)dt$ .

参数方程: $S = \int_{\alpha}^{\beta} y(t)x'(t)dt$ . 极坐标: $S = \frac{1}{2} \int_{\alpha}^{\beta} (\rho(\theta))^2 d\theta$ .

#### 积分与弧长

参数方程:
$$L = \int_{\alpha}^{\beta} \sqrt{(x'(t))^2 + (y'(t))^2} dt$$
.

#### 积分与弧长

参数方程:
$$L = \int_{\alpha}^{\beta} \sqrt{(x'(t))^2 + (y'(t))^2} dt$$
.  
极坐标: $L = \int_{\alpha}^{\beta} \sqrt{(x'(t))^2 + (y'(t))^2} d\theta$ .

#### 积分的其他应用

绕x轴旋转生成的旋转体体积:

$$V = \pi \int_a^b (f(x))^2 dx.$$

绕y轴旋转生成的旋转体体积:

$$V = 2\pi \int_a^b x f(x) dx.$$

绕x轴旋转生成的旋转体侧面积:

$$S = 2\pi \int_a^b |f(x)| \sqrt{1 + (f'(x))^2} dx.$$

绕y轴旋转生成的旋转体侧面积:

$$S = 2\pi \int_a^b |x| \sqrt{1 + (f'(x))^2} dx.$$



利用二次曲线拟合被积函数.

利用二次曲线拟合被积函数. 设 $f(x) \in \mathcal{R}[a,b], c = \frac{a+b}{2}$ .

利用二次曲线拟合被积函数.

设
$$f(x) \in \mathcal{R}[a,b], c = \frac{a+b}{2}.$$

则
$$g(x) =$$

$$\frac{(x-b)(x-c)}{(a-b)(a-c)}f(a) + \frac{(x-a)(x-c)}{(b-a)(b-c)}f(b) + \frac{(x-b)(x-a)}{(c-b)(c-a)}f(c).$$

利用二次曲线拟合被积函数. 设 $f(x) \in \mathcal{R}[a,b], c = \frac{a+b}{2}$ . 则q(x) = $\frac{(x-b)(x-c)}{(a-b)(a-c)}f(a) + \frac{(x-a)(x-c)}{(b-a)(b-c)}f(b) + \frac{(x-b)(x-a)}{(c-b)(c-a)}f(c).$ 于是 $\int_a^b f(x) dx \approx \int_a^b g(x) dx =$  $\frac{1}{6}(b-a)(f(a)+f(b)+4f(c)).$ 可以证明误差项为 $-\frac{(b-a)^5}{2880}f^{(4)}(\xi)$ .

#### End

祝大家在省选中取得好成绩.