# Índice

1.	Notas previas - IMPORTANTE LEER	1
2.	Puntos2.1. Distancia entre dos puntos2.2. Rotar un punto	1 1 2
3.	Vectores 3.1. Magnitud de un vector	
4.	Líneas 4.1. Distancias	
5.	Círculos         5.1. Área y perímetro	4 4 4 4
6.	Triángulos 6.1. Desigualdad triangular	
7.	Polígonos 7.1. Perímetro	

# 1. Notas previas - IMPORTANTE LEER

- Se usarán algunas clases estándar de Java para simplificar las cosas
- No se presenta el código implementado de todas las fórmulas, ya que muchas pueden ser programadas fácilmente
- $\blacksquare$   $\pi$  está definido en Java en la constante Math.PI
- Se trabajará siempre con los ángulos en **radianes**. Para convertir un ángulo  $\alpha$  en grados, en uno en radianes  $\theta$ :  $\theta = (\alpha \cdot \pi)/180$
- El enunciado de los problemas generalmente establece un margen de error. Ese es el épsilon que se usará para las comparaciones entre números de punto flotante. Usualmente lo defino como variable estática de clase (por ejmplo, static double eps = 1e-6;).

# 2. Puntos

Para representar un punto se usa la clase de Java Point2D.Double

```
Point2D. Double o = new Point2D. Double(); // El punto \hookrightarrow (0, 0)
```

Point2D.Double p = new Point2D.Double(0.5, 2.75);

# 2.1. Distancia entre dos puntos

$$d = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}$$

Se puede usar un método de Java:

 $\mathbf{double} \ d = o. \operatorname{distance}(p);$ 

También hay un método que devuelve el cuadrado de la distancia, para evitar sacar la raíz cuadrada y perder precisión:

**double** dSquare = o.distanceSq(p);

#### 2.2. Rotar un punto

Se rota un punto (x, y) por un ángulo  $\theta$  en sentido **antihorario**.

### 3. Vectores

Sean dos puntos  $p_1 = (x_1, y_1)$  y  $p_2 = (x_2, y_2)$ . El vector que va desde  $p_1$  hacia  $p_2$  se define como:

$$V = \langle v_1, v_2 \rangle = \langle x_2 - x_1, y_2 - y_1 \rangle$$

Sugiero representarlos con un array de tipo double (double[]v).

#### 3.1. Magnitud de un vector

$$|V| = \sqrt{v_1^2 + v_2^2}$$

#### 3.2. Dirección de un vector

El ángulo entre un vector  $V = \langle v_1, v_2 \rangle$  y los ejes x y y es:

$$\cos \theta_x = \frac{v_1}{|V|}, \quad \cos \theta_y = \frac{v_2}{|V|}$$

En Java la función para sacar el coseno inverso (y poder despejar  $\theta$  en estas fórmulas) es Math.acos

# 3.3. Vectores paralelos y perpendiculares

```
return 0; // Ni paralelos ni perpendiculares

s }

9 }
```

# 3.4. Ángulo entre vectores

El menor ángulo entre dos vectores  $A = \langle a_1, a_2 \rangle$  y  $B = \langle b_1, b_2 \rangle$  es:

$$\cos \theta = \frac{a_1b_1 + a_2b_2}{|A||B|}$$

En Java la función para sacar el coseno inverso (y poder despejar  $\theta$  en esta fórmula) es Math.acos

## 4. Líneas

Para representar una recta definida por dos puntos se usa la clase de Java Line2D.Double

```
Point2D.Double p1 = new Point2D.Double(1, 0);

Point2D.Double p2 = new Point2D.Double(3, 5);

Line2D.Double linea = new Line2D.Double(p1, p2);
```

#### 4.1. Distancias

#### 4.1.1. Distancia de un punto a una recta

```
Point2D.Double p3 = new Point2D.Double (-2, -1);
double dLinea = linea.ptLineDist (p3);
```

#### 4.1.2. Distancia de un punto a un segmento

```
// Podemos representar un segmento con la misma clase \hookrightarrow Line2D.Double Line2D.Double segmento = new Line2D.Double(p1, p2); Point2D.Double p4 = new Point2D.Double(-2, -1);
```

#### 4.1.3. Distancia entre dos segmentos

Sean dos segmentos  $s_1, s_2$ . La distancia más corta entre ellos es:

**double** dSegmento = segmento.ptSegDist(p4);

```
double min = Double.MAX_VALUE;
for (int i = 0; i < 4; i++) {
    if (d[i] < min) {
        min = d[i];
    }
}
return min;
}</pre>
```

### 4.2. Verificar si dos rectas son paralelas o perpendiculares

Se puede hacer utilizando vectores, pero con este método no se puede especificar el punto de intersección, o determinar si las dos rectas son la misma (en caso de requerir esto, ver la siguiente sección, 4.3).

Usa la función de vectores paralelos y perpendiculares (ver sección 3.3).

```
\begin{array}{lll} \textbf{public static int} & lineas Paralelas Perpend (Line2D. Double 11) \\ & \hookrightarrow &, Line2D. Double 12) \\ \textbf{2} & \textbf{double} [] & v1 = \{ & 11. getX2() - & 11. getX1() , & 11. getY2() - \\ & \hookrightarrow & 11. getY1() & \}; \\ \textbf{3} & \textbf{double} [] & v2 = \{ & 12. getX2() - & 12. getX1() , & 12. getY2() - \\ & \hookrightarrow & 12. getY1() & \}; \\ \textbf{4} & \textbf{return} & vectores Paralelos Perpend (v1, v2); \\ \textbf{5} & \} \end{array}
```

#### 4.3. Interseción de dos rectas

Si las dos rectas no son paralelas, se intersectan en un punto. Se halla la ecuación general de ambas rectas y se soluciona un sistema lineal de ecuaciones para hallar el punto de intersección.

La ecuación general de una recta tiene la forma Ax + By + C = 0.

```
\begin{array}{lll} & \textbf{public static double} \, [] & \textbf{ecuacionGeneral} \big( \texttt{Line2D.Double 1} \big) \, \, \{ \\ & \textbf{double} \, [] & \textbf{coef} = \textbf{new double} \, [3] \, ; \\ & \textbf{Point2D p1} = 1 . \, \texttt{getP1} \, () \, ; \\ & \textbf{Point2D p2} = 1 . \, \texttt{getP2} \, () \, ; \\ & \textbf{if } \big( \texttt{Math.abs} \big( \texttt{p1.getX} \big( \big) - \texttt{p2.getX} \big( \big) \big) < \texttt{eps} \big) \, \, \{ \\ & \textbf{coef} \, [0] = 1.0 \, ; \\ & \textbf{coef} \, [1] = 0.0 \, ; \\ & \textbf{soef} \, [2] = -\texttt{p1.getX} \big( \big) \, ; \\ & \textbf{9} & \textbf{else} \, \, \{ \\ & \textbf{coef} \, [0] = -(\texttt{p1.getY} \big( \big) - \texttt{p2.getY} \big( \big) \big) \, \, / \, \, \big( \texttt{p1.getX} \big( \big) - \texttt{p2.getX} \big( \big) \, ; \\ & \textbf{oef} \, [1] = 1.0 \, ; \\ & \textbf{coef} \, [1] = 1.0 \, ; \\ \end{array}
```

```
coef[2] = -coef[0] * p1.getX() - p1.getY();
  return coef;
public static double [] intersection (Line2D. Double 11,
    \hookrightarrow Line2D. Double 12) {
  double [] e1 = ecuacionGeneral(11);
  double[] e2 = ecuacionGeneral(12);
  if (Math. abs(e1[0] - e2[0]) < eps && Math. abs(e1[1] -
      \hookrightarrow e2[1]) < eps) {
    if (Math.abs(e1[2] - e2[2]) < eps) {
       return null; // Las lineas son la misma
    double [] p = { Double.NaN, Double.NaN }; // Las
        \hookrightarrow linear son paralelas
    return p;
    else {
    // Las lineas se intersectan
    double x = (e2[1] * e1[2] - e1[1] * e2[2]) / (e2[0] *
        \hookrightarrow e1[1] - e1[0] * e2[1]);
    double y = Math. abs(e1[1]) > eps ? -(e1[0] * x + e1
        \hookrightarrow [2]) : (e2[0] * x + e2[2]);
    \mathbf{double}[] \ \mathbf{p} = \{ \mathbf{x}, \mathbf{y} \};
    return p;
```

### 4.4. Verificar si tres puntos son colineales

Se puede usar, por ejmplo, para verificar si el punto  $p_3$  pertenece a la recta definida por los puntos  $p_1$  y  $p_2$ .

### 5. Círculos

Un círculo se define con un centro  $(x_0, y_0)$  y un radio r.

# 5.1. Área y perímetro

Área:  $\pi r^2$ Perímetro:  $2\pi r$ 

#### 5.2. Determinar si un punto está dentro o fuera de un círculo

### 5.3. Arco, sector, cuerda y segmento

```
Longitud del Arco: r\theta
Área del Sector: \frac{r^2\theta}{2}
Longitud de la Cuerda: 2r \cdot \sin(\frac{\theta}{2})
Área del Segmento: \frac{r^2}{2} \cdot (\theta - \sin \theta)
```

## 5.4. Círculo formado por 3 puntos

Sean tres puntos  $p_1$ ,  $p_2$  y  $p_3$ . Si no son colineales, existe un círculo que pasa por los tres. Se hallan los coeficientes de la ecuación general de la circunferencia  $x^2 + y^2 + Ax + By + C = 0$ , de los cuales se puede extraer el radio y el centro de la misma.

```
public static double [] circuloPuntos (Point2D. Double p1, \rightarrow Point2D. Double p2, Point2D. Double p3) {

double x1 = p1.getX(), y1 = p1.getY();

double x2 = p2.getX(), y2 = p2.getY();

double x3 = p3.getX(), y3 = p3.getY();
```

```
double det = x1 * (y2 - y3) + x2 * (y3 - y1) + x3 * (y1)
   \rightarrow - y2);
if (Math.abs(det) < eps) {
  // Los puntos son colineales, no existe circulo que
     \rightarrow pase por los 3
  return null:
} else {
  double k1 = -(x1 * x1) - (y1 * y1);
  double k2 = -(x2 * x2) - (y2 * x2);
  double k3 = -(x3 * x3) - (v3 * v3);
  double d1 = k1 * (y2 - y3) + k2 * (y3 - y1) + k3 * (
     \rightarrow y1 - y2);
  double d2 = x1 * (k2 - k3) + x2 * (k3 - k1) + x3 * (
     \hookrightarrow k1 - k2);
  double d3 = x1 * (y2 * k3 - y3 * k2) + x2 * (y3 * k1)
     \rightarrow - v1 * k3) + x3 * (v1 * k2 - v2 * k1);
  double A = d1 / det;
  double B = d2 / det:
  double C = d3 / det;
  // Los parametros del circulo
  double x0 = -A / 2;
  double y0 = -B / 2;
  double r = 0.5 * Math. sqrt (A * A + B * B - 4 * C * C)
     \hookrightarrow ;
  double[] params = \{ x0, y0, r \};
  return params;
```

### 5.5. Recta tangente a un círculo

Es posible hallar la ecuación general de la recta tangente en un punto  $(x_1, y_1)$  a una circunferencia con centro  $(x_0, y_0)$  y radio r.

Sean  $w = x_1 - x_0$  y  $t = y_1 - y_0$ . La ecuación general de la recta tangente es:

$$wx + ty + (-wx_0 - ty_0 - r^2) = 0$$

# 6. Triángulos

### 6.1. Desigualdad triangular

Todo triángulo cumple las siguientes desigualdades:

$$a+b>c$$
  $a+c>b$   $b+c>a$ 

# 6.2. Área de un triángulo dados sus lados

Sea el s el semiperímetro del triángulo:

$$s = \frac{a+b+c}{2}$$

El área del triángulo es (fórmula de Herón):

$$A = \sqrt{s(s-a)(s-b)(s-c)}$$

# 6.3. Área de un triángulo dados sus puntos

Si se tienen las coordenadas  $(x_i, y_i)$  de los tres puntos que definen un triángulo, su área es:

$$A = \frac{1}{2} \cdot |x_1(y_2 - y_3) + x_2(y_3 - y_1) + x_3(y_1 - y_2)|$$

## 6.4. Ley del seno y del coseno

$$\frac{a}{\sin(\alpha)} = \frac{b}{\sin(\beta)} = \frac{c}{\sin(\gamma)}$$

$$a^2 = b^2 + c^2 - 2bc \cdot \cos(\alpha)$$

$$b^2 = a^2 + c^2 - 2ac \cdot \cos(\beta)$$

$$c^2 = a^2 + b^2 - 2ab \cdot \cos(\gamma)$$

## 6.5. Círculo inscrito y circunscrito

$$r_i = \frac{A}{s}, \quad r_c = \frac{abc}{4A}$$

# 7. Polígonos

Un polígono de n puntos se representa como un vector de n posiciones de tipo Point2D.Double.

Se asume por defecto que los puntos **están ordenados en sentido antiho-** rario. Si el polígono no está ordenado, estos algoritmos no sirven. Habría que ordenarlo primero.

#### 7.1. Perímetro

# 7.2. Área

El algoritmo sólo sirve para polígonos simples (que no se intersectan a sí mismos). Si el polígono está ordenado en sentido horario, retorna el área negativa.

#### 7.3. Centroide

Es el "centro de masa" de un polígono, la posición media de todos los puntos del mismo. Si se dibujara el polígono en papel y se recortara, se podría balancear en un palillo ubicado en el centroide.

El algoritmo sólo sirve para polígonos simples.

```
public static Point2D. Double centroide (Point2D. Double []
       → poligono) {
     int n = poligono.length;
      double a = area(poligono);
      double cx = 0.0, cy = 0.0;
      for (int i = 0; i < n; i++) {
        int i = (i + 1) \% n;
        cx += (poligono[i].x + poligono[j].x) * (poligono[i].
           → x * poligono[j].y - poligono[j].x * poligono[i
           \hookrightarrow ].y);
9
10
      for (int i = 0; i < n; i++) {
11
        int j = (i + 1) \% n;
12
        cy += (poligono[i].y + poligono[j].y) * (poligono[i].
13
           → x * poligono[i].y - poligono[i].x * poligono[i
           \hookrightarrow ]. y);
14
15
     cx = cx / (6 * a);
16
     cv = cv / (6 * a);
     return new Point2D. Double(cx, cy);
19
```

## 7.4. Verificar si un polígono es convexo

```
// Retorna positivo si p1, p2, p3 hacen un giro a la
       \rightarrow izquierda
2 // Retorna negativo si p1, p2, p3 hacen un giro a la
       \rightarrow derecha
   // Retorna 0 si p1, p2, p3 son colineales
   public static int giro (Point2D. Double p1, Point2D. Double
       \rightarrow p2, Point2D. Double p3) {
      double det = p1.x * (p2.y - p3.y) + p2.x * (p3.y - p1.y)
         \rightarrow ) + p3.x * (p1.y - p2.y);
      if (Math.abs(det) < eps) {
        return 0;
      \} else if (\det > 0) {
        return 1;
      } else {
10
        return -1;
11
12
```

#### 7.5. Verificar si un punto está dentro de un polígono

Funciona para polígonos cóncavos y convexos.

```
public static double angulo (Point2D. Double p1, Point2D.
    → Double p2, Point2D.Double p3) {
   double [] v1 = \{ p1.x - p2.x, p1.y - p2.y \};
   double [] v2 = \{ p3.x - p2.x, p3.y - p2.y \};
  double m1 = Math. sqrt (v1[0] * v1[0] + v1[1] * v1[1]);
   double m2 = Math. sqrt(v2[0] * v2[0] + v2[1] * v2[1]);
   double theta = (v1[0] * v2[0] + v1[1] * v2[1]) / (m1 * v2[1])
      \rightarrow m2);
   return Math. acos (theta);
// Usa tambien el metodo 'qiro' definido anteriormente
public static boolean puntoEnPoligono(Point2D.Double[]
    → poligono, Point2D. Double p) {
   int n = poligono.length;
   double anguloTotal = 0.0;
   for (int i = 0; i < n; i++) {
     int j = (i + 1) \% n;
     if (giro(poligono[i], p, poligono[j]) == 1) {
       anguloTotal += angulo(poligono[i], p, poligono[j]);
     } else {
       anguloTotal -= angulo(poligono[i], p, poligono[j]);
```

#### 7.6. Convex Hull

Algoritmo Andrew's Monotone Chain. Toma un conjunto de n puntos y halla su envolvente convexa, que es el polígono convexo más pequeño que los encierra a todos. La envolvente convexa es un subconjunto de los n puntos.

El algoritmo tiene una complejidad de  $O(n \log n)$ .

```
// Usa el metodo 'giro' definido anteriormente
   public static Point2D. Double [] convexHull (Point2D. Double
       \hookrightarrow [] puntos) {
     int n = puntos.length;
     int k = 0;
     Point2D. Double [] hull = new Point2D. Double [2 * n];
      Arrays.sort(puntos, new Comparator<Point2D.Double>() {
        @Override
        public int compare (Point2D. Double p1, Point2D. Double
9
           \rightarrow p2) {
          if (Math.abs(p1.x - p2.x) < eps) {
10
            if (Math.abs(p1.y - p2.y) < eps)
11
               return 0:
^{12}
            else if (p1.y < p2.y)
13
              return -1;
            else
15
              return 1;
16
          } else {
            if (p1.x < p2.x)
```

```
return -1;
       else
         return 1;
});
// Hull inferior
for (int i = 0; i < n; i++) {
  while (k \ge 2 \&\& giro(hull[k-2], hull[k-1],
      \hookrightarrow puntos[i]) <= 0) {
    k--;
  hull[k] = puntos[i];
  k++;
// Hull superior
\mathbf{int} \quad \mathbf{t} = \mathbf{k} + 1;
for (int i = n - 2; i >= 0; i ---) {
  while (k >= t \&\& giro(hull[k-2], hull[k-1],
      \rightarrow puntos[i]) \langle = 0 \rangle {
    k--;
  hull[k] = puntos[i];
  k++;
if (k > 1) {
  hull = Arrays.copyOfRange(hull, 0, k - 1); // Quitar
      \hookrightarrow vertices que no pertenecen al hull despues de k
return hull;
```

33