

## UN PROBLEMA DE BUSQUEDA DE UNA RECTA

*Noemí Zoroa Alonso*  
*Departamento de Matemáticas y Estadística*  
*Universidad de Murcia*

### RESUMEN

En este trabajo se estudia el problema de la búsqueda de una recta de entre  $n$  tangentes a una circunferencia. Se da un método para calcular la longitud media óptima del camino recorrido hasta encontrar la recta. Se obtienen ecuaciones que determinan la trayectoria solución de este problema.

*Palabras clave:* búsqueda, optimización.

*Clasificación AMS:* 90B40.

*Title:* A problem of search for a line

### SUMMARY

In this paper a problem of search for a line among  $n$  tangents to a circle is studied. A method is given to calculate the optimum average length of the path until detecting the line. We present equations to describe the trajectory which is the solution to this problem.

*Key words:* search, optimization.

*AMS subjects classifications:* 90B40.

---

Recibido: Febrero 1987.

## 1. INTRODUCCION

En términos muy generales un problema de búsqueda de una recta en el plano puede plantearse como sigue.

En un plano se da un punto  $O$  y una familia de rectas  $X$ . De esta familia se toma una recta  $r$  con arreglo a una distribución de probabilidad determinada. Si se fija una curva  $s$  del plano considerado, que parte de  $O$  y corta a todas las rectas de  $X$  se puede calcular la longitud media del arco de  $s$  que parte de  $O$  y termina en la intersección de  $s$  con la recta aleatoria  $r$ . En estas condiciones se plantea el problema de elegir  $s$  de modo que resulte mínima dicha longitud esperada.

Una situación de esta naturaleza es la siguiente. Una barca ha quedado extraviada en la niebla a una distancia conocida de una costa rectilínea. El piloto puede controlar la forma de la trayectoria que seguirá la barca en busca de la costa. El problema consiste en determinar la dirección inicial y la forma de la trayectoria que debe seguir la barca para que sea mínimo el recorrido esperado hasta encontrar la costa.

Esta situación correspondería, en el planteamiento inicial, al caso en que  $X$  fuese el conjunto de las rectas tangentes a una circunferencia, el punto  $O$  fuese el centro de la circunferencia y la distribución sobre  $X$  fuese la uniforme.

Una solución aproximada a este problema puede verse en Gluss (1961a).

No conocemos la solución exacta de este problema. Por ello puede tener algún interés tratar la versión discreta cuyo enunciado concretamos del siguiente modo.

*Problema.* Se tiene en un plano el conjunto  $X$  de las tangentes a una circunferencia de centro  $O$  y radio unidad en los vértices de un polígono regular de  $n$  lados inscrito en la circunferencia. Se trata de buscar una trayectoria  $s$  que parta de  $O$ , vaya a un vértice del polígono considerado y corte a las rectas de  $X$  de modo que resulte mínimo el recorrido esperado sobre la parte de la trayectoria  $s$  que va desde  $O$  hasta cortar a una recta de  $X$  elegida con una distribución uniforme.

Parece claro que el recorrido esperado en el problema discreto sea algo inferior al del caso continuo ya que la información acerca de la recta aleatoria se hace menos precisa al crecer  $n$ , pero la solución del caso discreto se aproximará a la del caso continuo conforme  $n$  crece.

## 2. PLANTEAMIENTO MATEMATICO

Sea  $n$  un entero positivo dado.

Denotaremos por  $T_k$ ,  $k = 0, \dots, n - 1$ , los puntos del plano euclídeo dados por

$$T_k = (\cos kc, \text{sen } kc) \quad , \quad c = 2\pi/n$$

$$k = 0, \dots, n - 1$$

que constituyen los vértices de un polígono regular de  $n$  lados inscrito en una circunferencia de centro el origen  $(0, 0)$  y radio igual a la unidad.

Las rectas tangentes a dicha circunferencia en estos puntos son

$$r_k = \{P : \overrightarrow{T_k P} = (-u \text{ sen } kc, u \text{ cos } kc), u \in \mathbb{R}\}$$

$$k = 0, \dots, n - 1$$

Sea  $m$  un entero positivo menor que  $n$  y fijemos los  $m + 1$  puntos  $P_m, \dots, P_0$  tomados, respectivamente, en las rectas  $r_m, \dots, r_0$ .

Al elegir al azar una recta de entre  $r_0, \dots, r_{m-1}$  obtendremos la recta aleatoria  $r_\alpha$ . La longitud de la quebrada aleatoria  $P_m P_{m-1} \dots P_\alpha$  resulta ser una variable aleatoria que depende de los puntos  $P_i (i = m, \dots, 0)$  y su esperanza matemática es función de dichos puntos

$$M_m(P_m, P_{m-1}, \dots, P_0) = E(P_m P_{m-1} \dots P_\alpha)$$

Con  $P_m P_{m-1} \dots P_0$  representamos la quebrada de vértices  $P_0 \dots P_m$  o su longitud según el contexto.

La expresión anterior puede ponerse en la forma

$$M_m(P_m, P_{m-1}, \dots, P_0) = \sum_{0 \leq k \leq m-1} \frac{1}{m} P_m P_{m-1} \dots P_k =$$

$$= \frac{1}{m} \sum_{1 \leq j \leq m} j P_j P_{j-1} \quad (1)$$

La relación que liga  $M_m$  con  $M_{m-1}$  es

$$M_m(P_m, P_{m-1}, \dots, P_0) = P_m P_{m-1} + \frac{m-1}{m} M_{m-1}(P_{m-1}, \dots, P_0) \quad (2)$$

A cada punto  $P_k \in r_k$  le haremos corresponder su abscisa o parámetro  $u_k$  tal que

$$\begin{aligned} \overrightarrow{T_k P_k} &= (-u_k \operatorname{sen} kc, u_k \operatorname{cos} kc) \\ k &= 0, \dots, m \end{aligned}$$

Si en (1) mantenemos  $P_m$  fijo con  $u_m \geq 0$  resulta  $M_m$  dependiente de los puntos  $P_{m-1}, \dots, P_0$ . Así pues para cada  $P_m$  se puede calcular el mínimo de  $M_m$  respecto de los restantes puntos  $P_i$  como se enuncia a continuación.

*Problema auxiliar.* Con las notaciones anteriores, fijado  $P_m \in r_m$  con  $1 \leq m < n$  y  $u_m \geq 0$  se pide calcular

$$L_m(P_m) = \min_{P_i, 0 \leq i \leq m-1} M_m(P_m, P_{m-1}, \dots, P_0) = M_m(P_m, \bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0) \quad (3)$$

Una vez resuelto este problema auxiliar abordaremos el problema planteado en la introducción.

Para llegar a una solución de este problema seguiremos los siguientes pasos. En el Lema 1 se prueba la existencia de una solución. El Lema 2 da una relación de recurrencia respecto de  $m$ . En el Lema 3 se asegura la unicidad y una propiedad de paralelismo de las soluciones correspondientes a distintos valores de  $u_m$ . Seguidamente el Teorema 1 da un procedimiento para el cálculo del valor mínimo  $L_m$ , el cual resulta ser lineal en  $u_m$ .

El Teorema 2 sirve para definir la forma de la trayectoria óptima y el Teorema 3 nos da las coordenadas cartesianas de los vértices de la trayectoria.

Esto se aplicará a la resolución del problema planteado al principio. Se darán para el caso  $n = 20$ , las coordenadas de los vértices de la trayectoria y un gráfico para mostrar la forma de dicha trayectoria.

### 3. ESTUDIO DEL PROBLEMA

#### Lema 1

Para cada  $P_m \in r_m$  fijo la función  $M_m$  de  $P_{m-1}, \dots, P_0$  tiene un mínimo conforme con la expresión (3), donde  $\bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0$  pueden depender de  $P_m$ ,  $\bar{P}_i = \bar{P}_i(P_m)$ ,  $i = 0, 1, \dots, m-1$ .

*Demostración*

Sean  $P'_{m-1}, \dots, P'_0$  puntos cualesquiera de  $r_{m-1}, \dots, r_0$  y llamaremos  $A = M_m(P_m, P'_{m-1}, \dots, P'_0)$ .

Tomemos un círculo cerrado  $C$  con centro el origen y radio  $R$  bastante grande para que contenga en su interior el círculo de centro  $P_m$  y radio  $2mA$ .

Es fácil ver que dentro de este círculo quedan contenidos los puntos  $P'_{m-1}, \dots, P'_0$ .

Sea ahora  $P_m \cdots P_0$  ( $P_k \in r_k, 0 \leq k \leq m$ ) cualquier quebrada tal que algún vértice  $P_h$  se sale de círculo  $C$ , por lo que  $OP_h > R$ , y, por tanto,  $P_m P_h > 2mA$ .

Entonces

$$M_m(P_m, \dots, P_0) \geq \frac{1}{m} P_m \cdots P_h \geq \frac{1}{m} P_m P_h \geq 2A$$

Por consiguiente

$$\inf_{\text{algún } P_h \notin C} M_m(P_m, \dots, P_0) \geq 2A > A \tag{4}$$

Además las partes de las rectas  $r_k$  que caen dentro de  $C$  se reducen a segmentos cerrados por lo que resulta  $M_m$  continua en un compacto (dentro de  $C$ ) luego  $M_m$  alcanza su mínimo en  $C$

$$\begin{aligned} L_m(P_m) &= \min_{P_i \in C} M_m(P_m, \dots, P_0) = \\ &= M_m(P_m, \bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0) \leq \\ &\leq M_m(P_m, P'_{m-1}, \dots, P'_0) = A \end{aligned} \tag{5}$$

y de (4) y (5) resulta (3).

**Lema 2**

Si  $\bar{P}_j \in r_j, j = m-1, \dots, 0$  satisfacen (3) también con los mismos puntos  $\bar{P}_j, j = m-2, \dots, 0$  vale

$$L_{m-1}(\bar{P}_{m-1}) = M_{m-1}(\bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0) \tag{6}$$

y, por tanto,

$$L_m(P_m) = P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} L_{m-1}(\bar{P}_{m-1})$$

*Demostración*

De (3) y (2) se sigue que vale para todo  $P_i \in r_i$ ,  $i = m-2, \dots, 0$

$$\begin{aligned} & P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} M_{m-1}(\bar{P}_{m-1}, P_{m-2}, \dots, P_0) \geq \\ & \geq P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} M_{m-1}(\bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0) \end{aligned}$$

que prueba (6).

### Lema 3

Fijado  $P_m \in r_m$  los puntos  $\bar{P}_i$ ,  $i = 0, \dots, m-1$  de (3) son únicos. Además la dirección de  $P_m \bar{P}_{m-1}$  y las de  $\bar{P}_j \bar{P}_{j-1}$  ( $j = m-1, \dots, 0$ ) quedan determinadas, es decir, si  $P_m \neq P'_m \in r_m$  y

$$L_m(P'_m) = M_m(P'_m, \bar{P}'_{m-1}, \dots, \bar{P}'_0)$$

los segmentos  $P_m \bar{P}_{m-1}$  y  $P'_m \bar{P}'_{m-1}$ , así como los  $\bar{P}_j \bar{P}_{j-1}$  y  $\bar{P}'_j \bar{P}'_{j-1}$ ,  $j = 0, \dots, m-1$  son paralelos.

*Demostración*

Por inducción, comprobemos, en primer lugar, la validez del Lema con  $m = 1$ ; en este caso para  $P_1 \in r_1$

$$\min_{P_0 \in r_0} M_1(P_1, P_0) = \min_{P_0} P_1 P_0 = P_1 \bar{P}_0$$

donde  $\bar{P}_0$  es forzosamente el pie de la perpendicular a  $r_0$  desde  $P_1$  lo cual determina de modo único  $\bar{P}_0$  (fijado  $P_1$ ) y también queda determinada la dirección de  $P_1 \bar{P}_0$  lo que prueba el Lema para  $m = 1$ .

Supongamos cierto el enunciado para las quebradas que parten de los puntos  $P_{m-1}$  de  $r_{m-1}$ . Partiendo de las igualdades (3) y por el Lema anterior

$$\begin{aligned} L_m(P_m) &= P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} M_{m-1}(\bar{P}_{m-1}, \dots, \bar{P}_0) = \\ &= P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} L_{m-1}(\bar{P}_{m-1}) \end{aligned}$$

luego por la hipótesis de inducción todos los segmentos  $\bar{P}_j \bar{P}_{j-1}$ ,  $j = m-1, \dots, 0$  tienen direcciones determinadas. También se puede escribir para cualquier  $P_{m-1} \in r_{m-1}$

$$\begin{aligned} L_m(P_m) &= P_m \bar{P}_{m-1} + \frac{m-1}{m} \bar{P}_{m-1} \bar{P}_{m-2} + \\ &+ \frac{m-2}{m} L_{m-2}(\bar{P}_{m-2}) \leq P_m P_{m-1} + \\ &+ \frac{m-1}{m} P_{m-1} \bar{P}_{m-2} + \frac{m-2}{m} L_{m-2}(\bar{P}_{m-2}) \end{aligned}$$

Esta última relación prueba, poniendo  $v_1 = 1$ ,  $v_2 = m/(m-1)$ , que vale

$$\min_{P_{m-1} \in r_{m-1}} \left( \frac{P_m P_{m-1}}{v_1} + \frac{P_{m-1} \bar{P}_{m-2}}{v_2} \right) = \frac{P_m \bar{P}_{m-1}}{v_1} + \frac{\bar{P}_{m-1} \bar{P}_{m-2}}{v_2}$$

de donde se sigue, llamando  $i_1, i_2$  a los ángulos que forman con la normal a  $r_{m-1}$  los segmentos  $P_m \bar{P}_{m-1}$  y  $\bar{P}_{m-1} \bar{P}_{m-2}$  que

$$\frac{\text{sen } i_1}{v_1} = \frac{\text{sen } i_2}{v_2} \quad (7)$$

debiendo estar además  $P_m$  y  $\bar{P}_{m-2}$  separados por la normal a  $r_{m-1}$  trazada por  $\bar{P}_{m-1}$ . En el caso en el que el segmento  $P_m \bar{P}_{m-2}$  corte a la recta  $r_{m-1}$  la igualdad (7) es la conocida «Ley de la refracción de Snell».

Esto prueba que el ángulo  $i_1$  tiene un valor determinado por las condiciones del problema y, por tanto, la dirección  $P_m \bar{P}_{m-1}$  está determinada, con lo que la demostración queda completa.

En el Teorema siguiente  $h$  y  $u_k$  están definidos por

$$\begin{aligned} \overrightarrow{T_k \bar{P}_k} &= u_k(-\operatorname{sen} kc, \operatorname{cos} kc), \quad k = m - 1, \dots, 0 \\ \overrightarrow{T_m \bar{P}_m} &= u_m(-\operatorname{sen} mc, \operatorname{cos} mc) \\ h &= \operatorname{tg}(c/2) \end{aligned}$$

### Teorema 1

Supongamos que  $1 \leq m < n$ ,  $u_m > 0$ . Entonces existen constantes  $a_m, b_m$  tales que

$$L_m(P_m) = a_m u_m + b_m \quad (8)$$

Además las sucesiones

$$a_0 = 0, a_1, \dots, a_m \quad ; \quad b_0 = 0, b_1, \dots, b_m$$

pueden obtenerse por las fórmulas recurrentes

$$\begin{aligned} a_k &= A_{k-1} \operatorname{cos} c + (1 - A_{k-1}^2)^{1/2} \operatorname{sen} c \\ b_k &= (a_k + A_{k-1})h + (k - 1)b_{k-1}/k \end{aligned} \quad (9)$$

donde

$$A_{k-1} = \frac{k-1}{k} a_{k-1}$$

y, si  $n \geq 20$ , vale

$$0 < A_k < \frac{n-1}{n} < \operatorname{cos} c \quad \text{para} \quad c \leq k \leq m \quad (10)$$

y

$$u_k > h, \quad \text{para} \quad 0 \leq k \leq m - 1 \quad (11)$$



*Demostración*

Para demostrar el Teorema por inducción supongamos válida la tesis cambiando  $m$  por  $m - 1$ .

Por el Lema 2 se tiene

$$\begin{aligned} L_m(P_m) &= \min_{P_{m-1}} \left( P_m P_{m-1} + \frac{m-1}{m} L_{m-1}(P_{m-1}) \right) = \\ &= \min_{P_{m-1}} \left( P_m P_{m-1} + \frac{m-1}{m} a_{m-1} u_{m-1} + \frac{m-1}{m} b_{m-1} \right) \end{aligned} \quad (12)$$

Sustituyendo en la anterior

$$\begin{aligned} P_m P_{m-1} &= ((u_{m-1} - h)^2 + (u_m + h)^2 - 2(u_{m-1} - h)(u_m + h) \cos c)^{1/2} = \\ &= ((u_{m-1} - h - (u_m + h) \cos c)^2 + (u_m + h)^2 \sin^2 c)^{1/2} \end{aligned}$$

se obtiene una función de  $u_{m-1}$  cuya derivada vale

$$\frac{u_{m-1} - h - (u_m + h) \cos c}{P_m P_{m-1}} + A_{m-1}$$

Igualada a cero esta derivada resulta una ecuación de la que se sigue

$$\begin{aligned} P_m P_{m-1} &= \frac{\sin c}{(1 - A_{m-1}^2)^{1/2}} (u_m + h) \\ u_{m-1} - h &= \frac{(1 - A_{m-1}^2)^{1/2} \cos c - A_{m-1} \sin c}{(1 - A_{m-1}^2)^{1/2}} (u_m + h) \end{aligned} \quad (13)$$

Con estos valores, poniendo en (12) todo en función de  $u_m$ , se llega al mínimo

$$\begin{aligned} L_m(P_m) &= (A_{m-1} \cos c + (1 - A_{m-1}^2)^{1/2} \sin c)(u_m + h) + \\ &+ A_{m-1} h + (m-1)b_{m-1}/m \end{aligned}$$

y llamando

$$a_m = A_{m-1} \cos c + (1 - A_{m-1}^2)^{1/2} \sin c$$

$$b_m = (a_m + A_{m-1})h + (m - 1)b_{m-1}/m$$

resultan las (9) con  $k = m$ .

La desigualdad de Schwarz permite obtener de (9)

$$A_m = \frac{m}{m+1} a_m \leq \frac{m}{m+1} (A_{m-1}^2 + (1 - A_{m-1}^2)^{1/2} (\sin c + \cos^2 c)^{1/2}) = \frac{m}{m+1} \leq \frac{n-1}{n}$$

Evidentemente  $a_m$  y  $A_m$  son positivos en cuanto  $A_{m-1}$  lo sea. Así pues para completar las (10) sólo falta ver que  $\frac{n-1}{n} < \cos c$ .

Esta se reduce sucesivamente a

$$1 - \cos \frac{2\pi}{n} < \frac{1}{n}$$

$$2 \operatorname{sen}^2 \frac{\pi}{n} < \frac{1}{n}$$

$$2 \frac{\pi^2}{n^2} < \frac{1}{n}$$

y esta es válida para  $n \geq 20$  que es una hipótesis del Teorema.

Para probar (11) introduzcamos el ángulo  $\alpha$  definido por

$$A_{m-1} = \frac{m-1}{m} a_{m-1} = \cos \alpha \quad , \quad 0 < \alpha < \frac{\pi}{2}$$

con lo cual de (13) se obtiene

$$u_{m-1} - h = \frac{\operatorname{sen}(\alpha - c)}{\operatorname{sen} \alpha} (u_m + h) \quad (14)$$

y solo faltará probar que  $\alpha > c$  lo cual resultará cierto por ser

$$\cos \alpha = A_{m-1} < \frac{n-1}{n} < \cos c$$

Para acabar la demostración por inducción sólo falta comprobar la validez del enunciado para  $m = 1$ .

Como  $L_1(P_1) = (u_1 + h) \operatorname{sen} c$  resulta  $a_1 = \operatorname{sen} c$ ,  $b_1 = h \operatorname{sen} c$  con lo que se obtiene inmediatamente la validez del enunciado para  $m = 1$ , y el Teorema queda demostrado.

En los Teoremas siguientes supondremos que  $P_m \cdots P_0$  es una quebrada con  $u_m \geq 0$ , que nos da el mínimo  $L_m(P_m)$  de  $M_m$ . Utilizaremos los valores  $a_k$  y  $A_k$  del Teorema 1 y los ángulos  $d_k = \text{ángulo } (\overrightarrow{P_k T_k}, \overrightarrow{P_k P_{k-1}})$ .

## Teorema 2

Sea  $n \geq 20$ ,  $m < n$ ,  $a_k$  y  $d_k$  como se han definido anteriormente; entonces, partiendo de  $a_0 = 0$ , se pueden obtener

$$d_1, a_1, d_2, a_2, \dots, d_m, a_m$$

mediante las fórmulas

$$\begin{aligned} \cos(c + d_k) &= \frac{k-1}{k} a_{k-1} \\ a_k &= \cos d_k \\ 1 &\leq k \leq m \end{aligned} \tag{15}$$

donde los ángulos  $d_k$  son agudos.

### Demostración

Supongamos que cambiando  $m$  por  $m - 1$  el enunciado anterior es válido. Solo habrá que probar que  $d_m$  es agudo y que

$$\begin{aligned} \cos(c + d_m) &= A_{m-1} \\ a_m &= \cos d_m \end{aligned} \tag{16}$$

Utilizaremos la relación (7) vista en el Lema 3. El ángulo

$$\text{ang}(\overrightarrow{P_{m-1}T_{m-1}}, \overrightarrow{P_{m-1}P_{m-2}}) = d_{m-1} = \frac{\pi}{2} - i_2$$

es agudo, y resulta también agudo

$$\text{ang}(\overrightarrow{T_{m-1}P_{m-1}}, \overrightarrow{P_{m-1}P_m}) = \frac{\pi}{2} - i_1$$

pero este último vale  $c + d_m$  por ser un ángulo exterior del triángulo  $TP_{m-1}P_m$  donde  $T$  es la intersección de  $T_{m-1}P_{m-1}$  con  $T_mP_m$ . Esto prueba que  $d_m$  es agudo. Ahora la relación (7) nos da

$$\cos(c + d_m) = \frac{m-1}{m} a_{m-1} = A_{m-1}$$

que es la primera de las (16); sustituyendo esta última en la primera de las (9) con  $k = m$  se obtiene la segunda de las (16). Para  $m = 1$  la validez del Teorema es inmediata con lo que queda acabada la demostración.

### Teorema 3

Con las mismas hipótesis del Teorema anterior, sean  $a_0 = 0, d_1, a_1, d_2, a_2, \dots, d_n, a_n$  calculados por (15) y seguidamente

$$u_m \geq 0, u_{m-1}, \dots, u_0$$

calculados por

$$u_{k-1} = h + \frac{\text{sen } d_k}{\text{sen}(c + d_k)} (u_k + h) \quad (17)$$

Entonces los puntos  $P_k$  de la quebrada que parte de  $P_m$  y corresponde al mínimo  $L_m(P_m)$  tiene de coordenadas cartesianas

$$\begin{aligned} x_k &= \cos kc - u_k \operatorname{sen} kc \\ y_k &= \operatorname{sen} kc + u_k \cos kc \\ 0 &\leq k \leq m \end{aligned} \tag{18}$$

*Demostración*

Observese que si en la (14) cambiamos  $m$  por  $k$  el ángulo  $\alpha$  vale  $c + d_k$  y resulta la (17). La (18) resulta de  $\overrightarrow{OP_k} = \overrightarrow{OT_k} + \overrightarrow{T_kP_k}$ , lo que termina la demostración del Teorema.

Volviendo al problema planteado en la introducción, vamos a determinar la quebrada  $OP_m P_{m-1} \dots P_0$  que hace mínimo el recorrido esperado desde  $O$  hasta encontrar a la recta aleatoria buscada.

Para ello supongamos que partimos del origen  $O$  y nos dirigimos a un vértice  $T_q$ , ( $3n/4 \leq q \leq n - 1$ ) continuando por la recta  $OT_q$  hasta la intersección de  $OT_q$  con  $r_{n-1}$ , punto en que también concurre  $r_m$  con  $m = 2q + 1 - n$ . Llamaremos  $P_m$  a este punto de intersección de  $r_m$ ,  $r_{n-1}$  y  $OT_q$ . A partir de este punto  $P_m$  el mínimo del recorrido esperado atravesando  $r_{m-1}, \dots, r_0$  que termina en  $r_0$  es  $L_m(P_m)$  que viene dado por (8). Por consiguiente el recorrido esperado total con la quebrada  $OP_m P_{m-1} \dots P_0$  es

$$\begin{aligned} E_q &= \frac{1}{n} + \frac{2}{n} \sum_{j=1}^{q-m} \sec jc + \frac{m}{n} \sec(q-m)c + \\ &\quad + \frac{m}{n} (a_m \operatorname{tg}(q-m)c + b_m) \\ &(m = 2q + 1 - n) \end{aligned}$$

El Teorema 1 permite calcular los valores  $a_m$ ,  $b_m$  y la expresión anterior permite determinar el valor de  $q$  para el cual  $E_q$  sea mínimo.

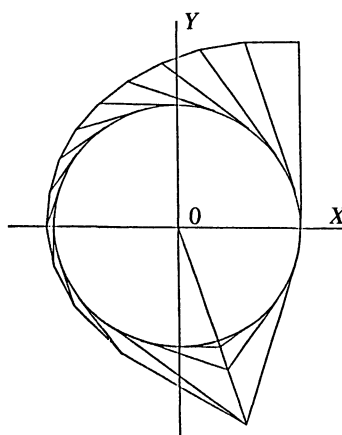
Por ejemplo, para  $n = 20$  resulta  $q = 16$ ,  $E_2 = 3,2536999$ , para  $n = 100$ ,  $q = 86$ ,  $E_q = 3,3389182$ , para  $n = 360$ ,  $q = 311$ ,  $E_q = 3,3569449$ .

Una vez determinado  $q$ , los Teoremas 2 y 3 permiten calcular las coordenadas cartesianas de los vértices de la quebrada  $OP_m \dots P_0$ .

Para terminar diremos que, el cambio en este problema de la familia de rectas  $X$  por las tangentes a un arco dado, o la sustitución de las rectas por circunferencias, como se hace en Gluss (1961b), dará lugar a problemas que creemos podrían ser tratados por el método aquí seguido.

TABLA

$k$	$x_k$	$y_k$
0	1	1,4987792
1	0,56447935	1,4987792
2	0,19069643	1,4388305
3	-0,13123182	1,3314135
4	-0,40718714	1,1837653
5	-0,63952213	1
6	-0,82718592	0,78269323
7	-0,9657141	0,53443561
8	-1,0474805	0,25956843
9	-1,0626612	-0,034466846
10	-1	-0,33865674
11	-0,83926832	-0,65306568
12	-0,4940158	-1,0213472
13	0,52573111	-1,618034



## BIBLIOGRAFIA

- GLUSS, B. (1961a): «An alternative solution to the “Lost at sea” problem», *Naval Res. Logist. Quart.*, 8.
- GLUSS, B. (1961b): «The minimax path in a search for a circle in the plane», *Naval Res. Logist. Quart.*, 8.
- RUCKLE, W. (1979): «Geometric games of search and ambush», *Mathematics Magazine*, 52.
- WEGENER, I. (1983): «Discrete sequential search with positive switch cost», *Methods Oper. Res.*, 45.
- ZOROA ALONSO, N. (1986): «Contribuciones a la teoría de los juegos geométricos». Tesis. Universidad de Murcia.