Pub. Mat. UAB N° 22 Nov. 1980 Actes VII JMHL

EMV CUANDO SE RESTRINGE EL ESPACIO PARAMETRICO, CASO NORMAL

Bonifacio Salvador González

Dpto. de Estadística Universidad de Valladolid

#### Abstract

This paper deals with the problem of the calculation of the maximum likelihood estimate for the parameter  $u=(u_1,\ldots,u_p)$  where  $u_i$  is the mean of a normal distribution with unknown variance for every  $1 \le i \le p$ , under the assumtion that the true value of the parameter belongs to the region of  $R^p$   $k_1u_1 \le \ldots \le k_pu_p$  being  $k_i$  a positive real number for every  $1 \le i \le p$ .

The problem is reduced to one of regresion which is solved; An algorithm to build the solution is also given.

# INTRODUCCION

En BARLOW, BARTHOLOMEW, BREMER y BRUNK, (1.972); se resuelve el problema de calcular el EMV para el parámetro  $\theta=(\theta_1,\ldots,\theta_p)$  donde  $\theta_i$  es el parámetro desconocido de una distribución de la familia exponencial,  $i=1,\ldots,p$ , cuando se sabe que el verdadero valor del parámetro pertenece a una región del espacio paramétrico, definida mediante relaciones de orden entre los parámetros, reduciendo lo al problema de regresión isotónica.

En este trabajo se plantea el problema de calcular el EMV para el parámetro  $u=(u_1,\ldots,u_p)$  donde  $u_i$  cuando  $i=1,\ldots,p$ , son - las medias desconocidas de poblaciones normales con varianzas conocidas, cuando se sabe que el verdadero valor del parámetro, pertenece a una región de  $R^p$  definida por:

$$k_1u_1 \leqslant k_2u_2 \leqslant \cdots \leqslant k_pu_p$$
 donde  $k_i \in \mathbb{R}^+$   $i=1,2,\ldots,p$ .

En la primera sección, se reduce el problema a uno de regre

sión y en la segunda, se resuelve este, dando un algoritmo para construir la solución, que consiste en una reducción del algoritmo de - Theil and Van of Panne para programación cuadrática.

1.—Sean  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes con distribución  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables aleatorias independientes  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variables  $x_1, x_2, \ldots, x_p$ ; variabl

Se quiere calcular el EMV para el parámetro  $u=(u_1,\dots,u_p)$  cuando se sabe que el verdadero valor del parámetro, pertenece a - la región  $\mathcal R$  de  $\mathbf R^p$ , definida por:  $\mathbf k_i u_i \leqslant \mathbf k_{i+1} u_{i+1}$   $i=1,2,\dots,p-1$  - donde  $\mathbf k_i$   $i=1,\dots,p$  , son números reales positivos dados; para ello se dispone de muestras tomadas de cada población de tamaños  $\mathbf n_i$   $i=1,\dots,p$  respectivamente. Sean  $\overline{\mathbf x_i}$   $i=1,\dots,p$  las correspondientes medias muestrales.

#### TEOREMA 1.1

El EMV  $u = (u_1, ..., u_p)$  para  $u = (u_1, ..., u_p)$  cuando se sabe que  $u \in \mathcal{R}$ , coincide con la solución al problema de:

$$\underset{i=1}{\text{Minimizar}} \quad \sum_{i=1}^{p} (X_i - u_i)^2 n_i / \tau_i^2$$

sujeto a las restricciones:

$$k_{i}u_{i} \leq k_{i+1}u_{i+1}$$
  $i=1,...,p-1$ 

# Demostración

Basta observar que:

$$\begin{array}{l} -2\ln L(X_{11}, \dots, X_{1n_1}, \dots, X_{p1}, \dots, X_{pn_p} / u, \Psi) = 2 \sum_{i=1}^{p} -n_i \ln(\sqrt{2\pi} \Psi_i) \\ + \sum_{i=1}^{p} (\Psi_i^2)^{-1} \sum_{j=1}^{n_i} (X_{ij} - X_i)^2 + \sum_{i=1}^{p} (X_i - u_i)^2 n_i / \Psi_i^2 \end{array}$$

y que los dos primeros sumatorios, no dependen de u.

# 2.- PLANTEAMIENTO DEL PROBLEMA DE REGRESION

Sea  $X = \{1,2,\ldots,p\}$ , dada una aplicación w de X en  $R^+$ , dados  $k_i$   $i=1,\ldots,p$ , números reales positivos, sea  $H(k_1,\ldots,k_p) = \{f: \text{de }X \text{ en }R \neq k_if(i) \neq k_{i+1}f(i+1) \text{ }i=1,\ldots,p-1\}$ , a partir de ahora escribiremos  $f_i$  en lugar de f(i).

El problema consiste en lo siguiente: Dada una aplicación g de X en R, encontrar la función de la clase  $H(k_1, \ldots, k_p)$  que minimice en dicha clase la expresión:

$$\sum_{i=1}^{p} (g_i - f_i)^2 w_i$$

El problema puede plantearse tambien en la forma:

Minimizar  $\sum_{i=1}^{p} (g_i - f_i)^2 w_i$ , sujeto a las p-1 restricciones:  $k_i f_i \le k_{i+1} f_{i+1}^{i=1}$  i=1,...,p-1.

denotaremos por (i) a la i-esima restricción i=1,...,p-1. DEFINICION 2.1

Diremos que la restricción (i) es ENTRANTE, cuando la solución al problema, que llamaremos  $g^*$ , la verifique con la igualdad; es decir  $k_i g_i^* = k_{i+1} g_{i+1}^*$ 

## DEFINICION 2.2

Diremos que la función sobre X "f" es realizable cuando fé  $H(k_1,\ldots,k_p)$  .

-Representaremos por  $A_{\rm O}$ , el conjunto de restricciones que no verifica la función "g" dada, esto es:

(i) 
$$e A_0$$
 cuando  $k_{i}g_{i} > k_{i+1}g_{i+1}$ 

-Si A es un conjunto de restricciones, representaremos por  $i_{\rm A}$  el minimo de A y por  $i^{\rm A}$  el maximo de A.

-Diremos que un conjunto de restricciones A es un bloque cuando:  $\forall j / i_A \leq j \leq i^A \implies (j) \in A$ .

## DEFINICION 2.3

Sea A C  $\rm A_O$  un bloque de restricciones; por ARREGLAR las restricciones de A entenderemos obtener la función g  $\rm ^A$  que minimice la expresión  $\rm _m$ 

 $\sum_{i=1}^{p} (g_{i} - f_{i})^{2} w_{i}$ 

sujeto a las restricciones  $k_i f_i = k_{i+1} f_{i+1}$   $\forall$  (i)  $\in$  A. PROPOSICION 2.1

La función g<sup>A</sup> de la definición 2.3 verifica:

$$g_{j}^{A} = g_{j} \underbrace{v_{j} / (j) \notin A, j \neq i^{A} + 1}_{i^{A}+1}$$

$$g_{i_{A}}^{A} \equiv \underbrace{\frac{\sum_{i=i_{A}}^{i_{A}+1} (k_{i_{A}} / k_{i}) g_{i_{W_{i}}}}{\sum_{i=i_{A}}^{i_{A}+1} (k_{i_{A}} / k_{i})^{2} w_{i}}}_{i^{A}+1}$$

$$g_{j}^{A} = (k_{i_{A}} / k_{i}) g_{i_{A}}^{A} \quad \forall j / i_{A} \leqslant j \leqslant i^{A}+1$$

# Demostración

Es consecuencia inmediata de la definición 2.3

Utilizaremos, para resolver el problema, el algoritmo de

Theil and Van of Panne ; BOOT (1.968),basado en la idea de que al menos una de las restricciones de Ao es entrante.El teorema siguiente nos permite reducir el algoritmo considerablemente, pues nos asegura que todas las restricciones de A son entrantes.

## Demostración

TEOREMA 2.1

Basta con demostrar que V A subconjunto propio de Ao; la fun ción g<sup>A</sup> no verifica las restricciones de A<sub>O</sub>- A,y puesto que todo subconjunto de A, puede descomponerse en unión de bloques disjun-tos, basta demostrar lo anterior cuando A es un bloque; resultado -que se desprende de la proposición 2.1.

## Algoritmo 1

Dada g;si  $A_0 = \emptyset$  entonces g es la solución,si  $A_0 \neq \emptyset$  obtenemos  $g^{A_O}$ , si  $g^{A_O}$   $\in H(k_1, \ldots, k_p)$  es la solución, en caso contrario sea  $A_1$  el conjunto de restricciones que no verifica  $g^{A_O}$ ; obtenemos entonces  $g^{A_O}$   $U^{A_1}$ . Si  $g^{A_O}$  es realizable, es la solución, en caso contrario se continua este procedimiento hasta encontrar por primera vez una función realizable, que será la solución.

Los teoremas siguientes prueban que, la función construida mediante el Algoritmo 1 es la solución.

Si g es la función construída mediante el algortmo 1, verifica:

a) 
$$G_{i}^{\star} \not\subset G_{i}^{\phantom{\dagger}} \forall i=1,...,p$$

$$b) G_p = G_p$$

b) 
$$G_p^* = G_p$$

c)  $\forall i / G_i^* < G_i \implies (i)$  entrante

siendo  $G_i^* = \sum_{j=1}^{i} (g_j / k_j) w_j \quad \forall G_i^* = \sum_{j=1}^{i} (g_j / k_j) w_j \quad i=1,...,p$ 

#### TEOREMA 2.3

Toda función realizable, que verifique las propiedades b) y c) del teorema anterior, es la solución; la solución es única.

Por lo tanto el EMV buscado, coincide con la solución al problema de regresión donde  $g_i = \overline{X}_i$  y  $w_i = (n_i / \overline{V}_i^2)$  i=1,...,p.

# BIBLIOGRAFIA

- (1) BARLOW y otros. Statistical Inference under order restrictions Wiley, 1.972
- (2) BOOT J.C.G. Programation quadratique. Dunod 1.968.