

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MEXICO

Iej: 18

Facultad de Ciencias

INTERPOLACION Y CONFIGURACION DE DATOS GEOFISICOS



México, D. F.

1983



Universidad Nacional Autónoma de México



UNAM – Dirección General de Bibliotecas Tesis Digitales Restricciones de uso

DERECHOS RESERVADOS © PROHIBIDA SU REPRODUCCIÓN TOTAL O PARCIAL

Todo el material contenido en esta tesis esta protegido por la Ley Federal del Derecho de Autor (LFDA) de los Estados Unidos Mexicanos (México).

El uso de imágenes, fragmentos de videos, y demás material que sea objeto de protección de los derechos de autor, será exclusivamente para fines educativos e informativos y deberá citar la fuente donde la obtuvo mencionando el autor o autores. Cualquier uso distinto como el lucro, reproducción, edición o modificación, será perseguido y sancionado por el respectivo titular de los Derechos de Autor.

RESUMEN

En esta tesis se presenta la teoría matematica de la interpolación de datos por medio de 'splines' (tiras). Adicionalmente se muestra la versatilidad de estos metodos para su aplicación en la interpolación de datos geofisicos.

Se realiza una clasificación del tipo de tiras y se efectua una evaluación de la exactitud de los datos obtenidos mediante esta teoría (precsicion de los datos interpolados) utilizando datos geomagneticos.

Con objeto de cubrir dos de los pasos basicos en el procesamiento de datos geofisicos (interpolacion y configuracion) se presenta ademas un algoritmo de configuración de contornos.

INDICE

Introduccion general

1.

1	CAPI	TU	101		
	Intro	ođ	ucción	1	
	Sec.	1	Tiras	inidimensionales 9	
	Sec.	2	Tiras	cuasibidimensionales 29	
	Sec.	3	Tiras	estrictamente bidimensionales 52	

2.1 CAPITULO 2

Configuracion de contornos

3.1 CONCLUSIONES

93

76

INTRODUCCION

Para la construcción de modelos (gravimétricos, magneto métricos, eléctricos, etc.) a partir de valores de campo uno de_ los primeros pasos en exploración geofísica es el suavizamiento_ por medio de interpolación y la configuración en enrejados regulares de dichos valores.

La necesidad de interpolar los datos de campo responde_ a que la mayoría de los métodos de interpretación de datos geof<u>f</u> sicos suponen que éstos se encuentran regularmente espanciados._ Esta condición resulta igualmente necesaria para los algoritmos_ de configuración. Sin embargo no siempre los valores de campo se encuentran distribuídos en una rejilla equispaciada.

Es posible clasificar los métodos de interpolación - --(Crain 1979) en dos categorias generales: los métodos de superf<u>i</u> cies matemáticas y las de superficies numéricas. Al primer grupo corresponden los algoritmos cuyo propósito es obtener una superficie analítica que pasa por los puntos de interés. Las superf<u>i</u> cies numéricas en cambio tienen por objeto obtener un grupo discreto de puntos interpolados a partir de sus vecinos. Es decir que la diferencia estriba en que en el primer caso calculamos -los puntos a partir de la ecuación de la superficie, mientras -que en el segundo dicha ecuación no es calculada.

Crain y Bhatta Charya (1967) realizaron una evaluación_

CAPITULO 1

INTERPOLACION POR TIRAS

INTRODUCCION. -

Es conveniente iniciar este capítulo con una descripción general del enfoque a seguir. Supongamos que tenemos una barra metálica delgada a la que flexionamos obligándola a pa-sar por los puntos que nos interesa interpolar. La curva gen<u>e</u> rada mediante este procedimiento la denominaremos tira o spline unidimensional. Como demostraremos más adelante esta curva corresponde a un conjunto de polinomios cúbicos cada uno de -los cuales está ubicado entre dos valores de campo. Dichos polinomios mantienen la continuidad de la primera y segunda der<u>i</u> vada así como la continuidad del valor de la función en los -puntos en que se únen.

Las tiras cúbicas bidimensionalas comprenden en esem cia el mismo concepto. Se trata de la generación de una super ficie mediante la flexión de una placa metálica delgada que -obligamos a pasar por los puntos que deseamos interpolar. Exis ten en general dos procedimientos distintos para generar estas superficies y por ello resulta conveniente dividir a las tiras bidimensionales en dos categorias: las cuasi-bidimensionales y las estrictamente bidimensionales. La diferencia estriba en -que las superficies del primer grupo suponen que los valores de campo están más o menos distribuídos en torno a líneas para lelas (por ejemplo líneas de vuelo), mientras que el segundo - de la eficiencia y exactitud de varios de estos métodos, concl<u>u</u> yendo que desde el punto de vista de la eficiencia (exactitud de los datos interpolados) los algoritmos de funciones cuadrát<u>i</u> cas de peso medio resultan óptimos. Para análisis cuantitativos de mayor precisión, encontraron que los métodos más adecuados son losque utilizan ajustes de mínimos cuadrados mediante polinomios ortogonales generados por el procedimiento Gram-Schmidt. En trabajos posteriores Battacharya (1969) propone un método de interpolación basado en una forma particular de supercicies de_ orden cúbico. De acuerdo a este autor este método resulta más exacto que el de polinomios ortogonales.

El trabajo de Battacharyso induce distintas publicaciones que constituyen en esencia variaciones a su algoritmo (K.L. Rasmussen et al. 1979, Heising et al 1971, Thomson R.F. 1970, etc.)

Investigaciones posteriores de la teoria de tiras (J.-Duchon 1975, Paihava et. al 1976, Greace Wahba 1980 etc.) arrojan nuevas formas de construcción de las superficies. Estos -trabajos no constituyen solo alteraciones a la formulación de -Battacharia, sino que fundamentan la construcción de las superficies analíticas en principios esencialmente distintos. Hasta_ donde tenemos conocimiento estos algoritmos no han sido evaluados (exactitud de los datos interpolados; tiempo de procesamien to empleado) para modelos geofísicos.

- 2 -

En el presente trabajo se pretende hacer una revisión de la teoria matemática de las tiras con objeto de tener una vi sión conjunta de las mismas hasta publicaciones recientes. Si-guiendo este propósito el trabajo esta organizado partiendo de las formulaciones más simples (ie unidimensionales) para arri-bar posteriormente a formulaciones más complejas de carácter bi dimensional se propone así mismo una clasificación de los dis-tintos métodos en dos categorías generales que nos permite distinguir dos formas de construcción de las superficies de interpolación, cuyos fundamentos son distintos.

Asi mismo el presente trabajo se propone evaluar la -exactitud y presición de la interpolación portiras para modelos geomagnéticos en distintas condiciones. El objeto de este filt<u>i</u> mo punto consiste en tener algún indicador (aunque sea en base_ a modelos particulares) de la eficiencia y exactitud de esta -forma particular de interpolación de datos. El carácter particu lar de la evaluación hace imposible responder con exactitud a una pregunta básica: ¿al utilizar interpolación por tiras que precisión y eficiencia se alcanza? De hecho nuestro objetivo -consiste simplemente en dar una indicación particular que ayude a ubicar a un posible usuario de los sistemas de interpolación.

Entre los objetivos se encuentran también el de esta-blecer ante el lector las limitaciones de los distintos métodos de tal suerte que pueda concluir con mayor facilidad que algo--

- 3 -

ritmos de interpolación por tiras fallarían ante sus necesida-des concretas y cuales no.

El presente trabajo intenta cubrir mediante programas dos pasos dentro del procesamiento de datos geofísicos que re--sultan fundamentales, a saber el de interpolación de datos y el de configuración de los mismos.

En relación con este último propósito se discute un a<u>l</u> goritmo de configuración de contornos o isolineas que cubra el_ aspecto de gyaficicion grupo parte de una distribución aleatoria de puntos en el plano La idea que da fundamento al primer grupo (cuasi-bidimensional) es que la tira cúbica superficial se puede construir a partir de conjuntos de splines unidimensionales. El segundo grupo (el_ estrictamente bidimensional) se construye en cambio a partir de la minimización del cuadrado de la curvatura de una superficie_ sujeta a la condición de que pase por los valores de campo que_ se desea interpolar.

Es decir que el segundo grupo se construye a partir de un concepto bidimensional mientras que el primer grupo parte de un concepto unidimensional para llegar a la obtensión de una s<u>u</u> perficie.

Desde 1960, las funciones de tiras han sido utilizadas para la interpolación de datos geofísicos irregularmente espa-ciados sobre una línea (Ahlberg, Nilson y Walsh 1967). -La interpolación por tiras se ha extendido exitosamente al tratamiento de datos bidimensionales distribuídos en una rejilla regular (Battacharyya, 1969, Heissin, Lee Price y Powers, 1972, Dooley 1976). Simultáneamente se formularon algoritmos para la_ interpolación de datos, aleatoriamente distribuídos en el plano (Brigss 1976).

En 1979 RasMussen y Harma reportaron: "Distintos autores han dado ejempios prácticos para demostrar la eficiencia de las tiras como medios de interpolación para producir mapas de -

- 6 -

configuración resultan cualitativamente mejores que los dibujados manualmente, dejan sin contestar una pregunta básica. Esto_ es, ¿que tan precisa es la interpolación en términos de errores absolutos? Hasta donde sabemos esta pregunta no ha sido tratada anteriormente". Dichos autores realizan una evaluación numérica del problema con base en modelos (comparando datos exactos gen<u>e</u> rados por el modelo con datos interpolados por medio de tiras), concluyendo que para distintos cuerpos y condiciones la interpo lación por tiras resulta excelente.

Cabe destacar sin embargo que esta respuesta se limita a algoritmos cuasi-bidimensionales, es decir a algoritmos de la primera categoria. Como señalamos estos algoritmos no pueden -aplicarse a distribuciones de datos completamente aleatorios, mientras que los métodos estrictamente bidimensionales si.

En términos generales tenemos dos fuentes de error debido a la aplicación de los métodos del primer grupo, a distribuciones de datos cercanas a líneas paralelas: Primero que los_ datos no caen exactamente sobre una línea y segundo que las líneas no son exactamente paralelas.

Estas limitaciones no se presentan en los algoritmos estrictamente bidimensionales y por ello es de esperarse que la exactitud de la interpolación mejore para estos métodos. Hasta_ donde tenemos conocimiento, no existe, sin embargo, una evalua-

- 7 -

ción de la eficiencia y exactitud de estos algoritmos.

En este capítulo se expondrán los siguientes temas: Sec. 1.- Tiras cúbicas unidimensionales Sec. 2.- Tiras cuasi-bidimensionales Sec. 3.- Tiras estrictamente bidimensionales

1.1 TIRAS UNIDIMENSIONALES

En esta sección dedicada a estudiar el tratamiento del caso más simple de interpolación por tiras se desarrollan dos enfoques para llegar a la construcción de ellas. El presentar la exposición de esta forma obedece a la división que establec<u>i</u> mos en la introducción para los métodos de interpolación bidi-mensional. Ambos tratamientos tienen su equivalente en el caso_ unidimensional.

En el primer enfoque se parte únicamente de consideraciones matemáticas. Se plantea el problema de ajustar una curva compuesta por polinomios cúbicos a n puntos distribuidos en R² Cada polinomio se ubica entre dos puntos de la distribución debiendo cubrirse las siguientes condiciones en los puntos de - unión de los polinomios; debe existir continuidad de la primera_ y segunda derivada.Como se demostrará la curva construída de es ta forma, que se denomina tira unidimensional, es única cuando_ se fijan los valores de las primeras derivadas en los extremos.

El segundo enfoque parte de un concepto variacional. -En este caso se plantea la obtención de la curva que resulta de flexionar una barra metálica delgada, de tal modo que pasa por_ los puntos de interés. De acuerdo al principio de mínima acción de Hamilton la curva obtenida de este modo será aquella que minimice la energía de flexión de la barra. Se desea entonces obtener una función que minimice la integral de la diferencial de

9 -

energía y que al mismo tiempo pase por los valores de campo a partir de los cuaels se desea interpolar. Para el caso de una barra metálica delgada la diferencial de energía es proporcio-nal al cuadrado de la curvatura (L. Elsgoltz 1975). Como se demostrará la solución variacional así planteada corresponde a un conjunto de polinomios cúbicos, que mantienen la continuidad de la primera derivada, de la segunda derivada y del valor de la función. Es decir que la solución es precisamente una tira cúb<u>i</u> ca unidimensional.

1.1.1. Enfoque basado en el ajuste a una curva compues ta por polinomios cúbicos.

Supóngase una distribución de puntos Xi, i = 1, ..., n (Xi-1. < Xi) y un conjunto de funciones u (x) que asumen los valores Ui, i=1..n en dichos puntos. La función de interpolación, como se señaló, está formada por polinomios cúbicos en cada in tervalo [X_{i-1} , Xi]. Llamaremos Pi = U'(x) a las primeras deriv<u>a</u> das de la función en las junturas, es decir de los puntos donde las cúbicas se conectan.

La proposición básica que queremos demostrar es la siguiente: para cada conjunto {Uo,U1...U_I,Po, P**I**} existe un y solo un u(x) ε s (x,xo...x_I) tal que u(x["]_Z) = ui i=0,...,I u'(xo) =Po; u(x_T) = P_T

Para llegar a este resultado es preciso primero simpli

- 10 -

ficar la situación. Como señalamos partimos del conocimiento de los valores del polinomio en los puntos juntura y de las primeras derivadas del mismo en los extremos. Veamos en primer lugar que ocurre con el polinomio entre dos junturas. Dado que trabajamos con un polinomio de 3er. grado las incognitas que tenemos son las cuatro coeficientes de P. Hagamos transitoriamente una_ suposición más fuerte sobre los datos de que disponemos: partamos del supuesto de que dados dos puntos junturas contiguos, no solo conocemos el valor en ellos, sino que además conocemos las primeras derivadas. Esta suposición transitoria nos permite ver un hecho inmediato: a saber que dados dos puntos junturs juntura tene-mos cuatro ecuaciones lineales y 4 coeficientes que son incógn<u>i</u> ta.

Es pausible suponer que dados los valores en dos puntos y sus primeras derivadas existe un y solo un polinomio cdb<u>i</u> co entre ellos. Para encontrar la expresión del polinomio part<u>i</u> remos del sistema de ecuaciones lineales (1.1). Posteriormente_ veremos si el determinante es distinto de cero para demostrar la unicidad de la solución. Encontremos entonces la expresión del polinomio, Supongamos que tenemos dos junturas a,b enton--ces:

$$C(a) = \alpha_{0}$$

$$C'(a) = \alpha_{1}$$

$$c(b) = \alpha_{0} + \alpha_{1} (b-a) + \alpha_{2} (b-a)^{2} + \alpha_{3} (b-a)^{3}$$

$$C'(b) = \alpha_{1} + 2 \alpha_{2} (b-a) + 3 \alpha_{3} (b-a)^{2}$$

- 11 -

Sea	•				
			0	0 0	
		0	1	0 0	
M=		0	0	$(b-a)^2$ $(b-a)^3$	
		0	0	2(b-a) 3(b-a)	2
ent		Ĩ	0	0	0
1 M		0	1.	0	0
		0	0	$3(b-a)^2 / D(M)$	$(b-a)^{3}/D(M)$
		0	0	2(b-a)/ D(M)	$(b-a)^{2}/D(M)$

0		0	(2(b-a)	3 (b-a) 2		α,	l
0		0	(b-a) ²	(b-a) 3		a 2	
0		1	0	0		α1	
1		0	0	0		αo	
4 •	1	4. A 19			1.	- -	1

C (a)
C' (a)
 C (b) -C (a) - (b-a)
C'(b)-C'(a)

C' (a

C (a)		1	0	0	0	α.	
C' (a)	-	0	1	0	0	a 1	
С (b)		1	b-a	(b-a) ²	(b-a) ³	α2	
С'(b)		Ð	1	1 (b-a)	3 (b-a) ²	α,	Y

etonces: X

¥:

donde: D(M) = Det(M) = det2(b-a) 3(b-a)

> = $(b-a)^2 + 3(b-a)^2 - 2(b-a) + (b-a)^3$ = $3(b-a)^2 - 2(b-a)^4 = (b-a)^4$

 $\begin{array}{c}
 1 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 1 & 0 & 0 \\
 M^{-1} = & 0 & 0 & 3 (b-a)^{-2} & -(b-a)^{-1} \\
 0 & 0 & -2 (b-a)^{-3} & (b-a)^{-2}
 \end{array}$

para demostrar la existencia basta probar que el determinante de M^{-1} zo para az b: y

Det $(M^{-1}) = det \begin{vmatrix} 3(b-a)^{-2} & -(b-a)^{-1} \\ -2(b-a)^{-3} & (b-a)^{-2} \end{vmatrix}$

$$3(b-a)^{-1} - 2(b-a)^{-1} = (b-a)^{-1} = 0$$

Para encontrar el polimonio hay que resolver el sistema:

 $\overline{a} = (M^{-}) \overline{C}$ donde:

$$\begin{bmatrix} \alpha & 0 \\ \alpha & 1 \\ \alpha & 2 \\ \alpha & 3 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} C & (a) \\ C' & (a) \\ C(b) - C(a) - (b-a) & C'(a) \\ C' & (b) - C'(a) \end{bmatrix}$$

Es decir: $\alpha 0 = C(a)$; $\alpha l = C'(a)$ y

$$a = \frac{3}{(b-a)^2}$$
 (C(b) - C(a) - (b-a) C'(a) - $\frac{1}{(b-a)}$ (C'b-C'a)

$$a^{3} = \frac{-2}{(b-a)^{3}}$$
 (C(b) - C(a) - (b-a) C'(a) + $\frac{1}{(b-a)^{2}}$ (C'(b)-C'(a))

$$a^{2} = \frac{3}{(b-a)^{2}} (C_{b}-C_{a}) - \frac{3}{(b-a)} C'a - \frac{(C'_{b} - C'_{a})}{b-a}$$
$$= \frac{3}{(b-a)^{2}} (C_{b} - C_{a}) - \frac{3C'a + C'b - C'a}{b-a}$$

$$a^{2} = \frac{3}{(b-a)^{2}} (C_{b} - C_{a}) - \frac{2 C'a + C'b}{b-a} y$$

$$\alpha 3 = \frac{-2}{(b-a)^3} \quad (C_b - C_a) + \frac{2 C'a + C'b - C'a}{(b-a)^2}$$

$$\alpha = \frac{-2}{(b-a)^3}$$
 (C_b- C_b) + $\frac{C'a + C'b}{(b-a)^2}$

Entonces substituyendo los coef. en la expresión general de un polinomio cúbico, obtenemos:

- 14 -

$$C(x) = C(a) + C'(a) (x-a) + \begin{bmatrix} 3 \frac{C(b) - C(a)}{(b-a)^2} - \frac{C'(b) + 2C'(a)}{b - a} \end{bmatrix}$$

$$(x-a)^{2} + \frac{-2}{(b-a)^{3}} (C(b) - C(a)) + \frac{C'(a) + C'(b)}{(b-a)^{2}} (x-a)^{3} (2)$$

Que es la expresión del polinomio entre dos junturas a y b. Hasta este momento sabemos que dados dos puntos y sus derivadas hay un y solo un polinomio cúbico que pasa por ellos. No es difícil ver que si tenemos n puntos y sus primeras deriva-das entonces existe un y solo un conjunto de polinomios cúbi-cos que pasan por ellos:



Ahora bien hemos supuesto que en cada U_i tenemos el va-lor de la primera derivada. Esta condición hace que elmétodo sea poco práctico pues en general tendremos los valores de cam po (magnético, gravimétrico, etc.) pero no las derivadas en -las junturas. Existe sin embargo una forma de obtener las primeras derivadas en las junturas si suponemos dos cosas; a) que conocemos lasprimeras derivadas en el primero y el último punto y b) que la curva formada de polinomios tiene continuidad en la segunda derivada. Esta última condición se traduce en la introducción de un nuevo sistema de ecuaciones lineales que --

15

nos permite obtener las primeras derivadas intermedias; P_2 ... P_{n-1} . Por comodidad supongamos primero que tenemos **3** puntos - X_0 , X_1 , X_2 y sean V(X) y W(X) polinomios cúbicos que satisfacen; $U_1 = V(X_1) = W(X_1) y V'(X_1) = W'(X_1) = P_1$. Derivando_ dos veces la ecuación (2) y haciendo a = X_1 ; b=X₀ obtenemos:

$$V^{*}(X_{i}) = \frac{-2}{\Delta X_{o}} \quad 3 \left[\frac{V(X) - U_{1}}{\Delta X_{o}} - V^{*}(X_{o}) - 2P \right]$$
$$W^{*}(X_{1}) = \frac{-2}{\Delta X_{i}} \quad 3 \left[\frac{W(X_{2}) - U_{1}}{\Delta X_{i}} - W^{*}(X_{2}) - 2P_{1} \right]$$

Suponiendo continuidad en la segunda derivada, ésto es igualando las dos ecuaciones anteriores obtenemos:

$$\nabla \mathbf{x}^{1} \quad (\mathbf{M}(\mathbf{x}^{5}) - \mathbf{n}^{f}) \quad + \quad \nabla \mathbf{x}^{1} \quad (\mathbf{n}^{1} - \mathbf{A}(\mathbf{x}^{0}))$$

$$\nabla \mathbf{x}^{1} \quad \mathbf{A}_{\mathbf{x}}(\mathbf{x}^{0}) \quad + \quad 5 \quad (\nabla \mathbf{x}^{1} + \nabla \mathbf{x}^{0}) \quad \mathbf{b}^{1} \quad + \quad \nabla \mathbf{x}^{0} \mathbf{M}_{\mathbf{x}}(\mathbf{x}^{5})$$

3

Que es una ecuación de recurrencia que nos permite calcular la derivada intermedia P_1 . No es difícil ver que este resultado es generalizable, ésto es que:

$$\Delta X i P i_{1} + 2 \left(\Delta X i + \Delta X_{i-1} \right) P i + \Delta X_{i-1} P i_{\pm} 1$$

$$3 \left[\Delta X_{i-1} \quad \frac{\Delta U i}{\Delta X} + \Delta X i \quad \frac{\Delta U_{i-1}}{\Delta X_{i-1}} \right] i = 1 \dots I - 1$$
Con Lei incompitae Pi iz

Con I-i incógnitas, Pi i=1,..., I-1. Este sistema li

neal tiene una matriz tridiagonal que es estrictamente diago-nal dominante, por tanto (M. Marcus 1962), tiene dnicamente -eigen valores distintos de cero. Es decir que se trata de una_ matriz singular siendo por tanto linealmente independientes -las I-l ecuaciones con esto quedan determinados de forma única las Pi, i=1...I-l incógnitas.

Con lo anterior queda demostrada la proposición que_ hicimos al inicio de la sección. De hecho hemos visto que si conocemos Ui y Pi i=0,..., I tendremos exactamente un conjunto de polinomios cúbicos con junturas $X_1...X_T$ que satisface - - - $U(X_1) = U_1$. Pero por otra parte hemos visto que si pedimos con tinuidad de la segunda derivada en las junturas, basta tener las primeras derivadas en los extremos para tener las P₁ res-tantes.

Resulta inmediato entonces, que basta pedir la cont<u>i</u> nuidad de la primera y segunda derivada en las junturas para tener exactamente un polinomio cúbico suave a pedazos que as<u>u</u> ma los valores U_i en $U(X_i)$

1.1.2. Enfoque Variacional

abordaremos ahora el problema desde un punto de vista variacional. Como se señalo al principio de esta seccion en este segundo enfoque nos planteamos la obtension de la curva que resulta de flexionar una barra metalica delgada. Dicha curva debe pasar por los puntos que se desea interpolar. Para su obtensinn acudiremos al principio de minima energia de Hamilton, es decir, que la forma que asumira la barra deformada sera aquella que haga minima la energia de flexion. Esta energia, como se menciono'es proporcional al cuadrado de la curvatura.

La formulacion matematica de lo anterior equivale a en contrar una funcion g(x) que minimice la funcional 1.1 y que satisfaga que $g(x_i) = y_i$, i=0,...,n donde y_i son los valores de campo conocidos y x_i las coordenadas de dichos valores.

$$J = (g''(x))^2 dx$$

Existe un conjunto infinito de funciones que pasan por y_i en las coordenadas x_i , pero solo un subconjunto de ellas tiene la caracteristica de que ademas minimiza la funcional J. para comprender cualitativamente el tipo de curva que buscamos recordemos que la curvatura se define como la variacion de la pendiente al variar la longitud de arco. Estamos interesados entonces, en una funcion g que haga minima la pendiente en todos y cada una de las diferenciales de longitud de arco. Se puede decir que la curva buscada es aquella que tenga variaciones menos atruptas

- 17' -

de la pendiente, o bien la curva más suave que pase por los pun-tos de interés.

Procedamos ahora a resolver la funcional 1.1. queremos encontrar una trayectoria de integración que vaya de $(X_0, g(X_0))$ a $(X_n, g(X_n))$ que minimice J. Para ello asumiremos la -existencia de una trayectoria óptima g(x), esto es una trayectoria aceptable para la cual J sea un extremo. Se trata entonces de comparar J evaluada en la trayectoria óptima (desconoc<u>i</u> da) con las J obtenidas de trayectorias vecinas.En la fig. 1.1 se muestran dos posibles trayectorias. La deferencia entre ---ellas para una x dada se llama variación de J, δy .La δy se pu<u>e</u> de describir convenientemente si introducimos una nueva fun---ción h(x) que defina la deformación arbitraria de la trayectoria y un factor de escala a que defina la magnitud de la va--riación. La trayectoria variada o vecina a la óptima será en---tonces:

g(x,a) = g(x,o) + ah(X)

con la introducción del parámetro a es posible cambiar la forma de g(x,a) de manera completamente arbitraria pero manteniéndola infinitesimalmente cercana a g(x,o), si hacemos « suficient<u>e</u> mente pequeño.

Tomemos g(x,o) como la trayectoria desconocida que minimiza J y g(x,a) como la trayectoria vecina. Entonces la -funcional J será ahora función de un nuevo parámetro a:



1.1'
$$J(\alpha) = \int (g^{*}(x,0) + \alpha h^{*}(x))^{2} dx$$

La condición para encontrar un valor extremo es:

$$\begin{bmatrix} \frac{\partial J(\alpha)}{\partial \alpha} \end{bmatrix}_{\alpha \doteq 0} = 0$$

Xn

1.2

La ecuación que nos proponemos resolver quedará:

$$\frac{\partial}{\partial \alpha} \int (g''(x) + \alpha h(x))^2 dx = 0$$

$$X_0 \qquad \alpha = 0$$

Ahora bien hay que recordar que hasta este momento no nos hemos referido a las constricciones o restricciones a las que está sujeta la barra, ésto es, al hecho de que $g(x_i) =$ Y_i para i=0,...,n. Antes de proseguir con el tratamiento matemático de las condiciones de contorne nos plantearemos una generalización de las mismas. Hasta el momento se ha considerado que la barra deformada debe pasar por los puntos Yi en las - coord. Xi. Se puede considerar sin embargo que la barra pase por una vecindad de estos puntos. Esto equivale a permitir que la curva de deformación de la barra sea más suave. El grado de suavidad dependerá del radio de la vecindad en cada punto, de_ tal modo que cuando el radio es cero obligamos a la barra a pa sar por los puntos Yi. Lo anterior lo podemos expresar obligando que la función g(x) cumpla con:

1.3
$$\sum_{i=0}^{n} \left[\frac{g(x_i) - Y_i}{\delta Y_i}\right]^2 \leq S$$

El parametro 6Yi nos permite fijar el grado de suav<u>i</u> zamiento por punto, mientras que S es un factor que multiplica a todos los radios de las vecindades.

Nótese que la desigualdad 1.3 se puede expresar como una igualdad con ayuda de un parámetro $\frac{3}{2}$ arbitrario:

1.4
$$\sum_{i=0}^{n} \left[\frac{g(xi) - Yi}{\delta Yi} \right]^2 = S - B^2$$

el valor de E controlará que tan cerca de Yi se encuentra el_ punto de deformación.

Ahora bien, para tratar las condiciones de frontera -1.3 desde un punto de vista variacional es necesario introducir los parámetros de Lagrange. La idea básica consiste en introducir directamente en la funcional 1.2 las condiciones de frontera 1.3

Es decir que se considera el problema de encontrar -una función g(x) que no solo minimice la integral J sino que s<u>i</u> multáneamente cumpla con las constricciones. De (1.1) y (1.4) obtenemos:

$$X_{n} = \int_{X_{0}}^{X_{n}} (g''(x))^{2} dx + P\left[\sum_{i=0}^{n} \frac{g(x_{i}) - Y_{i}}{\delta Y_{i}}\right]^{2} + B^{2} - S$$

- 21 -

Los multiplicadores de Lagrange P obedecen a que si_ miniminizamos únicamente la parte integral de la ec. 1.5 obtenemos el mínimo global, mientras que al introducir P forzamos_ a encontrar la extremal (máximo o mínimo) sujeto a las condi-ciones de frontera. En la fig. 1.2 se muestra para una superficie dada el mínimo global (X_0 , Y_0) y al mismo tiempo el mínimo relativo sujeto a la condición de frontera Y(X).

Por otro lado a la barra no la estamos obligando a pasar por los puntos sino por una vecindad de ellos. Nuevamente podemos encontrar distintas soluciones que estén dentro de_ la vecindad. Dado que la cercanía de la función a los Yi está_ controlada por 5 (ec. 1.4) pediremos además que su cumpla:

$$1.7 \quad \left[\frac{\partial J(\underline{S})}{\partial \underline{S}}\right] = 0$$

Es decir que g(x) pase por la vecindad pero lo más cerca posible de Yi.

Las ecuaciones 1.2, 1.5, 1.6 y 1.7 nos permiten en-contrar la función g. De 1.2 y 1.5:

$$\frac{\partial}{\partial X} \left[\int_{x_0}^{x_n} (g^{(x)} + \lambda h^{(x)})^2 dx + P \sum_{i=0}^{n} \left[\frac{g(x_i) + \lambda h(x_i) - Y_i}{\delta Y_i} \right] + B^2 - S \right] = 0$$

$$\lambda_{m0}$$

el primer término de esta ecuación es

$$= \left[\frac{\partial}{\partial \lambda} \int_{X_{o}}^{X_{n}} (g^{n})^{2} + 2 \lambda g^{n}h^{n} + (\lambda h^{n})^{2} dx\right]_{\lambda = 0}^{\lambda = 0}$$

$$= \left[2 \int_{X_{o}}^{X_{n}} g^{n}h^{n} + 2 \int_{X_{o}}^{X_{n}} \lambda (h^{n})^{2} dx\right]_{\lambda = 0}^{\lambda = 0}$$

$$= 2 \int_{X_{o}}^{X_{n}} g^{n}h^{n}dx$$

y el segundo

$$P\left[\frac{\partial}{\partial \lambda} \quad \sum_{o}^{n} \left\{ \frac{g(Xi) + \lambda h(Xi) - Yi}{\delta^{Yi}} \right\}^{2} \right]_{\lambda = 0}$$

$$= 2P \begin{bmatrix} n \\ \Sigma & h(Xi) & g(Xi) - Yi + \lambda h(Xi) \\ 0 & \delta^{Y}i \end{bmatrix}$$

Por tanto nos queda la expresión:

$$\int_{0}^{\infty} n = 0$$

$$g^{n}h^{n}dx + P = \int_{0}^{\infty} \frac{g(Xi) - Yi}{\partial Yi^{2}} h(Xi) = 0$$

el primer término de esta expresión está integrado sobre todo_ el intervalo, tomando en particular la integral de Xi a Xi+1 para i arbitraria obtenemos:

$$\int_{Xi}^{Xi+1} g^{n}h^{n}dx = -\int_{Xi}^{Xi+1} g^{n'}h' + \left[g^{n}h'\right] dx$$

pero

$$\begin{array}{ccc}
 Xi+1 & Xi+1 \\
 \int & g^{n}h^{i}dx = \int & g^{n}h + \left[g^{n}h\right] & dx \\
 Xi & Xi
\end{array}$$

Por tanto:

$$\int_{Xi}^{Xi+1} g^{n}h^{n} = + \int_{Xi}^{Xi+1} g^{n}hdx - \left[g^{n}h\right]_{Xi}^{Xi+1} + \left[g^{n}h\right]_{Xi}^{Xi+1}$$

De donde se ve que para todo el intervalo:

$$\int_{X_0}^{X_n} g^{n''}hdx + \sum_{i=0}^{n} \left[g^{n''}(Xi+1) + h^{i''}(Xi+i)_{+} - g^{n'''}(Xi+1)h(Xi+1)_{+} - \left\{ (g^{n''}(Xi)_{-}h^{i''}(Xi)_{-} - g^{n'''}(Xi)_{-}h(Xi)_{-}) \right\} \right] + \frac{2}{2} P \left[\sum_{i=0}^{n} \frac{g(Xi)_{-} - Yi_{-}}{\delta Xi^2} h(Xi)_{-} = 0 \right]$$

ahora bien dado que h (x) es continua:

$$h(Xi)_{\perp} = h(Xi)_{\perp} y h'(Xi)_{\perp} = h'(Xi)_{\perp}$$

Por tanto:

$$\int_{X_0}^{X_0} g^{**} h dx + h^{*} (X_0) g^{*} (X_0) + h^{*} (X_0) g^{**} (X_0)$$

+ $h(X_0)_g''(X_0)_+ h(X_0)_+ g'''(X_0)_+ + \Sigma h'(X)_i [g''(X_i)_- g''(X_i)_+]$

+ 2P E h(Xi) $\frac{g(Xi) - Yi}{\delta Yi^2} = 0$

SI suponemos que las derivadas en los extremos de la barra son cero, es decir que está empotrada entonces la ec. an terior se reduce a:

 $\begin{cases} x_{n} \\ \int g^{n} h(x) dx + \sum_{i=1}^{n-1} h^{i}(x) \left[g^{n}(Xi)_{-} -g^{n}(Xi)_{+} \right] \\ x_{0} \\ i = 1 \end{cases}$ $+ \frac{n-1}{\sum_{i=1}^{n-1} h(Xi) \left[(g^{i} (Xi)_{+} - g^{i}(Xi)_{+} + 2P \frac{g(Xi) - Yi}{\delta Yi} \right] = 0$

Ahora bien dado que la función h(x) es arbitraria -los términos en h(Xi) y h'(xi) son linealmente independientes. Por otra parte los términos de la sumatoria contienen solo valores discretos de h mientras que la integral comprende todos_ los valores de h(x) entre Xo y Xn. La única posibilidad para que la suma de estos tres términos sea cero es que lo sea cada uno de ellos por separado:

 $\int_{X_0}^{X_0} g'''(x) h(x) = 0$

h
E h'(Xi)
$$\left[g^{n}(Xi) - g^{n}(Xi) \right] = 0$$

i=i
E h(Xi) $\left[(g^{n}(Xi) - g^{n}(Xi) - \overline{j} + 2p - \frac{g(Xi) - Yi}{6|Xi^{2}|} \right] = 0$

Usando nuevamente el hecho de que h(x) es arbitraria y recordando que si la segunda derivada de una función en un punto es continua, también debe ser continua la primera deriv<u>a</u> da en ese punto, obtenemos:

1.9 g""(x) = 0 Ecuación Euler - 'Lagrange

$$-g^{*'}(Xi)_{+} + g^{*'}(Xi)_{-} = 2P \left[\frac{g(Xi) - Yi}{\delta_{Yi^2}} \right]$$

 $g''(Xi)_{+} g''(Xi)_{-} = 0$ $g'(Xi)_{+} g''(Xi)_{-} = 0$ $g(Xi)_{+} g'(Xi)_{-} = 0$

Una solución de la ecuación 1.8 es:

 $g_{vv}(x) = ai + bi (X-Xi) + Xi (X-Xi)^{2} + di (X-Xi)^{3}$

La determinación de las constantes de este polinomio lo tenemos a partir de las condiciones de continuidad 1.9.

1.9

La continuidad en la segunda derivada se puede expr<u>e</u> sar como:

 g^{n} xi+1 (Xi+1) = g^{n} xi (Xi+1)

$$g''_{xi+1}(x) = 2 C_{i+1} + 6 d_{i+1} (x-x_{i+1})$$

 $g''_{xi}(X) = 2 Ci + 6 di (X-Xi)$ por tanto

$$di = \frac{Ci+1-Ci}{3 hi} -1.10-$$

de la continuidad de g°(x), obtenemos:

$$g_{x_{i+1}}(x_{i+1}) = g_{xi}(x_{i+1})$$

de donde:

$$bi = \frac{ai+1-ai}{bi} - Cihi - dihil^2$$

de la co-tinuidad en la primera derivada:

$$g'_{xi+1}(x_{i+1}) = g_{xi}(x_{i+1})$$

 $b_{i+1} - bi = 2$ Cihi + 3dihi²

manipulando esta última expresión y utilizando las ec. 1.10,

1.11

y 1.11 obtenemos:

$$Ci-1 \left[\frac{hi-1}{3}\right] + \frac{2}{3} \quad (hi-1+hi) \quad Ci + Ci+1 \left[\frac{hi}{3}\right]$$

$$= \left[\frac{ai+1}{hi} - \frac{ai}{hi} - \frac{ai}{hi-1} + \frac{ai-1}{hi-1}\right] \quad -1.12-$$

por filtimo utilizando la continuidad de la tercera derivada; $g''_{xi+1}(Xi+1) - g''_{xi}(Xi-1) = 2P \frac{ai-yi}{\delta yi^2}$

25 -

de donde:

$$6(di-di+1) = 2P \frac{ai-yi}{\delta yi^2}$$

utilizando la ec. 1.10 obtenemos:

$$\begin{bmatrix} \underline{Ci-1} & \underline{Ci} & \underline{Ci} & \underline{Ci} & \underline{Ci+1} \\ \underline{hi+1} & \underline{hi-1} & \underline{Ci} & \underline{hi} & \underline{+} & \underline{Ci+1} \\ \underline{hi} & \underline{-} & \underline{bi} & \underline{-} & \underline{bi} \end{bmatrix} = \frac{P(\underline{Yi-ai})}{\delta \underline{Yi}^2} \quad 1.13$$

Las expresiones 1.12 y 1.3 se pueden escribir en fo<u>r</u> ma matricial si hacemos las siguientes definiciones:

> C= (Ci...Cn-1)T Y= $(a_0 \dots a_n)^T$ D= diag $(\delta Y_0 \dots \delta Y_n)$

T una matriz tridiagonal de orden n-1:

Tii = 2
$$(h_{i+1} + h_i)/3$$
, Ti, i+1 = $T_{i+1,i} = h_i/3$

Y Q una matriz tridiagonal con:

qi-1, i= 1/hi-1, qii = 1/hi-1 1/hi, qi+1,i = 1/hide acuerdo a estas def. la ecuación 1.13 queda como:

$$Qc = PD^{-2}$$
 (y-a) - 1.14 -

y la ec. 1.12 como:

$$Tc = Q'.a - 1.15-$$

Para separar la variable c multiplicamos la ec. 1.14 por $Q^T d^2$:

$$Q^{T} D^{2}QC = Q^{T} P (y-a)$$

 $Q^{T} D^{2}QC + PQ^{T} a = PQ^{T} Y y usando 1.15$
 $(Q^{T} D^{2}Q + PT) C = PQ^{T} y 1.16$

y de 1.14:

 $a = y - p^{-1} D^2 QC$ 1.17

Por tanto si conocemos el valor del parámetro lagram giano P, entonces a partir de la ecuación 1.16 podemos obtener el vector <u>C</u> y de la ec. 1.17 el vector <u>a</u>. El resto de los coeficientes bi y di los podemos calcular de las fórmulas de rec<u>u</u> rrencia 1.10 y 1-11. Con esto tenemos determinados los valores de los coeficientes del polinomio cúbico en cada intervalo. -Hasta aquí hemos supuesto, sin embargo, que conocemos el valor del multiplicador de lagrange P. Para calcularlo recurriremos_ a las e. 1.6 y 1.7

Ahora bien de acuerdo a la ec. 1.4:

$$\sum_{i=0}^{n} \left[\frac{ai - \dot{Y}i}{\delta Y_{c}} \right]^{2} = S - B^{2} \qquad 1.18$$

Y de acuerdo a 1.6 $\frac{\partial J}{\partial g} = 0$ de donde

La parte derecha de la ec. 1.18 la podemos expresar en forma_ matricial:

 $\sum_{\Sigma} \left[\frac{ai - Yi}{Yi} \right]^2 = \left[(a - y) D^{-1} \right]^2 \text{ pero de acuerdo a la ec.}$ 1.17 a-y = -P⁻¹D²Qc por tanto: $\sum_{\Sigma} \left[p^{-1} P^{-1} D^2 QC \right]^2 = \left[P^{-1} DQC \right]^2 \text{ ahora bien, por 1.16}$ $\sum_{\Sigma} \left[Q^{T} D^{2} Q + PT \right] PQ^{T} Y \right]^2$

Por tanto si, por comodidad, definimos la función F (P) como:

1.20 $F(P) = |DQ (Q\tau D^1Q + PT) Q\tau Y|$ entonces la ecuación --1.18 queda como: 1.21 $F^2(P) = S - B^2$

Para determinar el multiplicador de lagrange P obser vamos que de acuerdo a la ec. 1.19 PS = 0. De donde P=o O S=0. El primer caso, que significa que las condiciones a la frontera no influyen en J, nos reducen el polinomio a una recta. En_ efecto, combinando las ec. 1.16 y 1.17 obtenemos:

$$a = y - D^2Q (Q^T D^2Q + PT) - Q^T Y$$

y como P=0

 $a = y - D^2 Q (\vec{q} D^2 Q)^{-1} Q^T Y.$

El segundo caso, o sea cuando $\Re = 0$, nos conduce de_ acuerdo a 1.21 a:

F(P) = S

La solución de esta ecuación nos permite obtener el_ valor de P. Con esto queda completamente determinado el ajuste de interpolación.

1.2 TIRAS CUASI-BIDIMENSIONALES

En el método cuasi-bidimensional se trata de obtener una superficie cúbica bidimensional a partir de tiras unidimen sionales. Iniciaremos el tratamiento de esta formulación cons<u>i</u> derando que se tiene una rejilla regular que se desea interpolar. Es decir, que como punto de partida, no nos plantearemos_ el problema de generar una rejilla regular de puntos, partiendo de una distribución aleatoria, sino que abordaremos el problema considerando que la rejilla y a es regular. Posteriormente_ replantearemos el problema cuando esta hipótesis no se cumple.

Dado que tenemos una malla regular, aunque no necesa riamente equiespaciada, podemos considerar que se tiene una se rie de líneas rectas paralelas al eje 'X'. Sobre estas líneas_ podemos ajustar tiras unidimensionales para obtener puntos - equiespaciados en la dirección de las ordenadas. Con ésto, logramos que la rejilla esté interpolada y regularizada en la di rección 'X' pero no en la dirección 'Y'. Para lograr ésto últi mo ajustamos tiras en la dirección Y interpolando con un AY ar bitrario, el resultado es una rejilla equiespaciada.

Matemáticamente ésto equivale a realizar una compos<u>i</u> ción de tiras ortogonales: (2.1) $u(X,Y) = \sum_{m=0}^{X} \sum_{n=0}^{\beta mn} \beta m (X) \psi n (Y)$ donde β m y ψ n son funciones cúbicas suaves a tramos de clase C^2 .

- 29 -
Ahora bien, las funciones $m y \neq n$ son dos conjuntos_ de tiras unidimensionales en direcciones ortogonales. De acue<u>r</u> do a lo dicho en la sección 1 de este capítulo a cada función_ \emptyset (x) $\varepsilon S(X, Xo, ..., Xn)$ le corresponde un y solo un vector {Uo,- \dots, U_I , Po, P_I}de I+3 elementos. Esto significa que existe un_ isomorfismo entre el conjunto de vectores Rⁿ⁺² y el conjunto_ de tiras cúbicas unidimensionales. Pero dado que Rⁿ⁺² es un espacio lineal, entonces la existencia de un isomorfismo impl<u>i</u> ca que el conjunto de tiras \emptyset (X) $\varepsilon S(, Xo, ..., Xn)$ es también_ un espacio lineal de dimensión I+3.

Una base del espacio lineal $\[mathcal{mmmatrix}m$ es el conjunto de funciones $\[mathcal{mmmatrix}]$, i=0,...,I+2 definidas por:

 $\emptyset_{i}(x_{i}) = \delta_{ii} \begin{cases} 0 & i \neq j \\ 1 & i = j \end{cases} \\ \emptyset_{j}(x_{0}) = \emptyset_{j}(x_{1}) = 0 \end{cases}$

2.2)
$$i, j = 0, ..., I$$

 $\emptyset_{I+1}(X_i) = \emptyset_{I=2}(X_i) = 0$ para $i \approx 0, ..., I$
 $\emptyset'_{I+1}(X_0) = \emptyset_{I+2}(X_I) = 1; \; \emptyset'_{I+1}(X_I) = \emptyset_{I+2}(X_0) = 0$

La demostración de esto resulta de la definición de base de un espacio lineal (ie. un conjunto linealmente indep.que genera el espacio).

En el caso unidimensional demostramos que la tira c<u>d</u> bica que pásara por I puntos, es única si fijamos las primeras derivadas en los extremos. Demostraremos ahora que la tira bi- 31 -

cúbica u(x,y) dada por 2.1 es única si:

$$U_{ij} = U(Xi,Yi) \quad i = 0, ..., I; j = 0,..., J$$
Pij = Ux(Xi,Yj) i = 0,I;J = 0,..., J
quj = Uy(Xi,Yi) i = 0,...J; j = 0,I
V. Sij = Uxy (Xi Vi) i = 0, I. j = 0,I

son valores conocidos.

Las ecuaciones 2.2 así como sus equivalentes para ψ n (y) implican, que para funciones de la forma 2.1, las ecuaciones 2.3 son equivalentes a:

Uij = u(Xi, Yi)I + 2J + 2Γ. Σ $\beta mn \ \emptyset m$ (Xi) ψm (Yi) = $\beta i j$, $i=0, \ldots I$ m = o n = 0; j=0,...,J Pij = Ux (Xi, Yi) = $\Sigma\Sigma \beta mn \beta'm$ (Xi) ψm (Yi) = β I+1,j, i = 0 β I+2, j i = I (2.4) j = 0,...,J $q_{ij} = U_{ij} (Xi, Yi) = \Sigma\Sigma \beta mn \ gm (Xi) \psi'm (Yi) =$ $[\beta_{i}, j + 1, i = 0]$ β_{j} = J = J i = 0,...,I Sij = U_{vv} (Xi, Yi) = $\Sigma\Sigma \beta mn \beta'm$ (Xi) $\psi'n$ (Xi)

- 32 - $\beta I+1, J+1, i = 0, j = 0$ $\beta I+1, J+2, i = 0, j = J$ $\beta I+2, J+2, i = I, j = 0$ $\beta I+2, J+2, i = I, j = J$

La unicidad de la solución es resultado entonces de que los coeficientes Bmn aparecen exactamente una vez en las (I+3) (J+3) ecuaciones anteriores.

Para calcular los coeficientes de los polinomios b<u>i</u> cúbicos, consideraremos un rectangulo arbitrario de la malla: Rij, $X_{i-1} \leq X \leq Xi$; $Y_{j-1} \leq Y \leq Yj$.

La ecuación 2.1 se puede expresar como:

 $U(XiY) = Cij(X,Y) = \frac{3}{m,n=0} \int_{mn}^{3} (X-X_{i-1})^{m} (Y-Y_{j-1})^{n}$

donde los subíndices i,j indican la ubicación del rectángulo en la rejilla.

Supongamos entonces que los valores U_{ij}, P_{ij}, q_{ij}, Y -S_{ij} son conocidos en las esquinas de R_{ij}. Sea

 $\Delta x = X - Xi - 1, \quad \Delta y = Y - Yj - 1$ $\Delta x^{L} = (\Delta x)^{L} \quad y \quad \underline{A} y = (y)^{L}$

Entonces:

C(x, y) =

$$\begin{split} &\delta_{00} \quad \Delta x^{\circ} \, \Delta y^{\circ} \ + \ \delta_{01} \, \Delta x^{\circ} \quad \Delta y^{1} \ + \ \delta_{02} \, \Delta x^{\circ} \, \Delta y^{2} \ + \ \delta_{03} \, \Delta x^{\circ} \quad \Delta y^{3} \\ &+ \ \delta_{10}^{\circ} \quad \Delta x^{1} \, \Delta y^{\circ} \ + \ \delta_{11}^{\circ} \, \Delta x^{1} \quad \Delta y^{1} \ + \ \delta_{12}^{\circ} \, \Delta x^{1} \, \Delta y^{2} \ + \ \delta_{13}^{\circ} \, \Delta x^{1} \quad \Delta y^{3} \\ &+ \ \delta_{20}^{\circ} \, \Delta x^{2} \, \Delta y^{\circ} \ + \ \delta_{21} \, \Delta x^{2} \quad \Delta y^{1} \ + \ \delta_{22}^{\circ} \, \Delta x^{2} \, \Delta y^{2} \ + \ \delta_{23}^{\circ} \, \Delta x^{2} \quad \Delta y^{3} \\ &+ \ \delta_{30}^{\circ} \, \Delta x^{3} \, \Delta y^{\circ} \ + \ \delta_{31}^{\circ} \, \Delta x^{3} \quad \Delta y^{1} \ + \ \delta_{32}^{\circ} \, \Delta x^{3} \, \Delta y^{2} \ + \ \delta_{33}^{\circ} \, \Delta x^{3} \quad \Delta y^{3} \end{split}$$

δ C(x, y) = Cx = δx

 $y = 10 \quad \Delta x^{0} \quad \Delta y^{0} \quad + \delta' = \Delta x^{0} \quad \Delta y' \quad + \delta' = \Delta x^{0} \quad \Delta y' \quad + \delta' = \Delta x^{0} \quad \Delta y' \quad + \delta' = 2 \quad \Delta x^{0} \quad \Delta x^{0} \quad \Delta y' \quad + \delta' = 2 \quad \Delta x^{0} \quad \Delta x^{0} \quad \Delta y' \quad + \delta' = 2 \quad \Delta x^{0} \quad \Delta x^$

ŏoi	۵x°	٥v	+002 2 AX	Δy	+/033	x°∆y²
+ 8'11	∆x'	°о У	+ ×122 Δx1	∆y ⁱ	+8133	x ^l ∆y ²
+ 021	$\triangle x^2$	о У	+ 0 222 ()x2	∆y	+0233	$x^2 \triangle y^2$
+ 8 31	∆x³	y°	$+ \delta'_{322} \triangle x^3$	۵y	+0333	x ³ .∕∆y ²

$$\frac{\partial}{\partial x \partial Y} C(x, y) = Cxy =$$

34

dado que los cuatro términos anteriores pueden ser evaluados en los intervalos:

$$\overline{Xi} - 1$$
, \overline{Xi} $\overline{Yj} - 1$, \overline{Yj}

entonces tenemos los siguientes términos:

$$C (XI - 1, Yj - 1) = \int_{0}^{\infty} C(XI - 1, Yj) = \int_{0}^{0} (X_{1} - 1, Y_{2}) = \int_{0}^{0} (X_{1} - 1) = \int_{0}^{0} (X_{1} - 1)$$

Cx(Xi, Yj) = idem.

 $\begin{array}{rcl} Cy(Xi - 1, Yj - 1) &= & \delta' oi \\ Cy(Xi - 1, Yj) &= & \delta' oi + 2 & \delta' o2 \bigtriangleup Y_{j}^{1} &+ 3 & \delta' o3 \bigtriangleup Y_{j}^{2} \\ Cy(Xi, Yj - 1) &= & \delta' oi + & \delta' i1 \bigtriangleup X_{i} &+ & \delta' 21 \bigtriangleup X_{i}^{2} + & \delta' 3i \bigtriangleup X_{i}^{3} \\ Cy(Xi, Yj) &= & idem. \end{array}$

Cxy(Xi - 1, Yj - 1) = 0

 $Cxy(Xi - 1, Yj) = \delta^{i}_{11} + 2 \delta^{i}_{12} \bigtriangleup Y^{i}_{1} + 3 \delta^{i}_{13} \bigtriangleup Y^{i}_{1}$ $Cxy(Xi, Yj - 1) = \delta^{i}_{11} + 2 \delta^{i}_{21} \bigtriangleup X^{i}_{1} + 3 \delta^{i}_{31} \bigtriangleup X^{i}_{1}$ Cxy(Xi, Yj) = idem.

ahora bien sea

	C(Xi-1, Yj-1)	Cy(Xi-1, Yj-1)	C(Xi-1, Yj)	Cy(Xi-1, Yj)
	Cx(Xi-1, Yj-1)	Cxy(Xi-1, Yj-1)	Cx(Xi-1,Yj)	Cxy(Xi−1, Yj)
kij =	C(Xi, Yj-1)	Cy(Xi, Yj-1)	C(Xi, Yj)	Cy(Xi, Yj)
	Cx(Xi, Yj-1)	Cxy(Xi, Yj-1)	C(Xi, Yj)	Cxy(Xi, Yj)

entonces:

	∆ xi-ı			∆ x I-i	800	δ ^ι οι	802	803		O QYI	0
	0	∆ xP-ı	2 🛆 x -1	3 🛆 xi-i	810	811	diz	ð13			
Кіј =	∆xi	∆xi		⊂ xi	820	821	ð 22	0 ¹ 23	2 () Yj-1	2 (Y)-1() Y)	2 🛆 ¥j
	0	∆ xi	2∆xi	3∆xi	¥30	831	ď 32	J 33	3 △ Yj-1	2 3 3 4 Yj-1 4 Y	2 3 () Yj

y dado que: $\Delta x_a = x_a - xi - 1$; $\Delta x_a = x_a - xj - 1$ entonces:

n Katiri	1 0	0	0	800	δ _{οι}	802	803	1	0	0	0	
	0 1	0	0	őio	δu	őiz	813	0	1	۵¥j	1	
k ij m	1 🛆 X1	∆ Xi	⊂ Xĭ	820	821	622	ŏ23	0	0	∆¥j	201	
	0 1		3△ X1	630	8 31	¥32	8 33	0	0	۵¥j³	3 ∆¥j ²	

de donde tenemos la siguiente ecuación matricial:

[K] = [X] [A] [Y] Sea Yi Y[†]

- [X] [X] [X]^t

 $\begin{bmatrix} A \end{bmatrix} \begin{bmatrix} K \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M(\triangle xi) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} Y \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M(\triangle Yi) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A \end{bmatrix}^{t}$ $= I \begin{bmatrix} Y \end{bmatrix} (\begin{bmatrix} A \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M(\triangle Yi) \end{bmatrix})^{t}$ $= I \begin{bmatrix} Y \end{bmatrix} I^{t} = I \begin{bmatrix} Y \end{bmatrix} I = \begin{bmatrix} Y \end{bmatrix} y \text{ por tanto}$

entonces: $[\underline{A}(h)]$ $[\underline{M}(h)]$ = I o bien $[\underline{A}]$ = $[\underline{M}]^{-1}$ por tanto:

 $A(h) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ -3/h^2 & -2/h & 3/h^2 & -1/h \\ 2/h^3 & 1/h^2 & -2/h^3 & 1/h \end{bmatrix}$

 $[Y] = [X] = M(\Delta Yj)$ sea:

 $[X] = M(\Delta Xi);$

de donde vemos que:

 $M(h) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & h & h^2 & h^3 \\ 0 & 1 & 2h & 3h^2 \end{bmatrix}$

ahora bien sea M la matriz

 $[A] [K] [A]^{+} + [\delta]$ (2.5)

La matrix K contiene los valores del polinomio y de sus derivadas en los vertices del rectángulo (que hemos su--puesto conocidos), mientras que la matriz A está formada por_ elementos que dependen de las dimensiones del rectángulo. De_ aquí, podemos concluir que los coeficientes δ_{ij} que determi-nan el polinomio bicúbico de una celda están dados mediante la ecuación (2.5).

Hasta este momento hemos supuesto que los valores de U,P,q,S son conocidos en los cuatro vertices del rectángulo. Los datos de entrada de que disponemos en toda la malla)_ están dados por la ec. (2.3). Para obtener las p,q,s restan-tes acudismo, al igual que en el caso unidimensional (veáse ec. 2) a la continuidad de la segunda derivada. De donde obt<u>e</u> nemos:

 $\Delta Y j = 1 \text{ Qi}, j + 1 + 2 (\Delta Y j = 1 + \Delta Y j) \text{ QI} j + \Delta Y j \text{ Qi}, j = 1$ (3a.) $3 \left[\frac{\Delta Y j - 1}{\Delta Y j} \quad (\text{ui}, j + 1 - \text{Ui}j) + \frac{\Delta Y j}{\Delta Y j - 1} \quad (\text{Ui}j, \text{U}_i, \text{U}_i) \right]$ $j = 1, \dots, J - 1; i = 0, \dots, I$ $\Delta Y j \quad 1 \text{ Si}, j + 1 + 2 (\Delta Y j - 1 + \Delta Y j) \text{ Si} j + \Delta Y j \text{ Si}, j - 1$ (4a) $3 \left[\frac{\Delta Y j - 1}{\Delta Y j} \quad (\text{Pi}, j + 1 - \text{Pi}, j) + \frac{\Delta Y j}{\Delta Y j - 1} \quad (\text{Pi}j - \text{Pi} - j - 1) \right] \qquad J = 1, \dots, J - 1$

- 38 -

$$\Delta Xi - 1 Pi + 1, j + 2 (\Delta Xi - 1 + \Delta Xi) Pij + \Delta Xi Pi - 1, j$$
(1a)
$$3\left[\frac{\Delta Xi - 1}{\Delta Xi} \quad (Ui + 1 - Uij) + \frac{\Delta Xi}{\Delta Xi - 1} \quad (Uij - Ui - 1, j)\right];$$

$$i = 1, \dots, I - 1; j = 0, J$$

$$\Delta Xi - 1 Si + 1, j + 2 (\Delta Xi - 1 + \Delta Xi) Sij + \Delta Xi Si - 1, j$$
(2a).
$$3\left[\frac{\Delta Xi - 1}{\Delta Xi} \quad (Qi + 1, j - Qij) + \frac{\Delta Xi}{\Delta Xi - 1} \quad (Qij - Qi - 1, j)\right];$$

$$i = 1 \dots I - 1, i = 0, \dots, J$$

El enfoque desarrollado hasta este punto nos da la posibilidad de obtener la tira siempre que tengamos a los valo res de campo distribuidos en una red regular. La aplicación -geofísica de estos conceptos recae fundamentalmente sobre la interpolación de datos aeromagnéticos (o para cualquier tipo de datos geofísicos distribuídos en forma de líneas). La razón estriba en que la distribución de valores de campo es sobre lí neas de vuelo. Los requisitos matemáticos para la validez del algoritmo anterior son: que las tiras unidimensionales estén sobre lineas rectas y que las rectas sean paralelas entre sí. Como sabemos ninguna de estas dos condiciones se cumplen en la realidad y de aquí que el método cuasibidimensional tenga es-tas dos fuentes de error. Para minimizar estas dificultades se desarrollaron dos tipos de métodos: los que utilizan mínimos cuadrados y proyecciones lineales para lograr que los valores de campo caigan sobre líneas rectas (Batacharrya, Rosmunsen) y

· 39 -

los métodos que utilizan funciones paramétricas para ajustar las tiras unidimensionales (Heising 1976, Rasmunssen 1976). Di cho de otra forma el primer grupo hace que trabajemos sobre 1<u>f</u> neas rectas, mientras que en el segundo trabajamos con polfgonos cercanos a líneas rectas. El segundo método tiene la venta ja de que interpolamos con los valores de campo originales pero tiene la limitación de que la dispersión de pendientes es muy grande. En el otro grupo este problema no se presenta pero el ajuste de una recta y la proyección lineal de los valores originales introduce una fuente de error.

METODO DE LINEAS RECTAS

Nos proponemos ahora presentar dos de los desarro--llos más representativos de estos grupos. La simplicidad del primero de ellos nos permite presentarlo en forma algorítmica:

- a) Ajuste por mínimos cuadrados de una recta (11) a cada 11-neas de vuelo (espacio de distancias).
- b) Para obtener los valores de campo sobre la línea ajustada_
 (1) procedemos como sigue;
 - i) Para todos los datos alrededor de la recta l₁, calculamos su distancia perpendicular (d) la localización del_ punto proyectado (p, véase fig. 2.2)
 - ii) Si d < cte. arbitraria. El valor del campo en el proyec tado es igual al valor del campo en punto original.
 iii) Si dos puntos consecutivos están en lados opuestos a la

lfnea (1₁) hacemos una interpolación lineal sobre el -campo.

- iv) Llamemos PIVOTE al punto sobre 1, con campo conocido o calculado, que esté más cercano a la esquina sureste, localización del pivote.
- v) Empezamos la interpolación (que se explica adelante) con respecto a los puntos en la dirección noreste.
- vi) Hacemos la interpolación en la dirección suroeste.(véase fig. 2.21)
- vii) Para la interpolación calculamos:
 - Distancia del punto original al pivote (d1)

- Distancia del punto proyectado al pivote (d₂) Conocemos:

- El campo en el punto original (f_)
- El campo en el pivote (F_{p1})

entonces el campo en el punto proyectado

Fp sera:

 $F_{p} = \frac{d2}{d1} F_{o} + \frac{(1-D2)}{D1} F_{pI}$

- Este punto con campo calculado se transforma en el nue vo pivote, el proceso continúa hasta el último punto._ (véase fig. 2).
- c) Ajustamos una tira cúbica, a los valores del campo pro--yectadas.
- d) A partir de las tiras ajustadas, calculamos los valores_

de campo sobre la línea (1_1) , espaciados a un intervalo -constante K la dirección Norte-sur, (véase fig. 3).

 e) El proceso anterior se repite para todas las líneas de vue lo (fig. 3)

 f) Sobre las líneas (2) este-oeste ajustamos una cubicspline_ unidimensional e interplamos los valores de campo al inter valo constante K.



FIG. 2.21



FIG. 2:





- 44 -METODO PARAMETRICO

En la formulación paramétrica de interpolación cuasidimensional, partimos de una distribución de puntos aleatoria per ro topológicamente equivalente a una rejilla regular:



Supongamos que tenemos una distribución de puntos como_ los de la figura 2.



Donde Tij son las derivadas en los --

FIG. 2.2-

puntos Pij

'WEstos cuatro puntos definen la superficie bicúbica i,j, que a su vez es colindante con otras superficies bicúbicas que forman finalmente la tira bidimensional.



A cada superficie i,j le podemos asignar cuatro polinomios cúbicos unidimensionales que corresponden a dos puntos y_ sus respectivas derivadas (sec. 1): $K_1 = (P_{i,j}, P_{i+1,j}, T_{i, -}, T_{i+1,j}), K_3, K_2, K_4.$



FIG. 2.3-

Partiremos del tratamiento de la superficie básica S_{ij-} (Fig. 3): P. La idea consiste en realizar una composición de tiras, una en la dirección paramétrica v y otra en la direc--ción u de tal modo que la función resultante sea una función P (u,v). Parametrizamos $K_1 Y K_2$ con respecto a la variable u, y parametrizamos K_3 , K_4 con respecto a la variable v. Localiza--mos entonces, dos puntos P(u) $\varepsilon K_1 Y Q(u) \varepsilon K_2$ (ver fig. 2.4)_ Interpolamos desde K_1 a K_4 en la variable u, mediante un seg--mento de curva que tenga como punto de partida Q(u) y de lleg<u>a</u> da P(u). Parametrizamos entonces, este segmente de curva con respecto a la variable v construyendo el polinomio bicúbico ---(P(u), Q(u), X(u), Y(u)) donde X, y que representan las deriv<u>a</u> das, están dados por:

(2.6) $X(u) = (au^3 + bu^2 + cu + d)$ Sij + $(eu^3 + fu^2 + gu + h)S_{i+1,j}$ $Y(u) = (au^3 + bu^2 + cu + d)$ $S_{i,j+1} + (eu^3 + fu^2 + gu + h)S_{i+1,j+1}$

Las S_{ij} son tangentes mostradas en la fig.2.4. La ec. 2.6

- 45 -

nos permite interpolar cúbicamente las tangentes S a lo largo_ de la dirección u, de tal modo que en los vértices de la celda, X(u) valga S_{ij} δ S_{i+1,j} y Y(u), S_{i,j+1} \circ S_{i+1,j+1}

FIG. 2.4



Si por comodidad suponemos que las variables u;v están normalizadas al intervalo [0,1], las condiciones sobre x;y serán:

(2.7)
$$X(0) = S_{i,j}$$

 $X(1) = S_{i+1,j}$
 $X(0) = S_{i,j+1}$
 $Y(1) = S_{i+1,j+1}$

Ahora bien, hemos supuesto que tenemos un polinomio cúbico en la dirección paramétrica v:

 $P(v) ; v^{3}a_{3} + v^{2}a_{2} + va_{1} + a_{0}$

y que dicho polinomio está comprendido entre los puntos P(u) y Q(n) con derivadas X(u) y Y(u) en los extremos. Enton-ces de acuerdo a la sec.1 de este cap. (pág.) tendremos que:

 $P(u,v) = v^{3} [2(P(u)-Q(u)) + X(u) + Y(u)]$ $(2.8) + v^{2} [3(Q(u)-P(u)) = 2X(u)+Y(u)]$

+ V X(u) + P(u)

Este polinomio bicúbico corresponde a la celda S_{ij}. Pse puede expresar como:

(2.9) $P(u,v) = \sum_{p=0}^{3} \sum_{q=0}^{3} u^{p}v^{q} R \quad 0 \le (u, v) \le 1$

de este modo el problema puede plantearse en términos de la obtención de las ctes. R_{pq} en función de valores conocidos. De acuerdo a la ec. (2.8) hay cuatro funciones que analizar: P,Q, X;Y. Las dos primeras están ya expresadas en términos de canti dades conocidas, puesto que P(u) está relacionado (

sec. 1) a $(P_{i,j}, P_{i,j+1}, T_{i,j}, T_{i+1,j})$ y $\Omega(u)$ está aso ciado a $(P_{i,j+1}, P_{i+1,j+1}, T_{i,j+1}, T_{i+1,J+1})$. El problema se reduce entonces al cálculo de las ctes. a,b,c,d,e,f,g;h de la_ ec. (2.6). Para ello es necesario observar que la tangencia en tre dos sábanas contíguas S se preserva a lo largo de K₁ y K₂. Esto ocurre por la construcción misma de X(u); y (u) puesto -que X(u) fué calculado para la sábana S_{ij} mientras que Y(u) se calculó para la sábana S_{i,j+1}. Ahora bien, estamos interesados en la obtensión de una superficie que tenga continuidad de la_ primera derivada en todos los burdes. K₁ y K₂ cumplen por con<u>s</u> trucción esta condición pero ésto no ocurre para K₃ y K₄ por ello demandamos que:

$$\frac{\partial P(u,v)}{\partial u} = \frac{\partial Q(u,v)}{\partial u}$$
 (2.10)

Conde: $P(u,v) \in S_{ij} \setminus Q(u,v) \in S_{i+1,j}$.

Para lograr la determinación de las constantes de la expresión (2.9) utilizaremos primero la ec. (2.10). De acuerdo

la sección 1 tenemos que:

 $P(u) = U^{3}[2(P_{ij} - P_{i+1,j}) + T_{ij} + T_{i+1,j}] + u^{2}[3(P_{i+1,j} - P_{ij})]$ (2.11)

$$-2 T_{ij} - T_{i+1,j} + U T_{ij} + P_{ij}$$

$$Q(u) = U^{3}[2(P_{i,j+1} - P_{i+1,j+1}) + T_{i,j+1} + T_{i+1,j+1}] + U^{2}[3(P_{i+1,j+1} - P_{i,j+1}) = 2 T_{i,j+1} - T_{i+1,j+1}] + U T_{i,j+1}$$

$$+ P_{i,j+1}$$

Derivando P(u), Q(u), X(u); y(u) y evaluándolo en i, o<u>b</u> tenemos de acuerdo a la expresión (2.8):

$$\frac{\partial P(u,v)}{\partial u} \bigg|_{u=1} = v^{3} [2(T_{i+1,j}^{-T_{i+1,j+1}}) + (3a+2b+c)]$$

$$(S_{ij}+S_{i,j+1}) + (3e+2f+g) (S_{i+1,j} + S_{i+1,j+1})] + v^{2}[3(T_{i+1,j+1}-T_{i+1,j}) - (3a+2b+c) (2 S_{ij} + S_{i,j+1}) - (3e+2f+g) (2 S_{i+1,j} + S_{i+1,j+1})] + v[(3a+2b+c) S_{ij} + (3e+2f+g) S_{i+1,j} + T_{i+1,j}]$$

De igual forma obtenemos:

Y

$$\frac{\partial Q(U,v)}{\partial u} = v^{3} [2(T_{i+1,j} - T_{i+1,j+1}) + C(S_{i+1,j} + U_{i+1,j+1})] + v^{2} [3(T_{i+1,j+1} - T_{i+1,j}) - C(2S_{i+1,j} + U_{i+1,j+1})] + v^{2} [3(T_{i+1,j+1} - T_{i+1,j})] + v^{2}$$

De donde igualando términos de la misma potencia en v:

```
3e+2f+g = 0 )2.12)
3a+2b+c = 0
g = 0
```

Pero de acuerdo a las condiciones de frontera ec. obtenemos:

```
d=1, h=0, a+b+c+d=0, e+f+g+h = 1 (2.13)
```

de donde juntando las ec. (2.11) y (2.12) obtenemos:

3a+2b+c	, 1	.	0		an an a' sao
-c+3e+2f	. 1	-	0		(2.14)
a+b+c			0		
e+f	3	ez (0	•	

Interpolando cúbicamente las tangentes en la frontera paramétrica u=o, obtenemos:

$$\frac{\partial P(u,v)}{\partial u} = (av^3 + bv^2 + cv + d) T_{ij} + (ev^3 + fv^2 + gv + h).$$

$$u=0$$

$$T_{i,j+1}$$

Utilizando la ec. (2.11) y comparándola con la ecuación 2.14 obtenemos que las constantes buscadas son:

a=2, b=-3, e=-2, f=3

Substituyendo en la ec. 2.8 las expresiones analíticas_ de P(u), Q(u), X(u); y(u) y comparándola con la expresión gen<u>e</u> ral para un polinomio bicúbico (ec. 2.9) obtenemos que las --constantes R_{ij} son:

$$\begin{split} -50 - \\ R_{00} = P_{1j} \\ R_{01} = s_{1j} \\ R_{02} = 3(P_{1,j+1} - P_{1,j}) - (2 \ s_{1j} + s_{1,j+1}) \\ R_{03} = 2(R_{1j} - P_{1,j+1}) + (s_{1j} + s_{1,j+1}) \\ R_{03} = 2(R_{1j} - P_{1,j+1}) + (s_{1j} + s_{1,j+1}) \\ R_{10} = T_{1j} \\ R_{11} = 0 \\ R_{12} = 3(T_{1,j+1} - T_{1,j}) \\ R_{13} = 2(T_{1j} - T_{1,j+1}) \\ R_{20} = 3(P_{2,1,j} - F_{1,j+1}) - 2(T_{2,j} + T_{2,j+1}) \\ R_{21} = 3(S_{2,1,j} - S_{1,j}) \\ R_{22} = 3(3(P_{1,1,j} - P_{1,j}) - 2(T_{2,j} + T_{2,j+1}) + 2(T_{2,j} - T_{2,j+2}) + (T_{1,j+1} + T_{2,j+1}) + 2(T_{2,j} - T_{2,j+2}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1} + T_{2,j+1}) + 2(T_{2,j+1} - T_{1,j+2}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + 2(T_{2,j+1} - T_{2,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1} - T_{1,j}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + 2(T_{2,j+1} - T_{2,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j+1} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1}) + (T_{1,j} + T_{1,j+1})$$

Con los coeficientes anteriores completamos la interpolación cuasibidimensional paramétrica. Hemos visto hasta este_ punto que los métodos cuasi-bidimen. tienen básicamente la limitación de que deben ser aplicados a configuraciones espaciales cercanas a líneas paralelas (por ej. líneas de vuelo).

A continuación abordaremos un método (estrictamente bidimensional) que no tiene estas limitaciones pero que resulta_ más costoso por consumir más tiempo de máquina que los métodos anteriores. Debe concluirse entonces que cuando la distribu--ción espacial es cercana a líneas rectas los algoritmos cuasibid. resultan más baratos. En cambio el método que veremos a continuación se puede utilizar para cualquier distribución - aleatoria de datos.

- 51 -

3) TIRAS ESTRICTAMENTE BIDIMENSIONALES

La energía de flexión de una placa curvada (Landau y --Lifshitz 1964) esta dada por:

$$E = K \int \int \left[\left[\frac{\partial^2 f}{\partial X^2} + \frac{\partial^2 f}{\partial y^2} \right]^2 + (3.1) + 2(1-) \left\{ \left[\frac{\partial^2 f}{\partial x \partial Y} \right]^2 - \frac{\partial^2 f}{\partial x^2} - \frac{\partial^2 f}{\partial y^2} \right\} \right]^{-} dx dy$$

Donde K es una constante que depende del módulo de young y σ , denominado coeficiente de Poison, representa el grado de_ contracción transversal cuando aplicamos un esfuerzo tensionante en sentido longitudinal o viceversa.La variación de este co<u>e</u> ficiente se encuentra entre cero y 4. El caucho es un material_ para el cual σ es del orden de 4 mientras que los metales tie-nen un $\sigma \sim 0$. La suavidad de la deformación, depende de la rigidez y dado que nosotros estamos interesados en una interpolación lo más suave posible consideraremos que $\sigma = 0$. De este modo **3.1** queda como:

(3.2) $E = \iint \left[\frac{\partial^2 f}{\partial \chi^2}\right]^2 + 2 \left[\frac{\partial^2 f}{\partial \chi \partial \chi}\right]^2 + \left[\frac{\partial^2 f}{\partial \chi^2}\right]^2 dxdy.$

Al igual que en el caso de la barra deformada (sección 1) nos planteamos la obtensión de una función g(x,y) que minimice la funcional (3.2) y que tome los valores $g(t_i)$ en los puntos t_i = (X_i, Y_i) i = 0,...,n.

- 52 -

Podrfamos proceder a la obtensión de la ecuación Euler-Lagrange por un procedimiento variacional. Existe sin embargo_ una forma de plantear este problema que resulta mucho más concisa y elegante.

La minimización de la funcional (3.2) comprende en esem cia dos problemas: el relativo a las condiciones de frontera y el que corresponde a la obtensión de la extremal de la inte---gral de energía. Estos dos puntos pueden simularse por medio de dos transformaciones lineales definidas sobre determinados_ espacios y con ciertas normas. La idea básica consiste en sub<u>s</u> tituir el planteamiento variacional de encontrar una trayectoria mínima por otro en el que nos proponemos minimizar una no<u>r</u> ma en un cierto espacio de funciones. Dicho de otro modo el problema variacional lo hacemos equivalente a encontrar una -ttansf. lineal T y una determinada norma, tal que la minimización de dicha norma en el contradominio de T minimiza la fun--cional (3.2)

Procedamos pues a la obtensión de las transformaciones lineales y de las normas que simulen la minimización funcional. Consideremos dos transformaciones lineales T y A:

 $T: \underline{\overline{X}} + \underline{\overline{Y}}$ $A: \underline{\overline{X}} + B$

Mediante la transformación T simularemos la integral --(3.2) mientras que la transformación A se relaciona con las --

- 53 -

condiciones de frontera. Supongamos que \underline{z} es \mathbb{R}^n mientras que $\overline{\underline{x}}$ es un espacio de funciones. La transformación A nos relaciona_ cada función de $\overline{\underline{x}}$ con un vector de \mathbb{R}^n . De hecho si considera-mos que la superficie que nos interesa encontrar es una fun--ción g perteneciente al espacio X, sabemos que dicha función debe tomar el valor $g(t_i)$ en los puntos $T_{i, i=1,...n}$ por tanto si definimos la transformación A como:

 $A(v) = (v(a_1), ..., V(a_n))$

donde $V(a_i)$ los identificamos con los valores de deformación de la placa, entonces la función que nos interesa encontrar d<u>e</u> be estar en A⁻¹(v). Dicho de otra forma, hay infinitas funciones que toman los valores $V(a_i)$ en los puntos a_i (estamos int<u>e</u> resados en una función de este conjunto); lo que la transformación A nos permite es la definición de este conjunto, a saber_ $A^{-1}(v)$.

Lo anterior nos permite simular las condiciones de from tera: supongamos que queremos encontrar la función de deformación de una placa que pase por determinados puntos. Los puntos o valores de deformación son de hecho un punto de Rⁿ es decir_ de 3. Entonces, dado un vector de ze3 mediante A^{-1} (3) encontra mos todas las funciones que pasan por los valores de interés.

Nuestro problema se reduce entonces a la simulación de_ la funcional (). Supongamos que la transformación T es el - bigradiente ieque:

(3.3) $\Sigma: V \rightarrow (D_j D_j V; i, j = 1, 2)$ donde el contradominio de T (ie) es el conjunto de cuadru-pletes: $Y = (Y_{ij}, i, j, 1, 2)$ con la norma (3.4) $|Y|_{y}^{a} = \sum_{i,j \in \mathbb{R}^{2}} |Y_{ij}|(t)|^{2} dt$

y el producto escalar:

$$(Y,Y')_{Y} = \sum_{i,j} \int_{R} Y_{ij}(t)Y'ij(t) dt$$

la ecuación (3.4) la podemos expresar como:

$$|Y|_{y}^{2} = \int |Y_{12}|^{2} + |Y_{12}|^{2} + |Y_{21}|^{7} + |Y_{22}|^{2} dt$$

pero de acuerdo a la definición de T

$$|\mathbf{Y}|_{\mathbf{Y}}^{2} = \int \left|\frac{\partial^{2}\mathbf{V}}{\partial t_{1}}\right|^{2} + 2 \left|\frac{\partial^{2}\mathbf{V}}{\partial t_{1}t_{2}}\right|^{2} + \left|\frac{\partial^{2}\mathbf{V}}{\partial t_{2}^{2}}\right|^{2} dt$$

que es precisamente la funcional (2.3). La norma del espacio $\underline{\overline{X}}$ la definimos como:

$$|V|^{2} = |V(b_{1})|^{2} + |V(b_{2})|^{2} + |V(b_{3})|^{2} + \sum_{ij} \int D_{i} D_{j} V(t)|^{2} dt$$

Supongamos entonces que tenemos un punto del espacio Bes decir que definimos por donde queremos que pase la placa. La función que buscamos (véase Fig. 3.1 debe estar en el espa cio lineal A⁻¹(B). Ahora bien, si aplicamos a este último es-

- 55 -

pacio lineal la transformación T obtendremos el espacio lineal T($A^{-1}(\mathfrak{B})$). La función que buscamos es aquel elemento de $A^{-1}(\mathfrak{B})$ que al aplicarle T este lo más cerca posible del cero en \underline{Y} . -Esto último es una consecuencia de la definición que hemos hecho de la transformación T y de la definición de la norma en $\overline{\underline{Y}}$

FIG 3.1



Llamemos σ a la función de interés. Por lo dicho $T(\sigma)$ debe estar lo más cerca posible del cero de \overline{Y} pero para que ésto ocurra por un lado $\sigma \in T(A^{-1}(B))$ y por otro debe estar en un subespacio ortogonal a $T(A^{-1}(O))$ ie $\sigma \in T^{1}(A^{-1}(O))$. Por_ tanto si suponemos que $T(X) \in T(A^{-1}(O))$ entonces lo anterior significa que:

$$\langle \mathbf{T}(\mathbf{OT}), \mathbf{T}(\mathbf{X}) \rangle_{\mathbf{y}} = 0$$

Ahora bien, si cambiamos de dominio y de norma de tal modo que pasamos al espacio adjunto obtenemos:

(3.5) < T(σ), T(X) > $_{y}$ = <T^TT σ , X >_x = 0

Pero X_E A^{-1} (o) es decir del N(A). Por tanto la ecua-ción anterior nos dice que $T^{T}T$ G debe estar en N^L(A). Esto último significa que $T^{T}T$ c se puede expresar como combinación lineal de los renglones de A (es decir de la transformación a vista como matriz).

Dicho de otra forma:

 $(3.6) \quad \mathbf{T}^{\mathsf{T}} \mathbf{T} \mathbf{C} = \mathbf{A}^{\mathsf{T}} \boldsymbol{\lambda}$

En la ecuación 3.5 hemos supuesto que X $\epsilon A^{-1}(o)$

SUpongamos un $X \in \overline{X}$ arbitraria, entonces tendremos que: < TG, Tx > = < T^TTG, X > Pero de acuerdo a la ecuación (3.6)

 $= \langle A^{T} \lambda, X \rangle \text{ y por tanto}$ (3.7) $\langle T \sigma^{-}, T X \rangle_{v} = \langle \lambda, A X \rangle \quad \forall X \in \overline{X}$

y este último producto interior esta en Z. Es decir que hemos_ relacionado la condición de minimización de la norma en $\overline{\underline{V}}$ con una condición en el espacio E .

Ahora bien $A(v) = V(a_i) \nabla V \varepsilon \overline{X}$, y de acuerdo a la definición del producto interior en \overline{X} obtenemos:

(3.8)
$$\int D_{ik} \sigma(t) = D_{i} D_{k} V(t) dt = \sum_{i=1}^{n} \lambda i V(a_{i})$$

¥v ε<u>x</u>

Pero de acuerdo a la definición de la delta de dirac. la parte derecha de la ec. 2.8 la podemos expresar como:

n

$$\Sigma$$
 $\lambda i V(a_i) = \langle \Sigma \lambda i \delta_{ai}, V \rangle$

y por tanto:

$$\sum_{j,k}^{E} \langle D_{j}D_{k}, D_{j}D_{k}V \rangle = \langle E \lambda E \delta a i, V \rangle$$

$$\sum_{j,k} \sum_{j=1}^{E} \langle D_{j}^{2}D_{k}^{2}\sigma, V \rangle = \langle A^{2}\sigma, V \rangle = \langle E \lambda i \delta a i, V \rangle$$

de donde obtenemos que:

(3.9) $\Delta^2 \sigma = \Sigma \quad \lambda i \, \delta a i$

que es justamente la ecuación Euler lagrange de la funcional (3.2). Nótese que la obtención de la ecuación de Euler ha con sistido básicamente en establecer una relación directa entre el espacio 8 y el espacio Y minimizando la norma en este filt<u>i</u> mo espacio.

Para determinar las condiciones de frontera recurrimos_ a la ecuación (3.8). V es una función arbitraria del espacio – \overline{X} que a su vez es el dominio de la transformación T. El Kernel de esta última transformación, que está definida como el bi-gradiente, (Ec. 3.3) es el conjunto de los polinomios de primer grado en R². Si hacemos que V sea un elemento del Kernel de T entonces la parte derecha de la ecuación 3.8 es cero, y de ésto obtenemos:

donde γ es un polinomio bidimensional de primer grado. Si los_ puntos de deformación de la placa a_i tienen coordenadas (X_i,Y_i) entones la ecuación 3.10 se puede expresar como:

(3.11) $\Sigma \lambda i = 0 \ j \Sigma \lambda_j \ X_j = 0 \ j \Sigma \lambda_j \ Y_j = 0$

Las ecuaciones (3.9) y(3.11) determinan la función de de-formación o tira . La ecuación (3.9) se conoce como ecuación_ biarmónica y para encontrar su solución acudiremos al hecho --(LAURENT 1966) de que si $H(t) = \frac{1}{2 \pi} |t|^2 \log |t|$

entonces $\Delta^2 H= \delta$, es decir que H (t) es un Kernel de dicha ecu<u>a</u> ción. En efecto consideremos la función:

(3.12) $\mathbf{u} = \Sigma \lambda_1 \delta \mathbf{a}_1 * \mathbf{H}$ entonces

$$\Delta^2 \mathbf{u} = \Delta^2 \quad (\Sigma \lambda_i \delta \mathbf{a}_i * \mathbf{H}) = \Sigma \lambda_i \delta \mathbf{a}_i * \Delta^2 \mathbf{H}$$

=
$$\Sigma \lambda_i \delta_{ai} * \delta = \Sigma \lambda_i \delta_{ai}$$

es decir que la función u definida por 3.12 más una función -del Kernel de la transf. T ie un pol de primer grado es solu-ción de la ec. 3.9

- 60 -

Los resultados anteriores pueden escribirse en forma ma tricial de la siguiente forma: la función de interpolación -()(t) que minimiza la funcional (3.2) está dada por:

$$r(t) = \sum_{\substack{i=1\\i=1}}^{n} \lambda_i k(t-t^i) + \alpha_1 X + \alpha_2 Y + \alpha_3$$

donde t = (X, Y)

 $\mathbf{k}(\omega) = |\omega|^2 \log |\omega| ; |\omega|^2 = \omega_{\mathbf{x}}^2 + \omega_{\mathbf{y}}^2$

y donde los coeficientes λ_1 ... $\lambda_n, \alpha_1, \alpha_2$, α_3 satisfacen las ecuaciones:

 $K\Lambda + E_{\alpha} = \# (3.13)$ $E^{T} \Lambda = 0 (3.14)$ $E = \begin{bmatrix} 1 & X_{1} & Y_{1} \\ 1 & X_{2} & Y_{2} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & X_{n} & Y_{n} \end{bmatrix}$

donde

 $K = (K_{ij})$ $K_{ij} = K(t^{i} - t^{j}), i \neq j$ $K_{ii} = 0$



 $\Lambda = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \lambda_3 \end{pmatrix}$

61

 $\alpha = \begin{bmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \end{bmatrix}$

El propósito de este método consiste en lograr una sim plificación del sistema matricial (3.13) y (3.14) mediante --proyecciones. En efecto, consideremos el subespacio vectorial_ de R definido por:

 $\xi = \{ (V_1, V_2, \dots, V_n)^{\tau} \ \mathbb{R}^n \ | V_i = a + bxi + C_{yi}, i = 1, 2, \dots \}$

Este subespacio de Rⁿ tiene por componentes década vector polinomios de primer grado generados por los vectores co-lumna de la matriz E. Es decir dado que los vectores.

> $u_{i} = (1, 1, ..., 1)^{t}$ $u_{2} = (x_{1}, x_{2} ... x_{n})^{t}$ $u_{3} = (x_{1}, x_{2} ... x_{n})^{t}$ (3.15)

Son linealmente independientes y generan E, son enton-ces una base de este subespacio. Por comodidad podemos generar una base ortonormal mediante el procedimiento de Gram-schmidt, a partir de la base 3.15. Definimos las componentes de esta b<u>a</u> se como:

$$\hat{\mathbf{V}} = (\hat{\mathbf{V}}_1, \hat{\mathbf{V}}_2, \hat{\mathbf{V}}_3)$$

donde

$$\hat{V}_1 = \frac{V_1}{n}$$
; $\hat{V}_2 = \frac{V_3}{|V_2|}$; $\hat{V}_3 = \frac{V_3 / V_3}{|V_3|}$

 $y V_1 = u_1$

 $V_2 = u_2 = \langle u_2, \hat{V}_1 \rangle V_1 :$ $V_3 = u_3 - \langle u_3, \hat{V}_1 \rangle \hat{V}_1 - \langle u_3, \hat{V}_2 \rangle V_2$

Si observamos el sistema matricial (3.13) y (3.14) en-contraremos que la matriz E, que es base del subespacio E, ap<u>a</u> rece en ambos sistemas de ecuaciones matriciales. Pero aún más, el hecho de que $E^{\mathsf{T}} \wedge = 0$ significa que \wedge se encuentra en el subespacio ortogonal a E ie $E^{\mathsf{T}} \equiv \mathsf{T}$. Es este punto el que nos_ sugiere utilizar proyecciones para simplificar el sistema ma-tricial.

Dado que los vectores columnas de V son ortogonales entonces la proyección ortogonal de Rⁿ sobre E está dada por:

 $q = vv^t$

mientras que la proyección de Rⁿ sobre el espacio ortogonal a E, ie \mathcal{F} , es:

 $\mathbf{P}=\mathbf{I}-\mathbf{Q}.$

Como señalamos la ec. (3.14) sugiere la posibilidad de proyectar el sistema matricial 3.13 y 3.15 sobre \mp con objeto de simplificarlo. En efecto la ec. 3.15 proyectada nos da:

P K A+ PE a= P#

Pero dado que Λ de acuerdo a la ecuación 3.14 se encuen tra \mathcal{F} entonces la proyección de Λ sobre \mathcal{F} debe ser Λ es decir que

 $\mathbf{P} \mathbf{\Lambda} = \mathbf{\Lambda}$

Esta ecuación es la ecuación equivalente a 3.14 en el espacio F. De este modo obtenemos que

 $P K P \Lambda + P E \alpha = P B$

Pero, por otra parte, las columnas de la martiz E se en cuentran completamente contenidas dentro del espacio E (de hecho son una base del mismo). Por tanto la proyección de estos_ vectores en el espacio ortogonal f debe ser necesariamente cero, 1e:

PE = 0

De donde obtenemos que:

PKPA = PB

con ésto hemos logrado la simplificación del sistema matricial original (3.13) y (3.14) que se reduce entonces a:

```
P K PA = PB
```

```
\mathbf{P} \mathbf{\Lambda} = \mathbf{\Lambda}
```

Por comodidad podemos definir las matrices

 $A = P K P; b = P\Xi$

de tal forma que nuestro sistema matricial queda:

 $A \Lambda = b$ (3.15) $P \Lambda = \Lambda$ (3.16)

Portanto, nuestro problema se reduce a encontrar una -A* que sea solución del sistema (3.15) y después proyectar mediante P dicha A* sobre el espacio \mathcal{F} , ésta es la solución que_ buscamos.

Un resultado adicional del método de proyección que lo_ hace computacionalmente hablando más simple es (PAIHUA 1976) que la matriz A es positiva definida, cuestión que nos permite utilizar el algoritmo de Cholesky para resolver el sistema - -(3.15).

Hasta este punto hemos logrado obtener los coeficientes A de la función σ de interpolación tipo placa delgada. Para calcular los coeficientes a partimos de la ec.:

Resulta conveniente utilizar en vez de E la matriz equi valente convectores columna ortonormalizados por el procedi---miento de Gram Shmith. Es decir la substitución de E por V con el consecuente cambio en el vector α . Obtenemos en consecuen--cia la ec.:

Vα = 5 - K Λ

Pero por tener V vectores col ortonormales tendremos: $\mathbf{a} = -\mathbf{V}^{\mathsf{T}} \cdot [\hat{\mathbf{K}} \wedge - \mathbf{E}]$ De donde utilizando la base ortonormal $[\hat{V}_1, \hat{V}_2, \hat{V}_3]$ obtenemos:

 $\alpha_{1} = n a_{2} / \langle V_{2}, V_{3} \rangle - \langle V_{2}, V_{3} \rangle . a_{3}$ $\alpha_{2} = n a / \langle V_{3}, V_{3} \rangle$ $\alpha_{3} = a - \frac{1}{n} \langle u_{2}, u_{2} \rangle . a_{2} - \langle V_{2}, V_{3} \rangle . a_{3}$

Con lo que obtenemos la determinación de todos los coeficientes de la solución a la funcional 2.3.
DISCUSION AL CAPITULO 1

En 1967 Rasmusen y Sharma realizan una evaluación en--tre los métodos cuasibidimensionales paramétricos y no paramétricos concluyendo que para los métodos no paramétricos el - error medio,el error maximo y la desviación estandar son en -promedio 50% más grandes que para los métodos paramétricos, -analizando la anomalía generada por un prisma. Apuntan sin embargo que el tiempo de procesamiento empleado por los métodos_ paramétricos es 50% menor que para los no-paramétricos.

En el presente trabajo se reprodujeron las condiciones_ utilizadas por Rasmusen con objeto de comparar la diferencia de exactitud entre el método cuasibidimensional y el método es trictamente bidimensional. Para ello se utilizaron 3 prismas de espesor 30 km, a 3 profundidades distintas los cuales diferfan en la amplitud de la anomalfa y en los gradientes asociados a ella. El campo magnético terrestre considerado fue de --50,000 %, la inclinación de 75° y la declinación de 0.0°. Las_ tres profundidades a la cara superior del prisma fueron de 1.0 km 0.5 km. y 0.25 km. con un espesor de 30 km. los tres tipos_ de prismas tenfan las siguientes características: Largo 2 km,ancho 6 km., largo 8 km., ancho 6 km. y largo 16 km. Bajo es-tas condiciones se procedió a generar mediante un programa de_ cálculo de anomalfas para prismas (PLUFF 1976) un conjunto de_ rejillas regulares (de 41 x 41 puntos equiespaciados a 1 km) -

- 66 -

para cada prisma. A partir de la rejilla regular se construyeron rejillas con mayor espaciamiento (2 km entre línea y línea) y se procedió a interpolar a 1 km. mediante tiras estrictamente bidimensionales. La matriz de datos exactos se restó de la_ matriz de datos interpolados para obtener las matrices de erro res. En la tabla 1 se muestran los datos obtenidos por Rasmu-ssen para el método cuasibidimensional no-paramétrico. Como se puede observar el método estrictamente bidimensional resulta ser prácticamente tan exacto como el cuasibidimensional (la d<u>i</u> ferencia del error máximo entre los dos métodos es de 2.7%, -mientras que la desviación estandar y el error medio son prácticamente iguales). Aunque no se tiene el tiempo de procesa--miento para el método cuasibidimensional es seguro que el es-trictamente bidimensional resulta ser considerablemente más a<u>l</u> to.

La importancia del método estrictamente bidimensional radica en la exactitud para el manejo de datos enteramente ---aleatorios. Con objeto de demostrar lo anterior se considera--ron tres grupos de distribuciones aleatorias . Para cada una de estas distribuciones se interpoló obteniéndose una rejilla_ regular a un Km de separación. El error medio, máximo y la des viación estandar de la matriz de errores (diferencia entre valores exactos e interpolados) se muestran en las tablas 3,4 y_ 5. Como se puede apreciar los errores disminuyen considerablemente (ver gráfica 1) con el aumento en la densidad de puntos.

- 67 -

En la gráfica 2 se puede observar como la profundidad de los modelos induce alteraciones insignificantes sobre el error máximo. Los valores de desviación estandar, con máximos de 3.53, 2.5 y 1.75, para distribuciones de 300, 600 y 900 puntos res-pectivamente (gráfica 3) nos indican una baja dispersión de -los errores.

Comparando los errores para la interpolación sobre reji lla cuasi regular (Tabla 1) y para una distribución aleatoria_ de 900 puntos (Tabla 5) observamos que los errores son aproximadamente del mismo orden (graf. 1). En general podemos afir-mar que para las distribuciones elegidas y para los modelos -magnéticos fijados la evaluación estadística del método estric tamente bidimensional resulta bueno.

- 68 -

14064	1
-------	---

PROF.	ANCHO.	E. MED.	% EMED.	E.MAX.	2 EMAX.	0.E.	% D.S.	V. MAX.	GAD.
1.0	4	0.68	0.12	25.06	4.39	2.68	0.47	571	237
1.0	8	1.12	0.16	21.24	3.03	3.43	0.49	701	259
1.0	16	2.09	0.28	20.94	2.80	4.78	0.64	748	263
0.5	.4	1.39	0.18	74.28	9.56	6.75	0.87	777	4 58
0.5	8	2.38	0.28	71.65	8.43	9,26	1.09	850	477
0.5	16	4.53	0.51	71.74	8.07	.13.06	1.47	889	473
0.25	44	2.40	0.27	141.67	15.3	12.87	1.39	926	748
0.25	8	4.67	0.47	141.29	14.2	18.00	1.81	995	758
0.25	16	8.95	0.87	169.78	'16.5	62.15	6.04	1029	761

(800 puntos en rejilla regular)
 (datos Rasmussen)

- 69 -

ТΛ	BI	A	2
----	----	---	---

Constant Section 1977

PROF.	ANCHO.	E. MED.	Z EMED.	E. MAX.	Z EMAX.	D.E.	3 D.S.	V. MAX	GAD.
1.0	4	1.47	0.25	47.36	8.06	4.60	0.78	587.3	240.3
1.0	8	1.74	0.25	48.44	7.01	5.01	0.72	690.0	265.0
1.0	16	2.17	0.29	55.06	7.56	5.45	0.74	727.7	274.3
0.5	4	3.13	0.40	106.35	13.65	10.30	1.32	778.7	459.0
0.5	8	7.78	0.44	108.45	12.72	11.27	1.32	852.1	479.8
0.5	16	4.70	0.53	111.99	12.78	12.02	1.37	876.0	476.0
0.25	4	4.50	0.50	160.50	18.02	15.08	1.69	890.3	759.5
0.25	8	5.52	0.58	165.13	17.48	16.51	1.74	944.1	778.0
0.25	16	6.94	0.72	167.25	17.41	17.66	1.83	960.5	793.2

(800 puntos en rejilla regular)

TABLA 3

PROF.	ANCHO.	E. MED.	<u>% EMED.</u>	E. MAX.	% EMAX.	D, E.	2 D.S.	V. MAX	GAD.
1.0	4	2.44	0.41	87.28	14.86	5.33	0.90	587.2	240.3
1.0	8	3.39	0.49	74.16	10.74	5.80	0.85	690.0	265.0
1.0	16	5.94	0.81	119.30	16.39	9.11	1.25	727.7	274.3
0.5	4	5.25	0.67	207.65	26.66	12.19	1,56	778.7	459.0
0.5	8	7.53	0.88	173.92	20.41	14.40	1.69	852.1	479.8
0.5	_16	12,79	1.46	232.30	26.51	20.70	2.36	876.0	476.0
0.25	4	8.17	0.91	339.40	33.12	20.05	2.25	890.3	759.5
0.25	8	12.09	1.28	268.60	28.45	24.56	2.60	944.1	778.0
0.25	16	20.24	2.10	352.92	36.73	33.94	3.53	960.5	793.2

(300 puntos aleatorios)

71-

TABLA 4

.					•				
1.0	4	1.1929	0.20	67.97	11.57	3.28	0.55	587.3	240.3
1.0	4	1.51	0.21	42.14	6.10	3.26	0.4	690.0	265.0
1.0	16	2.4	0.32	42.0	5.77	3.64	0, 50	127.7	274.3
0.5	4	2.90	0.37	160.08	20.55	8.52	1.09	778.7	459.0
0.5	8	3.801	0.4461	110.9	13.02	9.18	1.07	852.1	479.8
0.5	16	5.714	0.65	107.4	12.26	10.08	1.15	876.0	476.0
0.25	4	5.044	0.56	247.19	27.7	15.92	1.7	890.3	749.0
0.25	8	7.011	0.74	220.13	23.31	17.9	1,90	944.1	778.0
0.25	16	10.87	1.13	215.9	22.4	20.6	2.15	960.5	793.2

PROF. ANCHO. E. MED. & EMED. E.MAX. & EMAX. D.E. & D.S. V. HAX GAD.

(600 puntos aleatorios)

- 72 -

TABLA 5

								••••••	unu.
1.0	4	0.71	0.12	42.25	7,19	2.05	0.35	587.2	240.3
1.0	· 8	0.86	0,12	21,69	3.14	1.85	0.26	690.0	265.0
1.0	16	1.32	0.18	20.96	2.88	2.03	0.27	727.7	274.3
0.5	4	1.87	0.24	90.50	11.62	5.96	0.76	778.7	459.0
0.5	8	2,13	0,25	72.10	8.46	5.36	0.63	852.1	479.8
0.5	16	3.82	0.43	72.19	8.24	6.88	0,78	876.0	476.0
0,25	4	3.86	0.43	187.06	21.00	12.87	1.44	890.3	749.5
0.25	8	2.13	0.25	72.10	8.46	5.36	0.63	852.1	778.0
0.25	16	8.41	0.87	17.95	18.6	16.82	1.75	960.6	793.2

PROF. ANCHO. E. MED. & EMED. E.MAX. & EMAX. D.E. & D.S. V.MAX GAD.

(900 puntos aleatorios)

- 73 -





GRAFICA 2

CONFIGURACION DE CONTORNOS

I.- SUB-AREAS

El algoritmo de contornos (Mac. Intoch 1975)parte de con siderar que el área por graficar, o bien, es lo suficientemente grande como para exeder la capacidad del sistema, o bien aun pudiendo la computadora soportar esta cantidad de datos , la vuelva ineficiente.

El problema consiste, por tanto, en la división del - área total de graficación en sub-áreas. El número de particio-nes que se desee, es un dato de entrada que depende de las cara<u>c</u> terísticas del sistema y debe, por ello, ser fijado por el usuario. Concretamente se debe especificar el número de particiones en 'x' y el número de particiones en 'y':



FIG. 3.1

La división de las sub-áreas se realiza en la subrutina PLTKP y el algoritmo es el siguiente:

El tamaño de la sub-área en cada eje, se calcula dividiendo el núoero de puntos en X (Nx) o el número de puntos en -Y (Ny) entre Kx; Ky respectivamente, es decir, entre el número de particiones de cada eje. El primer punto a resolver es que el cociente Nx/Kx o Ny/Ky puede no ser entero, o dicho de otro modo: que dado el número total de puntos en algún eje, y el n<u>ú</u> mero de particiones que se desea en el mismo, no nos sea posi-ble tener la misma cantidad de puntos en cada sub-área (Fig.#2)



PARTE X DEL AREA TOTAL

EJEMPLO:

FIG. 3.2 Nx = 11 Kx = 7 $\frac{Nx}{Kx} = \frac{11}{7}$ QUE NO ES ENTERO Y POR TANTO EN TODAS LAS -SUBAREAS EXEPTO EN LA SEX-TA TENEMOS 2 PUNTOS.

Ello implica que si cubrimos el área total incrementa<u>n</u> do un número constante de puntos, por fuerza, o nos pasamos del área total o no llegamos a su frontera.

> Para resolver esto procedemos de la siguiente manera: Si el cociente Nx/Kx no es entero redondeamos por arri

DIAGRAMA DE FLUJO No.1

DIVISION DEL AREA TOTAL DE GRAF. EN SUB-AREAS





ba, de tal manera, que en este caso siempre nos pasaremos del v<u>a</u> lor Nx.

En el momento en que nos pasamos de los límites del - área total de graficación cortamos en Nx (diagrama de flujo #1).

Cuando terminamos la graficación de las sub-áreas en la dirección x, incrementamos la 'y' y graficamos las sub-áreas en sentido inverso (véase fig. 3.3). En este caso pasarnos de límite del área total significará que el valor de nuestra iteración es menor que 1 y por tanto hacemos el corte a este valor.

FIG, 3,3



Si revisamos el algoritmo 1, veremos que la iteración o sea, el paso de una sub-área a otra se realiza sobre la base del punto medio de la sub-área (fig. 3.4). El propósito de esto con siste en reducir la iteración a una variable: Tomamos el punto medio de una sub-área, y realizamos movimientos a la izquierda y a la derecha de este punto, de tal forma que obtenemos los extre mos de la sub-área. A continuación movemos el punto medio a la siguiente sub-área repetimos el proceso hasta cubrir el área to tal.

FIG. 3.4



PARAMETROS SOBRE LA SUBRUTINA DE SUBDIVISION DE AREAS.

Sub-áreas

Area total de graficación

VARIABLE DE ENTRADA:

21 - Valor mínimo de la matriz de campo.

22 - Valor máximo de la matriz de campo.

ZE - Matriz de campo.

NZ - Número de contornos que se desea graficar

Kx - Número de particiones en x

Ky - Número de particiones en y

Nx - Número de columnas de ZE

Ny - Número de renglones de ZE

PL - Subrutina de graficación en nuestro caso:

PLKTP (se explica adelante)

VARIABLE DE USO INTERNO:

JA -

IA -IB -

IØ - Mitad de puntos de la sub-área en x.
JØ - Mitad de puntos de la sub-área en y.
Ix - Número de puntos de la sub-área en x.
Iy - Número de puntos de la sub-área en y.
DZ - Incrementando entre cada contorno en gammas.

Limites de la sub-área.

II. CONTORNOS POR SUB-AREA

II.-A DICRIMINACION BOOLEANA.

Una vez localizadas las sub-áreas el siguiente problema es la graficación de los contornos en cada una de ellas. En el programa actual* el usuario da como variables de entrada el núm<u>e</u> ro de contornos (NZ) que desea graficar. La primera parte del algoritmo consiste en calcular el valor máximo (Z1) y mínimo - -(Z2) de la matriz de campo (subrutina mín-máx), con la ecuación:

$$DZ = \frac{Z2 - Z1}{N2 - 1}$$

calcula el espaciamiento en unidades de campo (ie gammas) que de be existir entre cada contorno. El diagrama de flujo #1 se ve entonces complementando en la parte que dice "Gráfica de Contornos en la Sub-área". (Véase diagrama de flujo #2). Como puede verse se trata de un simple Loop cerrado que va de 1 a NZ (número de contornos). Incrementando el valor de campo por contorno en DZ. Lo importante es que en cada pasada del loop se aplica la subrutina KNOSC que es la encargada de graficar un contorno dado. Esta rutina es la que explicaremos a continuación.

Supongamos que deseamos obtener la gráfica de un conto<u>r</u> no de x gammas, el primer paso que da el algoritmo es la determ<u>i</u> nación de "por donde pasa el contorno".

*) Al final de este apartado se emplea una modificación.

Recordamos que nos encontramos en una sub-área que tiene (IB-IA) x (JB-JA) puntos con sus respectivos valores de - campo. La primera forma que podemos idear para saber por donde pasa el contorno, es tomar el valor de campo de los vértices de cada rectángulo que toma la matriz y ver si el contorno atraviesa alguno de sus lados. Este método puede simplificarse, sin -embargo, si en vez de rectángulos tomamos triángulos, y la razón es simplemente que se reduce el número de lados, por donde puede entrar o salir el contorno.

Por esto el algoritmo considera todos los rectángulos que componen la matriz divididos por su diagonal (véase fig. 3.5). Es decir consideramos que la matriz original esta formada por triángulos.



cil:

Simular el problema anterior resulta relativamente fá-

Primero definimos una matriz Booleana de tres dimensio-

FE (x, y, k) en donde:

nes:

ĸ

 x, y representan las coordenadas del triángulo, es decir, de los tres puntos tomamos el que se encuentre más a la izquierda y más abajo.
 (Nótese que en cada renglón hay IB-1 triángulos mientras que en cada columna JB-1).

> Puede tomar el valor 1 6 2 dependiendo de que se trate del triángulo de arriba o de abajo res pectivamente.

Por convensión si FE tiene valor .FALSE. significa que el contorno atraviesa el triángulo y si es .TRUE. que no pasa -por él.

DIAGRAMA DE FLUJO NO. 2

GRAFICACION DE UNA CURVA DE NIVEL EN UNA SUB-AREA DADA (SUBRUTINA KONSC)

CALCULA COEFICIENTES PARA HA CER QUE LAS COORDENADAS DE LA MALLA QUEDEN ENTRE CERO Y UNO.



CALCULO DEL VALOR MAXIMO Y MINI MO DE CAMPO PARA CADA UNO DE LOS DOS TRIANGULOS.

CARGA LA MATRIZ BOOLEANA SE CON .FALSE. O .TRUE. SEGUN EL CONTOR-NO PASE O NO POR EL TRIANGULO.



.FALSE.





El problema entonces consiste en barrer toda la matriz preguntando triángulo por triángulo si el contorno pasa o no.

Supongamos por comodidad que nos encontramos en el primer punto de la sub-área, es decir, en IA, JA. Entonces las - coordenadas:

IA. JA IA, JA + 1IA + 1, JA IA + 1, JA + 1



representan el primer cuadro de la sub-área en donde hay dos - triángulos. Ayudados por la matriz de campo de la sub-área pod<u>e</u> mos saber la intensidad magnética de cada punto. Para determi-nar si el contorno de valor x, que queremos graficar, pasa o no por el primer triángulo tomamos los tres valores de campo co- rrespondientes (F1, F2, F3) y procedemos como sigue:

SEA F MAX = máximo (F1, F2, F3)
Y F MIN = mínimo (F1, F2, F3)
SI F MIN X F MAX entonces el contorno pasa y
FE (IA, JA, 1) = .FALSE.

Si esta relación no se cumple:

FE (IA, JA, 1) = .TRUE. o sea el contorno no pasa.

Por comodidad elegimos el primer cuadro y el primer - triángulo de la sub-área, pero es fácil ver que si iteramos x, y; para cada coordenada tomamos K = 1 y K = 2 barreremos toda la sub-área. Hasta ahora tenemos una discriminación booleana -del contorno:

FIG. 3.6



II.-B INTERPOLACION Y GRAFICACION DE LOS CONTORNOS

El paso anterior nos permite saber en cual triángulo de la matriz hay que efectuar interpolación para graficar y en cual triángulo no.

Un posible camino lógico que podríamos seguir es el de barrer nuevamente toda la matriz, y solo ahí donde FE fuera - -.FALSE. efectuamos la interpolación encontrando los dos puntos por donde el contorno atraviesa el triángulo y graficar. Sin embargo, hay dos elementos que hacen inconveniente este proceso: Primero que cadavez que termináramos de delinear un segmento del contorno en un triángulo, hay que llamar a plot con pluma levantada para ir al siguiente triángulo. (lo que implica un considerable número de llamadas a PLOT); y el Segundo que existe un método que no solo evita lo anterior, sino que además reduce el n<u>ú</u> mero de interpolaciones a la mitad. Este proceso es el que se explicará a continuación:

En primer lugar empezamos por barrer la matriz booleana hasta algún triángulo que resulte .FALSE.; entonces a través de la Subrutina Konit calculamo- y guardamos en memoria las vérti-ces de este triángulo que será el punto de partida. En seguida y con ayuda de la matriz de campo, obtenemos la intensidad magn<u>é</u> tica de cada uno de los vértices. De esta forma tenemos ubicad<u>a</u> das las coordenadas y el valor de campo del triángulo de partida.

Ahora bien, el algoritmo se basa fundamentalmente en la siguiente consideración:

En general tendremos en cada triángulo dos puntos por donde pasará el contorno, el de partida (PP), y el de llegada --(PLL).

- 86 -



La idea para evitar interpolaciones y mov. de pluma es calcular un nuevo triángulo, tal que:

El lado del triángulo inicial que contiene al pun to de llegada, sea un lado del nuevo triángulo.

B)

A)

Que la diagonal del nuevo triángulo mantenga la inclinación de la diagonal del triángulo anterior

FIG. 3.8



En esencia lo anterior significa efectuar una reflexión de uno de los vértices del Δ inicial, sobre el lado que contiene al PLL. El punto de llegada del Δ se transforma entonces en el punto de partida del nuevo triángulo. El algoritmo continúa

- 87 -

con el cálculo del nuevo punto de llegada y con la consecuente graficación del nuevo segmento del contorno.

La repetición del proceso anterior, significa ir siguiendo (y graficando) el contorno a través de la malla de triángulos. Ahora bien, una vez graficado el contorno sobre un triángulo calculado, éste debe cambiar de signo booleano, es decir, - puesto que el segmento ya fue graficado, el $^{\Delta}$, debe tomar el v<u>a</u> lor .True. dentro de la matriz booleana.

El propósito de ésto, se debe a dos consideraciones:

a) Supongamos que seguimos la graficación de un con-torno cerrado (FIG. 3.9), la pregunta que surge es: ¿En qué momento hemos concluído la graficación del contorno? Si cambiamos de signo booleano a los -triángulos graficados, cuando regresemos al triángulo inicial (que es el momento en que debe dete-nerse la grf. del contorno), éste tendrá un valor .True., y por lo tanto se interrumpe el proceso.

b) El segundo elemento por considerar es, que una cur va de nivel puede constar de dos o más curvas ce-rradas (véase FIG.3.10). El proceso anterior nos conduce, sin embargo, a la graficación de <u>UNA SOLA</u> <u>CURVA CERRADA</u>. Para obtener el contorno completo el algoritmo debe regresar a la matriz BOOLEANA --

- 88 -

original y seleccionar un segundo triángulo ini-cial de partida. La repetición de lo anterior nos garantiza la graficación completa del contorno.

Bajo esta consideración, resulta necesario - - cambiar de signo booleano, a todo triángulo graf<u>i</u> cado, de tal suerte que cuando se inicie la bús-- queda booleana de la siguiente curva cerrada, la primera resulte invisible.

FIG. 3.9





90

(Ambas curvas cerradas corresponden al mismo contorno).

Ahora bien, ¿Qué ocurre cuando el contorno se sale de una de las sub-áreas o del área total de graficación? (véase -FIG. 3.11)



El algoritmo procede de la siguiente forma:

- a) Cada vez que calcula el vértice de un nuevo triángulo pregunta sí éste se encuentra contenido den-tro de los límites de la sub-área.
- b) Si se encuentra, procede a graficar y calcular el siguiente triángulo.
- c) Si se sale, regresa al triángulo inicial y termina la curva graficando en sentido inverso.

Lo anterior implica que siempre debemos guardar el $^{\Delta}$ inicial (KONSA), y que si nos salimos de la sub-área debemos poder recuperar su valor (KONRE).

Para lograr que la graficación no se realice nuevamente en el sentido ya graficado, es necesario que (KONSA) en el momen to de almacenar el Δ inicial el P de partida se cambie por el punto de llegada y al revés (véase FIG. 3.12)



Lo anterior completa la graficación de un contorno (un valor determinado en gammas por ejemplo), para una sub-área. Y como señalamos al principio de este apartado, esta Rutina para diferentes valores de gammas, completa la graficación de los contornos por sub-área. Finalmente el movimiento de sub-áreas ya explicando completa la graficación del área total.

- 92 -

En las graficas 4,5,6 se muestra la aplicacion del algoritmo de configuración para un campo magnetico dipolar con diferentes densidades de puntos en la rejilla regular equiespasiada.





GRAFICA 5



Num de puntos 20 X 20
GRAFICA 6



Num, de puntos 12 X 12

CONCLUSIONES

A lo largo de la exposición anterior hemos revisado distintos enfoques y métodos de abordar la construcción de tiras unidimensionales y bidimensionales. La primera observación de importancia es que todos los métodos encierran en esencia un mis mo concepto: la minimización de la curvatura. Este criterio des de el punto de vista de la aplicación geofísica significa que ante la ausencia de información la interpolación se realiza lo más suavemente que sea posible.

La teoria de las tiras adquiere entonces una integridad. En el caso unidimensional demostramos la equivalencia en-tre dos enfoques matemáticos en apariencia distintos: requerir la continuidad en la primera y segunda derivadas, y requerir que la curvatura sea mínima. Estas condiciones resultan ser equivalentes tanto para el caso unidimensional como para el caso bidimensional. En este último sólo cuando los puntos estén distribuídos sobre rejillas regulares.

Hay que destacar que en el caso de las tiras estricta mente bidimensionales, es equivalente pedir la minimización de una norma en un determinado espacio de funciones que utilizar el enfoque variacional clásico para obtener la ecuación Euler Lagrange.

Los métodos presentados representan diferentes enfo--

- 93 -

ques matemáticos para abordar un mismo problema, pero arrojando distintos algoritmos prácticos de interpolación que pueden ser utilizables dependiendo de la forma en que tengamos distribuídos los datos.

En este sentido hay que destacar la diferencia que se presenta entre los métodos cuasibidimensionales y los estricta-mente bidimensionales. La importancia práctica de esta diferencia estriba en que los métodos cuasibidimensionales sólo son ut<u>i</u> lizables cuando los datos de campo están distribuídos en líneas paralelas o casi paralelas. Mientras mayor sea la dispersión de los datos respecto a esta distribución, mayor será la fuente de errores. De hecho el método resulta inaplicable cuando la distribución de datos es aleatoria.

En general es posible concluir (véase discusión al --Cap. 1) que siempre que tengamos distribuciones de datos cercanos a líneas paralelas el método cuasibidimensional no paramétri co resulta menos costoso y suficientemente preciso (el error máximo para el cuerpo más superficial ie de mayor gradiente es de 18%).

La verdadera importancia del método estrictamente bidimensional radica en su versatilidad para el manejo de datos -aleatorios (el error máximo para el gradiente más alto es de 21% en una distribución aleatoria de 900 puntos). En muchos algori<u>t</u> mos es válido sólo hasta un cierto punto (ej funciones cuadráticas de peso medio, interpolación lagranciana etc.) por otra parte de acuerdo a la evaluación realizada por Crain (1970) se desprende que el método estrictamente bidimensional es más preciso que los métodos conocidos hasta ese momento.

En 1981 además del método de interpolación por tiras aparece otro que alcanza una precision mayor que los métodos eva luados por Crain. Este método es el Krigin (Ref) que fundamenta la interpolación en las características estadísti cas de la vecindad del punto a interpolar. Hasta donde sabemos, sin embargo, no existe una comparación de la eficiencia y exacti tud relativa de las tiras y el método de Krigin, lo que si se sa be es que este método requiere de tiempo de proceso considerable mente mayor.

Por último es de destacarse que la densidad de valo-res de campo para un mismo gradiente influye considerablemente en la exactitud de la interpolación. Por ejemplo en el caso del gradiente más alto los errores máximos de 300, 600 y 900 puntos aleatorios son respectivamente: 36.73%, 22.4% y 18.6%. El error medio más alto para la distribución de 900 puntos es de 0.87% y para la de 300 de 2.10%.

- 95 -

APENDICE 1

Supongamos que tenemos el sistema matricial $\overline{A} = \overline{b}$ La existencia de un vector \overline{X} que satisfaga esta ecuación signif<u>i</u> ca que el vector \overline{b} se puede expresar como una combinación lineal de los vectores columna de la matriz A. Si estos vectores son linealmente independientes entonces forman la base de un espacio si suponemos que la matriz A cumple con este reguisito entonces la existencia de un vector \overline{X} que resuelva el sistema significa que \overline{b} se encuentra totalmente contenido en dicho subespacio. En caso contrario es decir que \overline{b} se salga del subespacio indica que el sistema matricial es inconsistente en cuyo caso la solución del sistema no es única debiendo pensarse entonces , en terminos de una solución óptima.

Si \overline{b} no esta en el subespacio, encontrar una \overline{X} óptima, significa encontrar el vector dentro del subespacio de columnas que se encuentre mas cerca de (ver fig.). Este vector es nat<u>u</u> ralmente la proyección de \overline{b} en el subespacio. Como se muestra en la fig. 1, el vector A \overline{X} - brepresenta el error que para ser mínimo debe ser perpendicular al subespacio (como puede obser-varse si Ax-b=0 entonces \overline{b} forma parte del subespacio)

Para determinar la matriz de proyección \overline{P} procedemos como sigue: Cada vector en el espacio de columnas de A es una -combinación lineal de las columnas de A. En otras palabras es un vector de la forma Ay. Para cualquier elección de y este ve<u>c</u>

- 96 -

tor en el plano debe ser perpendicular al vector de error Ax-b:

 $(Ay)^{T}$ $(A\bar{x}-b) = o$

$$y^{T} A^{T} A \bar{x} - A^{T} b = 0$$

Pero esto es posible sólo si el término entre paréntesis es cero:

$$A^T A \overline{x} = A^T b$$

Este sistema es conocido como ecuaciones normales. Si las columnas de A son linealmente independientes A^TA es invertible y

 $\overline{\mathbf{x}} = (\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1} \mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b}$

La proyección de b en el esp. de col. es por tanto.

$$P = A \bar{x} = A (A^T A)^{-1} A^T b$$

En el caso específico en que los vectores columna de -A sean ortonormales: $(A^T A)^{-1} = I$ y por tanto $P = A A^T b$ donde la mat. de proy. es $A A^T$.

REFERENCIAS.

- Ahlberg I.N. Nilson E.N. and Walsh J.L. (1967) The Theory of Splines and their Applications Academic Press New York
- 2) Battacharyya B.K. (1969) Bicobic interpolation as a Methods for treate ment of potencial Field data Geopysics, 34, 669-674
- 3) Blondi C. Rocca F. and Zanoletti s(1977), Methos for contouring irregulary spaced data, Geophysical Prospecting, 25 96-119
- Briggs I.C. (1974)
 Machine Countoring using minimon curvature,
 <u>Geophysics</u>, 39, 39-48
- 5) Birkhoff G. and Garabedian H.L. (1960) Surface Interpolation I.Math; Phys, 394 258-268
- 6) Crain E.R. (1972) Review of gravity and Magnetic data processing systems. Journal of the Canadian Society of Exploration. Geophysist, 8, 54-77
- Crain I.K. (1979) Computer interpolation and Contouring of two-dimensional data: A review <u>Geoexplor, v8</u> 71-86

8) Crain I.K. and Battacharyya B.K. (1967) Treatment of non-equispaced two-dimensional data with a digital computer: Geo explor, v5 173-194 9) De Boor (1962) Bicubic spline interpolation: J. Math and Phys, v41, 212-218 10) Pooley J.C. (1976) two-dimensional interpolation of irregular spaced data using Polynomial splines, Physics of the Earth and Planetary Int, 12, 180-187 11) Duchon J. (1976) Interpolation des fonctions de deux variables suivant le principe de la flexion des plaques Mince Mathematiques appliqueés sientifica et medical de Grenoble

- 12) Duchon J. (1977) Splines Minimizing Rotation Invariant semi-norms in sobol ev spaces.
 <u>Universite sientifique el Medicale Laboratoire de</u> <u>Mathematique Appliqueés</u>, B.P. 53 - 3841
- 13) Duchon J. (1976) Fonctions-Spline a energie invariant par rotation <u>RR</u>, 27
- 14) Ferguson J. (1964) Multivariable curve interpolation Journal of the Association for computing Machinery Vol. 11, No.2, 221-228

- 99 -

- 15) Grant (1971) Review of data process ing and interpietation Methods in gravity and Magnetics Geophysics, Vol. 37, No. 4 647-661
- 16) Heissing, H.K. Lee, A. Piece and Powers E.N. (1972) Automatic con touring using bicubic functions Geophysics, 37, 669-674
- Marcus M. (1960) Basic theorems in matrix theory NBS <u>Appl. Math Series, 57</u>.
- 18) Laurent P.J. (1966) Approximation el optimisation <u>Herman Paris</u>
- 19) Paihua L., Dias U.F. (1976) un ensamble de programmes pour L'interpolacion des fonctions spline du type Plaque Mince.
- 20) Pelto C.R. Elkins T.A. and Boyd H.A. (1968) Automatic contouring of irregularly spaced data <u>Geophysics, 33:</u> 424-430
- 21) Shepard D. (1968) a two dimensional interpolation function for irregulary-spaced data ACM Nat cont. 517-524

22) Thompson R.F. (1960) Spline interpolation on a digital computer, preprint X - 692-70-261 <u>Goddar Space Flight Center</u>, PP26, Greenbelt Maryland U.S.A.

23)

Wahba G. and Wendel J.B. (1980) Some New Mathematical Methods for Variational objetive analysis Using Splines and Cross Validation.