

Examen de Métodos Numéricos, marzo de 2006.

Ejercicio 1

Se tiene que $x^{(k+1)} = \frac{1}{1+\omega} (P^{-1}(N + \omega P)x^{(k)} + P^{-1}b)$

Si $x^{(*)}$ es solución de $Ax = b$, entonces: $x^{(*)} = \frac{1}{1+\omega} (P^{-1}(N + \omega P)x^{(*)} + P^{-1}b)$

Se deduce que $\|x^{(k+1)} - x^{(*)}\| \leq \left\| \frac{1}{1+\omega} (P^{-1}N + \omega I) \right\| \|x^{(k)} - x^{(*)}\|$

Entonces los valores propios de $\frac{1}{1+\omega} (P^{-1}N + \omega I)$ deben ser de módulo menor que 1.

Si v_i es vector propio de $P^{-1}N$ asociado al valor propio λ_i , entonces:

$\frac{1}{1+\omega} (P^{-1}N + \omega I)v_i = \frac{\lambda_i + \omega}{1+\omega} v_i$, luego debemos exigir que $\left| \frac{\lambda_i + \omega}{1+\omega} \right| < 1$ para todo i .

Resulta que $\omega > -\frac{1+\lambda_n}{2}$.

Ejercicio 2

1.

Hay que usar mínimos cuadrados, ya que no se puede usar una única función interpolante exponencial que pase por los 5 puntos.

2.

Buscamos una $f(t) = a \cdot e^{bt}$ que se ajuste a los valores de la tabla.

Tomando logaritmo en ambos lados de la igualdad, tenemos:

$$L(f(t)) = L(a \cdot e^{bt}) = L(a) + b \cdot t$$

Sea $c = L(a)$. El problema se transformó entonces en encontrar los valores de b y c que minimicen $\|L(y) - c - b \cdot t\|$ para los valores de t y $L(y)$ de la tabla.

En notación matricial, busco

$$\min_{\{b,c\}} \left\| \begin{pmatrix} L(2) \\ L(6) \\ L(7) \\ L(17) \\ L(30) \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 15 \\ 1 & 30 \\ 1 & 45 \\ 1 & 60 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} c \\ b \end{pmatrix} \right\| = \min_{\{b,c\}} \left\| \begin{pmatrix} 0,693 \\ 1,792 \\ 1,946 \\ 2,833 \\ 3,401 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 15 \\ 1 & 30 \\ 1 & 45 \\ 1 & 60 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} c \\ b \end{pmatrix} \right\|$$

Las ecuaciones normales quedan entonces de la siguiente forma:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 15 & 30 & 45 & 60 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} c \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 15 & 30 & 45 & 60 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0,693 \\ 1,792 \\ 1,946 \\ 2,833 \\ 3,401 \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{pmatrix} 5 & 150 \\ 150 & 6750 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} c \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10,665 \\ 416,820 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} c \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0,842 \\ 0,043 \end{pmatrix}$$

Por la definición de c , tenemos que $a = e^c = 2,321$, por lo que $f(t) = 2,321 \cdot e^{0,043 \cdot t}$.

Los valores de f para los t pedidos son entonces $f(5) = 2,877$ y $f(35) = 10,454$.

Redondeando, se espera que en $t = 5$ hayan 3 individuos y en $t = 35$ hayan 10 individuos.

Otra forma de hallar los valores de a y b es usando Gauss-Newton.

Ejercicio 3

Parte 1

a)

Tengo una serie de datos de la forma (t_i, y_i) para $i = 1 \dots n$.

Quiero ajustar dichos datos a una función de t de la cual conozco todo menos ciertos parámetros a_1, \dots, a_p . Llamemos a dicha función $f(t, a_1, \dots, a_p)$.

O sea, quiero encontrar los valores a_1, \dots, a_p para los cuales $\sum_{i=1}^{i=n} (y_i - f(t_i, a_1, \dots, a_p))^2$ sea mínimo.

b)

$$\text{Sean } a = \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_p \end{pmatrix}, F(a) = \begin{pmatrix} f(t_1, a_1, \dots, a_p) \\ f(t_2, a_1, \dots, a_p) \\ \vdots \\ f(t_n, a_1, \dots, a_p) \end{pmatrix}, y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \text{ y } R(a) = F(a) - y$$

Notar que $\|R(a)\|^2 = \sum_{i=1}^{i=n} (y_i - f(t_i, a_1, \dots, a_p))^2$, por lo que minimizar $\|R(a)\|$ es equivalente a solucionar el problema.

Desarrollo R usando Taylor:

$$R(a + \Delta a) = R(a) + JR(a).\Delta a + o(2), \text{ donde } o(2) \text{ es el resto de Taylor.}$$

Ignorando el resto de Taylor y partiendo de un cierto $a^{(n)}$, minimizar $\|R(a^{(n)} + \Delta a^{(n)})\|$ equivale a encontrar el $\Delta a^{(n)}$ que minimiza $\|R(a^{(n)}) + JR(a^{(n)})\Delta a^{(n)}\|$, y esto es un problema de mínimos cuadrados lineal. Obtengo así un $a^{(n+1)} = a^{(n)} + \Delta a^{(n)}$. Notar que $R(a) = F(a) - y$, y que $JR(a) = JF(a)$.

El algoritmo de Gauss-Newton es entonces el siguiente:

Elijo a condición inicial, e inicializo $\Delta a \leftarrow \infty$

Mientras que $\|\Delta a\| > \text{tolerancia}$

 Encuentro el Δa que minimice $\|JF(a).\Delta a + F(a) - y\|$ usando mínimos cuadrados lineales

 Actualizo $a \leftarrow a + \Delta a$

c)

```
function [a1, a2] = gn(t, y, a1i, a2i, tol)

a = [a1i; a2i];
da = inf;

while norm(da) > tol
    F = a(1) * exp(2 * a(2) * t);
    JF = [ exp(2 * a(2) * t), 2 * a(1) * t .* exp(2 * a(2) * t) ];
    da = JF' * JF \ JF' * (y - F);
    a = a + da;
end

a1 = a(1);
a2 = a(2);
```

Parte 2

a)

Tengo una serie de datos de la forma (t_i, y_i) para $i = 1 \dots n$ ($t_i < t_{i+1}$).

Quiero encontrar una función $f: [t_1, t_n] \rightarrow \mathbb{R}$ tal que $f(t_i) = y_i$, $i = 1 \dots n$.

b)

La técnica de splines cúbicos es una técnica de interpolación a trozos, por lo que la función f será de la forma:

$$f(t) = p_i(t), \quad t_i \leq t \leq t_{i+1}, \quad i = 1 \dots n - 1.$$

Para que la función esté bien definida y cumpla con lo requerido, tiene que cumplirse que

$$p_i(t_{i+1}) = p_{i+1}(t_{i+1}) = y_{i+1} \quad \text{para } i = 1 \dots n - 2.$$

$$p_{n-1}(t_n) = y_n.$$

En el caso de splines cúbicos, las $p_i(t)$ son funciones polinómicas de grado menor o igual a 3, y $f(t)$ es de clase C^2 , por lo que también se cumple que:

$$\frac{\partial p_i(t_{i+1})}{\partial t} = \frac{\partial p_{i+1}(t_{i+1})}{\partial t} \quad \text{para } i = 1 \dots n - 2.$$

$$\frac{\partial^2 p_i(t_{i+1})}{\partial t^2} = \frac{\partial^2 p_{i+1}(t_{i+1})}{\partial t^2} \quad \text{para } i = 1 \dots n - 2.$$

Imponiendo finalmente los valores (arbitrarios) de $\frac{\partial^2 p_1(t_1)}{\partial t^2}$ y de $\frac{\partial^2 p_{n-1}(t_n)}{\partial t^2}$, tenemos determinados los $n - 1$ polinomios $p_i(t)$. El caso en que estos valores valgan ambos 0 se llama “splines natural”.