

**Parcial 2**  
**Métodos Computacionales**  
**Universidad de Antioquia**  
**Facultad de Ciencias Exactas y Naturales**  
**2014-2**



**Nombre:**  
**Cédula:**  
**26 Febrero 2015**

El parcial tiene una duración de 2 horas. Cada numeral tiene un valor del 33.33%.

1. Para derivar numéricamente una función  $f(x)$  se pueden usar varias aproximaciones. La primera y más trivial está dada por:

$$f'(x) = \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

para un paso  $h$  que sea suficientemente pequeño.

Aproximaciones mejores pueden ser derivadas a partir la fórmula de  $n$ -puntos vista durante clase. Como casos especiales se tiene la fórmula de punto medio para 3 y 5 puntos, dadas respectivamente por:

$$f'(x) = \frac{1}{2h}[f(x+h) - f(x-h)]$$

$$f'(x) = \frac{1}{12h}[f(x-2h) - 8f(x-h) + 8f(x+h) - f(x+2h)]$$

Tome la función  $f(x) = x^2 \cos(x)$  y dérvela analíticamente en  $x = 2$ . Calcule la misma derivada usando las tres anteriores aproximaciones para valores de  $h = 0.5, 0.1, 0.05, 0.01$ . Realice una tabla y tabule el error relativo para cada aproximación y para cada paso  $h$ . ¿Qué puede concluir del comportamiento del error con respecto al paso  $h$  para cada aproximación?

2. Asuma una función  $f(x)$  definida sobre un intervalo  $[a, b]$ . Usando el polinomio interpolante de Lagrange de orden  $n$ , es posible aproximar la integral de la función sobre el intervalo  $[a, b]$  a través de la siguiente expresión:

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$$

donde

$$a_i = \int_a^b \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)} dx$$

A partir de esto, demuestre la regla de trapecio:

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{2} [f(a) + f(b)]$$

con  $h = b - a$ .

Y la regla de Simpson:

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)]$$

con  $x_0 = a$ ,  $x_1 = (a + b)/2$ ,  $x_2 = b$  y  $h = (b - a)/2$ .

**3.** Dada una matriz no singular  $A$  de tamaño  $n \times n$ , es posible calcular su determinante a partir de las siguientes definiciones:

- Si  $A = [a]$  es una matriz de tamaño  $1 \times 1$ , el determinante es  $\det(A) = a$ .
- Si  $A$  es una matriz  $2 \times 2$  dada por:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix}$$

su determinante está dado por

$$\det(A) = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}$$

- Si  $A$  es una matriz  $n \times n$ , el menor  $M_{ij}$  está definido como el determinante de la matrix  $(n - 1) \times (n - 1)$  obtenida a partir de eliminar la  $i$ -ésima fila y la  $j$ -ésima columna de  $A$ .
- El cofactor  $A_{ij}$  asociado al menor  $M_{ij}$  está definido por:

$$A_{ij} = (-1)^{i+j} M_{ij}$$

- El determinante de la matriz  $A$  puede calcularse a partir de cualquiera de las siguientes expresiones:

$$\det(A) = \sum_{j=1}^n a_{ij} A_{ij}$$

ó

$$\det(A) = \sum_{i=1}^n a_{ij} A_{ij}$$

Es decir, puede usarse una columna o una fila para la sumatoria.

A partir de estas propiedades, cualquier determinante puede ser calculado de forma recursiva. Demuestre que el número de multiplicaciones que son requeridas para calcular el determinante de una matriz  $A$  de tamaño  $n \times n$ , cuando  $n$  es grande, está dado por:

$$N_{mult} \approx n!e$$

donde  $e$  es el número de Euler.

Teniendo en cuenta que para un computador toma un tiempo mayor realizar una operación de multiplicación/división que una operación suma/resta,  $N_{mult}$  representa también el tiempo de cómputo total del algoritmo en unidades del tiempo individual de cada operación.

**Ayuda:** el término  $(-1)^{i+j}$  del cofactor  $A_{ij}$  no representa un tiempo considerable para un computador puesto que el valor será siempre 1 o  $-1$  y la multiplicación es trivial. Por lo tanto, no considere esta multiplicación cuando calcule  $N_{mult}$ .