

# Cuperior

Extremos (si no son explícitos)

- Calcula la derivada  $f''(\circ f'')$  y  $f'''(\circ f'')$

$$\bullet f''' = 0 \quad \circ f' = 0$$

- todas las raíces que debo asegurarme que estén en el intervalo  $[a, b]$  y que realmente sea max :

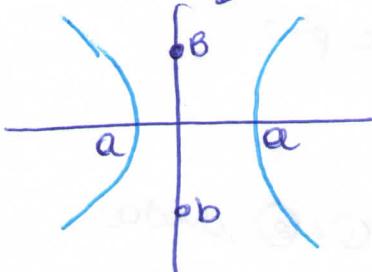
Evaluo  $f'''(a) = \dots$ ,  $f'''(b) = \dots$

$f(p)$

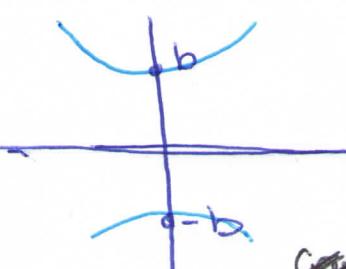
Tiene que ser el mayor de los 3

Hiperbola

$$\frac{x^2}{a^2} - \frac{y^2}{b^2} = 1$$

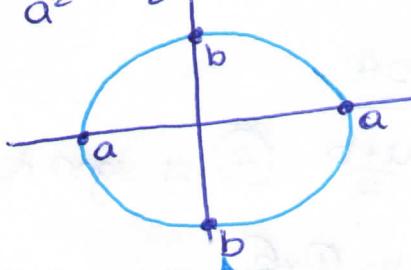


$$\frac{y^2}{b^2} - \frac{x^2}{a^2} = 1$$



Tip SE

$$\frac{x^2}{a^2} + \frac{y^2}{b^2} = 1$$



Methodo biseción o bolzano

Si  $f$  es una función continua en  $[a, b]$  y

$$\operatorname{sgn}(f(a)) \neq \operatorname{sgn}f(b) \Rightarrow \exists c \in [a, b] / f(c) = 0$$

Existe siempre un nro impar de raíces, pero debemos tratar de separar para tener intervalos de 1 raíz cada uno. Puedo usarlo para achicar el intervalo y aplicar otro método

Comprueba alternancia al hacer  $\Delta$  de  $[a, b]$  hasta se acabe (ejemplo) con 4 iteraciones garantizamos la precisión deseada

Methodo

- Encontrar un intervalo  $[a, b]$  que contenga una raíz, tal que los extremos cumplen que  $f(a) \cdot f(b) < 0$  (mismos de signos  $\neq$ )

$$b) n \leftarrow 1$$

- Si cumple el criterio al paso establecido parar

- Se deben ir generando sumando la sucesión  $\{x_n\}$  de acuerdo a la sig regla  $x_n = \frac{a+b}{2}$

e) Si  $\operatorname{sg} f(x_n) = \operatorname{sg}(f(a)) \Rightarrow a = x_n$  sino  $b = x_n$

d)  $n++$

e) vuelvo a i) No converge más rápido para ninguna

$R = \frac{1}{2}$  (Independiente de la función)

$p=1$  (orden de convergencia lineal)

Cantidad de iteraciones:  $\frac{b-a}{\epsilon} \Rightarrow n$  suficiente, no necesaria

$n =$  garantiza que con esa cantidad de iteraciones obtengo la precisión deseada. Pero esta es una cosa por lo que no hay que olvidar que puede ocurrir que con menos itegue también.

### Método prof

①  $p = \frac{a+b}{2}$  ② si signo de  $f(b) = f(p) \Rightarrow p=b$  sino  $p=a$ .

③ repetir ① y ②

→  $I_0 = [a, b]$  aplica 2 y queda  $I_1 = [a; p_1]$  vuelve a ① y ②, queda

$I_2 [p_2; p_1]$

### NO SIRVE CON RAÍZ MÚLTIPLE

CORTES Sino dan  $\epsilon$  os:  $10^{-4}, 10^{-5}$

corto: \*  $|p_{i+1} - p_i| < \epsilon$  \*  $|f(p_i)| < \epsilon$  si  $|f'(p_i)| > 1$

\*  $p/f(p) = 0$  \*  $\frac{|p_{i+1} - p_i|}{p_{i+1}} < \epsilon$

### Ventajas

✓ Sencillo, solo promedio y comparo

✓ Siempre converge a la raíz (salvo que no sea continua)

✓ Error máximo que se va consumiendo a la mitad.

Solo se aplica con T. de Bolzano

### Desventajas

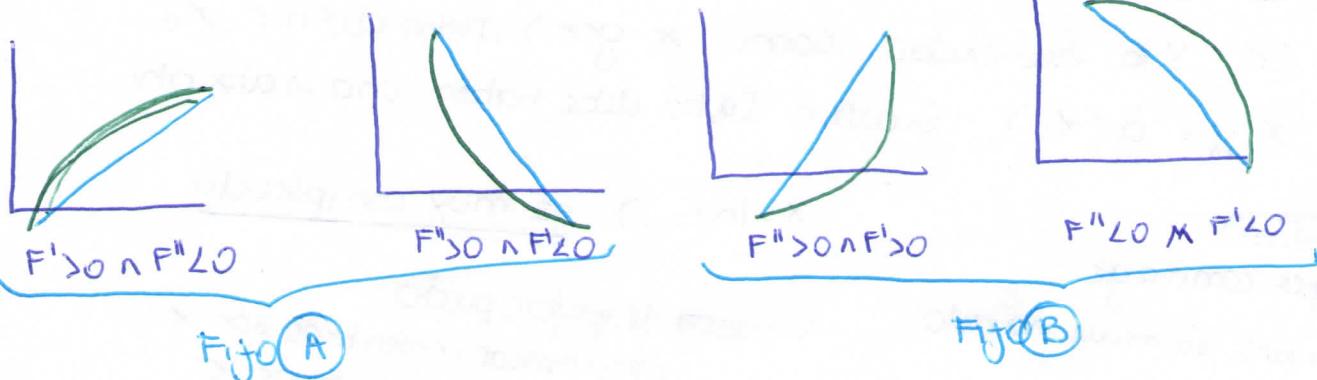
lento, muchos iteraciones y cálculos

$p_{i+1}$  no siempre es mejor que  $p_i$

Convergencia lenta y no hay forma de acelerar

se va reduciendo a la mitad.

# Regla Falsi



Método:

\* Fijo un extremo

$x_F$  es cualquiera,  $a \neq b$ .

\* Calculo

\* Me fijo si corto

$$x_{n+1} = x_F - \frac{f(x_F) - f(x_n)}{f'(x_F) - f'(x_n)} \cdot f'(x_F)$$

\* Vuelvo al anterior

Si  $x_F = b \Rightarrow x_0 = a$

$x_F = a \Rightarrow x_0 = b$

## VENTAJAS

- Siempre converge a la raíz (siempre que se elija bien el extremo)
- La sig iteración es mejor que la anterior
- Más rápido que bisectión

## DESVENTAJAS

- Mucha análisis previo, cálculo  $f'$  y  $f''$
- no sirve con puntos de inflexión, máximos y mínimos

\* Si hubiere cambio de signo se aplica método de bisectión y achico intervalo

# PUNTO FIJO

A veces si se toma un intervalo muy grande no converge. Por lo que debería achicarlo

$f(x) = 0$  y la resuelvo como  $x = g(x)$ . Debo definir  $x_0$   
uso  $x_{i+1} = g(x_i)$  Si  $\text{afino } [a,b]$  debe haber una raíz ahí

$x = \ln(\dots)$  es muy complicada

## DESVENTAJA

- No siempre converge
- No siempre es muy rápido

Si  $x = g(x)$   
 si se esta despejando, puedo:

- Multiplicar miembros por  $x$
- Sumar en miembros  $x$

## VENTAJA

- sencillo • Si converge es rápido que bisectión

## Cond. de existencia

Si  $g(x) = x$  continua en  $[a,b]$  tal que  $g(x) \in [a,b]$  y  $|g'(x)| \leq K$   
con  $K < 1 \quad \forall x \in (a,b) \Rightarrow g$  tiene un único punto fijo en  $[a,b]$

Si  $g(a) = a \neq g(b) = b \Rightarrow$  queda probado pf

- 1)  $g(x)$  continua en  $[a,b]$
- 2)  $\forall x \in [a,b] : g(x) \in [a,b]$
- 3)  $\forall x \in [a,b] \quad |g'(x)| < 1$

La profe puso: ①  $g(x_i) \in [a,b]$  y ②  $|g'(x)| \leq 1$  → Pruebo esto y converge

① pongo a elegir es el punto medio o extremos, sino achico intervalo

Funciona si nubes positivas y lejos de cero.

## Formas de convergencia

- a)  $0 < g'(x) < 1$  (creciente)  $\Rightarrow$  converge escalonada
- b)  $-1 < g'(x) < 0$  (g decreciente)  $\Rightarrow$  converge espiralada
- c)  $g'(x) > 1$  (g creciente)  $\Rightarrow$  diverge escalonada
- d)  $g'(x) < -1$  (g decreciente)  $\Rightarrow$  diverge espiraladamente

Si oscila entre 2 valores no converge a la raíz

cuando ~~se detiene~~  $|x_{n+1} - x_n| < \epsilon$  detengo proceso

# Newton Raphson

raíces simples  
convergencia cuadrática ( $p=2$ )

+ Eficiente

Método consiste en: hallar una sucesión  $\{x_n\}$  que converga a la raíz  $\alpha$ , siendo los  $x_n$  las intersecciones con el eje  $x$  de las rectas tangentes

En forma iterativa:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{F'(x_n)}$$

## Condiciones necesarias y suficientes

- $\text{sig}(f(a)) \neq \text{sig}(f(b))$
- continua en  $[a, b]$
- Derivada continua en  $[a, b]$

si alguna no se cumple igual pueda aplicarlo y posiblemente sea convergente, aunque ello no se pueda asegurar.

+ Muy eficiente

- No siempre converge
- Necesito sacar derivadas

## Criterio de CONVERGENCIA

$\left\{ \begin{array}{l} f(x) \text{ cumple bolzano} \\ \text{raíz } (f(p)=0) \\ \text{si } f'(p)=0 \Rightarrow \text{NO CONVERGE} \end{array} \right.$

El valor intermedio puede ser cualquiera, Recomendado:  $p = \frac{a+b}{2}$

## VARIANTE CON von MISES:

Es mas lento que Newton Raphson

mas agil en cálculos

No hay que calcular la derivada en todos, solo en el 1º paso

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_0)}$$

Si uso raíz doble se convierte en convergencia lineal en lugar de cuadrática, por eso es mas lento.

Estructura matriz dominante diagonalmente

$$|a_{ii}| < \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad i=1 \dots n \quad i \neq j \quad (\text{cumplir todas las filas})$$

$$\begin{vmatrix} 7 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & 5 \end{vmatrix}$$

dominante diagonal menor

$$|a_{ii}| \leq \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad i=1 \dots n \quad i \neq j \quad (\text{cumplir todas las filas})$$

$$\begin{cases} F_1: 7 > 2+3 \\ F_2: 1 \leq 1+1 \\ F_3: 5 > 2+1 \end{cases}$$

NO ES ESTRUCTURA por la igualdad de la segunda fila

\*Matriz diagonal =  $a_{ij} = 0, i \neq j$  \*mat triángulo =  $a_{ij} = 0 \quad i > j$

\*mat triángular inferior =  $a_{ij} = 0, i < j$  superior

Si A es EDE  $\Rightarrow$  es regular o invertible

A simétrica es pos si  $X$  no nula cumple  $\Rightarrow X^T A X \geq 0$

" " " " si todos sus autovalores son positivos

Autovalores:  $|A - \lambda I| = 0$

Dos formas de calcular el determinante

$$A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix}$$

1+2+3

$$A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} \quad -1-2-3$$

Matriz singular = Su determinante es igual a cero

GS es mas preciso porque va utilizando valores recurrentemente calculados en el mismo paso, que el otro que usan los del anterior para  $\frac{\|X^n - X^{n-1}\|_0}{\|X^{n-1}\|_0}$

Jacobi

Polo general salgo de  $(0, 0, \dots, 0)$

Separo  $x = \dots$  pero con Jacobi

$y = \dots$  para averiguar  $x$  que esta en función de todas o algunas de las otras variables pero con los valores de su  $x^{n-1}$  anterior

requiere la mitad de iteraciones que Jacobi

Con Gauss-Seidel los valores que voy usando es:

me dice partir de  $(a, b, c)$

averiguo una de las incógnitas (ejemplo  $x$ , que me da  $d$ )

ahora para averiguar  $y$  no uso mas a ... uso  $d, \dots, y, c$

domígame que  $y = e$

ahora para  $z$  uso  $d, y, e$ , domo  $z = f$

averiguo  $x$  por  $e, y, f, \dots$  así sigue...

Ambos convergen  
con una matriz diagonalmente dominante Ambos convergen  
con cualquier valor inicial

$$\int_a^a \text{Impar}(x) = 0$$

Concavidad queda por debajo de la curva

Concavidad queda arriba de la curva

Si es de grado 3  $\Rightarrow$  da exacto  
y error = 0

$$e_T = -\frac{b-a}{12} h^2 f''(\xi)$$

$$A_S = \frac{n}{3} (E + 4I + 2P) \quad e_S = -\frac{b-a}{180} h^4 f''''(\xi)$$

$$E = x_0 \ y \ x_n$$

Entre  $x_i$  y  $x_{i+1}$  se dividen pares  
e impares

Si pdl grado 3  $\Rightarrow f'''( ) = 0$ , error = 0.  $h$  = tamaño de paso, incremento

$$1^{\circ} \text{ dif progresiva: } f'(x_i) \approx \frac{f(x_{i+1}) - f(x_i)}{h}$$

$$1^{\circ} \text{ dif regresiva: } f'(x_i) \approx \frac{f(x_i) - f(x_{i-1})}{h}$$

$$1^{\circ} \text{ dif anular: } f'(x_i) = \frac{f(x_{i+1}) - f(x_{i-1})}{2h} \quad (\text{mayor precision})$$

$$2^{\text{da}} \text{ dif progresiva: } f''(x_i) = \frac{f(x_{i+2}) - 2f(x_{i+1}) + f(x_i)}{h^2}$$

$$2^{\text{da}} \text{ dif regresiva: } f''(x_i) = \frac{f(x_i) - 2f(x_{i-1}) + f(x_{i-2})}{h^2}$$

$$2^{\text{ta}} \text{ fórmula central: } f''(x_i) = \frac{f(x_{i+1}) + 2f(x_i) + f(x_{i-1})}{h^2} \quad (\text{mas exacta})$$

para aplicar  $A_T, A_S$

Tengo  $N = \frac{b-a}{h}$  N numeros nat para que sea par

Medan un intervalo  $[a, b]$  y  $h$   
para armar la tabla de valores:

$a+b$   
 $(ath) + h$   
 $(ath+h) + h$

:  
hasta que sea igual a  $b$

Si tengo que buscar un  $\hat{y}$  que cumpla con el criterio

## Interpolación vs Aprox Min Cuadrados

se halla una función que pasa exactamente por los mismos puntos  
o en cambio al aproximar se busca la mejor de las funciones de un tipo  
que ajuste los datos, que minimice la suma de cuadrados que distan de los datos.

Pocos datos y pocos errores usar Interpolación, pero si estos no pasan  
y se quiere dimensionar un solo determinado tipo entre las variables  
usa otra

Puedo aplicar métodos iterativos ya que la matrrix es diag. estricta

dominante

## Mínimos Cuadrados

Sé puede hallar cualquier polinomio de mínimos cuadrados mientras que el grado de  $P(x)$  sea menor que la cantidad de puntos

### Función Lineal

$$\begin{cases} a \sum x_i^2 + b \sum x_i = \sum x_i y_i \\ a \sum x_i + bn = \sum y_i \end{cases}$$

$$\bar{y} = ax + b$$

Con esas 2 se requiere valor de  $a$  y valor de  $b$ .

### Función Exponencial

$$\begin{cases} a \sum x_i^2 + B \sum x_i = \sum \ln(x_i) \ln(y_i) \\ a \sum x_i + Bn = \sum \ln(y_i) \end{cases}$$

$$B = e^b$$

$$\text{fun: } \bar{y} = a \cdot e^b$$

### Función potencial

$$\begin{cases} a \sum \ln^2(x_i) + B \sum \ln(x_i) = \sum \ln(x_i) \ln(y_i) \\ a \sum \ln(x_i) + Bn = \sum \ln(y_i) \end{cases}$$

$$B = e^B$$

## MATRICIAL

$$\begin{pmatrix} 0 & -2 & 4 & 8 \\ 1 & 3 & 0 & -4 \\ 6 & 7 & 1 & 2 \\ 9 & 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} \begin{matrix} 14 \\ 8 \\ 16 \\ 12 \end{matrix}$$

MAX

$\|A\|_1 = 17$      $\|A\|_\infty = 16$

MAX

El que tenga el 2º mas grande

## Radio Aspectral

$$P(A) \in \mathbb{R}^+$$

$$P(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$$

$\lambda_i$ : autovalores

$$\|(2, 1, -3)\|_\infty = 3$$

## VECTORIAL

$$\|\vec{x}\|_p = \sqrt{|x_1|^p + |x_2|^p}, \quad p=2 \text{ (norma Euclídea)}$$

## RAÍCES

Multiples

Newton

Rapson

## COMPARO MÉTODOS

orden convergencia ( $p$ )  $p \in \mathbb{R} / p \geq 1$

radio convergencia ( $R$ )  $R \in \mathbb{R} / R \neq 0$

BISEC	PF	NR	RF
$p=1$	$p=1$	$p=2$	$p=1$

$$\frac{1}{2} = R \quad R = \left| \frac{f'(\xi)}{2f''(\xi)} \right| \quad (a-\alpha) \cdot \frac{f'(\xi)}{2f''(\xi)}$$

Diagonalmente dominante

único

Existe un polinomio de grado menor o igual a  $n$  que interpola  $f$ .

Error relativo:  $\frac{\|x^k - s\|}{\|s\|}$  vithma iteracion  $(x, y) - (s_x, s_y) \Rightarrow$  Sol exacta

$(x, y)$   $(s_x, s_y)$

$(x - s_x, y - s_y)$  elijo el mayor

Ejemplo Mayor!

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 2 & 4 \end{pmatrix} \text{ con autovalores, } x^2 + 10 - 7x = 0 \Rightarrow \lambda_1 = 2 \wedge \lambda_2 = 5$$

$\|A\|_2 = 5$  (El autorvalor mas grande)

CONVERGENCIA de  
Gauss-Seidel:

JACOBI

Si  $A$  es una matriz diagonalmente dominante para cualquier  $x_0$ , Ambas convergen a una solución

$AX = B$ . Puedo intercambiar fila para asegurarme

# Interpolación



⇒ T. de existencia y unicidad Dado  $x_0, x_1, \dots, x_n$

Un conjunto de  $n+1$  puntos en  $[a; b]$  y sus imágenes  $f(x_0), \dots, f(x_n)$   
Existe un único polinomio de grado menor o igual a  $n$  que  
interpol a  $f$  en  $[a, b]$

2 Metodos   
Lagrange  
Newton-Gregory

Lagrange :  $P(x) = \sum_{i=0}^n L_i(x) \cdot f(x_i)$

$$L_i(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_{i-1})(x-x_{i+1})\dots(x-x_n)}{(x_i-x_0)\dots(x_i-x_{i-1})(x_i-x_{i+1})\dots(x_i-x_n)}$$

$L_0(x)$  siendo   
y luego lo evalua en ese  $x$  el denominador  
uso para arriba todos menos 0 que la que le corresponde a  $x$  para i vere

y  $P(x) = L_0(x)f(x_0) + L_1(x)f(x_1) + L_2f(x_2)$  con  $n$  valores

DIF progresiva:  $\Delta^{n+1}f_p = \Delta^n f_{i+1} - \Delta^n f_i$  tengo  $L_{n-1}$

DIF regresiva:  $\nabla^{n+1}f_i = \nabla^n f_{i+1} - \nabla^n f_{i-1}$

con  $n$  puntos,  $n-1$  dif. de orden 1  $n-2$  diferencias de orden 2.

## Newton Gregory

Equis pareados: Fórmula Progresiva

$$P(x) = a_0 + a_1(x-x_0) + a_2(x-x_0)(x-x_1) + \dots + a_n(x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_n)$$

para que sea interpolante debe cumplir:  $P(x_i) = f(x_i) \forall i = 0, \dots, n$

$a_i = \frac{\Delta^i f_0}{i! h^i}$  maza diferencias progresivas Comienzo intercalando si el punto a interpolar esta cerca del principio del intervalo

$$x_i \quad f_i \quad \text{Esos son los } a, a_0=1, a_1=0, a_2=\frac{1}{2!} \underset{h=1}{\underset{!}{\underset{!}{h}}} \underset{1}{\underset{!}{\underset{!}{h}}} (h=1)=\frac{1}{2}, a_3=\frac{1}{3!} \underset{1}{\underset{!}{\underset{!}{h}}} \underset{2}{\underset{!}{\underset{!}{h}}} (h=1)=\frac{1}{6}$$

$$0 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad P(x) = 1 + 0 \cdot (x-0) + \frac{1}{2} (x-0)(x-1) + \frac{1}{6} (x-0)(x-1)(x-2)$$

$$2 \quad 2 \quad 3 \quad 2 \quad 1 \quad 1-1=0, 2-1=1 \quad 1-1=0, 2-1=1 \quad 1-1=0, 2-1=1 \quad 1-1=0, 2-1=1$$

$$3 \quad 5 \quad 3 \quad 2 \quad 1 \quad 1-1=0, 2-1=1 \quad 1-1=0, 2-1=1 \quad 1-1=0, 2-1=1$$

Formula negativa: conviene si el punto a interpolar esta cerca del final del intervalo.

$$b_i = \frac{\nabla^i f_n}{i! h^i}$$

$$P(x) = b_0 + b_1(x-x_n) + b_2(x-x_n)(x-x_{n-1}) \\ + b_3(x-x_n)(x-x_{n-1})\dots(x-x_1)$$

Solo lo uso para el polinomio

★ con  $n$  puntos

⇒ pasan ~~infinitos~~ infinitos polinomios de grado n o mas

Y pasa un único polinomio de grado menor o igual a  $n-1$

NO EQUIESPACADOS:

Progresivo y regresivo

x	y	ord 1	ord 2	ord 3
1	1			
3	3	1	3	
4	13	10	7	1
5	37	24	11	1
7	151	57		

USO ESOS PROGRESIVO

USO ESOS REGRESIVO

$$P_i: a_0 + a_1(x-x_0) + a_2(x-x_0)(x-x_1) + \dots + a_n(x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_{n-1})$$

$$R_i: b_0 + b_1(x-x_n) + b_2(x-x_n)(x-x_{n-1}) + \dots + b_n(x-x_n)(x-x_{n-1})(x-x_1)$$

Si realizamos por pol progresivo, el negativo da igual

Si tengo que aproximar un  $x_0$  como 2 uso 1,3 y 4 o 1 y 3

Tienen que ser los mas cercanos y lo contemplan

Cuando No dice como y haya que interpolar un valor uso una RECTA esea 2 puntos.

Si pides 1,17 con grado pol 2.

cosas

1,10 puedo elegir cualquiera de los 2

1,15  
1,20  
1,25 • Si pasa un pol de grado 3 ⇒ no pasa uno de grado 5,2.  
per mas de los puntos sean 6. De gr 6 pasan infinitos

• Si tengo 40 puntos  $(x_1, y_1)$  y se sabe que por 30 pasa uno de 6 puedo

Aseguran que uno de gr 20 no pasa por T. de Lagrange: Por un conjunto de  $n$  puntos al simo pasa un pol de gr menor igual a  $n-1$

Por eso si pasa uno 6 con 30 puntos, no pasan menores a 6 ni de 7 a 29 (cones de TL)

que es que uno de 20 no pasa

Por los restantes podria pasar el pol de 6. Sino conozco los puntos la unica que se ases

6

# INTEGRACIÓN NÚMÉRICA

anterior  $I = \int_a^b f(x) dx$  ocurre:

- NO se conoce la expresión de  $f(x)$ , solo de una tabla de valores
- Se conoce  $f(x)$  pero no es una primitiva
- Se conoce  $f(x)$ , es primitiva pero muy larga y complicado

Ahora recurro a la Integración numérica

## Trapecios

para calcular  $I = \int_a^b f(x) dx$  se divide los intervalos  $[a, b]$  en  $n$  subintervalos iguales y en cada uno se approxima la función por un segmento de recta.  $\frac{\text{Número de}}{\text{Intervalos}}$   $h = x_{i+1} - x_i$

$$A = \sum A_i = \frac{1}{2} h \left( y_0 + y_n + 2 \sum_{i=1}^{n-1} y_i \right)$$

$\sum_{i=1}^{n-1} y_i \Rightarrow$  Los valores comprendidos entre el primero y el último ( $y_i$ )

$$E = \frac{(a-b)}{12} \cdot h^2 f''(\phi) \quad \phi \in [a, b]$$

El  $f''(\phi)$  si la  $f''$  es una constante uso ese número / busco  $|y(x)|$

en  $[a, b]$ .  
calculo  $f'''$ , iguala  $f''' = 0$  y consigo raíces. uso las raíces y  $a$  y  $b$  evaluandolas en  $f''$ . El que de mayor en modulo es el  $f''(x)$  que estoy buscando

Combinado de subintervalos

$$N = \frac{b-a}{h}$$

N ENTERO

Si quiero un error menor a  $10^{-2} \Rightarrow \frac{1}{12} h^2 \cdot 2 < 10^{-2}$ ,  $h < 0,2449$   
y quiero conocer el  $h$ .

Este  $h$  debe cumplir ( $h < 0,2449$ ) y de un  $N$  entero.

$\text{SI } F''(x) = 0 \Rightarrow \text{TRAPECIO DA EXACTO!}$

quedá abajo  
dela curva  
quedá arriba  
dela curva

SIMPSON subdivide al intervalo  $[a, b]$  en  $n$  intervalos parejitas y cada dos de ellos se aproxima por una parábola

Área bajo parábola

$$A = \frac{h}{3} [E + 4I + 2P]$$

$$E = y_0 + y_n$$

$$I = y_1 + \dots + y_{n-1} \text{ (SUMA IMPAR)}$$

$$P = y_2 + \dots + y_{n-2} \text{ (SUMA PAR)}$$

$$E = \frac{a-b}{180} h^4 f''(\phi) \text{ con } \phi \in [a, b]$$

$$N = \frac{b-a}{h} \quad N \text{ par y entero}$$

- Si pide val exacto, es hacer la integral y evaluarla
- $[a, b]$  y un  $h=0,5 \rightarrow 1, 1,5, 2$  Esos serían mis  $x_i$ ,  $i=0, 1, 2$
- Para polínomios de gr = 2 o 3 conviene usar Simpson
- Cuando tengo  $h < 0,2$ , el  $n$  que obtenga de mi elección arbitraria de  $h$  mientras sea menor a 0,2
- Para un pol grado 3, la derivada  $f'''=0$  y el error es 0. DA EXACTA
- Si me dan una ellipse o cualquier otra mi  $[a, b]$  son los puntos que toca  $x$
- Menor  $H$  en trapezios, menor error

TRAPEZIO:

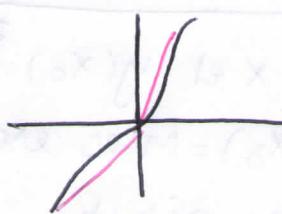
Si  $f'' > 0$  es convexa hacia arriba y el segmento de ~~Trapecio~~ queda por encima de la gráfica de  $f(x)$ . El valor de A es mayor, error por exceso (queda neg)

Si  $f'' < 0$  es convexa hacia abajo y el segmento de T. queda por debajo de la gráfica de  $f(x)$ . El valor de A es menor, error por falta  $f'''=0$  valor exacto

Simpson siempre da exacto

Simpson y  $h/a \Rightarrow E_t=0$  se compensan

Error es proporcional al cuadrado de  $h$ .



## Ecuaciones DIFERENCIALES

Problema de valor inicial:  $y' = f(t, y)$  con  $y(t_0) = y_0$

Condición de LIPCHITZ: sea  $f(t, y)$  se verifica que ~~que~~

$$\exists L > 0 / |f(t, y_1) - f(t, y_2)| \leq L |y_1 - y_2|$$

$|f'(t, y)| = |..| = L$  da igual.

NO ESTA ACOTADA

$\hookrightarrow \left| \frac{\partial f(t, y)}{\partial y} \right|$  Puedo usar  $\lim_{y \rightarrow 0} f(t, y)$  si es 00 NO EXISTE

Cuando lo uso queda algmt, uso del  $[a, b]$  el que de el val max

Entonces dividimos a  $[a, b]$  en subintervalos:  $a = t_0, t_1, \dots, t_n = b$

$$h = \frac{b-a}{n} \wedge h = t_{i+1} - t_i \quad (\text{en equespacados})$$

Calcular de forma aproximada las imágenes de los  $t_i$ , que llamo  $w_i$

W<sub>i</sub> ya que no van a coincidir con las exactas  $y_i$

cada punto hay un error  $|y_i - w_i|$

$$N = \frac{b-a}{h}$$

### 2 GRUPOS

\* De un paso o paso simple

El valor de  $y_{i+1}$  se calcula a partir de la ecuación dada y de una forma con conocimiento de  $t_i$ . Ejemplos: Euler, Taylor, Heun y Runge - KUTTA

\* De paso multiple o multipaso

Uso varios puntos para hallar  $y_i$  (nosolo del anterior)

Ejemplos: Adams Bashforth, Adams Moulton, Milne Simpson

### Método de EULER

De paso simple, aproximar ea  $f$  por serie de Taylor pero solo tomamos hasta orden 1. Se desplaza sobre una recta tg. de un pto a otro y describe poligonal

$$w_{i+1} = w_i + h \cdot f(t_i, w_i) \quad \text{con } w_0 = y_0 \quad E.T.L = \frac{h^2}{2} y''(\phi)$$

uso como x el  $y(x_0)$  que me dande dato y ese  $x_0$  es mi a.

y el  $y(x_b) = M$  es ese  $x_b$  mi b. Armo la tabla con i de 0 a n

y de a, a+h, a+2h, ..., b A c/u le corresponde un  $w_i$

Lo bueno es que es muy sencillo, lo malo no tiene buena precisión

## ¿Cómo aumenta la precisión?

Si disminuyo  $h$  (osea ~~tome~~ subintervalos de menor long cl/u). Esto mejora la precisión por que si se reduce ala mitad  $h$ , el error ~~tamb~~ se reduce ala mitad. Pero hay mas errores operativos. Por lo tanto tampoco conviene tomar  $h$  demasiado pequeño demasiado pequeños.

## Método de Taylor

$$y_{i+1} = y_i + h \cdot y'(t_i) + \frac{h^2 \cdot y''(t_i)}{2!} + \frac{h^3 \cdot y'''(t_i)}{3!} + \dots + \frac{h^n \cdot f^n(t_i)}{n!}$$

Se puede tomar hasta el orden que se deseé

La desventaja: dificultad en cálculo de derivadas, precisa pagar por una mayor precisión

## Método Runge-Kutta

Algoritmos de paso simple que solo incluye cálculo de derivadas de primer orden, pero que a su vez producen resultados equivalentes en exactitud a la fórmula de Taylor de orden superior.

→ SEGUNDO ORDEN (HEUN) CASO 1 = Euler modificado

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2} [f(t_i, w_i) + f(t_i + h, w_i + h \cdot f(t_i, w_i))]$$

O de otra forma:  $w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2} [f(t_i, w_i) + f(t_{i+1}, w_{i+1}^*)]$

$$w_{i+1}^* = w_i + h f(t_i, w_i)$$

En esencia consiste en aplicar Euler 2 veces. El algoritmo de Euler se podría interpretar como predicción y luego Heun corrige dicho valor.

Heun corrige dicho valor

Comprobado que la precisión de Heun es similar a la de Taylor ord. 3

$$w_{i+1} = w_i + h f\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{h}{2} f(t_i, w_i)\right) \quad \text{Método R-K 2do ord}$$

## RK de 4<sup>TO</sup> ORDEN

se pretende obtener la precisión de Taylor de ord 4. pero solo utilizando la derivada primera

## FORMULAS

$$W_{i+1} = W_i + \frac{1}{6} (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

→ RESULTADO RK 4TO orden : R

→ Resultado exacto : E

↳ error relativo

$$\frac{E - R}{E} \cdot 100\%$$

EROR ABSOLUTO

$$E - R$$

## Comparacion

de errores al reducir h.

→ EULER: si h se reduce a la mitad, el error final global tambien

→ HEUN: si h se reduce a la mitad, el error final se reduce a la  
mitad parte (Es de ord 3)

→ RK 4TO ord. si se reduce a la mitad, el error final se reduce a  $\frac{h^3}{16}$ .

parte

Menor orden del metodo, necesito mas iteraciones para lograr la misma  
precision

## Métodos de paso Multiple

Utilizan varios valores anteriores para calcular el nuevo valor.

$b_m = 0$  Formula Explícita

$b_m \neq 0$  Formula Implícita

- Adams - Bashforth 2 pasos
  - Adams - Bashforth 3 pasos
  - Adams - Bashforth 4 pasos
  - Adams - Moulton 2,3 y pasos
- Explícitas
- (Implícitos)

## Métodos implícitos

se usan para mejorar las  
aproximaciones obtenidas mediante los métodos explícitos. Es decir nunca  
se usan solos

implícito

explicito

Método predictor-  
corrector

## Adams-Bashforth-Moulton (4 pasos)

AB 4 pasos como predictor, AM de 3 pasos como corrector.  
Los 1º cuatro valores que se miden para reemplazar en AB. Se calculan  
con RK de orden 4to

1) armo f(t,y) 2) to es dato, calculo por RK 4to orden  $t_{t1}, t_{t2}, t_{t3}$

3) Ahora uso AB para sacar  $y_4^*$  (de 4 pasos) y lo muestro con la forma  
correctora para obtener  $y_4$  4) Sigo hasta que se llegue  $t_n$  a b

## EULER - HEUN

Tambien sirve como metodo predictor-corrector

$$E: w_{i+1}^* = w_i + h(f(t_i, w_i))$$

$$H: w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2}(f(t_i, w_i) + f(t_{i+1}, w_{i+1}^*))$$

Se usa cuando el intervalo es pequeño pues evita errores de redondeo.

Si el intervalo es muy grande e se requieren gran cantidad de pasos (+100)

lo mejor es usar AB/AM. Si el intervalo es mediano se usa RK ord 2 o 4.

Es **implícita** por que figura dentro  $w_{i+1}$

Es **2 pasos** porque figura  $w_i, w_{i-1}$

Explícita - solo utilizan info del punto inmediatamente anterior (?)  
y no hacen referencia. Asimismo los numeros positivos

Matriz **positiva**  $\Rightarrow$  si todos sus autovalores

y para que sean reales debe ser simétrica

Fase mínima  $\Rightarrow$  todos los círculos en semiplano izquierdo

halle  $K$  porque sea oscilatoria amortiguada con **valor estable** 3

$$\text{aplico T. del Valor final} \quad \lim_{\substack{s \rightarrow 0 \\ t \rightarrow \infty}} g(t) = \lim_{s \rightarrow 0} s.F(s)$$

Si la respuesta es oscilatoria amortiguada con valor medio  $V_M$

$$\text{uso TVF: } \lim_{s \rightarrow 0} s.(G(s).X(s)) = V_M \quad \text{si } X(s) = 1 \text{ porque es } S(t)$$

usando  $G(s)$

**AMORTIGUADA:** con exponentiales negativas

puede ser **oscilatoria** independiente de amortiguada o no pq quedan reales y complejos

La suma de 2 f. armónicas simples  $f$  y  $g$  ( $f \neq g$ ) de  $\neq$  frecuencia no da otra

función armónica simple  $f(t) + g(t)$

Si dice  $f(3, 10, 23, 45) \Rightarrow$  uso 1,31 con redondes simétricos

## TRAPÉZIOS

1) Ver si es par o impar

2) tener en cuenta si el

intervalo es simétrico

Por Ejem:  $[a; b]$

si es **IMPAR** y tiene  $[-a, a]$   $\rightarrow$  **el error es cero**

producto

par  $\cdot$  par = par

impar  $\cdot$  par = impар

impar  $\cdot$  impар = par

par  $\cdot$  impar

No es ni par ni impar

## Justificar Lipschitz

$L = \max |F'y| = \max (y') \text{ en } R \text{ con } a \leq t \leq b$   
con el maximo en  $t = a/b \Rightarrow L = x$ ,  $F_n$

si es impar en un intervalo simetrico  $[a, a]$  al subdividirlo en una cant. par de subintervalos lo que Simpson calcula de  $[a, 0]$  se compone con lo que calcula  $[0, a]$

Las cubicas Simpson las calcula de forma exacta

→ No Hay error con Cua Iquier H  
(talgue n sea par)

## Legendre

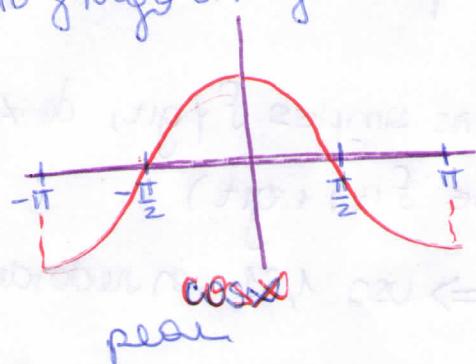
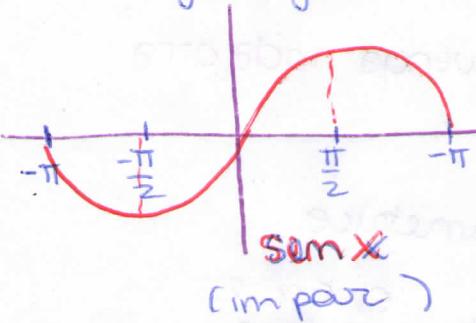
conjunto de polinomios. Conjunto de polinomios ortogonales  
conjunto de polinomios. Conjunto de polinomios ortogonales  
Estos polinomios son ortogonales en  $[-1, 1]$ . Si tienen la función dada

en  $[a, b]$  se la debe trasladar a  $[-1, 1]$  para poder usarlo.

Y por su ortogonalidad no hay que resolver sistemas de ecuaciones  
aproximarla f. por un pol. de gr. n en un intervalo dado, no se necesita  
resolver ningún sistema de ecuaciones

Sino usa  $W_{i+1}$  puede usarse como etapa predictora (Explata)

Con NR puede NO Converger. Si la cerca de un extremo, la recta tangente  
corta al eje x lejos del intervalo y luego converge a otra raiz



sino tienen igual

frecuencia

no es sinusoidal

$$f(t) = A \cos(\omega t)$$

$$g(t) = B \cos(\omega t)$$

la amplitud de  $A + B$   
es mayor que A ya que el  
angulo entre  $F_y$  y g es  
menor a  $120^\circ$