

# R Notebook

## TALLER 1

1. Evaluar el valor de un polinomio es una tarea que involucra para la maquina realizar un número de operaciones la cual debe ser mínimas. Para cada uno de los siguientes polinomios

$$P(x) = 2x^4 - 3x^2 + 3x - 4 \quad x = -2$$

$$P(x) = 7x^5 + 6x^4 - 6x^3 + 3x - 4 \quad x = 3$$

$$P(x) = -5x^6 + 3x^4 + 2x^2 - 4x \quad x = -1$$

```
#include <iostream>
#include <conio.h>
#include <math.h>
using namespace std;

int main ( )
{
    int grado, m, remp;
    cout << "Grado del polimono i";
    cout<<endl;
    cin >> grado;
    int a[grado], b[grado];
    cout << "Ingrese los coeficientes con su signo correspondiente ";
    cout<<endl;
    for( int i=0; i<=grado; i++){
        m = grado-i;
        cout << "ingrese le numero que acompaC1a la base del exponente a("<< m <<") : > ";
        cout<<endl;
        cin >> a[grado-i];
    }
    cout << " usted ingreso: P(x) = ";
    cout<<endl;
    for(int i=0; i<=grado; i++){
        m=grado-i;
        if(i!=grado){
            cout << " " << a[m] << " x' " << m << " + ";
        }
        else{
            cout << " " << a[m] << " ";
        }
    }
    cout << " Coloque el valor para evaluar el P(x): ";
    cin >> remp;
    int mul=0, sum=0;
    b[grado] = a[grado];
    cout<<b[grado]<<"hdhdh\n";
    for(int k=(grado-1); k>=0; k--){
        b[k]=remp*b[k+1];
        cout<<b[k]<<" 1 "<<endl;
        b[k]=b[k]+a[k];
        cout<<b[k]<<" 2 "<<endl;
    }
```

```

        mul++;
        sum++;
    }

    cout << " Solucion:  " << b[0];
    cout << endl << endl;
    cout<< "el numero de sumas y restas es:" << sum<<endl;
    cout<< "el numero de productos es:" << mul<<endl;
    return 0;
}

```

2. Dado el siguiente algoritmo

```

        Leer  n
        Mientras n > 0  repita
            d ← mod(n,2)
            n ← fix(n,2)
            mostrar
        fin

```

a. Recorra el algoritmo con n = 73

```

t = function(maxiter = 100){
  while(maxiter > 0){
    d=maxiter%%2
    maxiter = maxiter%%2
    cat(d, maxiter, "\n")
  }
}
t(73)

```

```

## 1 36
## 0 18
## 0 9
## 1 4
## 0 2
## 0 1
## 1 0

```

b. Encuentra  $T(n)$  y expésela con la notación  $O()$ . Para obtener  $T(n)$  observe el hecho de que en cada ciclo el valor de  $N$  se reduce aproximadamente a la mitad

Para calcular la complejidad de este algoritmo, inicialmente en número de elementos por analizar es  $n$ . Tras la primera división, el número será como mucho  $n/2$  (pues nos hemos quedado con la mitad de elementos); tras la segunda división, el número será como mucho  $n/4$ ; y así sucesivamente. Por lo general, tras la división número  $i$ , el número de elementos por analizar será como mucho:

$$T(n) = \begin{cases} \sigma(1) \\ T_{\frac{n}{2}} + \sigma(n) \end{cases}$$

De acuerdo al teorema maestro podemos afirmar ya que

$$a \geq 1, b > 1, k \geq 0$$

$f(n)$  sea una funcion del tipo:

$$T(n) = a * T_{\frac{n}{2}} + f(n)$$

entonces:

$$T(n) = a \times T\frac{n}{2} + f(n) \rightarrow T(n) \in \theta(n^2) \rightarrow \log_2(n)$$

3. Utilice R y el método de Newton para resolver el problema, muestre gráficamente cómo se comporta la convergencia a la solución

Una partícula se mueve en el espacio con el vector de posición  $R(t) = (2 \cos(t), \sin(t), 0)$ . Se requiere conocer el tiempo en el que se encuentra más cerca del punto  $P(2,1,0)$ . Utilice el método de Newton con cuatro decimales

```
punto3 = function(f, x0, tol, maxiter){
  fp = function(x) { h = 1e-15
    (f(x+h) - f(x-h)) / (2*h)
  }
  k = 0
  cat(formatC( c("x_k", "f(x_k)", "Error est."), width = -20, format = "f", flag = " "), "\n")
  repeat{
    nume = f(x0)/fp(x0)
    dx = abs(nume)
    x1 = x0 - nume
    cat(formatC( c(x1, f(x1), dx), digits=15, width = -15, format = "f", flag = " "), "\n")
    x0 = x1
    k = k+1
    if(dx <= tol || k > maxiter ) break;
  }
  cat("-----\n")
  if(k > maxiter){
    cat("Se alcanzó el máximo número de iteraciones.\n")
    cat("\nError estimado <= ", nume)
    cat("\nTiempo estimado.", x1, "\n")
  } else {
    cat("\nError estimado <= ", nume)
    cat("\nTiempo estimado.", x1, "\n")
  }
}

f = function(x) x-cos(x)
punto3(f, 2, 1, 0)
```

```
## x_k          f(x_k)          Error est.
## 0.639830250906736 -0.162366868805647 1.360169749093264
## -----
## Se alcanzó el máximo número de iteraciones.
##
## Error estimado <= 1.36017
## Tiempo estimado. 0.6398303
```

4. Solución en R. Para la siguiente ecuación, utilice dos métodos diferentes, grafique las soluciones y compare

$$\begin{cases} r = 2 + \cos(3 \times t) \\ r = 2 - e^t \end{cases}$$

5. El número epsilon de una máquina el cual se denota como  $\epsilon$ , es la distancia entre 1 y el menor número de punto flotante mayor que 1. Para el punto flotante de precisión doble se tiene que:

$$\epsilon_{maq} = 2^{-52}$$

Teniendo en cuenta lo anterior, encuentre el error de redondeo para  $x = 0.4$

```
t = function(maxiter = 100){
  n = 0;
  while(1.0+(maxiter*0.5) > 1.0){
    n=n+1
    maxiter = maxiter*0.5
  }
  cat("Epsilon de la maquina en forma hexadecimal = ", maxiter, "\n")
  cat("Epsilon de la maquina en forma binaria = 2^-", n, "\n")
  suma = 1
  i = 1
  while(i<=1000){
    suma = suma + 0.40000000000
    i = i + 1
  }
  maxiter = 10000 * 0.40000000000 + 1

  cat("El error acumulado es = ", suma, "\n")
}
t(1.0)
```

```
## Epsilon de la maquina en forma hexadecimal = 2.220446e-16
## Epsilon de la maquina en forma binaria = 2^- 52
## El error acumulado es = 401
```

6. Resolver los ejercicios 13, 14

- a. Encuentre una formula iterativa de convergencia cuadratica y defina un intervalo de convergencia apropiado para calcular la raíz  $n$ -ésima de un numero real. El algoritmo solamente debe incluir operaciones aritmeticas elementales

```
punto6a = function(num,x1){
  xk = 1
  xk1 = 1
  a= 1
  while (a!=0){
    xk = xk1
    xk1 = 0.5 * (xk+(num/(xk * (x1-1))))
    if (abs(xk-xk1) < 0.00000001){
      a=0
    }
  }

  cat("La raiz es = ", xk1 )
}

punto6a(27, 3)
```

```
## La raiz es = 3.674235
```

- b. El siguiente es un proceso intuitivo para calcular la raíz real positiva de la ecuacion  $f(x) = 0$  en un intervalo  $[a,b]$  con precision  $E$ 
  - b.1. De manera formal escriba las condiciones necesarias para que la raíz exista, sea unica y pueda ser calculada

*En matemática, se conoce como raíz (o cero) de un polinomio o de una función (definida sobre un cierto cuerpo algebraico)*

b.2.Indique el orden de convergencia y estime el factor de convergencia

b.3.Describa el procedimiento anterior en notación algoritmica

```
punto6b = function(g,a,b, E=1e-9, maxIt=50){
  k = 1
  x = a
  anterior = 0
  d = ((b-a)/10)
  repeat{
    x1 = g(x)
    simbolo = x1 * anterior
    anterior = x1
    if (simbolo > 0 && k > 1 ){
      x = x+d
    }
    if (simbolo < 0 && k > 1){
      x = x-d
      d = d/10
    }
    if ((d < E && k > 1) || k > maxIt || (x1==0 && k>1)){
      cat("Iteracion", k, " x= ", x1, "\n")
      break;
    }
    cat("Iteracion", k, " x= ", x1, "\n")
    k = k+1
  }
  if( k == maxIt+1 ){
    cat("No hubo convergencia ")
  } else{
    cat("x es aproximadamente ", x, " con error menor a ", E)
  }
}
```