

MA-0501 Análisis Numérico I
TAREA 1

```
publish('T1_Murillo','format','latex','stylesheet','matlab2latex.tex')
```

Respuesta Corta

1) Para aproximar numéricamente la solución de la ecuación $|x^2 - 1| = 0$ se puede usar el método de aproximaciones sucesivas pues se puede encontrar un conjunto convexo, compacto y no vacío en \mathbb{R} que contenga las raíces y como la función es continua, entonces existe el punto fijo por el teorema 2.5. Además, el método de bisección no es factible usarlo pues la función no tiene imágenes negativas, el de Newton tampoco pues la derivada se indefine en dos puntos, igual que con el de secante.

2) Al usar el método de Newton en la ecuación $x^{100} = 0$ se espera que este falle, pues $\frac{d(x^{100})}{dx} = 100x^{99}$, es importante notar que conforme se efectúe el proceso, como la raíz de esa ecuación es cero, la derivada se va a acercar a cero, por lo que se indefiniría.

3) Para determinar numéricamente la multiplicidad de dicho cero, basta con calcular la derivada de f , después la de f' y así sucesivamente, la multiplicidad estará dada por la cantidad de derivadas que hemos realizado hasta que se anule al evaluar c , i.e. la primera vez que se anule una de las derivadas al evaluar en c .

4) No tiene sentido realizar mas de 52 iteraciones pues note que si realizamos 52 iteraciones el error estará dado por:

$$e_{52} < \frac{1}{2^{53}}(2 - 1) \\ \Rightarrow e_{52} < \frac{1}{2^{53}}$$

el cual es menor que el epsilon de la maquina en precision doble.

5a) Para el polinomio $p(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$, si se desea conocer $p(x_0)$ es necesario efectuar $(n^2 + n)/2$ y n sumas.

5b) Para este algoritmo, se deben realizar en cada iteración una suma y una multiplicación, como son n iteraciones, en total se realizan n sumas y n multiplicaciones.

6) El polinomio de Lagrange para $f(x) = x^2 + 3x + 1$ es él mismo, pues es un polinomio, de igual forma si se calcula obtenemos:

$$\frac{(x-1)(x-2)}{-1 \cdot -2} + 5 \left(\frac{x}{1} \frac{(x-2)}{1-2} \right) + 15 \left(\frac{x}{2} \frac{(x-1)}{2-1} \right) = x^2 + 3x + 1$$

Desarrollo

1) Al ejecutar el código suministrado, se obtiene para $n = 10$ (note que en este caso se ejecuta el código)

```

1 n = 1478;
2 f = []; g = [];
3 f(1)=0;
4 f(2)=1;
5 for i=2:(n-1)
6     f(i+1)=f(i)+f(i-1);
7 end
8
9 g(n)=f(n);
10 g(n-1)=f(n-1);
11 for i=(n-1):-1:2
12     g(i-1)=g(i+1)-g(i);
13 end

```

Sabemos que el término n de la sucesión de Fibonacci está dado por:

$$f(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\phi^n - \frac{(-1)^n}{\phi^n} \right)$$

tq $\phi = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

Note que para n suficientemente grande la siguiente expresión tiende a 0

$$\frac{(-1)^n}{\phi^n}$$

Entonces, basta con resolver la siguiente desigualdad para n , pues en precisión doble el último valor que puede almacenar en la computadora es 2^{1023} .

$$2^{1023} < \frac{\phi^n}{\sqrt{5}}$$

Al calcular la expresión anterior se obtiene que $n > 1475,22$, i.e. n debe ser aproximadamente 1476.

1b) Para números medianos $f(1)$ y $g(1)$ serán diferentes debido al redondeo pues la computadora únicamente puede guardar números completos si son menores de 10^{16} , es por ello que para encontrar el mínimo valor de n donde $f(1)$ y $g(1)$ son diferentes basta con calcular:

$$10^{16} < \frac{\phi^n}{\sqrt{5}}$$

Al calcular la expresión anterior se obtiene que $n > 78,23$, i.e. n debe ser aproximadamente 79. Es importante notar que igual al ejercicio anterior despreciamos la expresión que tiende a 0.

1c)

```
1 %Estimacion del inciso (a)
2
3 f(1476)
```

```
1
2 ans =
3
4      8.0776e+307
```

Note que en el inciso (a) obtuvimos que el mínimo valor en el que el algoritmo comienza a fallar es en 1476, sin embargo, esto no sucede así.

```
1 f(1478)
```

```
1
2 ans =
3
4      Inf
```

No obstante, el algoritmo comienza a fallar tan solo 2 números después, en 1478.

```

1 %Estimacion del inciso (b)
2
3 n = 79;
4 f = []; g = [];
5 f(1)=0;
6 f(2)=1;
7 for i=2:(n-1)
8     f(i+1)=f(i)+f(i-1);
9 end
10
11 g(n)=f(n);
12 g(n-1)=f(n-1);
13 for i=(n-1):-1:2
14     g(i-1)=g(i+1)-g(i);
15 end
16
17 f(1)
18 g(1)

```

```

1
2 ans =
3
4     0
5
6
7 ans =
8
9     0

```

Observe que ambos valores siguen siendo el mismo

```

1 n = 80;
2 f = []; g = [];
3 f(1)=0;
4 f(2)=1;
5 for i=2:(n-1)
6     f(i+1)=f(i)+f(i-1);
7 end
8
9 g(n)=f(n);
10 g(n-1)=f(n-1);
11 for i=(n-1):-1:2
12     g(i-1)=g(i+1)-g(i);
13 end
14
15 f(1)

```

```
16 g(1)
```

```
1
2 ans =
3
4      0
5
6
7 ans =
8
9 8.9444e+15
```

Note que en este caso $g(1)$ y $f(1)$ son distintos, tan solo un numero mayor a lo calculado en el inciso (b)

2a) Como la computadora no tiene implementada la división, entonces debemos intentar encontrar otra forma de usar Newton.

Note que: $f'(x) = \frac{-1}{x^2}$, entonces podemos escribir Newton como:

$$c_k = c_{k-1} - x^2 \left(\frac{1}{x} - b \right)$$

Al simplificar obtenemos:

$$c_k = c_{k-1} + c_{k-1}(1 - bc_{k-1})$$

Para verificar las condiciones, suponga que $\lim_{n \rightarrow \infty} x_{n-1} = x$

Note que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_{n-1} + x_{n-1} - bx_{n-1}^2$$

Entonces

$$x = x + x - bx^2 \Rightarrow x = \frac{1}{b}$$

Como la función es de clase C^2 , $f(1/b) = 0$ y $f'(1/b) \neq 0$, por el teorema 2.1 podemos asegurar que existe un intervalo donde converge.

2b) Implementamos el algoritmo anterior:

```

function c1 = myDivision(c0, b)
c1 = c0 + c0*(1 -b*c0);
while(abs(c1-c0)\ensuremath{>}=eps)
c0 = c1;
c1 = c0 + c0*(1 -b*c0);

end
end

```

2c)

```

1 b = pi;
2 c0= linspace(0,1,1e5); %valores que toman los c0
3
4 c1 = myDivision(c0, b);
5
6 %Valor de convergencia en funcion de c0
7
8 xx = c0;
9 yy = nan(size(xx));
10
11 for i = 1: numel(xx)
12     yy(i) = myDivision(xx(i), b);
13 end
14
15 figure
16 semilogx(xx,yy, 'MarkerSize', 20)
17
18 %Titulo
19 title('Gr fico 1 :Convergencia en funci n de c0')
20
21 %Nombrar ejes
22 xlabel('$x_0$ : valores iniciales', 'Interpreter', 'latex')
23 ylabel('Valores de convergencia', 'Interpreter', 'latex')

```

Tome delta de la siguiente forma:

$$\delta = \frac{1}{5}$$

Entonces, tome $I = [\frac{1}{\pi} - \frac{1}{5}, \frac{1}{\pi} + \frac{1}{5}]$

$$A = \max_{(x,y) \in I} \left| \frac{f''(x)}{f(y)} \right| = \left| \frac{2}{x^3 y^2} \right|$$



Tome $\eta = \min(1, \frac{1}{A})$, entonces podemos asegurar convergencia por el teorema 2.21 en $[\frac{1}{\pi} - \eta, \frac{1}{\pi} + \eta]$, lo cual coincide con lo graficado.

2d) Aplicaría bisección primero, para poder encontrar un x_0 lo suficientemente cerca de su raíz.

3a) Note que por conmutatividad del producto se sigue que

$$\prod_{i=1}^{N_c} f(y_i, \theta) = \prod_i^{N_c} \binom{n_i}{y_i} \prod_i^{N_c} \theta^{y_i} \prod_i^{N_c} (1 - \theta)^{n_i - y_i} \quad (1)$$

$$\prod_i^{N_c} \binom{n_i}{y_i} \theta^H (1 - \theta)^M \quad (2)$$

donde $H = \sum_i^{N_c} y_i$ y $M = \sum_i^{N_c} n_i - y_i$.

Procedemos a calcular $l'(\theta)$ Note que

$$l(\theta) = \log(L(y_1, \dots, y_N, \theta)) = \log \left(\prod_{i=1}^{N_c} f(y_i, \theta) \right)$$

Por (1) y (2), se sigue que

$$\begin{aligned}\log(L(y_1, \dots, y_N, \theta)) &= \log \left(\prod_i^{N_c} \binom{n_i}{y_i} \theta^H (1 - \theta)^M \right) \\ &= \log \left(\prod_i^{N_c} \binom{n_i}{y_i} \right) + H \log(\theta) + M \log(1 - \theta)\end{aligned}$$

Entonces

$$l'(\theta) = \frac{H}{\theta} - \frac{M}{1 - \theta}$$

Al despejar e igualar a 0, obtenemos los puntos críticos de $l(\theta)$

$$\begin{aligned}l'(\theta) &= \frac{H}{\theta} - \frac{M}{1 - \theta} = 0 \\ \Rightarrow \theta &= \frac{H}{N}\end{aligned}$$

donde $N = H + M$.

Además, este punto crítico en efecto es el máximo pues $l''(\theta) < 0$ y por el criterio de la segunda derivada podemos asegurar que es el máximo.

3b)

```
1 %Leemos el archivo
2 T = readtable('data.txt');
```

3c)

```
1 %Vectorizamos los datos
2 m = T.Machos;
3 h = T.Hembras;
4
5 %Procedemos a calcular el valor que maximiza los datos
  suministrados
6
7 %Cantidad total de machos
8 suma_m = sum(m);
9
10 %Cantidad total de hembras
```



```
11 suma_h = sum(h);
12
13 %Valor que maximiza
14 maximo = suma_h/(suma_m + suma_h)
```

```
1
2 maximo =
3
4      0.4946
```

3d)

```
1 f = @(x) suma_h/x - suma_m/(1-x);
2
3 Secante(f,0.30,0.60)
```

```
1
2 ans =
3
4      0.4946
```

3e)

```
1 [x,fval,exitflag,output,jacob] = fsolve(f,0.50);
2
3 % Resultado del fsolve
4 disp(x)
5
6 %Algoritmo usado
7 disp(output)
```

```
1
2 Equation solved.
3
4 fsolve completed because the vector of function values is near zero
5 as measured by the value of the function tolerance, and
6 the problem appears regular as measured by the gradient.
7
8      0.4946
9
10      iterations: 1
11      funcCount: 4
12      algorithm: 'trust-region-dogleg'
13      firstorderopt: 3.3382e-10
```

```

14      message: 'Equation solved.      fsolve      completed because
           the vector of function values is near zero as
           measured by the value of the function tolerance,
           and the problem appears regular as measured by the
           gradient.      <stopping criteria details>
           Equation      solved. The sum of squared function
           values, r = 1.292470e-26, is less than sqrt(options.
           FunctionTolerance) = 1.000000e-03. The relative norm
           of the gradient of r, 3 .338242e-10, is less than
           options.OptimalityTolerance = 1.000000e-06.'
```

4a) Por el teorema 2.10 de las notas sabemos que basta con demostrar que una función es continua y que el valor absoluto de su derivada se puede acotar por una constante menor que 1 para que el proceso de iteración simple converja a su punto fijo. Note que $g(x) = x - (x^2 - 3)/2$ es claramente continuo pues es un polinomio. Procedemos a analizar la derivada de g . Note que $|g'(x)| = |1 - x|$, la cual es una función creciente y alcanza su máximo en su extremo derecho en el valor de 1, entonces podemos asegurar que para todo $x \in (a, b)$ sucede que $|g'(x)| < 1$.

4b)

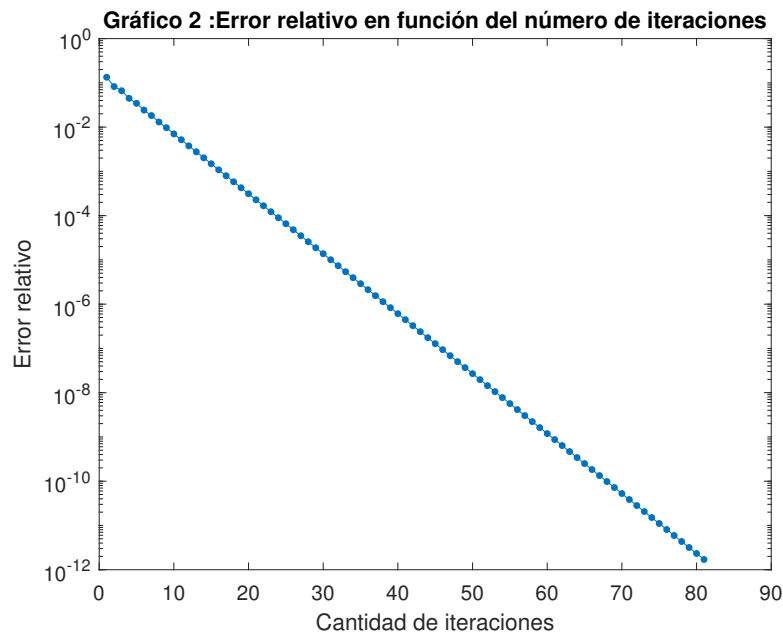
```

1  g = @(x) x -(x.^2 -3)./2;
2  raiz = 1.732050807568877; %Valor de sqrt{3} con 15 decimales
3
4  [c, secS] = iterSimple(g, 1.5);
5
6
7  semilogy(1:numel(secS),abs(secS-raiz)/abs(raiz),'.-','MarkerSize'
           ,10);
8
9
10 %Titulo
11 title('Gráfico 2 :Error relativo en función del número de
           iteraciones')
12
13 %Nombrar ejes
14 xlabel('Cantidad de iteraciones')
15 ylabel('Error relativo')
```

¿Cuál es la pendiente de la recta en su gráfica? ¿Qué representa dicha pendiente?
Procedemos a calcular la pendiente de la recta

```

1  pendiente = ((abs(secS(36)-raiz)/abs(raiz)) - (abs(secS(30)-raiz)/
           abs(raiz)))/(36-30)
```



```

1
2 pendiente =
3
4 -1.9444e-06

```

La pendiente de la recta representa la velocidad a la que disminuye el error, en este caso podemos observar que el error decrece de forma lineal.

4c)

```

1 a = nan(1,79);
2
3 for k = 1:79
4     a(k) = ( secS(k)*secS(k+2) - (secS(k+1)^2) ) / (secS(k) + secS(k
5         +2) - 2*secS(k+1));
6 end
7 %Graficar:
8 semilogy(1:numel(a),abs(raiz - a)/abs(raiz),'.-','MarkerSize',10)
9
10 %Titulo
11 title('Grafico 3 :Error relativo de $$ en funcion del numero de
12     iteraciones', 'Interpreter', 'Latex')
13
14 %Nombrar ejes
15 xlabel('Cantidad de iteraciones')

```

```
15 ylabel('Error relativo de a','Interpreter','Latex')
```



La convergencia parece ser más rápida en el 4c sin embargo, no para todas las iteraciones pues después de treinta y tres el error comienza a oscilar.

El gráfico decrece de forma lineal aproximadamente hasta la iteración treinta, después de eso oscila, después de la iteración treinta no presenta monotonía, i.e. el error decrece linealmente hasta 30 y después oscila.

5a)

```
1 load('dataPolin.mat')
2
3 size(dataX)
4 size (dataY)
```

```
1
2 ans =
3
4      11      1
5
6
7 ans =
8
9      11      1
```

5b)

```
1 pn = polyfit(dataX, dataY, 10)
```

```
1
2 pn =
3
4 Columns 1 through 7
5
6 31.2177 -120.1321 -90.8847 245.8358 90.1895 -159.6097
7 -34.4710
8
9 Columns 8 through 11
10
11 36.0627 3.8656 -1.9053 0.5853
```

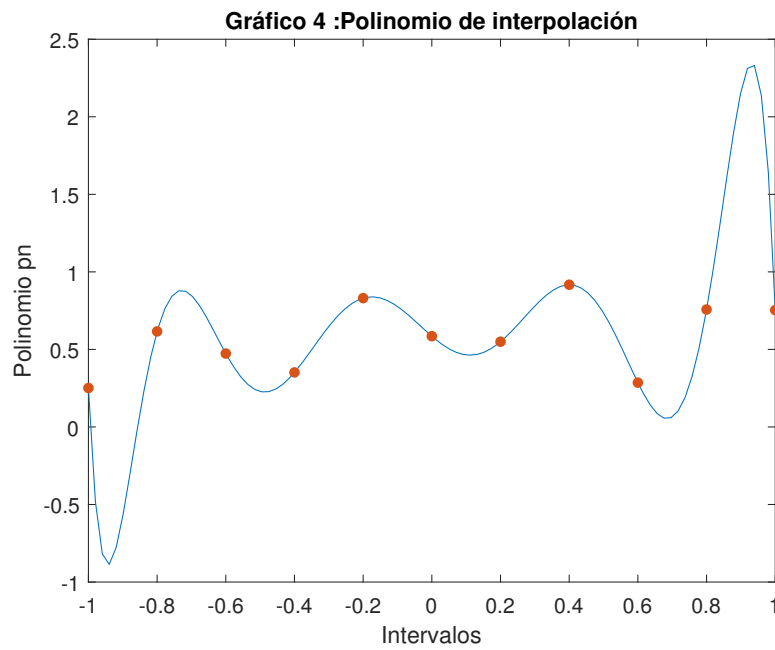
La salida pn se interpreta como los coeficientes de un polinomio de grado 10. Este debe ser de grado 10 pues hay $10 + 1$ nodos.

5c)

```
1 xx = linspace(-1,1);
2 yy = polyval(pn, xx);
3
4 figure
5 plot(xx,yy), hold on
6 plot(dataX,dataY,'.', 'MarkerSize', 15)
7
8 %Titulo
9 title('Gráfico 4 :Polinomio de interpolación')
10
11 %Nombrar ejes
12 ylabel('Polinomio pn')
13 xlabel('Intervalos')
```

5d)

```
1 %Creamos dos vectores que contengan los datos de los nodos 1,5,10
2 nodos_nuevosX = [dataX(1) dataX(5) dataX(10)];
3 nodos_nuevosY = [dataY(1) dataY(5) dataY(10)];
4
5 pn_nuevo = polyfit(nodos_nuevosX, nodos_nuevosY, 2);
6 yy_1 = polyval(pn_nuevo, xx);
7
8 figure
9 plot(xx,yy_1), hold on
10 plot(nodos_nuevosX, nodos_nuevosY,'.', 'MarkerSize', 15)
```



```

11
12 %Titulo
13 title('Gráfico 5 :Polinomio de interpolación')
14
15 %Nombrar ejes
16 ylabel('Polinomio pn')
17 xlabel('Intervalos')

```

Cuál es mejor? No tiene sentido realizar esta pregunta pues son funciones realizadas con diferente cantidad de nodos.

```

1 close all

```

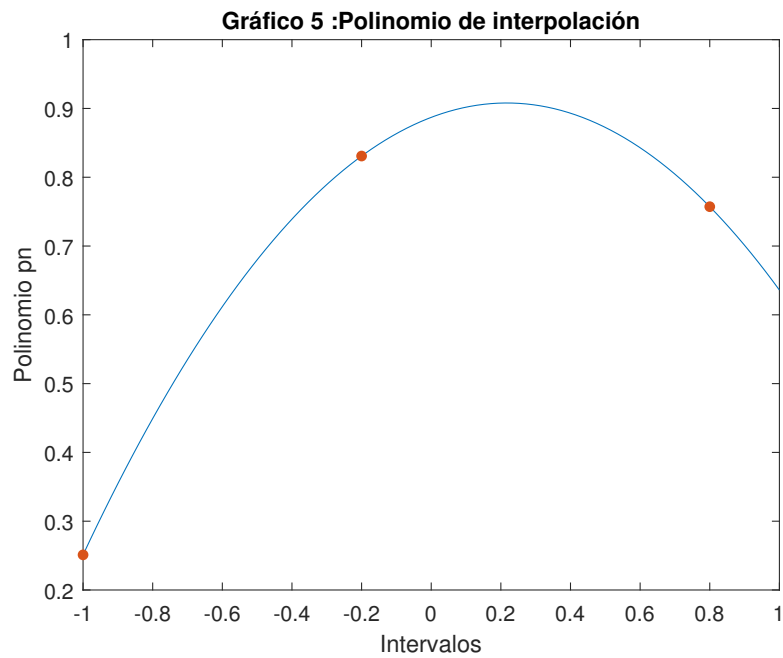
Código de funciones

Funciones

```

1 function c1 = myDivision(c0, b)
2     c1 = c0 + c0.*(1 -b.*c0);
3
4     while(abs(c1-c0)>=eps)
5         c0 = c1;
6         c1 = c0 + c0.*(1 -b.*c0);
7

```



```

8     end
9 end
10
11 function [root,seq] = iterSimple(f,x0)
12     Tol = eps;
13     iterMax = 80;
14     k = 1;
15     seq = [x0 f(x0)];
16     while(Tol && k<iterMax)
17         seq = [seq f(seq(end))];
18         k = k+1;
19     end
20     root = seq(end);
21 end
22
23 function [root,seq] = Secante(f,x0,x1)
24     Tol = 1e-8;
25     iterMax = 100;
26     count = 0;
27     f0 = f(x0);
28     f1 = f(x1);
29     if(abs(f0)<Tol)
30         root = x0; seq = x0;
31     elseif(abs(f1)<Tol)
32         root = x1; seq = x1;

```

```

33  else
34      seq = zeros(iterMax,1);
35      xNew = x1 - f1*(x1-x0)/(f1-f0);
36      fNew = f(xNew);
37      seq(count+1) = xNew;
38      while(count<iterMax && abs(x1-x0)>Tol)
39          count = count + 1;
40          x0 = x1;
41          x1 = xNew;
42          f0 = f1;
43          f1 = fNew;
44          xNew = x1 - f1*(x1-x0)/(f1-f0);
45          fNew = f(xNew);
46          seq(count+1) = xNew;
47      end
48      root = xNew;
49      seq = seq(1:count+1);
50  end
51 end

```