

# PARCIAL 1 – ANÁLISIS NUMÉRICO

Presentado por Adrián Esteban García Ardila.

## PUNTO 1

Se realizaron las siguientes pruebas

Para  $n = 2$

```
Digite n: 2
Posicion 0, 0 :3
Posicion 0, 1 :4
Posicion 1, 0 :0
Posicion 1, 1 :5

La suma es 12. Numero de operaciones realizadas fue 3. Tiempo de ejecucion = 0 milisegundos
El numero de operaciones realizadas (calculado) es igual a 3
```

Para  $n = 1000$

```
Digite n: 1000

La suma es 1502375. Numero de operaciones realizadas fue 500500. Tiempo de ejecucion = 0.003 milisegundos
El numero de operaciones realizadas (calculado) es igual a 500500
```

Para  $n = 10000$

```
Digite n: 10000

La suma es 150027894. Numero de operaciones realizadas fue 50005000. Tiempo de ejecucion = 0.283 milisegundos
El numero de operaciones realizadas (calculado) es igual a 50005000
```

Para  $n = 20000$

```
Digite n: 20000

La suma es 599993492. Numero de operaciones realizadas fue 200010000. Tiempo de ejecucion = 1.197 milisegundos
El numero de operaciones realizadas (calculado) es igual a 200010000
```

n	Tiempo de ejecución (ms)
2	0
1000	0.003
10000	0.283
20000	1.197

Se determinó que dada una matriz  $A_n$  se tiene que el número de operaciones requeridas mínimas para calcular la suma de los elementos de la submatriz triangular superior está dado por  $f(n) = \frac{n(n+1)}{2}$ . Dicha fórmula fue aplicada en las pruebas y se comprobó (como se muestra en los pantallazos) que coincide con el número de operaciones hechas durante la ejecución.

La complejidad del algoritmo implementado es  $O(n^2)$ .

## PUNTO 2

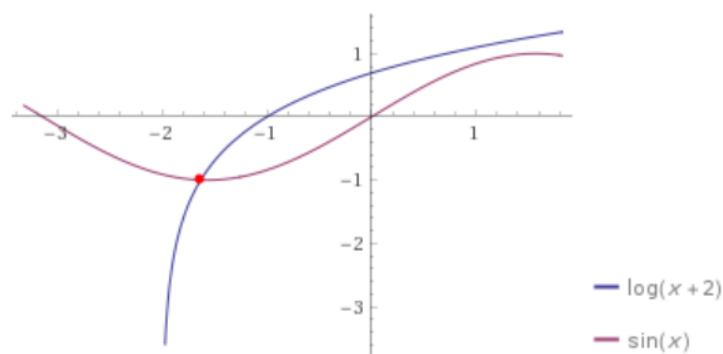
Se comprobó que la sucesión converge, con cada término calculado aproximándose cada vez más hacia el valor de e.

A continuación, se muestra el resultado obtenido.

Término	Iteración	Error relativo
3.0	1	
2.7499999999999996	2	0.09090909090909109
2.7222222222222222	3	0.010204081632653026
2.7187500000000004	4	0.0012771392081734002
2.7183333333333333	5	0.00015328019619883848
2.718287037037037	6	1.70314229753378e-05
2.7182823129251696	7	1.7379033240986566e-06
2.7182818700396827	8	1.6292846295018792e-07
2.718281831765628	9	1.4080237797666107e-08
2.7182818287037036	10	1.1264190708260698e-09
2.7182818284759573	11	8.378316917123542e-11
2.7182818284601415	12	5.818305134519292e-12
2.718281828459112	13	3.786946510310784e-13
2.718281828459049	14	2.319872322968696e-14
2.718281828459045	15	1.4703416131491758e-15
2.718281828459045	16	0.0

## PUNTO 3

Las dos funciones tienen un punto de intersección, como se muestra a continuación.



Se planteó una función  $h(x)$  como la resta de  $f(x)$  y  $g(x)$  para hallar la intersección de éstas últimas dos. Por tanto,  $h(x) = f(x) - g(x) = \log(x+2) - \sin(x)$ . Esta última función se usó para aplicar los algoritmos.

### Parte a)

Dada la restricción en el dominio de la función  $f(x)$ , esto es,  $x \neq -2$ , y con el respaldo de la gráfica de las funciones  $f(x)$  y  $g(x)$ , se tomó el intervalo  $[-1.8, -1]$  para aplicar el algoritmo.

Se obtuvo el punto de intersección en  $x = -1.6314435969774892$ , como se muestra enseguida.

$x =$	$-1.840215350016111$	$E =$	$0.13334201147774308$
$x =$	$-1.573703771789245$	$E =$	$0.06274762265997307$
$x =$	$-1.6123100245020496$	$E =$	$0.01968388196267236$
$x =$	$-1.6331029050504058$	$E =$	$0.0016551578952348689$
$x =$	$-1.6313958129917459$	$E =$	$4.778741787903624e-05$
$x =$	$-1.6314434774712356$	$E =$	$1.194976707349975e-07$
$x =$	$-1.6314435969774892$	$E =$	$8.604381612152636e-12$

### Parte b)

Dada la restricción ya nombrada en el dominio de la función  $f(x)$  con el respaldo de la gráfica de las funciones  $f(x)$  y  $g(x)$ , se tomó  $-0.8$  como valor inicial para aplicar el algoritmo.

Se obtuvo el punto de intersección en  $x = -1.63144359696828$ , como se muestra enseguida.

Iteración	Aproximación	Error relativo
1	$-1.49279847723886$	$0.205789011340199$
2	$-1.61000342859342$	$0.0727979514037130$
3	$-1.63079569811286$	$0.0127497696636723$
4	$-1.63144296577157$	$0.000396745502164725$
5	$-1.63144359696828$	$3.86894597495152e-7$
La raíz es $-1.63144359696828$		