

Introducción Laboratorio de Métodos Numéricos

Docentes:

- Pablo Riera
- Nicolás Mastropasqua
- Belén Ticona
- Sebastián Felgueras
- Darío Turco

Evaluación:

- Trabajos Prácticos:
 - TP1 (Presentación 22/3 - Entrega 21/4 - Reentrega 19/5)
 - TP2 (Presentación 10/5 - Entrega 2/6 - Reentrega 7/7)
 - TP3 (Presentación 14/6 - Entrega 30/6 - Reentrega 14/7)
- Taller presencial grupal:
 - Realizar una consigna en clase y defender el trabajo en un breve coloquio con algún docente. Presentación y entrega 24/6.

Motivaciones

- Experimentación: Hacerse preguntas y poder responderlas diseñando experimentos numéricos
- Redacción de informes: Transmitir estas preguntas y sus resultados de forma convincente y clara.

Aplicaciones matemáticas:

Problemas continuos utilizando métodos que aproximen soluciones numéricas (a veces, la solución exacta puede no ser viable).

- Calcular resultados de funciones
- Resolver sistemas de ecuaciones
- Computar de autovalores/autovectores
- Cálculo de integrales
- Interpolación, extrapolación, regresión
- Ecuaciones diferenciales
- Optimización

Aplicaciones de modelado

- Machine Learning
- Modelos físicos, químicos, etc
- Simulaciones
- Computación científica en general

Sobre los informes

Una posible (recomendada) estructura para el informe:

- **Introducción:** explicar los conceptos necesarios para que una persona **no familiarizada con el tema**, por ejemplo un alumno de Computación antes de cursar la materia, pueda entender el núcleo de los modelos matemáticos estudiados en el TP. Es útil dar referencias a la literatura, las teóricas, etc.
- **Desarrollo:** explicar como hicieron para resolver el problema central, dejando en claro las hipótesis del trabajo. Detalles de implementación, demostraciones y metodología en general pueden ser parte de esta sección.
- **Resultados/Discusión:** pueden ser dos secciones o una sola. Deben incluir los resultados de los experimentos, mostrándolos y explicándolos de una manera comprensible para el lector. Es importante buscar la mejor forma de visualizar lo que se quiere reportar a efectos de facilitar la comprensión del lector.
- **Conclusiones:** resaltar/enfatizar aquellas hipótesis importantes que fueron validadas con los experimentos y vincularlas con los mismos. Lo que quieren que quede en la mente del lector.

Para más detalles consultar el archivo de pautas de escritura de informes en el campus.

Breve historia del software numérico

- 1957 - Fortran
- 1979 - BLAS (Basic Linear Algebra Subprograms)
- 1984 - MATLAB
- 1992 - LAPACK (Linear Algebra Package)
- 1993 - GNU Octave
- 2000 - R
- 2005 - **NumPy**
- 2006 - **EIGEN**
- 2012 - julia

Jack Dongarra Premio Turing 2021, “padre” del software de calculo numérico

Para seguir leyendo:

- https://en.wikipedia.org/wiki/List_of_numerical_libraries
- https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison_of_numerical-analysis_software

✖
 Error numérico

Cómo podemos representar estos conjuntos de número en una computadora?

- \mathbb{N}_0 naturales con el cero
- \mathbb{Z} enteros
- \mathbb{Q} racionales
- \mathbb{R} reales
- \mathbb{C} complejos

Recordemos que, dado un $x \in \mathbb{R}$ podemos escribirlo como

$$x = \sum_{j=0}^N a_j 10^j + \sum_{j=1}^{\infty} b_j 10^{-j}$$

donde el primer término es la parte entera y el segundo la decimal.

Análogamente, podemos escribirlos con cualquier base. En particular, base binaria

$$x = \sum_{j=0}^N a_j 2^j + \sum_{j=1}^{\infty} b_j 2^{-j}$$

Acá podemos considerar a_j y b_j como bits prendidos o apagados.

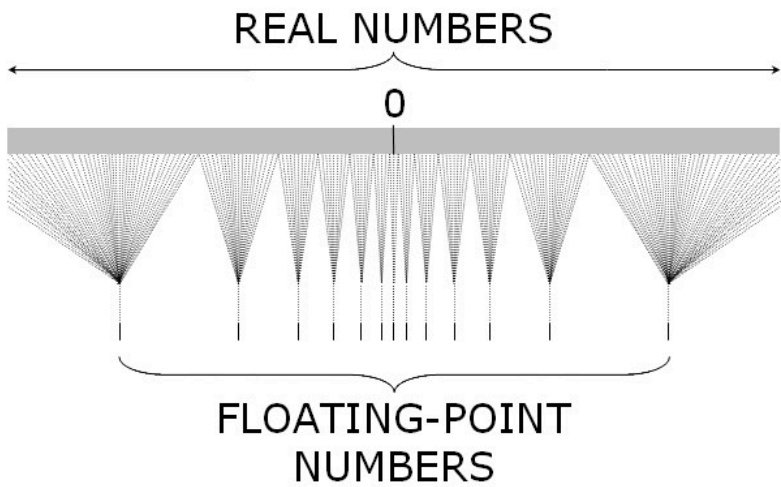
Para representar números reales se puede utilizar representación de punto fijo, y de punto flotante.

✖
 Representación de punto flotante

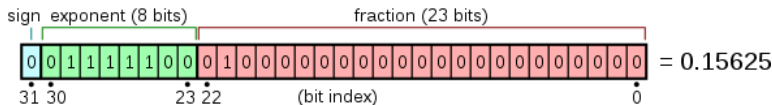
Estándar IEEE-754 del 1985 para precisión *single* (32 bits) y *double* (64 bits)

Qué define el Estándar? Principalmente:

- Formatos aritméticos: conjuntos de datos de punto flotante binarios y decimales, que consisten en números finitos, infinitos y valores especiales "no numéricos" (NaN).
- Reglas de redondeo: propiedades que deben satisfacerse al redondear los números durante las operaciones aritméticas y las conversiones
- Manejo de excepciones: indicaciones de condiciones excepcionales, tales como división por cero, desbordamiento, etc



- Solo un subconjunto de \mathbb{Q} es representable. **Cuál?**
- Cantidad finita de números representables. **Cuántos?**
- Sus números no estan uniformemente distribuidos entre el máximo y el mínimo. **Por qué?**



	Signo (s)	Exponente (e)	Mantisa (m)	Sesgo (g)
Simple	1 bit	8 bits	23 bits	127
Doble	1 bit	11 bits	52 bits	1023

$$x = (-1)^s 2^{e-g} (1 + m)$$

- Racionales con decimales periódicos y los irracionales quedan afuera
- Cantidade representable: Combinatoria de los valores signo, exponente y mantisa
- Números uniformemente distribuidos entre potencias sucesivas del exponente.

Casos extremos para 64 bits

- Los números positivos menores al mínimo representable $2^{-1023} (1 + 2^{-52}) \approx 10^{-308}$, producen *underflow*
- Los números positivos mayores al máximo representable $2^{1024} (2 - 2^{-52}) \approx 10^{308}$, producen *overflow*
- Epsilon de máquina:

- Menor valor que cumple $1 + \epsilon > 1$.
 - El máximo error relativo que se comete al representar un número en punto flotante.
 - Depende de la precisión elegida (32 bits, 64bits)
- NaN
- Inf

▼ Forma normalizada

Para evitar oscurecer el problema con base 2, pensemos en base 10.

Forma de punto flotante normalizada de x para decimales de k dígitos:

$$x = \pm 0, d_1 d_2 \dots d_k \times 10^n$$

con $1 \leq d_1 \leq 9, \ 0 \leq d_i \leq 9, \ i = 1 \dots k$

O sea, el primer dígito tiene que ser no nulo.

Ventajas forma normalizada

- Unicidad
- No desperdiciamos digitos en 0s a izquierda
- En binario $d_0 = 0$ y $d_1 = 1$, directamente no se representa, ahorrando un bit más.

Normalizando un número

Cualquier número en el rango de representación podemos escribirlo como:

$$x = \pm 0, d_1 d_2 \dots d_k, d_{k+1}, d_{k+2} \dots \times 10^n$$

con $1 \leq d_1 \leq 9, \ 0 \leq d_i \leq 9, \ i = 1 \dots k$

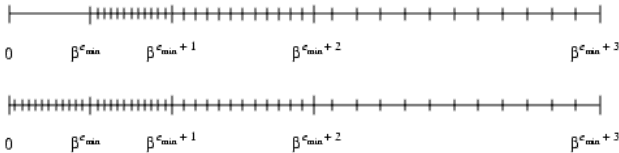
- Truncamiento: $fl(x) = t(x) = \pm 0, d_1 d_2 \dots d_k \times 10^n$
- Redondeo: $fl(x) = t(x + 5 \times 10^{n-(k+1)})$ (forma rara de escribir el viejo redondeo)

IEEE usa redondeo.

Notación: $fl(x)$ es la representación de punto flotante por redondeo o truncamiento de x

Desnormalización

- $xx == y$ iif $x - y == 0$??
- IEE lo garantiza, "Underflow gradual" evitando *flush to zero*
- Se extiende el rango de representación al intervalo de underflow a costa de tener menos precisión allí.



Más detalles acá https://docs.oracle.com/cd/E19957-01/806-3568/ncg_math.html#746

Ejemplo interactivo: IEEE 754 - 32 bits

	Sign	Exponent	Mantissa
Value:	+1	2 ⁻²	1.2000000476837158
Encoded as:	0	125	1677722
Binary:	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>
You entered	<input type="text" value="0.3"/>		
Value actually stored in float:	<input type="text" value="0.300000011920928955078125"/>		
Error due to conversion:	<input type="text" value="1.1920928955078125E-8"/>		
Binary Representation	<input type="text" value="00111110100110011001100110011010"/>		
Hexadecimal Representation	<input type="text" value="0x3e99999a"/>		

<https://www.h-schmidt.net/FloatConverter/IEEE754.html>

```
import sys
import numpy as np

np.finfo(np.float32)

finfo(resolution=1e-06, min=-3.4028235e+38, max=3.4028235e+38, dtype=float32)

np.finfo(np.float64)

finfo(resolution=1e-15, min=-1.7976931348623157e+308, max=1.7976931348623157e+308, dtype=float64)

np.finfo(np.float64).tiny

2.2250738585072014e-308

np.finfo(np.float64).smallest_subnormal

5e-324
```

sys.float_info

sys.float_info(max=1.7976931348623157e+308, max_exp=1024, max_10_exp=308, min=2.2250738585072014e-308, min_exp=-1021, min_10_exp=-307, dig=15, mant_dig=53, epsilon=2.220446049250313e-16, radix=2, rounds=1)

minimum representable positive normalized float

sys.float_info.min

2.2250738585072014e-308

difference between 1.0 and the least value greater than 1.0 that is representable as a float

eps = sys.float_info.epsilon
eps

2.220446049250313e-16

1 + sys.float_info.epsilon - sys.float_info.epsilon/2 == 1

True

1 + sys.float_info.epsilon

1.0000000000000002

np.nextafter(1, 2) == sys.float_info.epsilon + 1

True

(np.nextafter(1e300,1e400 + 1) - 1e300)/1e300

1.487016908477783e-16

1 + sys.float_info.epsilon/2 == 1

True

1 / sys.float_info.min

4.49423283715579e+307

1 / (sys.float_info.min * sys.float_info.epsilon)

inf

No va a andar esto....

1/0.0

```
-----  
ZeroDivisionError                                Traceback (most recent call last)  
<ipython-input-13-be21d1bc0296> in <cell line: 1>()  
----> 1 1/0.0  
  
ZeroDivisionError: float division by zero
```

np.inf+np.inf

inf

1 + np.inf

inf

1/np.inf

0.0

np.inf-np.inf

nan

Resolución mínima parándome en el número 1
Return the distance between x and the nearest adjacent number.
spacing the 1 es epsilon
np.spacing(1)

2.220446049250313e-16

np.spacing(1e300)

1.487016908477783e+284

```
# Encontramos el epsilon cuando sumar 1 + epsilon = 1
y = 1
x = y
while y+x != y:
    eps = x
    x=x/2
eps

x = 100000.0
while not np.isnan(x):
    x=10000.0*x-x
    print(x)
x
```

999900000.0
9998000100000.0
9.99700029999e+16
9.996000599960002e+20
9.995000999900006e+24
9.994001499800016e+28
9.993002099650036e+32
9.992002799440072e+36
9.991003599160128e+40
9.990004498800213e+44
9.989005498350333e+48
9.988006597800497e+52
9.987007797140718e+56
9.986009096361003e+60
9.985010495451368e+64
9.984011994401823e+68
9.983013593202384e+72
9.982015291843064e+76
9.981017090313878e+80
9.980018988604847e+84
9.979020986705987e+88
9.978023084607317e+92
9.977025282298857e+96
9.976027579770627e+100
9.97502997701265e+104
9.974032474014948e+108
9.973035070767546e+112
9.97203776726047e+116
9.971040563483744e+120
9.970043459427396e+124
9.969046455081452e+128
9.968049550435944e+132
9.967052745480902e+136
9.966056040206353e+140
9.965059434602334e+144
9.964062928658873e+148
9.963066522366007e+152
9.96207021571377e+156
9.9610740086922e+160
9.960077901291329e+164
9.9590818935012e+168
9.95808598531185e+172
9.957090176713318e+176
9.956094467695647e+180
9.955098858248877e+184
9.954103348363053e+188
9.953107938028218e+192
9.952112627234415e+196
9.951117415971692e+200
9.950122304230096e+204
9.949127291999672e+208
9.94813237927047e+212
9.947137566032544e+216
9.946142852275941e+220
9.945148237990714e+224
9.944153723166916e+228
9.9431593077946e+232
9.942164991863821e+236

El caso del Missile Patriot: Arabia Saudita, año 1991, 28 muertos

El misil Patriot es un misil de intercepción de ataques enemigos.

- Para medir los tiempos necesarios para los cálculos iba sumando de a décimas de segundo a su clock interno.
- Un décimo es periódico en base 2. $1/10 \simeq 0.000110011001100110011001100$
- Pero el patriot sólo podía guardar 24 bits. Entonces $1/10$ para el Patriot es $0.00011001100110011001100$
- Lo que se pierde al representar un décimo así es $\simeq 0.000000095$
- Al estar prendido por 100 horas, el clock del patriot está corrido $0.000000095 \times 100 \times 36000 = 0.34$ segundos
- Un misil Scud viaja a más de 1600 metros por segundo. Es decir, que en 0.34 segundos hace más o menos 5 cuadras

<http://www-users.math.umn.edu/~arnold/disasters/disasters.html>

✓ Fuentes de error al realizar operaciones con aritmética finita

- Sumar números de distinta magnitud
- Cancelación Catastrófica
- Dividir por números pequeños
- Multiplicar por números grandes

Un poco de notación

Sean $x, y \in \mathbb{R}$. Definamos las operaciones entre sus representaciones

$$\begin{aligned}
 x \oplus y &= fl(fl(x) + fl(y)) \\
 x \ominus y &= fl(fl(x) - fl(y)) \\
 x \odot y &= fl(fl(x) fl(y)) \\
 x \oslash y &= fl(fl(x) / fl(y))
 \end{aligned}$$

Obs: Se puede dar una cota teórica para estas operaciones en función del epsilon máquina

Sumar números de distinta magnitud

- Cuando sumamos o restamos en punto flotante, los exponentes tienen que coincidir para poder operar sobre las mantisas.
- Hacerlos coincidir requiere shifts del exponente, potencialmente perdiendo dígitos.

Ejemplo usando precisión de $k = 5$ dígitos

Sean $x = 0,8888888 \times 10^7$ e $y = 0,1 \times 10^2$. Entonces

$$\begin{aligned}
 fl(fl(x) + fl(y)) &= fl(0,88888 \cdot 10^7 + 0,1 \cdot 10^2) \\
 &= fl(0,88888 \cdot 10^7 + 0,000001 \cdot 10^7) \\
 &= fl(0,888881 \cdot 10^7) \\
 &= 0,88888 \cdot 10^7
 \end{aligned}$$

El valor x absorbió a y . ¿Qué pasaría al sumar muchos números?

```
print('Se conserva la suma:', 1e+6+1e-10)
print('Se redondeó:', 1e+7+1e-10)
```

Se conserva la suma: 1000000.0000000001
Se redondeó: 10000000.0

División por números pequeños

- Al multiplicar por un número grande el error de redondeo se amplifica proporcionalmente
- Lo mismo ocurre al dividir por un número muy chico

Ejemplo:

- $fl(z) = z + \delta$ donde δ es el error de representación o introducido en un cálculo anterior.
- $\epsilon = 10^{-n}$ donde $n > 0$
- $\frac{z}{\epsilon} \approx fl(\frac{fl(z)}{fl(\epsilon)}) = (z + \delta) \times 10^n$
- Error absoluto = $|\delta| \times 10^n$

(0.1+0.2)/1e-20 - 0.3/1e-20

4096.0

observar que

(0.1 + 0.2) - 0.3

5.551115123125783e-17

(0.5+0.75)/1e-20 - 1.25/1e-20

0.0

en cambio

(0.5+0.75) - 1.25

0.0

$(\bar{x} \geq x)$
 $x \cdot \delta_x = \bar{x} - x$
 $\bar{x} = x(1 + \delta_x)$ ✓

$(\bar{x} < x)$
 $x \cdot \delta_x = -\bar{x} + x$
 $\bar{x} = x(1 - \delta_x)$

$\delta_x = \frac{|\bar{x} - x|}{x} \iff x \cdot \delta_x = |\bar{x} - x|$

Cancelación catastrófica:

Es la pérdida de dígitos significativos que produce la resta de números similares

$$\begin{aligned}
 \tilde{x} - \tilde{y} &= x(1 + \delta_x) - y(1 + \delta_y) = x - y + x\delta_x - y\delta_y \\
 \tilde{x} - \tilde{y} &= x - y + (x - y) \frac{x\delta_x - y\delta_y}{x - y}
 \end{aligned}$$

Entonces

$$\left| \frac{(\tilde{x} - \tilde{y}) - (x - y)}{x - y} \right| = \left| \frac{x\delta_x - y\delta_y}{x - y} \right|$$

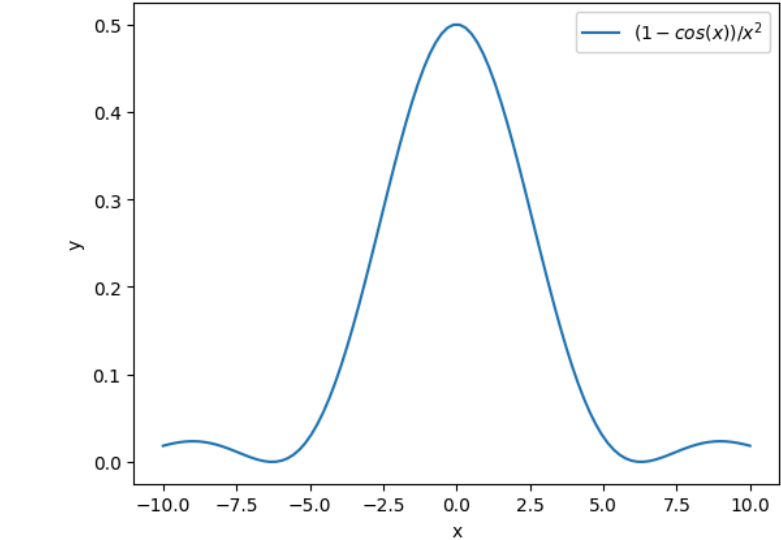
- El error relativo de la diferencia exacta de las aproximaciones de los valores verdaderos puede ser arbitrariamente grande si los valores verdaderos x e y están cerca.
- La resta en punto flotante de dos números muy parecidos es un problema mal condicionado (más adelante en la materia, más detalles).

Ejemplo:

Qué pasa si computamos $\frac{1 - \cos(x)}{x^2}$ para valores pequeños de x

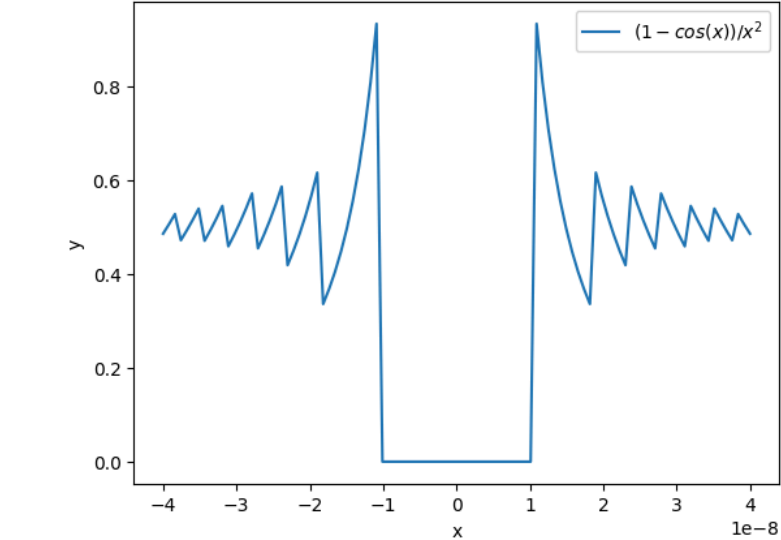
```
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
x = np.linspace(-10,10,100)
y = (1-np.cos(x))/x**2
plt.plot(x,y, label='$ (1-cos(x))/x^2$')
plt.xlabel("x")
plt.ylabel("y")
plt.legend();
```

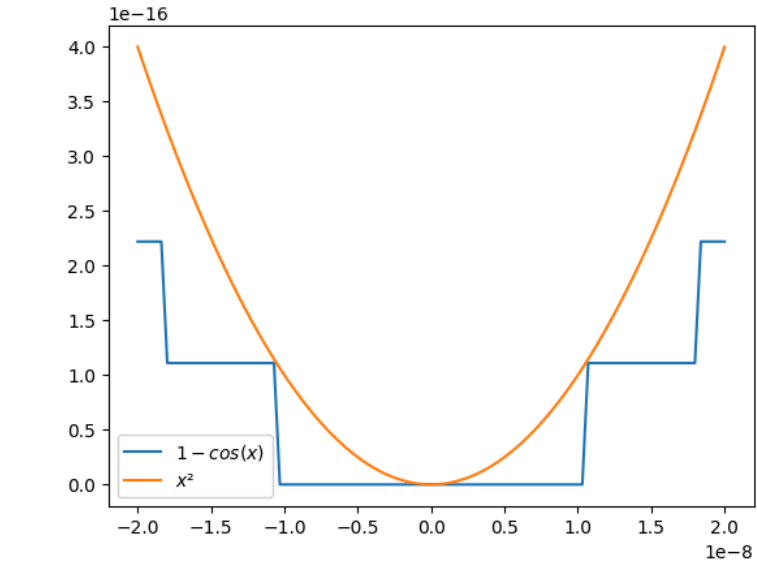


```
x = np.linspace(-4e-8,4e-8,100)
y = (1-np.cos(x))/x**2
plt.plot(x,y, label='$ (1-cos(x))/x^2$')
plt.xlabel("x")
plt.ylabel("y")
plt.legend();
```

Que curioso el momento en que se hace 0!

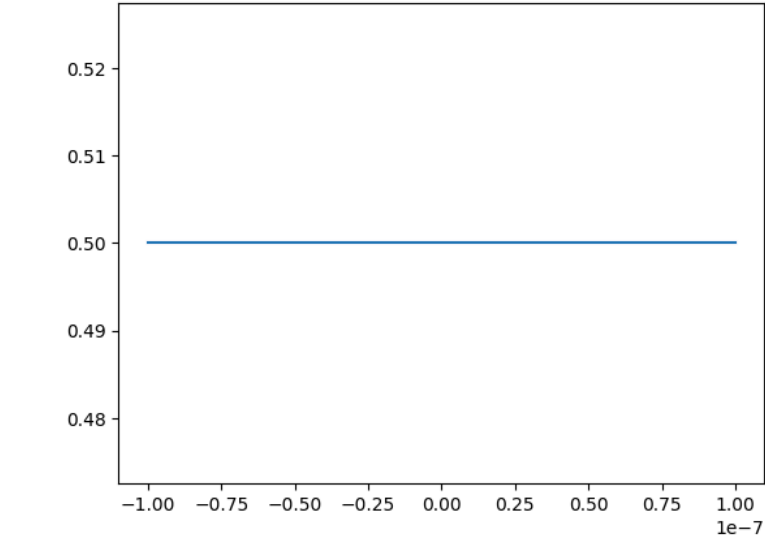


```
x = np.linspace(-2e-8,2e-8,100)
y = (1-np.cos(x))
plt.plot(x,y, label='$1-cos(x)$')
plt.plot(x,x**2, label='$x^2$')
plt.legend();
```

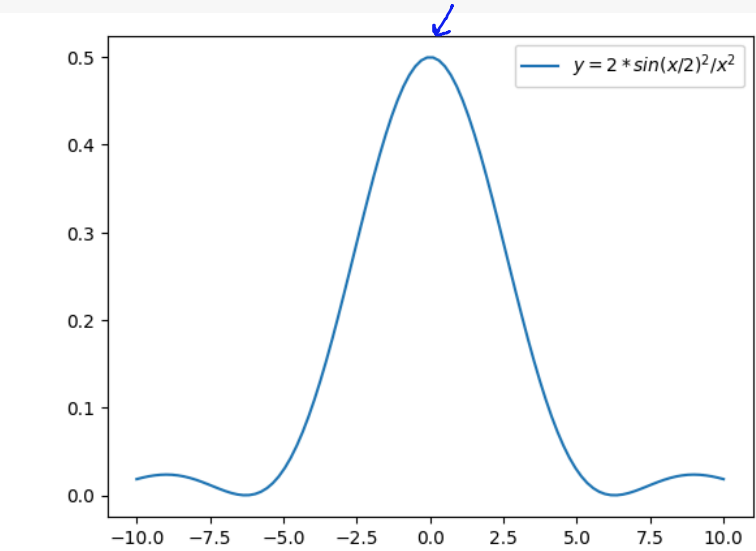


Si se quiere evitar el problema, en este caso hay que buscar una identidad trigonométrica que no tenga la resta $\frac{2\sin^2(\frac{x}{2})}{x^2}$

```
x = np.linspace(-10e-8,10e-8,100)
y = 2*np.sin(x/2)**2/x**2
plt.plot(x,y);
```



```
x = np.linspace(-10,10,100)
y = 2*np.sin(x/2)**2/x**2
plt.plot(x,y, label='$y = 2*\sin(x/2)^2/x^2$')
plt.legend();
```



Experimentación del día

Nos interesa entender las fuentes de error numérico al realizar la suma de muchos números representados con un sistema de punto flotante y comparar distintos algoritmos para realizar esta tarea. ¿Importa el orden en que se suman?

Posibilidades de algoritmos:

- Así como vengan. Porque es lo más simple. Además queremos un baseline para comparar los otros métodos.
- Usando el algoritmo de Kahan. Porque la catedra nos lo dijo
- Ordenándolos de menor a mayor. Para no perder los numeritos chiquitos
- Ordenándolos de mayor a menor. Porque quiero romper todo.

A tener en cuenta:

- Cómo construimos casos de estudio adecuados?
- Qué sabemos de nuestra función y que deberíamos esperar de los resultados?

También nos interesa evaluar la performance de los algoritmos según el tiempo de ejecución, para eso vamos a medir los tiempos en función del tamaño de la lista de números de entrada.

A tener en cuenta:

- Cómo se comportan los algoritmos para varios tamaños?
- Cómo elegir los tamaños? Tomamos varias mediciones por tamaño?
- Cómo medir los tiempos? Cómo reportamos los resultados?
- Los resultados que se obtienen son razonables?

Consigna

Pedimos:

- Breve experimentación
- Redacción simulacro de TP no más de unos párrafos (<https://www.overleaf.com/>)
- Para este informe de prueba:

- No hace falta:
 - Introducción, conclusiones, pseudocódigo de como implementaron una solución al problema o casos de tests para probar que su implementación es correcta.
- Sí hace falta:
 - Hipótesis y disusión de los resultados obtenidos.
- Sugerencias adicionales:
 - Planteo del problema científico. Objetivo de la consigna, qué se quiere investigar. Hipótesis previas sobre como funcionarán las cosas.
 - Explicación del algoritmo/objeto de estudio.
 - Proponer y fundamentar la experimentación: de qué forma se vincula lo que van a experimentar con las hipótesis que quieren validar.
 - Explicar los diferentes métodos utilizados para la experimentación

✓ Algunos casos de estudio

```
# Errores que se propagan cuando se repiten muchas operaciones.
# Con n = 10 ya se ve el problema
n =10
s = 0
for i in range(n):
    s += 0.1

s

0.9999999999999999

# En clase en un momento probamos con n = 4 y no entendíamos porque el resultado parecía
# Primera observación: el print limita por defecto la cantidad de decimales

# 20 decimales
def p(x):
    return "%.30f" % x

n = 4
s = 0
for i in range(n):
    s += 0.1

p(s)

'0.40000000000000000022204460492503'

# Ahora veamos que pasa cuando sumamos hasta 0.3
a = 0.1 + 0.1 + 0.1
p(a)

'0.30000000000000000044408920985006'

# Acarreamos error, suficiente para que a no sea equivalente a la representación del 0.3
a - 0.3

5.551115123125783e-17

# De hecho, caemos en exactamente el proximo número representable luego de 0.3
p(a - (np.nextafter(0.3, 0.4)))

'0.00000000000000000000000000000000'

# Si nos paramos en ese término y sumamos 0.1 veamos que pasa
a = a + 0.1
p(a)

'0.40000000000000000022204460492503'

# Sin embargo
p(a - 0.4)

'0.00000000000000000000000000000000'

# En este caso, el último incremento no hace que el resultado llegue a caer más allá de la representación del 0.4
a - (np.nextafter(0.4, 0.5))

-5.551115123125783e-17

# Otro caso más general:
# Sumamos n terminos 1/n
# Probar con distintos n
n = 100
suma = 0.0
for i in range(n):
    suma = suma + 1/n
suma

1.0000000000000007
```

Vamos a definir algunos algoritmos para trabajar con el problema de suma de lista de números.

```
# Numba permite compilar bloques de código a lenguaje máquina 'just in time'
# Las funciones con el decorator @jit se trataran de esa forma y se utilizará
# el código ya compilado cada vez que se ejecuten en lugar de ser interpretadas
# desde el bytecode.
# De momento, se puede ignorar ya lo veremos con algo más de cuidado más adelante
from numba import jit
```

```
@jit
def suma(lista):
    suma = 0.0
    for x in lista:
        suma = suma + x
    return suma

@jit

def kahan(lista):
    # Accumulator
    suma = 0.0

    #A running compensation for lost low-order bits.
    c = 0.0

    for x in lista:
        y = x - c
        t = suma + y
        c = (t - suma) - y #recupero los digitos menos significativos de y para la próxima
        suma = t
    return suma
```

```
<ipython-input-2-87864b67588b>:2: NumbaDeprecationWarning: The 'nopython' keyword argument was not supplied to the 'numba.jit' decorator. Th
def suma(lista):
<ipython-input-2-87864b67588b>:10: NumbaDeprecationWarning: The 'nopython' keyword argument was not supplied to the 'numba.jit' decorator. 1
def kahan(lista):
```



Algoritmo de Kahan con un ejemplo https://en.wikipedia.org/wiki/Kahan_summation_algorithm

```
# Serie términos iguales
n = 100
lista = np.array([1/n]*n)
print(lista)
```

```
[0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01 0.01
0.01 0.01]
```

```
suma(lista), kahan(lista)
```

```
(1.0000000000000007, 1.0)
```

```
# Series geométrica
n = 100
r = 0.9
lista = r**np.arange(n)

# Suma fórmula cerrada
(1 - r**n)/(1-r)
```

```
9.999734386011127
```

```
suma(lista), suma(np.sort(lista)), suma(np.sort(lista)[::-1]), kahan(lista)
```

```
(9.999734386011122, 9.999734386011127, 9.999734386011122, 9.999734386011127)
```

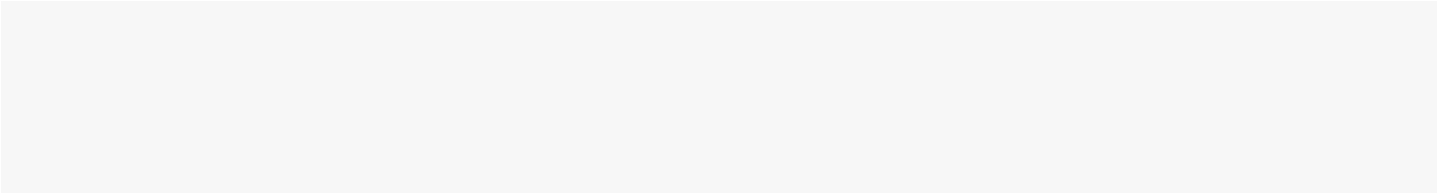
```
# Series aleatorios diferentes ordenes de magnitud
n = 10000
r = 0.99
np.random.seed(1)
lista = np.array(r**np.random.randint(1,1000,n))
```

```
suma(lista), suma(np.sort(lista)), suma(np.sort(lista)[::-1]), kahan(lista)
```

```
(1020.8543202006157,
1020.8543202006146,
1020.8543202006157,
1020.8543202006142)
```

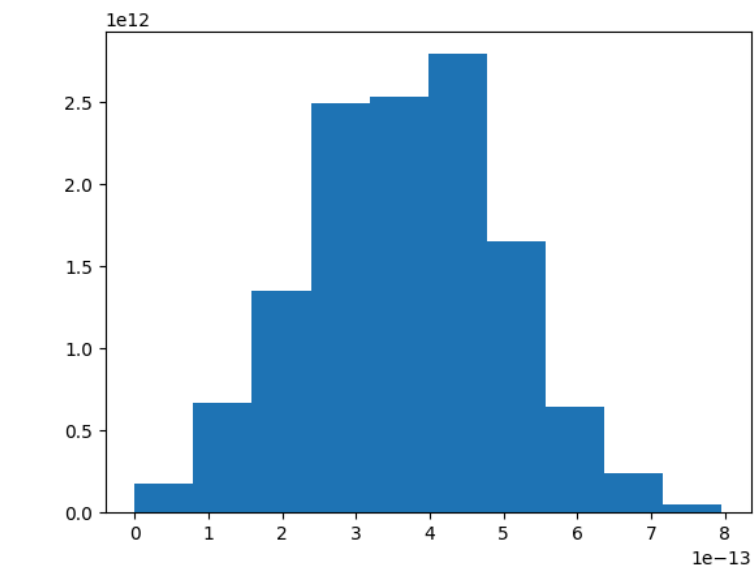
Reporte de distribuciones en experimentos con aleatoriedad

Los errores generados al sumar los elementos de la lista, depende del orden de como estén estos elementos. Podemos computar la suma para muchos ordenamientos distintos y ver la distribución de los errores



```
errores = []
n = 10000
r = 0.99
fn = sum
for i in range(1000):
    lista = r**np.arange(n)
    np.random.seed(i)
    np.random.shuffle(lista)
    errores.append(np.abs(fn(lista)-(1 - r**n)/(1-r)))

plt.hist(errores, density=True);
```



Qué tipo de distribución es? Cómo se puede representar graficamente el valor esperado y la dispersión?

Medición de tiempos

```
import time
tic = time.time()
time.sleep(1)
toc = time.time()
toc-tic
```

1.0015087127685547

```
times = %timeit -r 1 -n 1 -o time.sleep(1)
```

1 s ± 0 ns per loop (mean ± std. dev. of 1 run, 1 loop each)

```
tic = time.time()
suma(lista)
toc = time.time()
(toc-tic)
```

0.00018143653869628906

```
# n es la cantiad de veces que se ejecuta la función por repetición
# r es la cantidad de muestras que se toman
# si n no se especifica, se estima automaticamente para que el tiempo total de los loops sea al menos 0.2s
times = %timeit -r 5 -n 100 -o suma(lista)
```

17.8 µs ± 2.51 µs per loop (mean ± std. dev. of 5 runs, 100 loops each)

El tiempo promedio estimado de cada repetición se obtiene por medio de times.timings. También se puede consultar el total en times.all_runs.

Según la documentación:

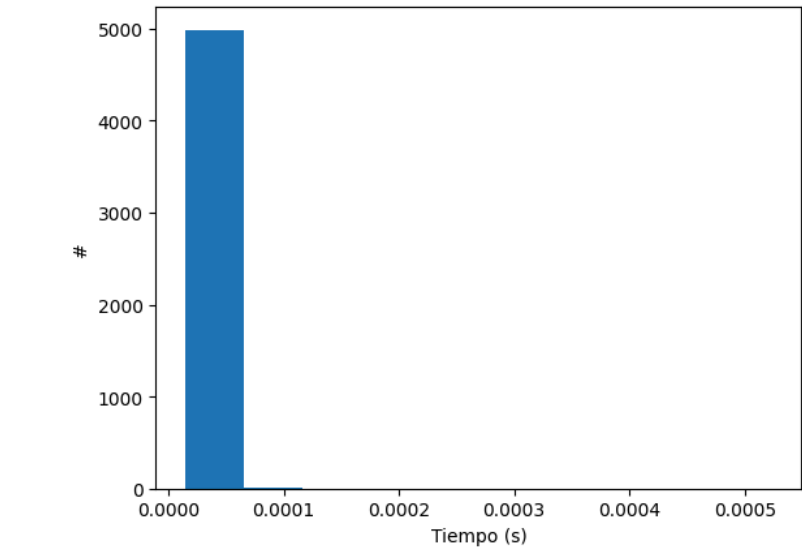
```
timings = [dt / self.loops for dt in all_runs] #self.loops = n
```

Ojo con la resolución del timer!

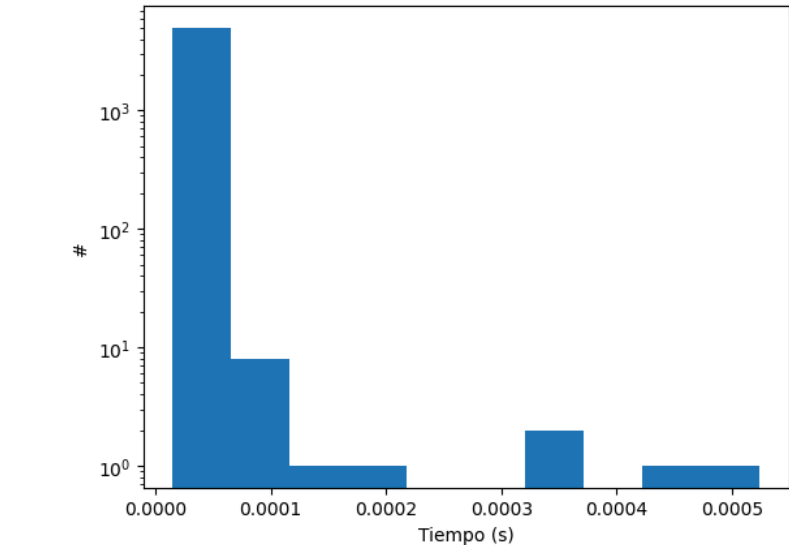
Distribución de tiempos

```
times = %timeit -q -r 5000 -n 10 -o suma(lista)
```

```
plt.hist(times.timings);
plt.ylabel('#')
plt.xlabel('Tiempo (s)');
```

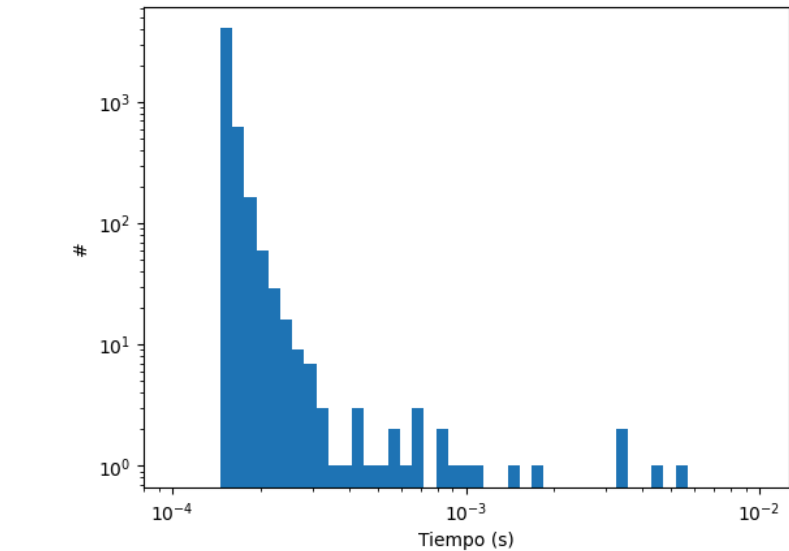


```
plt.hist(times.timings,log='True');
plt.ylabel('#')
plt.xlabel('Tiempo (s)');
```



Con escala logarítmica y cambiando los bins también a un arreglo logarítmico se puede ver bien la forma de la distribución de los tiempos. Qué tipo de distribución es?

```
plt.hist(times.all_runs,bins=np.logspace(-4,-2,50));
plt.ylabel('#')
plt.xlabel('Tiempo (s)');
plt.xscale('log')
plt.yscale('log')
```



```
np.logspace(-4,-2,50)
```

```
array([0.0001      , 0.00010985, 0.00012068, 0.00013257, 0.00014563,
       0.00015999, 0.00017575, 0.00019307, 0.0002121 , 0.000233  ,
       0.00025595, 0.00028118, 0.00030888, 0.00033932, 0.00037276,
       0.00040949, 0.00044984, 0.00049417, 0.00054287, 0.00059636,
       0.00065513, 0.00071969, 0.0007906 , 0.00086851, 0.0009541 ,
       0.00104811, 0.0011514 , 0.00126486, 0.0013895 , 0.00152642,
       0.00167683, 0.00184207, 0.00202359, 0.002223  , 0.00244205,
       0.0026827 , 0.00294705, 0.00323746, 0.00355648, 0.00390694,
       0.00429193, 0.00471487, 0.00517947, 0.00568987, 0.00625055,
       0.00686649, 0.00754312, 0.00828643, 0.00910298, 0.01      ])
```

```
10 ** np.linspace(-4,-2,50)
```

```
array([0.0001      , 0.00010985, 0.00012068, 0.00013257, 0.00014563,
       0.00015999, 0.00017575, 0.00019307, 0.0002121  , 0.000233   ,
       0.00025595, 0.00028118, 0.00030888, 0.00033932, 0.00037276,
       0.00040949, 0.00044984, 0.00049417, 0.00054287, 0.00059636,
       0.00065513, 0.00071969, 0.0007906  , 0.00086851, 0.0009541  ,
       0.00104811, 0.0011514 , 0.00126486, 0.0013895 , 0.00152642,
       0.00167683, 0.00184207, 0.00202359, 0.002223   , 0.00244205,
       0.0026827 , 0.00294705, 0.00323746, 0.00355648, 0.00390694,
       0.00429193, 0.00471487, 0.00517947, 0.00568987, 0.00625055,
       0.00686649, 0.00754312, 0.00828643, 0.00910298, 0.01      ])
```

Experimentar!

Estudiar y comparar el tiempo de ejecución y el error numérico de los algoritmos. Utilizar como caso de estudio la suma de una serie geométrica para distintas cantidades de términos (n).

Para computar el error absoluto se puede comparar con la fórmula cerrada:

```
lista = r ** np.arange(n)
error = np.abs(np.sum(lista)-(1 - r**n)/(1-r))
```

Los resultados esperados deberían ser (lo más aproximado) a:

