

# **Análise Numérica**

## **Relatório 1 - Truncamento de Séries**

**Grupo 29**

José Dias

Luís Pinto

Samuel Neves

Bárbara Gonçalves

6 de Março de 2019

# 1 Introdução

Com este trabalho, pretendemos calcular a soma de certas séries com um erro inferior a um certo  $\epsilon$ , dado. Dito isto, alguns pontos a ter em consideração quanto ao mesmo:

1. A linguagem utilizada foi Python e, portanto, os cálculos foram feitos em dupla precisão.
2. A estrutura das respostas foi feita da seguinte forma:
  - Resolução Teórica;
  - Código utilizado;
  - Resposta ao problema;
  - Comentários.

## Exercício 1.

### Código utilizado:

```

1 >>> epsilon = 1
2 >>> while 1+epsilon > 1:
3     epsilon /= 2
4 >>> 2*epsilon
5
6 2.220446049250313e-16

```

**Resposta ao problema:** O valor obtido para o zero da máquina foi  $\epsilon = 2.2 \times 10^{-16}$

### Comentários:

1. Multiplicamos o valor obtido por 2 porque queremos descobrir o menor número, da máquina, maior que 1. Caso não o fizessemos, para a máquina,  $1 + \epsilon = 1$  e nós não queremos isso.
2. Usando o valor  $\epsilon$  obtido, conseguimos determinar o intervalo à direita em que a máquina identifica os números como 1:  $[1; 1 + \epsilon[$ . Logo, ao adicionar números que pertencem a esse intervalo, irão ocorrer erros.

## Exercício 2.

### Resolução Teórica:

Sejam  $a_n = \frac{n!^2}{(2n+1)!}$ ,  $S = \sum_{i=0}^{\infty} a_i$  e  $S_n = \sum_{i=0}^{n-1} a_i$ . Queremos  $S_n : |S - S_n| < \epsilon$ . Note-se que  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n > 0$ .

$$\text{Como } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1}}{a_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{(n+1)!^2}{(2(n+1)+1)!}}{\frac{n!^2}{(2n+1)!}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n+1)^2(2n+1)!}{(2n+2)(2n+3)(2n+1)!} = \frac{1}{4} < 1,$$

Então, pelo critério de D'Alembert, a série  $S = \sum_{i=0}^{\infty} a_i$  converge e  $|S - S_n| \leq \frac{1}{1-\frac{1}{4}} a_n = \frac{4}{3} a_n$ . Basta encontrar  $n \in \mathbb{N}$  para o qual  $\frac{4}{3} a_n < \epsilon \Rightarrow |S - S_n| < \epsilon$ .

**Código utilizado:**

```

1 #Definicoes
2 def a(n):
3     return (9/(2*sqrt(3)))*(factorial(n)**2)/factorial(2*n+1)
4 def prog1(eps):
5     n = 0
6     s = 0
7     while a(n)*(4/3) > eps :
8         s += a(n)
9         n += 1
10    return (s,n)
11 #resultado
12 >>> for i in range (8,16):
13     print (10**-i , prog1(10**-i))
14
15 1e-08 (3.1415926506432688, 14)
16 1e-09 (3.1415926528764797, 15)
17 1e-10 (3.141592653547753, 17)
18 1e-11 (3.1415926535873, 19)
19 1e-12 (3.1415926535891847, 20)
20 1e-13 (3.1415926535897567, 22)
21 1e-14 (3.1415926535897842, 23)
22 1e-15 (3.1415926535897927, 25)

```

**Resposta ao problema:**

$\epsilon$	n	$S_n$
$10^{-8}$	14	3.1415926506432688
$10^{-9}$	15	3.1415926528764797
$10^{-10}$	17	3.141592653547753
$10^{-11}$	19	3.1415926535873
$10^{-12}$	20	3.1415926535891847
$10^{-13}$	22	3.1415926535897567
$10^{-14}$	23	3.1415926535897842
$10^{-15}$	25	$3.1415926535897927 \pm 5.5 \times 10^{-15}$

**Resposta Final:**  $S = 3.14159265 \pm 10^{-8}$

**Comentários:** O valor  $5.5 \times 10^{-15}$  foi obtido da seguinte forma:

Seja  $\epsilon_1$  o erro da máquina e  $\epsilon_2$  o erro de arredondamento.  $\epsilon_1 = 2.2 \times 10^{-16} \Rightarrow \epsilon_2 \leq 25 \times \epsilon_1 = 5.5 \times 10^{-15}$ <sup>1</sup>

Como  $\epsilon_2 \ll \epsilon$ , o erro de arredondamento é menosprezável e, portanto, apenas foi utilizado no caso  $\epsilon = 10^{-15}$  (que é o caso com maior erro de arredondamento devido a ser o caso com mais iterações).

1. Foram utilizadas até 16 casas decimais para observar melhor a evolução da soma com alteração de  $\epsilon$ ;
2. Como podemos observar,  $S_{14}$  tem 8 casas decimais coincidentes com  $S_i, \forall i > n$ ,  $S_{15}$  tem 9, e por aí adiante, que era o esperado calculando  $S$  com os respetivos erros,  $\epsilon$ .

<sup>1</sup>A resolução teórica do porquê de multiplicarmos por 25 encontra-se no final do trabalho, na secção 2.

## Exercício 3.

### Resolução Teórica:

Sejam  $a_n = 4 \frac{(-1)^n}{2n+1}$ ,  $S_n = \sum_{k=0}^{n-1} a_k$ . Como  $\lim_{n \rightarrow \infty} |a_n| = 0$ ,  $|a_{n+1}| < |a_n|$  e  $a_n = (-1)^n |a_n|$ ,  $S = \sum_{n=0}^{\infty} a_n$  converge.

Para  $|S - S_n| < \epsilon$ , basta encontrar  $n \in \mathbb{N} : |a_n| < \epsilon \Leftrightarrow |4 \frac{(-1)^n}{2n+1}| < \epsilon \Leftrightarrow n > \frac{2}{\epsilon} - \frac{1}{2}$ .

Ou seja, para  $k \in \mathbb{N}$ , se  $\epsilon < 10^{-k} \Rightarrow n > 2 \times 10^k - \frac{1}{2} \Leftrightarrow n \geq 2 \times 10^k$ . No ponto de vista computacional, será necessário verificar  $2 \times 10^k$  casos, no mínimo.

Supondo que a máquina calcula  $10^7$  casos por segundo (experimentalmente, verificámos que apenas calcula cerca de  $10^6$ , em Python, por segundo), obtemos a tabela seguinte:

$\epsilon$	n	Tempo de execução
$10^{-8}$	$2 \times 10^8$	20s
$10^{-9}$	$2 \times 10^9$	200s
$10^{-10}$	$2 \times 10^{10}$	33.3min
$10^{-11}$	$2 \times 10^{11}$	333min
$10^{-12}$	$2 \times 10^{12}$	55.5h
$10^{-13}$	$2 \times 10^{13}$	555h
$10^{-14}$	$2 \times 10^{14}$	231.25dias
$10^{-15}$	$2 \times 10^{15}$	6 anos

Visto que o tempo de execução é excessivamente demorado, só foi possível verificar os primeiros dois casos.

### Código utilizado:

```

1 #Definicoes
2 def b(n):
3     return 4*(-1)**n/(2*n+1)
4 def soma_2(eps):
5     start=time.time()
6     soma=0
7     i=20
8     while abs(b(i)) > eps:
9         i*=10
10    for j in range(0,i):
11        soma+=b(j)
12    return (i,soma,'Tempo execucao:',time.time()-start)
13
14 #resultado
15 >>> for i in [8,9,10]:
16     print(soma_2(10**-i))
17
18 (2000000000, 3.1415926485894077, 'Tempo execucao:', 191.85141611099243)
19 (20000000000, 3.1415926530880767, 'Tempo execucao:', 2475.890358686447)

```

**Resposta ao problema:**

$\epsilon$	n	$S_n$
$10^{-8}$	$2 \times 10^8$	$3.1415926485894077 \pm 4.4 \times 10^{-8}$
$10^{-9}$	$2 \times 10^9$	$3.1415926530880767 \pm 4.4 \times 10^{-7}$

**Resposta Final:**  $S = 3.1415926 \pm 10^{-7}$

**Comentário:** O valor  $4.4 \times 10^{-k}$  foi obtido da seguinte forma:

Seja  $\epsilon_1$  o  $\epsilon$  máquina e  $\epsilon_2$  o erro de arredondamento.  $\epsilon_1 = 2.2 \times 10^{-16} \Rightarrow \epsilon_2 = 2 \times 10^k \times \epsilon_1 = 4.4 \times 10^{k-16}$ .<sup>2</sup>

Como  $\epsilon_2$  está próximo de  $\epsilon$ , o erro de arredondamento vai começar a afetar o valor da soma.

Foram utilizadas até 16 casas decimais para observar melhor a evolução da soma com alteração de  $\epsilon$ . Com esta informação podemos retirar várias conclusões:

1. O erro de arredondamento começa a ser significativo quando tentamos calcular  $S$  com um erro inferior a  $10^{-8}$ , pois, a partir das  $2 \times 10^8$  iterações, o erro de arredondamento começa a ser superior a  $10^{-8}$ .
2. Os valores de  $S_i, \forall i > 2 \times 10^8$ , podem começar a afastar-se do resultado desejado e, portanto, podemos não ser capazes de encontrar  $n \in \mathbb{N} : |S - S_n| < 10^{-8}$ .

**Exercício 4.**

**Código utilizado:**<sup>2</sup>

```

1 #Definicoes
2 def newprog1(eps):
3     n = 0
4     s = 0
5     while a(n)*(4/3) > eps :
6         s += a(n)
7         n += 1
8     return (abs(pi-s),s,n)
9 def newprog2(eps):
10    n = 0
11    s = 0
12    while abs(b(n)) > eps :
13        s += b(n)
14        n += 1
15    return (abs(pi-s),s,n)
16
17 #resultado
18 >>> for i in range(8,16):
19     print(newprog1(10**-i))
20
21 (2.946524357838598e-09, 3.1415926506432688, 14)
22 (7.133134083403547e-10, 3.1415926528764797, 15)
23 (4.204014913966603e-11, 3.141592653547753, 17)
24 (2.4931168240982515e-12, 3.1415926535873, 19)
25 (6.084022174945858e-13, 3.1415926535891847, 20)

```

<sup>2</sup>A resolução teórica do porquê de multiplicarmos por 25 encontra-se no final do trabalho, na secção 2.

<sup>2</sup>Não foi feita nenhuma resposta teórica pois tudo o que é necessário resolver analiticamente já foi feito nos exercícios anteriores.

```

26 (3.6415315207705135e-14, 3.1415926535897567, 22)
27 (8.881784197001252e-15, 3.1415926535897842, 23)
28 (4.440892098500626e-16, 3.1415926535897927, 25)
29
30 >>> for i in range(8,10):
31     print(newprog2(10**-i))
32
33 (5.000385439046795e-09, 3.1415926485894077, 2000000000)
34 (5.01716446166256e-10, 3.1415926530880767, 2000000000)

```

**Resposta ao problema:**

$$a_n = \frac{n!^2}{(2n+1)!}, S_n = \sum_{i=0}^n a_i$$

$\epsilon$	n	$S_n$	$ \pi - S_n $
$10^{-8}$	14	$3.1415926506432688 \pm 3.1 \times 10^{-15}$	$3 \times 10^{-9}$
$10^{-9}$	15	3.1415926528764797	$8 \times 10^{-10}$
$10^{-10}$	17	3.141592653547753	$5 \times 10^{-11}$
$10^{-11}$	19	3.1415926535873	$3 \times 10^{-12}$
$10^{-12}$	20	3.1415926535891847	$7 \times 10^{-13}$
$10^{-13}$	22	3.1415926535897567	$4 \times 10^{-14}$
$10^{-14}$	23	3.1415926535897842	$9 \times 10^{-15}$
$10^{-15}$	25	3.1415926535897927	$5 \times 10^{-16}$

$$a_n = 4 \frac{(-1)^n}{2n+1}, S_n = \sum_{i=0}^n a_i$$

$\epsilon$	n	$S_n$	$ \pi - S_n $
$10^{-8}$	14	$3.1415926485894077 \pm 4.4 \times 10^{-8}$	$6 \times 10^{-9}$
$10^{-9}$	15	3.1415926530880767	$6 \times 10^{-10}$

**Comentário:** Neste último exercício, era esperado obter um erro para  $|\pi - S|$  inferior ao erro  $\epsilon$  dado, com exceção no segundo caso (Tabela 2).

1. Tal como observado previamente, os dados obtidos foram os esperados o que era de prever visto que o erro de arredondamento não afeta estes valores nas respetivas casas decimais calculadas;
2. Como os resultados foram melhores do que os especulados, na Tabela 2, ou se deve ao facto dos cálculos serem feitos com dupla precisão, em Python, ou simplesmente não houve um impacto tão grande do erro de arredondamento.

## 2 Resolução teórica do cálculo de arredondamento:

Queremos majorar o erro de arredondamento,  $|S_n - \hat{S}_n|$ . Seja  $a'_i$  o valor que obtemos para  $a_i$  na máquina. Sabemos que  $\forall i \in \mathbb{N}, |a_i - a'_i| \leq \epsilon = 2.2 \times 10^{-16}$  (epsilon máquina).

$$|S_n - \hat{S}| = \left| \sum_{i=0}^{n-1} a_i - \sum_{i=0}^{n-1} a'_i \right| = \left| \sum_{i=0}^{n-1} (a_i - a'_i) \right| \leq \sum_{i=0}^{n-1} |a_i - a'_i| \leq \sum_{i=0}^{n-1} \epsilon = n\epsilon \quad \square$$