Unidade II: Somatórios (∑)



Instituto de Ciências Exatas e Informática Departamento de Ciência da Computação

Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais

Agenda

- Motivação ∑
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais

Principal Motivação na Ciência da Computação

• Levantamento de custo (e.g., tempo e memória) de algoritmos

 O custo de um algoritmo é a soma dos custos das suas operações

• Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros

Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros



```
Ciência da Computação
```

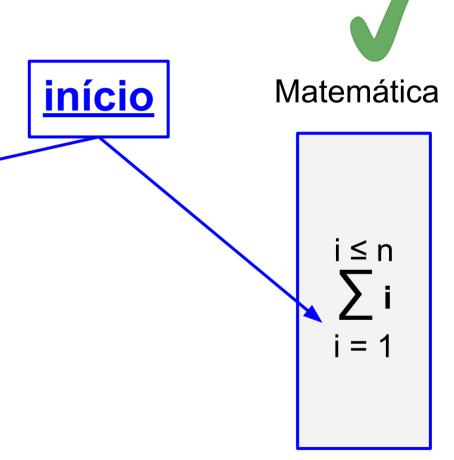
```
int somatorio(int n){
    int soma = 0;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        soma += i;
    }
    return soma;
}</pre>
```

```
i ≤ n
∑ i
i = 1
```

Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros

Ciência da Computação

```
int somatorio(int n){
    int soma = 0;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        soma += i;
    }
    return soma;
}</pre>
```



Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros



Ciência da Computação

```
Matemática
```

```
int somatorio(int n){
    int soma = 0;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        soma += i;
    }
    return soma;
}</pre>
```

condição de parada



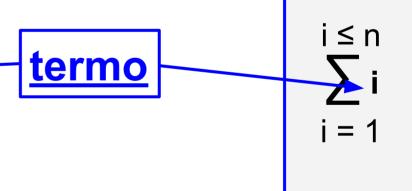
Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros



Ciência da Computação

```
Matemática
```

```
int somatorio(int n){
   int soma = 0;
   for(int i = 1; i <= n; i++){
      soma += i;
   }
   return soma;
}</pre>
```



 O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Quantas comparações entre registros ele realiza?

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

 O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Quantas comparações entre registros ele realiza?

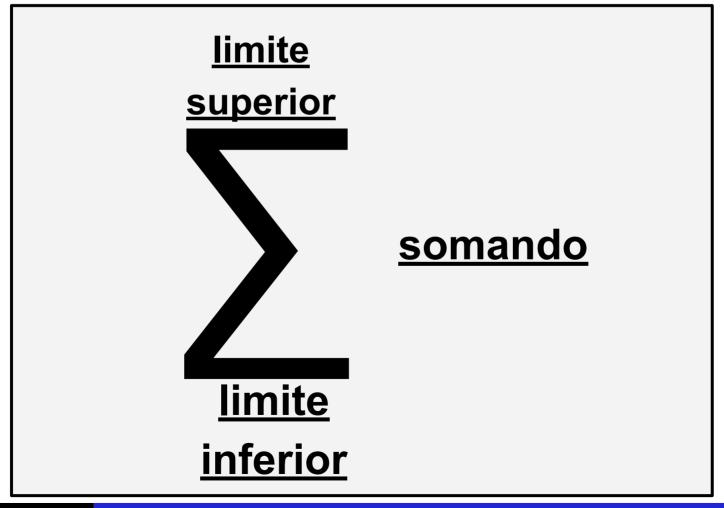
```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
     }
     swap(menor, i);
}
```

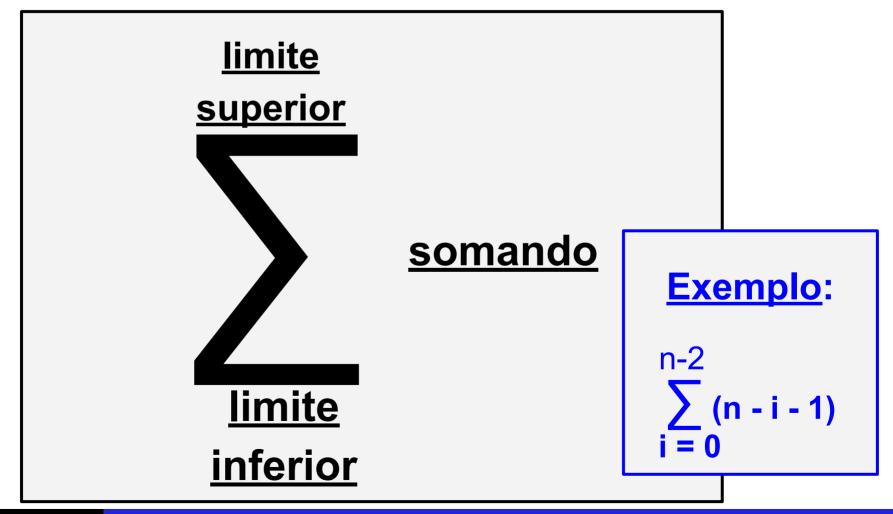
i	0	1	2	3	n-2
c(i) = (n - (i+1))	n-1	n-2	n-3	n-4	 1

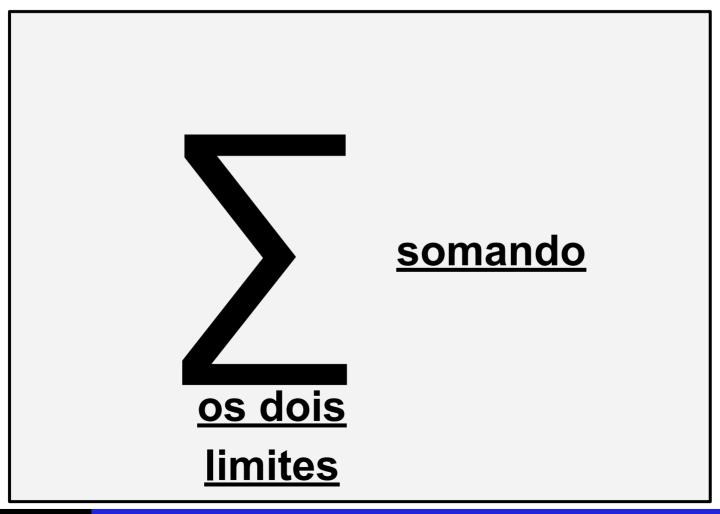
$$\sum_{i=0}^{n-2} (n - i - 1)$$

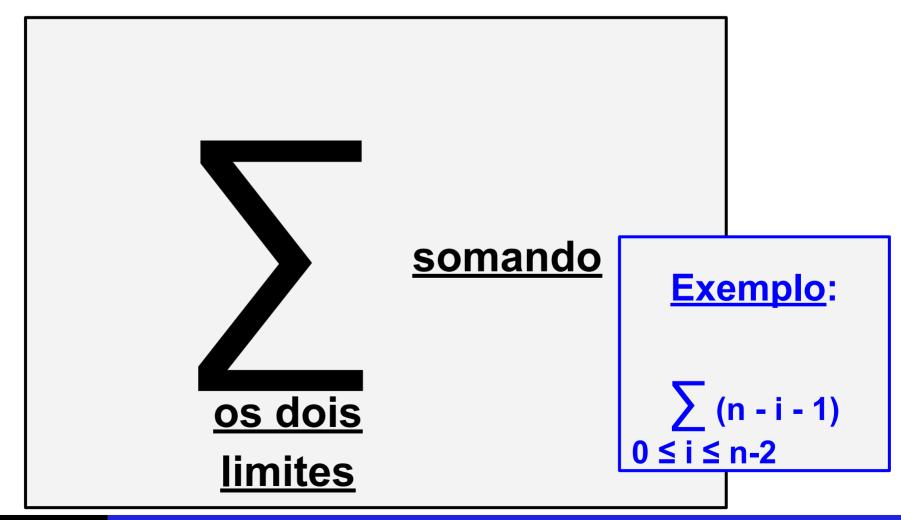
Agenda

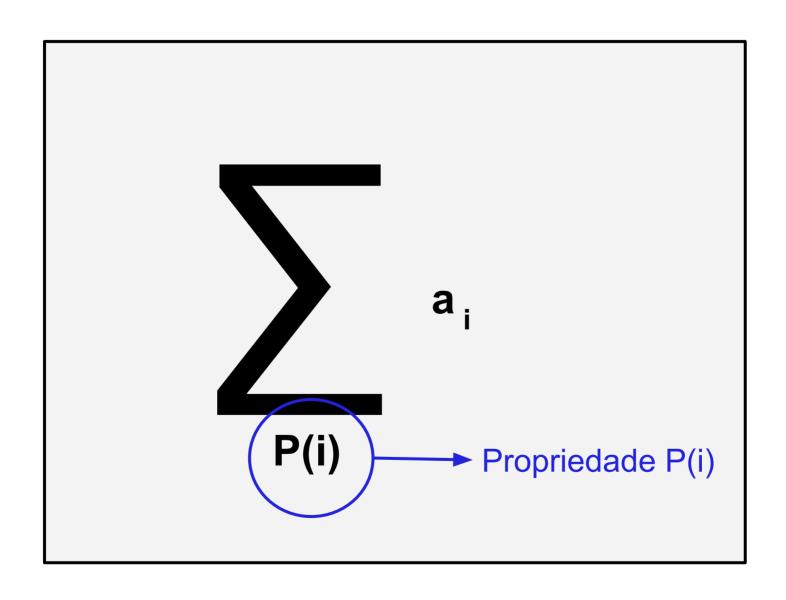
- Motivação
- Notação ∑
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais

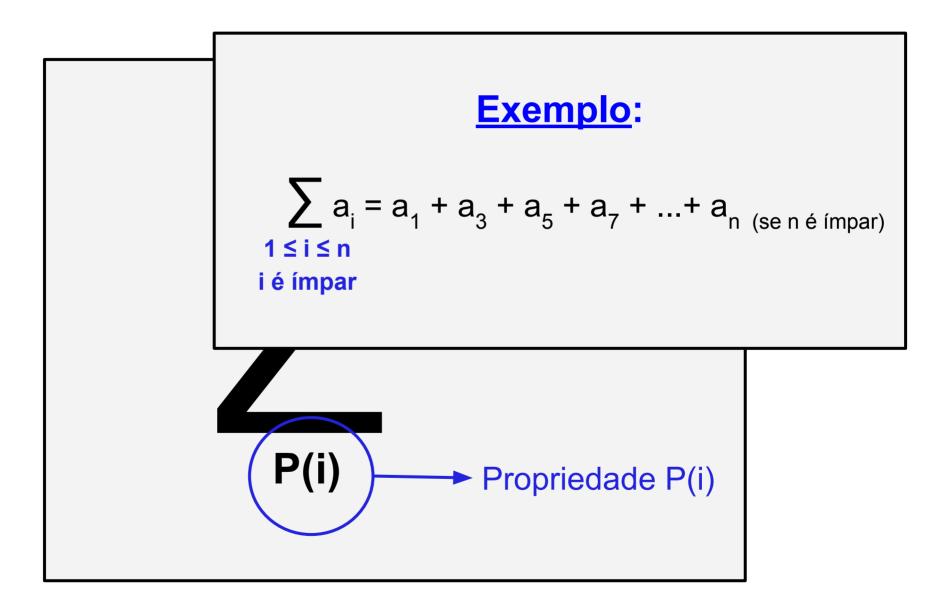












Variações da Notação Sigma

$$\sum_{i=1}^{i \le n} a_i = \sum_{1 \le i \le n}^{n} a_i = \sum_{1 \le i \le n}^{i \le n} a_i$$

Resolva os somatórios abaixo:

a)
$$\sum_{n=1}^{4} n^2 = ?$$

d)
$$\sum_{1}^{3} (2i + x) = ?$$

b)
$$\sum_{1}^{4} 3i = ?$$

e)
$$\sum_{0}^{5} i \cdot (i-1) \cdot (5-i) = ?$$

c)
$$\sum_{1}^{4} (3 - 2i) = ?$$

f)
$$\sum_{m=1}^{4} 8k - 6m = ?$$

$$\sum_{n=1}^4 n^2 = ?$$



Escolha 1 resposta:

$$1+2+3+4$$

$$\bigcirc 1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2$$

$$(1+2+3+4)^2$$

$$1^2 + 4^2$$

$$\sum_{n=1}^{4} n^2 = ?$$



Escolha 1 resposta:

$$1+2+3+4$$



$$1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2$$

$$(1+2+3+4)^2$$

$$1^2 + 4^2$$

$$\sum_{1}^{4} 3i = ?$$

$$\sum_{1}^{4} 3i = ?$$

Neste material, a menos que dito o contrário, a notação \sum_{1}^{n} incrementa o índice i. Para evitar ambiguidade, podemos usar a notação \sum_{1}^{n}

$$\sum_{1}^{4} 3i = (3.1) + (3.2) + (3.3) + (3.4) = 30$$



$$\sum_{1}^{4} 3i = 3 \cdot \sum_{1}^{4} i = 3 \cdot (1 + 2 + 3 + 4) = 30$$



$$\sum_{1}^{4} (3 - 2i) = ?$$

$$\sum_{1}^{4} (3 - 2i) = (3 - (2 . 1)) + (3 - (2 . 2)) + (3 - (2 . 3)) + (3 - (2 . 4)) = -8$$

$$\sum_{1}^{4} (3-2i) = \sum_{1}^{4} 3-2\sum_{1}^{4} i = (3+3+3+3)-2(1+2+3+4) = -8$$



$$\sum_{1}^{3} (2i + x) = ?$$

$$\sum_{1}^{3} (2i + x) = 2(1+2+3) + (x+x+x) = 12 + 3x$$



$$\sum_{0}^{5} i \cdot (i-1) \cdot (5-i) = ?$$

$$\sum_{0}^{5} i \cdot (i-1) \cdot (5-i) = 0 \cdot (-1) \cdot 5 + 1 \cdot 0 \cdot 4 + 2 \cdot 1 \cdot 3 + 3 \cdot 2 \cdot 2 + 4 \cdot 3 \cdot 1 + 5 \cdot 4 \cdot 0 = 0 + 0 + 6 + 12 + 12 + 0 = 30$$



$$\sum_{m=1}^{4} 8k - 6m = ?$$



Escolha 1 resposta:

$$8k-6+8k-12+8k-18+8k-24$$

$$2+4+6+8$$

$$8-6m+16-6m+24-6m+32-6m$$

$$0+2+4+6$$

$$\sum_{m=1}^{4} 8k - 6m = ?$$



Escolha 1 resposta:



$$2+4+6+8$$

$$8-6m+16-6m+24-6m+32-6m$$

$$0+2+4+6$$

Podemos afirmar que
$$\sum_{0}^{5}$$
 i. (i-1). (5-i) = \sum_{2}^{4} i. (i-1). (5-i)? Justifique.

Exercício Resolvido (4)

Podemos afirmar que
$$\sum_{0}^{5}$$
 i. (i-1). (5-i) = \sum_{2}^{4} i. (i-1). (5-i)? Justifique.

Sim, pois como os termos a_0 , a_1 e a_5 são iguais a zero, o resultado dos dois somatórios é igual a $(a_2 + a_3 + a_4)$



Exercício Resolvido (5)

Considere a soma 4 + 25 + 64 + 121.

Qual expressão é igual à soma acima?



Escolha todas as respostas aplicáveis:

$$\sum_{i=0}^{3} (i^2 + 2i + 4)$$

$$\sum_{i=0}^{3} (3i+2)^2$$

Nenhuma das anteriores

Exercício Resolvido (5)

Considere a soma 4 + 25 + 64 + 121.

Qual expressão é igual à soma acima?



Escolha todas as respostas aplicáveis:

$$\sum_{i=0}^{3} (i^2 + 2i + 4)$$

$$\sum_{i=0}^{3} (3i+2)^2 = (3x0+2)^2 + (3x1+2)^2 + (3x2+2)^2 + (3x3+2)^2 = 4+25+64+121$$

Nenhuma das anteriores

Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas (∑)



- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais

Relações de Recorrência

Assunto discutido na disciplina Teoria dos Grafos e Computabilidade

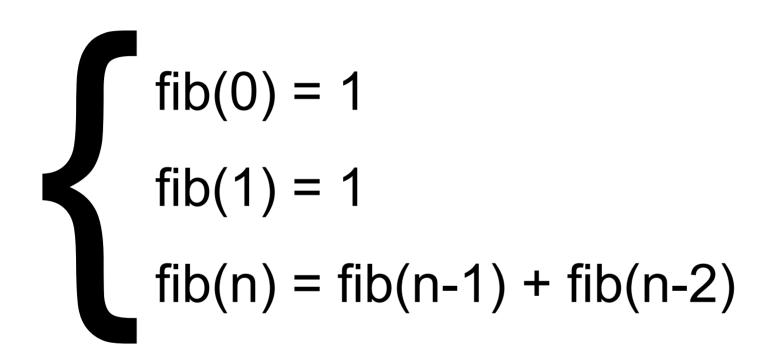
Técnica usada para calcular somas

Exemplo

$$\begin{cases} S_0 = a_0 \\ S_n = S_{n-1} + a_n, \text{ para } n > 0 \end{cases}$$

Quais são os valores da sequência abaixo?

Quais são os valores da sequência abaixo?



i	0	1	2	3	4	5	6	
fib(i)	1	1	2	3	5	8	13	

$$fat(4) = ?$$

$$fat(1) = 1$$

$$fat(n) = n \cdot fat(n-1)$$

$$fat(4) = 4 \cdot fat(3)$$

$$fat(3) = 3 \cdot fat(2)$$

$$fat(2) = 2$$
. $fat(1)$, contudo, sabemos que $fat(1) = 1$

$$fat(4) = 4 \cdot fat(3)$$

$$fat(3) = 3 \cdot fat(2)$$

$$fat(2) = 2.1$$

$$fat(1) = 1$$

$$fat(n) = n \cdot fat(n-1)$$

$$fat(4) = 4 \cdot fat(3)$$

$$fat(3) = 3.2$$

$$fat(4) = 4.6$$

Somas Múltiplas

 Os termos de um somatório podem ser especificados por dois ou mais índices, por exemplo:

$$\sum_{1 \le i, j \le 3} a_i b_j = a_1 b_1 + a_1 b_2 + a_1 b_3 + a_2 b_1 + a_2 b_2 + a_2 b_3 + a_3 b_1 + a_3 b_2 + a_3 b_3$$

Somas Múltiplas

 Outra forma de representação é utilizando dois somatórios, por exemplo:

$$\sum_{1 \le i, j \le 3} a_i b_j = \left(\sum_{j \le 3} a_i\right) \left(\sum_{j \le 3} b_j\right)$$

Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas (∑)

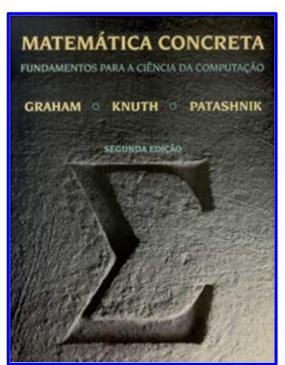


Alguns Métodos Gerais

Frase de [GRAHAM, 95]

A chave do sucesso na manipulação de somas está na habilidade de transformar uma soma em outra mais

simples ou mais perto de algum objetivo



Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas



- Alguns Métodos Gerais
- Regras Básicas de Transformação
- Propriedades

Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas



- Alguns Métodos Gerais
- Regras Básicas de Transformação
- Propriedades

Regras Básicas de Transformação

- Distributividade
- Associatividade
- Comutatividade

Distributividade

Permite mover constantes para dentro ou fora de um somatório

$$\sum_{i \in I} c \cdot a_i = c \cdot \sum_{i \in I} a_i$$

• Por exemplo, temos:

$$c.a_{-1} + c.a_0 + c.a_1 = c.(a_{-1} + a_0 + a_1)$$

Distributividade

Permite mover constantes para dentro ou fora de um somatório

$$\sum_{i \in I} c \cdot a_i = c \cdot \sum_{i \in I} a_i$$

• Outro exemplo, foi dado no Exercício Resolvido 3b e repetido abaixo:

$$\sum_{1}^{4} 3i = 3 \cdot \sum_{1}^{4} i = 3 \cdot (1 + 2 + 3 + 4) = 30$$

Distributividade

Permite mover constantes para dentro ou fora de um somatório

$$\sum_{i \in I} c \cdot a_i = c \cdot \sum_{i \in I} a_i$$

• Também se aplica à divisão

$$\sum_{i \in I} \frac{a_i}{c} = \frac{1}{c} \cdot \sum_{i \in I} a_i$$

Associatividade

• Permite quebrar um somatório em partes ou unificá-las em um somatório

$$\sum_{i \in I} (a_i + b_i) = \sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I} b_i$$

• Por exemplo, temos:

$$(a_{-1} + b_{-1}) + (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1) = (a_{-1} + a_0 + a_1) + (b_{-1} + b_0 + b_1)$$

Associatividade

Permite quebrar um somatório em partes ou unificá-las em um somatório

$$\sum_{i \in I} (a_i + b_i) = \sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I} b_i$$

• Também se aplica à subtração:

$$\sum_{i \in I} (a_i - b_i) = \sum_{i \in I} a_i - \sum_{i \in I} b_i$$

Associatividade

• Permite quebrar um somatório em partes ou unificá-las em um somatório

$$\sum_{i \in I} (a_i + b_i) = \sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I} b_i$$

• Outro exemplo, foi dado no Exercício Resolvido 3c e repetido abaixo:

$$\sum_{1}^{4} (3 - 2i) = \sum_{1}^{4} 3 - 2 \sum_{1}^{4} i = (3 + 3 + 3 + 3) - 2(1 + 2 + 3 + 4) = -8$$

Comutatividade

Permite colocar os termos em qualquer ordem

$$\sum_{i \in I} a_{i} = \sum_{p(i) \in I} a_{p(i)}$$

• Por exemplo, temos:

$$a_{-1} + a_0 + a_1 = a_1 + a_{-1} + a_0$$

Exemplo de Aplicação da Comutatividade

 Os programas abaixo apresentam o mesmo resultado devido a regra de comutatividade

```
for(int i = 0; i < n; i++)
    for(int j = 0; j < n; j++)
    soma += mat[i][j];
```

```
for(int j = 0; j < n; j++) //invertendo os fors
  for(int i = 0; i < n; i++)
     soma += mat[i][j];</pre>
```

```
for(int i = n-1; i >= 0; i--) //decrementando
  for(int j = n-1; j >= 0; j--)
    soma += mat[i][j];
```

Resumo das Regras Básicas de Transformação

Distributividade

$$\sum_{i \in I} c \cdot a_i = c \cdot \sum_{i \in I} a_i$$

Associatividade

$$\sum_{i \in I} (a_i + b_i) = \sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I} b_i$$

Comutatividade

$$\sum_{i \in I} a_i = \sum_{p(i) \in I} a_{p(i)}$$

Exercício Resolvido (6)

• Aplique associatividade para unificar os dois somatórios abaixo:

$$\sum_{3}^{n} a_{i} + \sum_{1}^{n} b_{i}$$

Exercício Resolvido (6)

Aplique associatividade para unificar os dois somatórios abaixo:

$$\sum_{3}^{n} a_{i} + \sum_{1}^{n} b_{i}$$



=
$$(a_3 + a_4 + a_5 + ... + a_n) + (b_1 + b_2 + b_3 + ... + b_n)$$

$$= b_1 + b_2 + \sum_{i=3}^{n} (a_i + b_i)$$

$$= -a_1 - a_2 + \sum_{i=1}^{11} (a_i + b_i)$$

Exercício Resolvido (7)

Mostre (e justifique) se cada expressão abaixo é verdadeira ou falsa:

a) ()
$$\sum_{k=0}^{200} k^3 = \sum_{k=1}^{200} k^3$$
;

b) ()
$$\sum_{p=0}^{1000} (3+p) = 3 + \sum_{p=0}^{1000} p;$$

c) ()
$$\sum_{\ell=1}^{n} (3\ell) = 3 \sum_{\ell=1}^{n} \ell;$$

d)
$$\left(\right) \sum_{k=0}^{12} k^p = \left(\sum_{k=0}^{12} k \right)^p$$
;

e) ()
$$\sum_{t=8}^{32} (3+t) = 75 + \sum_{t=8}^{32} t$$
.

Exercício Resolvido (7)

Mostre (e justifique) se cada expressão abaixo é verdadeira ou falsa:

a)
$$(\checkmark)$$
 $\sum_{k=0}^{200} k^3 = \sum_{k=1}^{200} k^3;$

b)
$$(\mathbf{X}) \sum_{p=0}^{1000} (3+p) = 3 + \sum_{p=0}^{1000} p;$$

c)
$$(1) \sum_{\ell=1}^{n} (3\ell) = 3 \sum_{\ell=1}^{n} \ell;$$

d)
$$(X) \sum_{k=0}^{12} k^p = \left(\sum_{k=0}^{12} k\right)^p$$
;

e)
$$(\checkmark) \sum_{t=8}^{32} (3+t) = 75 + \sum_{t=8}^{32} t.$$

Exercício Resolvido (8)

 Prove que os somatórios abaixo são iguais. Em sua resposta, use a propriedade comutativa

$$\sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.i) = \sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.(4-i))$$

Exercício Resolvido (8)

 Prove que os somatórios abaixo são iguais. Em sua resposta use a propriedade comutativa

$$\sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.i) = \sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.(4-i))$$

Primeiro somatório: (3 + 2.0) + (3 + 2.1) + (3 + 2.2) + (3 + 2.3) + (3 + 2.4)

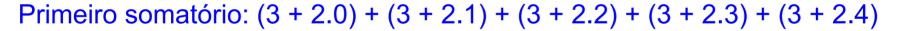
No segundo, (3 + 2.[4-0]) + (3 + 2.[4-1]) + (3 + 2.[4-2]) + (3 + 2.[4-3]) + (3 + 2.[4-4])

Logo, por comutatividade, temos apenas a alteração da ordem dos elementos

Exercício Resolvido (8)

 Prove que os somatórios abaixo são iguais. Em sua resposta use a propriedade comutativa

$$\sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.i) = \sum_{0 \le i \le 4} (3 + 2.(4-i))$$



No segundo, (3 + 2.[4-0]) + (3 + 2.[4-1]) + (3 + 2.[4-2]) + (3 + 2.[4-3]) + (3 + 2.[4-4])

Logo, por comutatividade, temos apenas a alteração da ordem dos elementos

Observação: (n-i) "simula" um decremento no valor de i

 Aplique as regras de transformação para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma Progressão Aritmética (PA)

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a + b.i$$

Recordando Progressão Aritmética

- Uma PA é uma sequência cuja razão (diferença) entre dois termos consecutivos é constante. Por exemplo, 5, 7, 9, 11, 13, ...
- Cada termo da PA será a_i = a + b.i, onde a é o termo inicial; b, a razão; e, i, a ordem do termo
- Na sequência acima, a e b são iguais a 5 e 2, respectivamente. Logo, temos: (5 + 2.0), (5 + 2.1), (5 + 2.2), (5 + 2.3), (5 + 2.4), ...

Recordando Progressão Aritmética • Exercício: Mostre os valores de a e b na sequência 1, 4, 7, 10, 13, ...

1

Recordando Progressão Aritmética

• Exercício: Mostre os valores de a e b na sequência 1, 4, 7, 10, 13, ...

Os valores a e b são 1 e 3, respectivamente, logo, temos:

$$1 + 3 \cdot 0 = 1$$

 $1 + 3 \cdot 1 = 4$
 $1 + 3 \cdot 2 = 7$
 $1 + 3 \cdot 3 = 10$
 $1 + 3 \cdot 4 = 13$

. . .

 Aplique as regras de transformação para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma Progressão Aritmética (PA)

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a + b.i$$

 Aplique as regras de transformação para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma Progressão Aritmética (PA)

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a + b.i$$

 Aplicando a comutatividade, podemos somar do maior para o menor, trocando i por (n-i):

$$S_n = \sum_{0 \le (n-i) \le n} [a + b.(n-i)]$$

 Aplique as regras de transformação para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma Progressão Aritmética (PA)

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a + b.i$$

 Aplicando a comutatividade, podemos somar do maior para o menor, trocando i por (n-i):

$$S_n = \sum_{0 \le (n-i) \le n} [a + b.(n-i)] = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$$

• Como $S_n = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$, podemos afirmar que:



$$2S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] + \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$$

• Como $S_n = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$, podemos afirmar que:



$$2S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] + \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$$

Aplicando associatividade, podemos combinar os dois somatórios:

$$2S_n = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i + a + b.n - b.i]$$

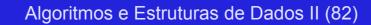
• Como $S_n = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$, podemos afirmar que:

$$2S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] + \sum_{0 \le i \le n} [a + b.n - b.i]$$



$$2S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i + a + b.n - b.i] = \sum_{0 \le i \le n} [2.a + b.n]$$

Simplificando, temos



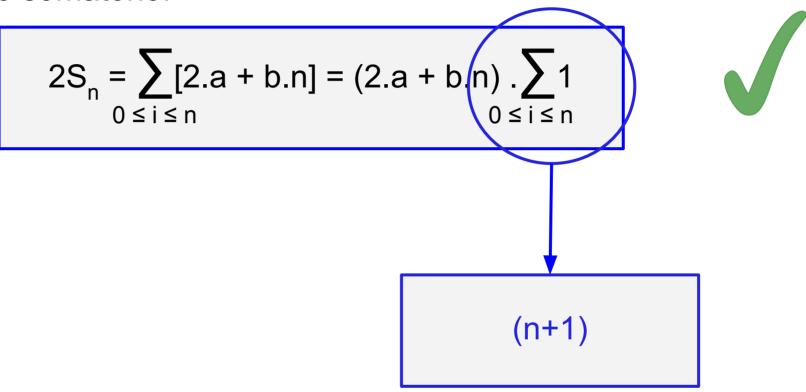
Usando distributividade, temos:

$$2S_n = \sum_{0 \le i \le n} [2.a + b.n] = (2.a + b.n) \cdot \sum_{0 \le i \le n} 1$$



Lembre que [2.a + b.n] não depende de i, logo, pode "sair" do somatório

Substituindo o somatório:



· Substituindo o somatório:

$$2S_n = (2.a + b.n)(n+1)$$



· Substituindo o somatório:

$$2S_n = (2.a + b.n)(n+1)$$



Dividindo por dois, temos:

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} [a + b.i] = (2a + bn)(n+1)$$

• Sabendo a fórmula da soma de uma progressão aritmética qualquer, mostre a fórmula para o somatório de $0 + 1 + 2 + 3 + ... + n = \sum_{\substack{0 \le i \le n}} i$

• Sabendo a fórmula da soma de uma progressão aritmética qualquer, mostre a fórmula para o somatório de $0 + 1 + 2 + 3 + ... + n = \sum_{\substack{0 \le i \le n}} i$

Resposta: Nesse caso, temos uma progressão cujos valores a e b são zero e um, respectivamente

$$S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} [0 + 1.i] = (2.0 + 1.n).(n+1) = \underline{n.(n+1)}$$
2



Dada a fórmula fechada do somatório dos *n* primeiros números inteiros,
 mostre um algoritmo mais eficiente que o apresentado abaixo:

```
int somatorio(int n){
    int soma = 0;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        soma += i;
    }
    return soma;
}</pre>
```

Dada a fórmula fechada do somatório dos n primeiros números inteiros,
 mostre um algoritmo mais eficiente que o apresentado abaixo:

```
int somatorio(int n){
    int soma = 0;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        soma += i;
    }
    return soma;
}</pre>
```

```
int somatorio(int n){
    return ((n * (n+1))/2);
}
```



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

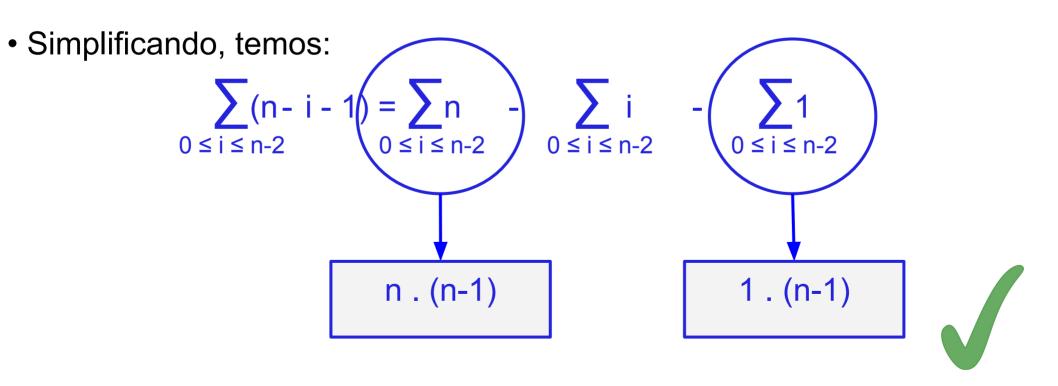
• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

Aplicando associatividade, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = \sum_{0 \le i \le n-2} n - \sum_{0 \le i \le n-2} i - \sum_{0 \le i \le n-2} 1$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

• Simplificando, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = n(n-1) - \sum_{0 \le i \le n-2} i - (n-1)$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

Sabendo que:

$$\sum_{0 \le i \le n} i = \underline{n(n+1)} \Rightarrow \sum_{0 \le i \le n-2} i = (\underline{n-2})(\underline{n-1})$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

Assim, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = n(n-1) - (\underline{n-2})(\underline{n-1}) - (\underline{n-1})$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

Assim, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = n(n-1) - (\underline{n-2})(\underline{n-1}) - (\underline{n-1})$$

$$= 2n(\underline{n-1}) - (\underline{n-2})(\underline{n-1}) - 2(\underline{n-1})$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

• Assim, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = n(n-1) - (n-2)(n-1) - (n-1)$$

$$= 2n(n-1) - (n-2)(n-1) - 2(n-1)$$

$$= 2n^2 - 2n - [n^2 3n + 2] - 2n + 2$$



• O Algoritmo de Seleção é uma solução conhecida para a ordenação interna. Anteriormente, vimos que ele realiza $\sum_{0 \le i \le n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

· Assim, temos:

$$\sum_{0 \le i \le n-2} (n-i-1) = n(n-1) - (n-2)(n-1) - (n-1)$$

$$= 2n(n-1) - (n-2)(n-1) - 2(n-1)$$

$$= 2n^2 - 2n - [n^2 - 3n + 2] - 2n + 2$$

$$= \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2} = \Theta(n^2)$$



Justifique as expressões abaixo:

a)
$$\sum_{1}^{n} i = \sum_{0}^{n} i$$

b)
$$\sum_{1}^{n} a_{i} \neq \sum_{0}^{n} a_{i}$$

c)
$$\sum_{1}^{n} a_{i} = \sum_{0}^{n-1} a_{i+1}$$

Justifique as expressões abaixo:

a)
$$\sum_{1}^{n} i = \sum_{0}^{n} i$$



Resposta: Os dois somatórios são iguais, entretanto, o segundo faz uma soma a mais que é com seu primeiro termo cujo valor é zero.

Justifique as expressões abaixo:



b)
$$\sum_{1}^{n} a_{i} \neq \sum_{0}^{n} a_{i}$$

Resposta: Os somatórios são diferentes, porque, não necessariamente, o primeiro termo (a_n) é igual a zero

Justifique as expressões abaixo:



Resposta: O resultado dos dois

c)
$$\sum_{1}^{n} a_{i} = \sum_{0}^{n-1} a_{i+1}$$

Agenda

- Motivação
- Notação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas



- Alguns Métodos Gerais
- Regras Básicas de Transformação
- Propriedades

Agenda

- Motivação
- Notação

- P1: Combinando Conjuntos
- P2: Base para a Perturbação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas



- Alguns Métodos Gerais
- Regras Básicas de Transformação
- Propriedades

Propriedade (P1): Combinando Conjuntos

 Combina conjuntos de índices diferentes. No caso, se I e I' são dois conjuntos quaisquer de inteiros, então:

$$\sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I'} a_i = \sum_{i \in I \cup I'} a_i + \sum_{i \in I \cap I'} a_i$$

Propriedade (P1): Combinando Conjuntos

 Combina conjuntos de índices diferentes. No caso, se I e I' são dois conjuntos quaisquer de inteiros, então:

$$\sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I'} a_i = \sum_{i \in I \cup I'} a_i + \sum_{i \in I \cap I'} a_i$$

Observe que a união garante todos os elementos e a interseção, os repetidos

Propriedade (P1): Combinando Conjuntos

 Combina conjuntos de índices diferentes. No caso, se I e I' são dois conjuntos quaisquer de inteiros, então:

$$\sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in I'} a_i = \sum_{i \in I \cup I'} a_i + \sum_{i \in I \cap I'}$$

Observe que a união garante todos os elementos e a interseção, os repetidos

Se A =
$$\{1, 2, 3\}$$
 e B = $\{3, 5, 7\}$, então A \cup B = $\{1, 2, 3, 5, 7\}$ e A \cap B = $\{3\}$

 Sendo 1 ≤ m ≤ n, aplique a propriedade P1 para unificar os dois somatórios (quase disjuntos) abaixo:

$$\sum_{1}^{m} a_i + \sum_{m}^{n} a_i =$$

 Sendo 1 ≤ m ≤ n, aplique a propriedade P1 para unificar os dois somatórios (quase disjuntos) abaixo:



$$\sum_{1}^{m} a_{i} + \sum_{m}^{n} a_{i} = \sum_{1}^{n} a_{i} + a_{m}$$

 Sendo 1 ≤ m ≤ n, aplique a propriedade P1 para unificar os dois somatórios abaixo:

$$\sum_{1}^{m-3} a_i + \sum_{m}^{n} a_i =$$

 Sendo 1 ≤ m ≤ n, aplique a propriedade P1 para unificar os dois somatórios abaixo:



$$\sum_{1}^{m-3} a_{i} + \sum_{m}^{n} a_{i} = \sum_{1}^{n} a_{i} - a_{m-2} - a_{m-1}$$

Agenda

- Motivação
- Notação

- P1: Combinando Conjuntos
- P2: Base para a Perturbação
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas



- Alguns Métodos Gerais
- Regras Básicas de Transformação
- Propriedades

• Dada uma soma genérica qualquer $S_n = \sum_{0 \le i \le n} a_i$, temos que:

$$S_{n+1} = a_0 + a_1 + a_2 + ... + a_n + a_{(n+1)}$$

Podemos reescrever S_{n+1} de duas formas:

1^a Forma
$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$$

$$S_{n+1} = \sum_{0 \le i \le n+1} a_i = a_0 + \sum_{1 \le i \le n+1} a_i = a_0 + \sum_{1 \le i \le n+1} a_i$$

Podemos reescrever S_{n+1} de duas formas:

$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$$

S_{n+1} =
$$\sum_{0 \le i \le n+1} a_i = a_0 + \sum_{1 \le i \le n+1} a_i = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

Podemos reescrever S_{n+1} de duas formas:

1º Forma
$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$$

$$S_{n+1} = \sum_{0 \le i \le n+1} a_i = a_0 + \sum_{1 \le i \le n+1} a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

Em ambos: $a_1 + a_2 + a_3 + a_4 + ... + a_{n+1}$

• Podemos reescrever S_{n+1} de duas formas:

1^a Forma
$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$$

2ª Forma
$$S_{n+1} = \sum_{0 \le i \le n+1} = a_0 + \sum_{1 \le i \le n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

Podemos reescrever S_{n+1} de duas formas:

1º Forma
$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$$

2ª Forma
$$S_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

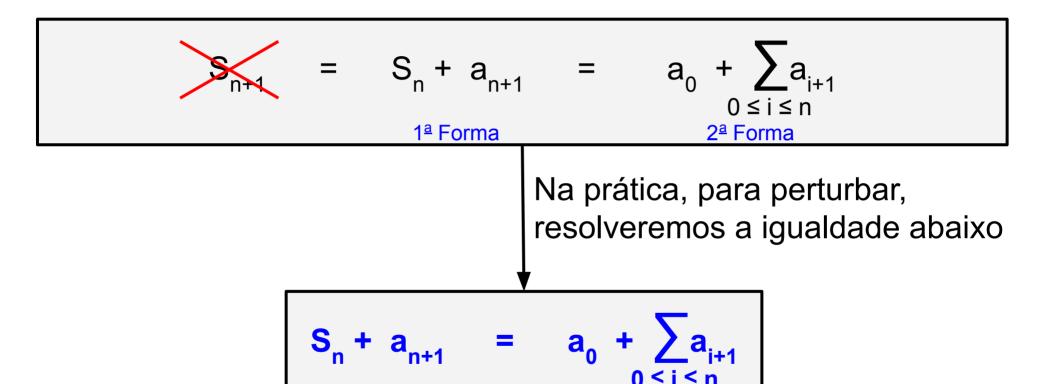
Resumindo, temos as duas igualdades:

$$S_{n+1} = S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

1ª Forma

2ª Forma

Resumindo, temos as duas igualdades:



Isso, frequentemente, resulta na equação fechada para S_n

Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$

$$S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

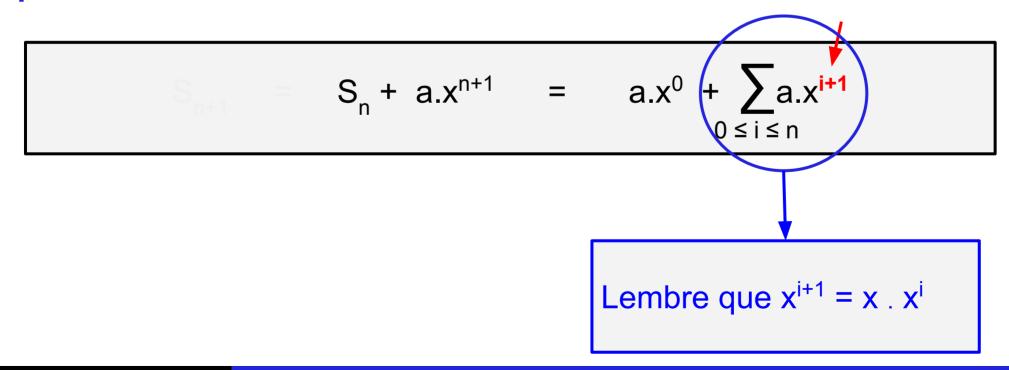
Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$

$$S_{n+1} = S_n + a.x^{n+1} = a.x^0 + \sum_{0 \le i \le n} a.x^{i+1}$$

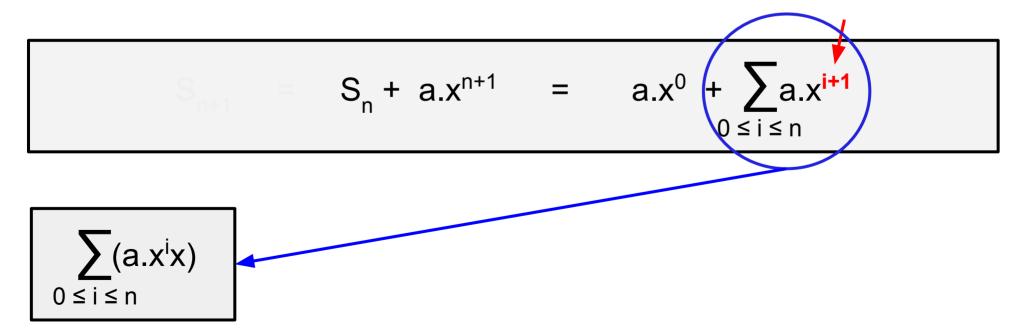
Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$



Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$



Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$

Aplicando P2:

$$S_n + a.x^{n+1} = a.x^0 + \sum_{0 \le i \le n} a.x^{i+1}$$

$$\sum_{0 \le i \le n} (a.x^{i}x) = x.\sum_{0 \le i \le n} (a.x^{i})$$

Aplicando a distributiva

 Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$

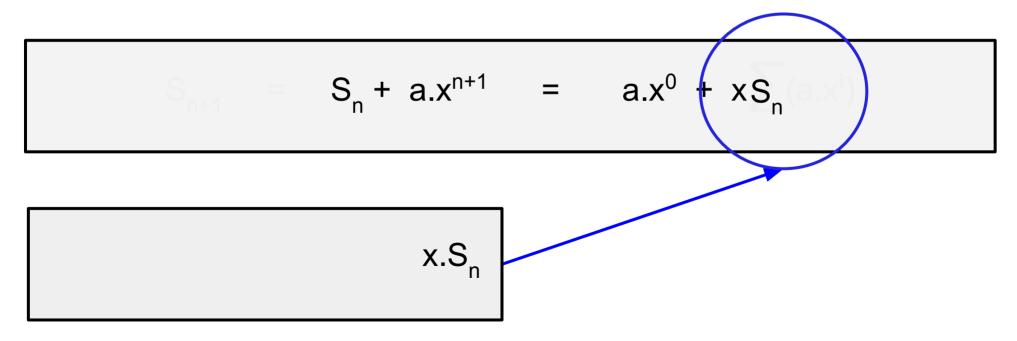
$$S_{n} + a.x^{n+1} = a.x^{0} + \sum_{0 \le i \le n} a.x^{i+1}$$

$$\sum_{0 \le i \le n} (a.x^{i}) = x.S_{n}$$

$$0 \le i \le n$$

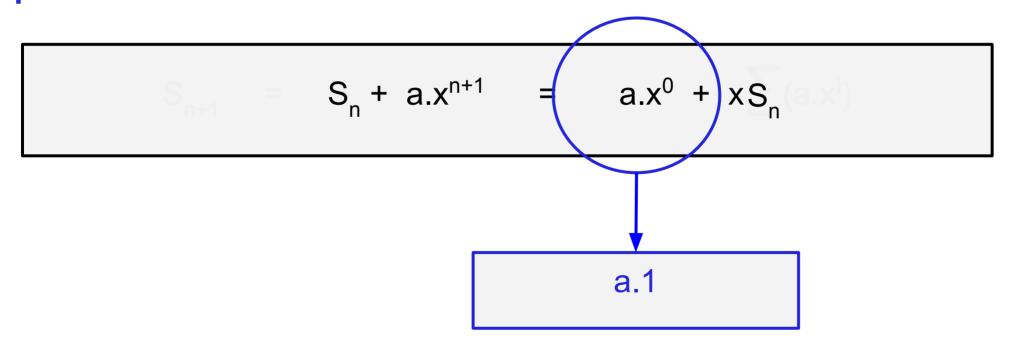
Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$



Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$



Aplique P2 para obter a fórmula fechada da soma S_n dos elementos de uma PG

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} a.x^i$$

$$S_n + a.x^{n+1} = a.x + xS_n(a.x)$$

• Fazendo algebrismo, temos:

$$S_n + a.x^{n+1} = a + x.S_n$$

Fazendo algebrismo, temos:

$$S_n + a.x^{n+1} = a + x.S_n \Rightarrow$$

$$S_n - x.S_n = a - a.x^{n+1}$$

Invertendo o lado dos termos em vermelho

Fazendo algebrismo, temos:

$$S_n + a.x^{n+1} = a + x.S_n \Rightarrow$$

$$S_n - x.S_n = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$(1 - x) S_n = a - a.x^{n+1}$$

Colando S_n em evidência

Fazendo algebrismo, temos:

$$S_n + a.x^{n+1} = a + x.S_n \Rightarrow$$

$$S_n - x.S_n = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$(1 - x) S_n = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$S_n = \underline{a - a.x}^{n+1}$$
, para x \neq 1
1 - X

Invertendo o lado de (1-x)

Fazendo algebrismo, temos:

$$S_n + a.x^{n+1} = a + x.S_n \Rightarrow$$

$$S_n - x.S_n = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$(1 - x) S_n = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$S_n = \underline{a - a.x}^{n+1}$$
, para $x \ne 1 \Rightarrow 1 - x$

$$S_n = \sum_{i \le n} a_i x^i = \underline{a - a_i x^{n+1}}, \text{ para } x \ne 1$$

 $0 \le i \le n$ $1 - x$

Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n} + a.x^{n+1} = a + x.S_{n} \Rightarrow$$

$$S_{n} - x.S_{n} = a - a.x^{n+1} \Rightarrow$$

$$(1 - x) S_{n} = a$$

$$S_{n} = \underbrace{\sum_{0 \le i \le n} (a.1^{i})}_{0 \le i \le n} = \underbrace{\sum_{0 \le i \le n} ($$

$$S_n = \sum_{i \le n} a_i x^i = \underline{a - a_i x^{n+1}}, \text{ para } x \ne 1$$

 $0 \le i \le n$ $1 - x$

• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo:

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i$$

$$S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

Aplicando P2, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = 0.2^0 + \sum_{0 \le i \le n} (i+1).2^{i+1}$$

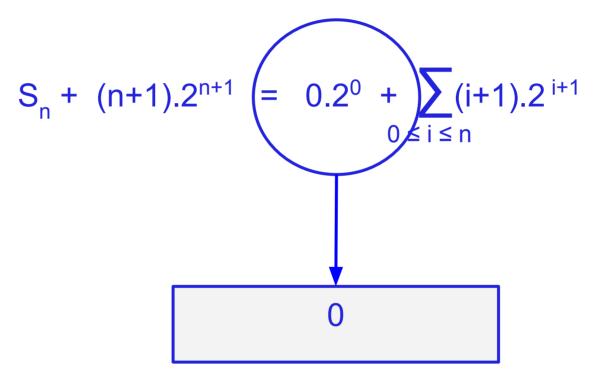
$$a_i = i.2^i$$
 COLA

$$S_{n} = \sum_{0 \le i \le n} i.2^{i}$$

$$S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$



Aplicando P2, temos:





• Como $0.2^0 = 0$, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1).2^{i+1}$$



Aplicando associatividade, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1).2^{i+1}$$

$$\sum_{(i+1).2^{i+1}} = \sum_{(i.2^{i+1} + 1.2)} (i.2^{i+1} + 1.2)$$

$$0 \le i \le n$$



Aplicando associatividade, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1).2^{i+1}$$

$$\sum_{\substack{(i+1).2 \text{ } i+1 \\ \text{ } 0 \leq i \leq n}} (i.2^{i+1} + 1.2)$$

$$\sum_{\substack{0 \leq i \leq n \\ 0 \leq i \leq n}} i.2^{i+1} + \sum_{\substack{0 \leq i \leq n \\ 0 \leq i \leq n}} 2^{i+1}$$



Aplicando associatividade, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} i.2^{i+1} + \sum_{0 \le i \le n} 2^{i+1}$$

$$\sum_{i \in \mathbb{Z}} (i+1).2^{i+1} = \sum_{i \in \mathbb{Z}} (i.2^{i+1} + 1.2)$$

$$0 \le i \le n$$

$$\sum_{0 \le i \le n} i.2^{i+1} + \sum_{0 \le i \le n} 2^{i+1}$$



Aplicando distributividade, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} i.2^{i+1} + \sum_{0 \le i \le n} 2^{i+1}$$

Lembre que $2^{i+1} = 2 \times 2^{i}$

Aplicando distributividade, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = 2 \sum_{0 \le i \le n} i.2^i + 2 \sum_{0 \le i \le n} 2^i$$



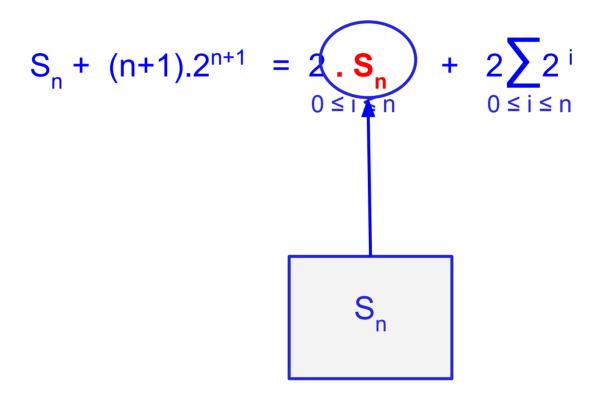
Substituindo S_n, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = 2 \sum_{0 \le i \le n} + 2 \sum_{0 \le i \le n} 2^i$$

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i$$



Substituindo S_n, temos:





Substituindo S_n, temos:

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2\sum_{0 \le i \le n} 2^{i}$$



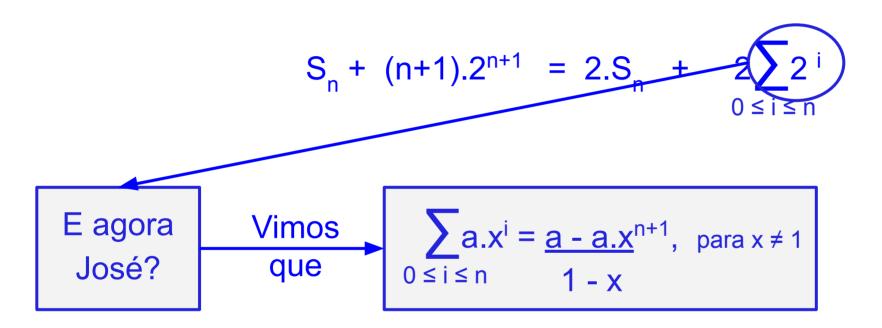
• E agora José?

$$S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2 \underbrace{\sum_{0 \le i \le n}} 2^i$$

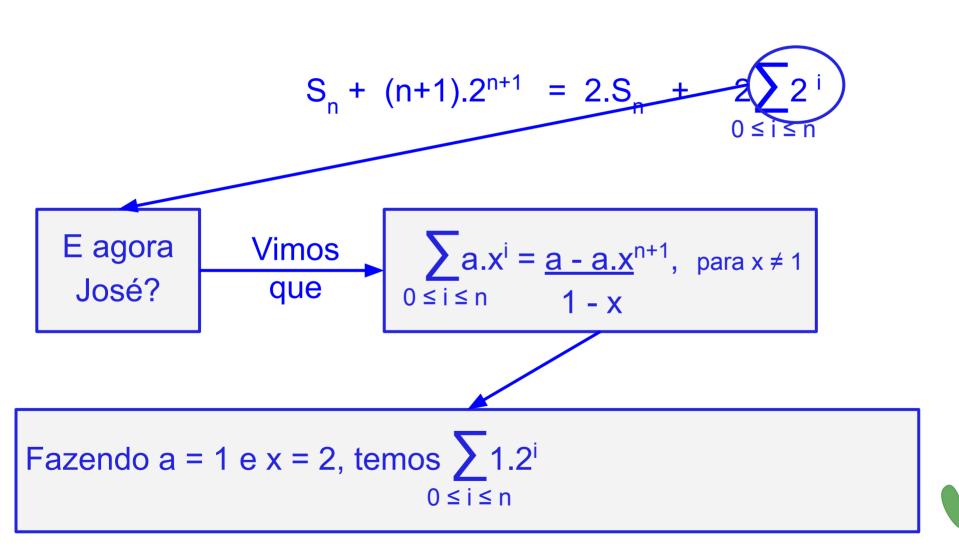
E agora José?



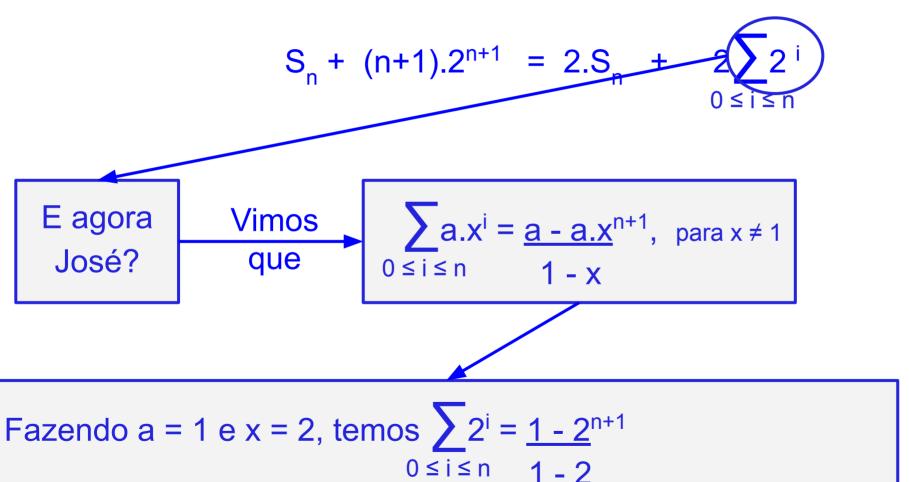
Vimos que:



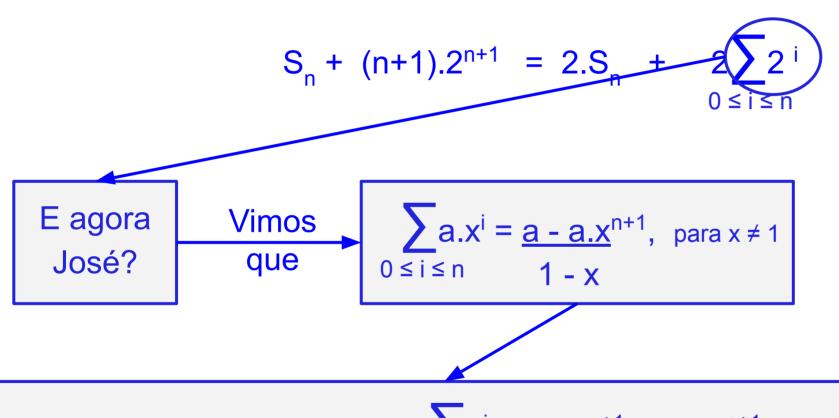






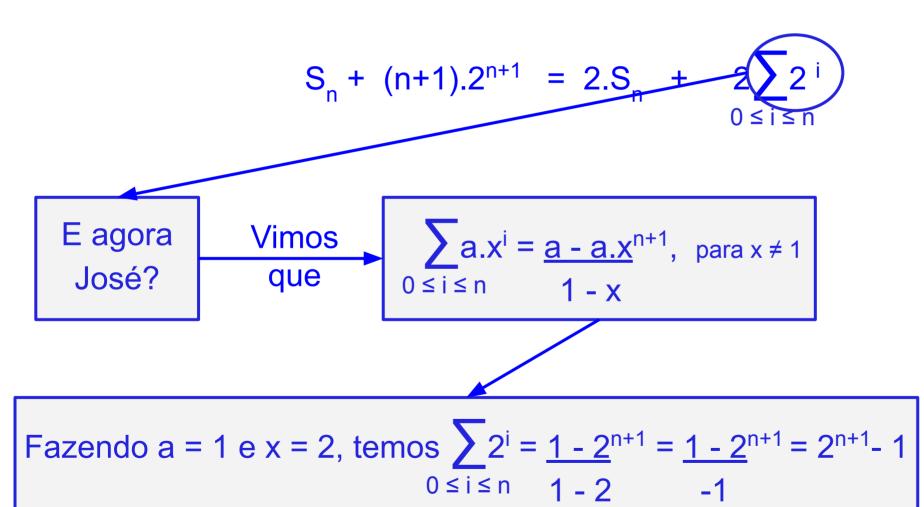




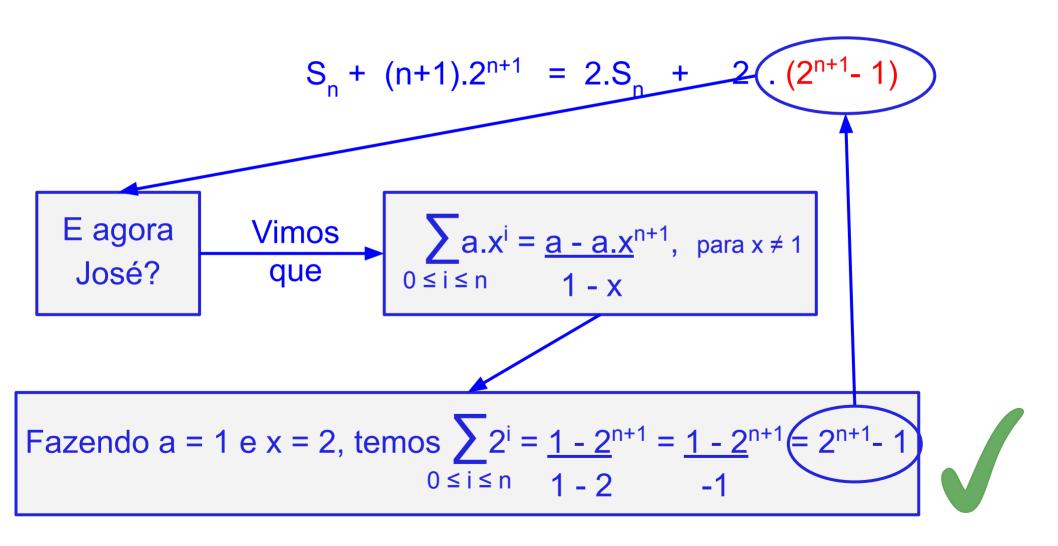












• Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1)$$



• Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1) \Rightarrow$$

$$(n+1).2^{n+1} - 2.(2^{n+1}-1) = 2.S_n - S_n$$

Invertendo os termos em vermelho de lado



• Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1) \Rightarrow$$

$$(n+1).2^{n+1} - 2.(2^{n+1}-1) = 2.S_n - S_n \Rightarrow$$

$$S_n = (n+1).2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2$$

Invertendo S_n de lado



• Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1) \Rightarrow$$

$$(n+1).2^{n+1} - 2.(2^{n+1}-1) = 2.S_n - S_n \Rightarrow$$

$$S_n = (n+1).2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = n2^{n+1} + 2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2$$

Resolvendo (n+1).2ⁿ⁺¹



Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1) \Rightarrow$$

$$(n+1).2^{n+1} - 2.(2^{n+1}-1) = 2.S_n - S_n \Rightarrow$$

$$S_n = (n+1).2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = n2^{n+1} + 2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = n2^{n+1} - 2^{n+1} + 2$$

Resolvendo 2ⁿ⁺¹ - 2.2ⁿ⁺¹



Fazendo algebrismo, temos:

$$S_{n+1} = S_n + (n+1).2^{n+1} = 2.S_n + 2(2^{n+1}-1) \Rightarrow$$

$$(n+1).2^{n+1} - 2.(2^{n+1}-1) = 2.S_n - S_n \Rightarrow$$

$$S_n = (n+1).2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = n2^{n+1} + 2^{n+1} - 2.2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = n2^{n+1} - 2^{n+1} + 2 \Rightarrow$$

$$S_n = (n-1).2^{n+1} + 2$$

Colocando 2ⁿ⁺¹ em evidência



• Finalmente:

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i = (n-1).2^{n+1} + 2$$



Agenda

- Motivação
- Notação

- Procure!!!
- Adivinhe a resposta, prove por indução
- Perturbe a soma
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais (∑



Agenda

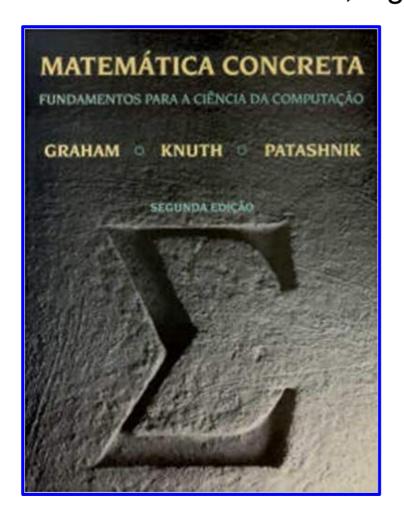
- Motivação
- Notação

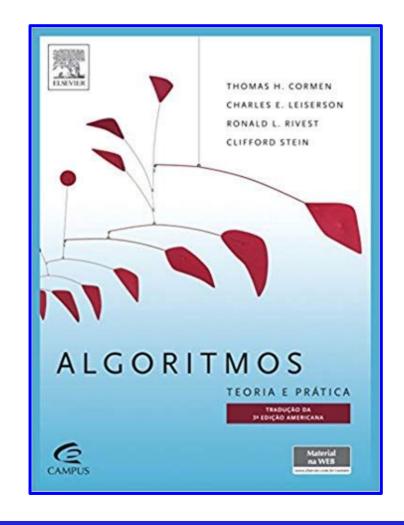
- Procure!!!
- Adivinhe a resposta, prove por indução
- Perturbe a soma
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais (∑



Método Procure!!!

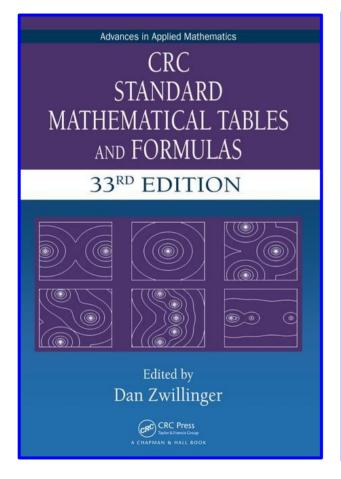
 Possivelmente, todos as fórmulas de somatórios que você precisará estão resolvidas na literatura, logo, procure

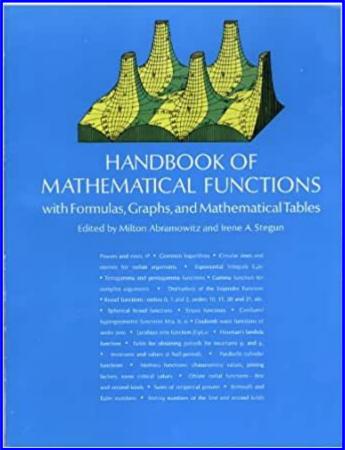


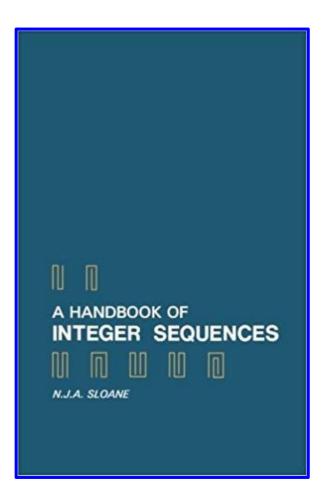


Método Procure!!!

 Possivelmente, todos as fórmulas de somatórios que você precisará estão resolvidas na literatura, logo, procure



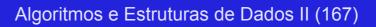




Agenda

- Motivação
- Notação

- Procure!!!
- Adivinhe a resposta, prove por indução
- Perturbe a soma
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais (∑



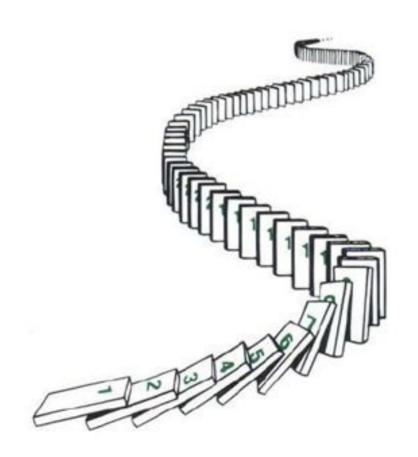
Somatório do Quadrado Perfeito

 Este material explica cada método mostrando a fórmula do somatório do quadrado perfeito dos n primeiros inteiros

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i^2 = \underline{n (n+1)(2n+1)}, para n \ge 0$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
n ²	0	1	4	9	16	25	36	49	64	81	100	121	144	
S _n	0	1	5	14	30	55	91	140	204	285	385	506	650	

 Se, em um passe de mágica (ou inspiração ou dedução), descobrimos a resposta, basta prová-la por indução matemática



Prova por Indução

• 1º Passo (passo base): Provar que a fórmula é verdadeira para o primeiro valor (na equação substituir n pelo primeiro valor)

• 2º Passo (indução propriamente dita): Supondo que n > 0 e que a fórmula é válida quando trocamos n por (n-1)

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

 $S_{n-1} = \acute{e}$ a equação substituindo n por (n-1) $a_n = n-\acute{e}$ simo termo da sequência

Assim, temos a fórmula a ser provada:

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$
, para $n \ge 0$

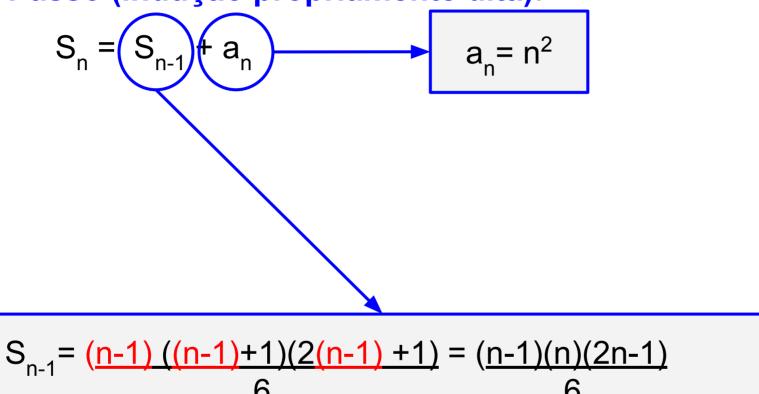
• 1º Passo (passo base):

$$S_0 = 0 \cdot (0+1) \cdot (2.0 + 1) = 0 \Rightarrow \text{verdadeiro}$$

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

• 2º Passo (indução propriamente dita):



• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

 $S_n = (n-1)(n)(2n-1) + n^2$

Substituindo S_{n-1} e a_n

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

 $S_n = (n-1)(n)(2n-1) + n^2 \Rightarrow$
 6
 $6S_n = (n-1)(n)(2n-1) + 6n^2$

Multiplicando a equação por seis

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

 $S_n = (n-1)(n)(2n-1) + n^2 \Rightarrow$
 6
 $6S_n = (n-1)(n)(2n-1) + 6n^2 \Rightarrow$
 $6S_n = (n^2-n)(2n-1) + 6n^2$
Resolvendo (n-1)(n)

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_{n} = S_{n-1} + a_{n}$$

$$S_{n} = (n-1)(n)(2n-1) + n^{2} \Rightarrow$$

$$6$$

$$6S_{n} = (n-1)(n)(2n-1) + 6n^{2} \Rightarrow$$

$$6S_{n} = (n^{2}-n)(2n-1) + 6n^{2} \Rightarrow$$

$$6S_{n} = [2n^{3} - n^{2} - 2n^{2} + n] + 6n^{2}$$

Resolvendo (n²-n)(2n-1)

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_{n} = S_{n-1} + a_{n}$$

$$S_{n} = (\underline{n-1})(\underline{n})(\underline{2n-1}) + n^{2} \Rightarrow 6$$

$$6S_{n} = (\underline{n-1})(\underline{n})(\underline{2n-1}) + 6n^{2} \Rightarrow 6$$

$$6S_{n} = (\underline{n^{2}-n})(\underline{2n-1}) + 6n^{2} \Rightarrow 6$$

$$6S_{n} = [\underline{2n^{3} - n^{2} - 2n^{2} + n}] + 6n^{2} \Rightarrow 5$$

$$S_{n} = \underline{2n^{3} + 3n^{2} + n}$$

$$6$$

Resolvendo os termos com n² e invertendo o lado do "6"

• 2º Passo (indução propriamente dita):

$$S_{n} = S_{n-1} + a_{n}$$

$$S_{n} = (n-1)(n)(2n-1) + n^{2} \Rightarrow$$

$$6$$

$$6S_{n} = (n-1)(n)(2n-1) + 6n^{2} \Rightarrow$$

$$6S_{n} = (n^{2}-n)(2n-1) + 6n^{2} \Rightarrow$$

$$6S_{n} = [2n^{3} - n^{2} - 2n^{2} + n] + 6n^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} = 2n^{3} + 3n^{2} + n \Rightarrow$$

$$6$$

$$S_{n} = n(n+1)(2n+1)$$

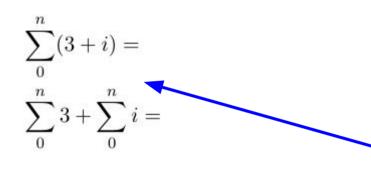
$$6$$

$$cqd$$

• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{0}^{n} (3+i) =$$

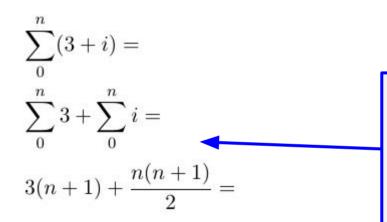
• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.



Usando associatividade



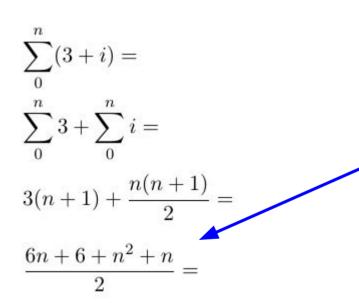
• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.



Sabendo o valor dos dois somatórios



• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.



Efetuando algebrismo



• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{0}^{n} (3+i) = \sum_{0}^{n} 3 + \sum_{0}^{n} i = \sum_{0}^{n} 3 + \sum_{0}^{n} i = \frac{3(n+1) + \frac{n(n+1)}{2}}{2} = \frac{6n + 6 + n^{2} + n}{2} = \frac{n^{2} + 7n + 6}{2}$$

Continuando nosso algebrismo



• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a



$$\sum_{0}^{n} (3+i) =$$

$$\sum_{i=0}^{n} 3 + \sum_{i=0}^{n} i =$$

$$3(n+1) + \frac{n(n+1)}{2} =$$

$$\frac{6n+6+n^2+n}{2} =$$

$$\frac{n^2 + 7n + 6}{2}$$

Prova por indução:

1) Passo base:



2) Indução propriamente dita:

Provando por indução

 Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a Prova por indução:

usando indução matemática.

$$\sum_{0}^{n} (3+i) =$$

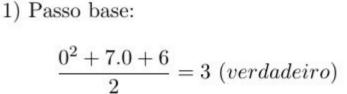
$$\sum_{0}^{n} (3+i) = \sum_{0}^{n} 3 + \sum_{0}^{n} i = \sum_{0}^{n} 3 + \sum_{0}^{n}$$

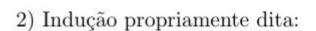
$$3(n+1) + \frac{n(n+1)}{2} =$$

$$\frac{6n+6+n^2+n}{2} =$$

$$\frac{n^2+7n+6}{2}$$

Passo base







 Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a Prova por indução: usando indução matemática.

1) Passo base:

$$\sum_{0}^{n} (3+i) =$$

$$\sum_{0}^{n} 3 + \sum_{0}^{n} i =$$

$$3(n+1) + \frac{n(n+1)}{2} =$$

$$\frac{6n+6+n^2+n}{2} =$$

$$\frac{n^2 + 7n + 6}{2}$$

Indução propriamente dita

 $\frac{0^2 + 7.0 + 6}{2} = 3 \ (verdadeiro)$



2) Indução propriamente dita:

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

$$S_n = \frac{(n-1)^2 + 7(n-1) + 6}{2} + (3+n)$$

$$S_n = \frac{(n^2 - 2n + 1) + (7n - 7) + 6}{2} + \frac{2(3+n)}{2}$$

$$S_n = rac{(n^2 - 2n + 1) + (7n - 7) + 6 + (6 + 2n)}{2}$$
 $S_n = rac{n^2 + 7n + 6}{2} \; (verdadeiro) \; \; CCC$

$$S_n = \frac{n^2 + 7n + 6}{2} \ (verdadeiro)$$

• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(2i+1)^{2} - (2i)^{2}] =$$

 Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(2i+1)^{2} - (2i)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(4i^2 + 4i + 1) - 4i^2] =$$

$$\sum_{1}^{n} [4i+1] =$$

$$4\sum_{1}^{n}[i] + \sum_{1}^{n}[1] =$$

$$4\frac{n(n+1)}{2} + n =$$

$$2n^2 + 3n$$



Resolvendo

Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(2i+1)^{2} - (2i)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(4i^{2} + 4i + 1) - 4i^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [4i + 1] =$$

$$4\sum_{1}^{n}[i] + \sum_{1}^{n}[1] =$$

$$4\frac{n(n+1)}{2} + n =$$

$$2n^2 + 3n$$

Prova por indução:

1) Passo base:



2) Indução propriamente dita:

Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(2i+1)^{2} - (2i)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(4i^2 + 4i + 1) - 4i^2] =$$

$$\sum_{1}^{n} [4i+1] =$$

$$4\sum_{1}^{n}[i] + \sum_{1}^{n}[1] =$$

$$4\frac{n(n+1)}{2} + n =$$

$$2n^2 + 3n$$

Prova por indução:

1) Passo base:

$$2.1^2 + 3.1 = 5$$
 (verdadeiro)



2) Indução propriamente dita:

Passo base

Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(2i+1)^{2} - (2i)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(4i^2 + 4i + 1) - 4i^2] =$$

$$\sum_{1}^{n} [4i + 1] =$$

$$4\sum_{1}^{n}[i] + \sum_{1}^{n}[1] =$$

$$4\frac{n(n+1)}{2} + n =$$

 $2n^2 + 3n$

Indução propriamente dita

Prova por indução:

1) Passo base:

$$2.1^2 + 3.1 = 5 \ (verdadeiro)$$



2) Indução propriamente dita:

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

$$S_n = 2(n-1)^2 + 3(n-1) + (4n+1)$$

$$S_n = 2(n^2 - 2n + 1) + (3n - 3) + (4n + 1)$$

$$S_n = (2n^2 - 4n + 2) + (3n - 3) + (4n + 1)$$

$$S_n = 2n^2 + 3n \; (verdadeiro)$$

• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(5i+1)^{2} - (5i-1)^{2}] =$$

 Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(5i+1)^{2} - (5i-1)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(25i^{2} + 10i + 1) - (25i^{2} - 10i + 1)] =$$

$$\sum_{1}^{n} [25i^{2} + 10i + 1 - 25i^{2} + 10i - 1] =$$

$$\sum_{1}^{n} [20i] =$$

$$20\frac{n(n+1)}{2} =$$

Resolvendo



 $10n^2 + 10n$

Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{i=1}^{n} [(5i+1)^{2} - (5i-1)^{2}] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [(25i^{2} + 10i + 1) - (25i^{2} - 10i + 1)] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [25i^{2} + 10i + 1 - 25i^{2} + 10i - 1] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [20i] =$$

$$20\frac{n(n+1)}{2} =$$

$$10n^{2} + 10n$$

Prova por indução:

1) Passo base:



2) Indução propriamente dita:

• Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{1}^{n} [(5i+1)^{2} - (5i-1)^{2}] =$$

$$\sum_{1}^{n} [(25i^{2} + 10i + 1) - (25i^{2} - 10i + 1)] =$$

$$\sum_{1}^{n} [25i^{2} + 10i + 1 - 25i^{2} + 10i - 1] =$$

$$\sum_{1}^{n} [20i] =$$

$$20\frac{n(n+1)}{2} =$$

1) Passo base:

$$10.1^2 + 10.1 = 20 \ (verdadeiro)$$



2) Indução propriamente dita:

Passo base

 $10n^2 + 10n$

Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo e, em seguida, prove a

usando indução matemática.

$$\sum_{i=1}^{n} [(5i+1)^{2} - (5i-1)^{2}] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [(25i^{2} + 10i + 1) - (25i^{2} - 10i + 1)] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [25i^{2} + 10i + 1 - 25i^{2} + 10i - 1] =$$

$$\sum_{i=1}^{n} [20i] =$$

 $20\frac{n(n+1)}{2} =$

$$10n^2 + 10n$$

Indução propriamente dita

Prova por indução:

1) Passo base:

$$10.1^2 + 10.1 = 20 \ (verdadeiro)$$



2) Indução propriamente dita:

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

$$S_n = 10(n-1)^2 + 10(n-1) + (20n)$$

$$S_n = 10(n^2 - 2n + 1) + (10n - 10) + 20n$$

$$S_n = (10n^2 - 20n + 10) + (10n - 10) + 20n$$

$$S_n = 10n^2 + 10n \; (verdadeiro)$$

 No Exercício Resolvido (17), encontramos a fórmula abaixo. Prove por indução que a mesma está correta

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i = (n-1).2^{n+1} + 2$$

No Exercício Resolvido (17), encontramos a fórmula abaixo. Prove por

indução que a mesma está correta

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i = (n-1).2^{n+1} + 2$$

Prova por indução:

1) Passo base:

2) Indução propriamente dita:



No Exercício Resolvido (17), encontramos a fórmula abaixo. Prove por

indução que a mesma está correta

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i = (n-1).2^{n+1} + 2$$

Prova por indução:

1) Passo base:

$$(0-1)2^{0+1} + 2 = 0$$
 (verdadeiro)

2) Indução propriamente dita:

Passo base



No Exercício Resolvido (17), encontramos a fórmula abaixo. Prove por

indução que a mesma está correta

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i.2^i = (n-1).2^{n+1} + 2$$

Indução propriamente dita

Prova por indução:

1) Passo base:

$$(0-1)2^{0+1} + 2 = 0 \ (verdadeiro)$$

2) Indução propriamente dita:

$$S_n = S_{n-1} + a_n$$

$$S_n = [((n-1)-1)2^{(n-1)+1}+2] + (n2^n)$$

$$S_n = (n-2)2^n + 2 + n2^n$$

$$S_n = (2n - 2)2^n + 2$$

$$S_n = (n-1)2^n 2 + 2$$

$$S_n = (n-1)2^{n+1} + 2 \ (verdadeiro)$$



Agenda

- Motivação
- Notação

- Procure!!!
- Adivinhe a resposta, prove por indução
- Perturbe a soma
- Relações de Recorrência e Somas Múltiplas
- Manipulação de Somas
- Alguns Métodos Gerais (∑



Método: Perturbe a Soma

Aplicamos:

 Regras básicas de transformação (distributividade, associatividade e comutatividade)

Propriedades P1 e P2

• Aplique perturbação para encontrar a fórmula do somatório abaixo

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i^2$$

Aplique perturbação para encontrar a fórmula do somatório abaixo

$$S_n = \sum_{0 \le i \le n} i^2$$

Aplicando P2, temos:

$$a_i = i^2$$

$$S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

$$S_n + a_{n+1} = 0^2 + \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^2$$

• Continuando, temos:

$$S_n + (n+1)^2 = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^2$$

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1)$$

Resolvendo (i+1)²

Continuando, temos:

$$S_n + (n+1)^2 = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^2 \implies$$

$$S_n + (n+1)^2 = \sum_{0 \le i \le n} (i^2 + 2i + 1) \Rightarrow$$

$$S_n + (n+1)^2 = \sum_{0 \le i \le n} i^2 + \sum_{0 \le i \le n} 1$$



Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} i^{2} + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} i^{2} + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + \sum_{0 \le i \le n} 2i + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

Substituindo

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + \sum_{0 \le i \le n} + \sum_{0 \le i \le n} 1$$
Duas vezes o somatório de Gauss, ou seja, n (n+1)

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + n(n+1) + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

Substituindo

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + n(n+1) + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

$$(n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \Rightarrow$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + n(n+1) + (n+1)$$

Substituindo

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = S_{n} + n(n+1) + (n+1)$$

Temos um problema, pois

as somas se anulam...

E agora José?

Continuando, temos:

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{2} \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{2}+2i+1) \implies$$

$$S_{n} + (n+1)^{2} \neq S_{n} + n(n+1) + (n+1)$$

Temos um problema, pois

as somas se anulam...

... vamos tentar o somatório dos cubos!!!

 Perturbando o somatório dos cubos para encontrar a fórmula fechada do somatório dos quadrados

$$SCUBO_{n} = \sum_{0 \le i \le n}^{3} i^{3}$$

Assim, aplicando P2 no somatório dos cubos, temos:

Scubo_n + acubo_{n+1} =
$$0^3 + \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^3$$

$$a_i = i^3$$
 COLA

$$S_n + a_{n+1} = a_0 + \sum_{0 \le i \le n} a_{i+1}$$

Assim, aplicando P2 no somatório dos cubos, temos:

Scubo_n + acubo_{n+1} =
$$\sum_{0 \le i \le n} (i+1)^3 \Rightarrow$$

Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1)$

Resolvendo (i+1)³

Assim, aplicando P2 no somatório dos cubos, temos:

$$Scubo_{n} + acubo_{n+1} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^{3} \Rightarrow$$

$$Scubo_{n} + (n+1)^{3} = \sum_{0 \le i \le n} (i^{3}+3i^{2}+3i+1) \Rightarrow$$

$$Scubo_{n} + (n+1)^{3} = \sum_{0 \le i \le n} 3i^{2} + \sum_{0 \le i \le n} 3i + \sum_{0 \le i \le n} 1$$

$$0 \le i \le n \quad 0 \le i \le n \quad 0 \le i \le n \quad 0 \le i \le n$$

Aplicando associatividade

Assim, aplicando P2 no somatório dos cubos, temos:

Scubo_n + acubo_{n+1} =
$$\sum_{0 \le i \le n} (i+1)^3 \Rightarrow$$

Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$
Scubo_n + $(n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$

Assim, aplicando P2 no somatório dos cubos, temos:

$$S_{CUBO_n} + a_{CUBO_{n+1}} = \sum_{0 \le i \le n} (i+1)^3 \Rightarrow$$

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} (i^3+3i^2+3i+1) \Rightarrow$$

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = \sum_{0 \le i \le n} i^3 + \sum_{0 \le i \le n} 3i^2 + \sum_{0 \le i \le n} 3i + \sum_{0 \le i \le n} 1 \Rightarrow$$

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = S_{CUBO_n} + 3S_n + 3n(n+1) + (n+1)$$

Substituindo

Continuando:

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = S_{CUBO_n} + 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

• Continuando:

Scubo_n + (n+1)³ = Scubo_n + 3S_n +
$$\frac{3n(n+1)}{2}$$
 + (n+1) \Rightarrow

$$(n+1)^3 = 3S_n + \frac{3n(n+1)}{2}$$
 + (n+1)

Eliminando Scubon

Continuando:

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = S_{CUBO_n} + 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$(n+1)^3 = 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$6S_n = 2(n+1)^3 - 3n(n+1) - 2(n+1)$$

Multiplicando a equação por dois e invertendo S_n de lado

Continuando:

$$Scubo_{n} + (n+1)^{3} = Scubo_{n} + 3S_{n} + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$(n+1)^{3} = 3S_{n} + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$6S_{n} = 2(n+1)^{3} - 3n(n+1) - 2(n+1) \Rightarrow 3n(n+1) - 3n^{2} - 3n - 2n - 2$$

Resolvendo expressão em vermelho

Continuando:

Scubo_n + (n+1)³ = Scubo_n + 3S_n +
$$\frac{3n(n+1)}{2}$$
 + (n+1) \Rightarrow

$$(n+1)^3 = 3S_n + \frac{3n(n+1)}{2} + (n+1)$$

$$6S_n = 2(n+1)^3 - 3n(n+1) - 2(n+1)$$

$$6S_n = 2(n^3 + 3n^2 + 3n + 1) - 3n^2 - 3n - 2n - 2$$

$$6S_n = 2n^3 + 6n^2 + 6n + 2 - 3n^2 - 3n - 2n - 2$$

Resolvendo expressão em vermelho

Continuando:

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = S_{CUBO_n} + 3S_n + \frac{3n(n+1)}{2} + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$(n+1)^3 = 3S_n + \frac{3n(n+1)}{2} + (n+1) \Rightarrow 3S_n + \frac{3$$

Resolvendo expressão em vermelho

em vermelho

Continuando:

$$S_{CUBO_n} + (n+1)^3 = S_{CUBO_n} + 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 2$$

$$(n+1)^3 = 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 3S_n + 3n(n+1) + (n+1) \Rightarrow 3S_n + 3n^2 + 3n + 1) - 3n^2 - 3n - 2n - 2 \Rightarrow 3S_n = 2n^3 + 3n^2 + n \Rightarrow 3S_n + 3S_$$

Exercício (1)

 Faça um método int somatorioPA(double a, double b, int n) que retorna o somatório dos n primeiros termos de uma PA com termo inicial a e razão b.

Exercício (2)

 Faça um vídeo explicando como encontramos o somatório dos quadrados perfeitos (tempo máximo de 5 minutos)

Exercício (3)

 Um algoritmo de ordenação tradicional é o Inserção. Faça a análise de complexidade desse algoritmo para os números de comparações e movimentações entre registros no pior e melhor caso