

Exercícios Teóricos – u01: Introdução aos Somatórios

Catarina F. M. Castro (803531) – AEDs II

Introdução aos Somatórios

1-

- Mostre o somatório dos n primeiros números inteiros

R: Matematicamente, a solução para isso seria em formato de somatório:

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

2-

- Mostre o número de comparações entre registros que o algoritmo de Seleção 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);  
}
```

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

3-

a) $\sum_{n=1}^5 n^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2 + 5^2 = \boxed{55}$

b) $\sum_{i=1}^5 3i = 3 \cdot 1 + 3 \cdot 2 + 3 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + 3 \cdot 5 = \boxed{45}$

c) $\sum_{i=1}^5 (3 - 2i) = \sum_{i=1}^5 3 - \sum_{i=1}^5 2i = \boxed{-15}$

d) $\sum_{i=1}^5 (2i+x) = 2 \cdot (1+2+3+4+5) + 5 \cdot x = \boxed{30 + 5x}$

e) $\sum_{i=0}^5 i \cdot (i-1) \cdot (5-i) = [0 \cdot (-1) \cdot 5] + [1 \cdot 0 \cdot 4] + [2 \cdot 1 \cdot 3] + [3 \cdot 2 \cdot 2] + [4 \cdot 3 \cdot 1] + [5 \cdot 4 \cdot 0] = \boxed{30}$

f) $\sum_{m=1}^5 (8j - 2m) = (8j - 2) + (8j - 4) + (8j - 6) + (8j - 8) + (8j - 10) = \boxed{(40j - 30)}$

4-

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

Sim, pois os termos a_0 , a_1 e a_5 são iguais a zero, o que faz com que os dois somatórios sejam iguais a $a_2 + a_3 + a_4$.

Manipulação de somatórios

1-

- Assinale a alternativa que contém a expressão cuja soma é igual a $4 + 9 + 16 + 25 + 36 + 49$

a) $\sum_{i=0}^5 (i^2 + 2i + 4)$

b) $\sum_{i=0}^5 (3i + 2)^2$

~~c) $\sum_{i=0}^5 (i + 2)^2$~~

2-

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

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

c) (✓) $\sum_{l=1}^n 3l = 3 \cdot \sum_{l=1}^n l$

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

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

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

3-

- Aplique associatividade para unificar os dois somatórios abaixo:

$$S_n = \sum_{i=3}^n a_i + \sum_{i=1}^n b_i$$

$$S = \sum_{i=3}^n a_i + b_i - a_1 - a_2$$

4-

- Usando a comutatividade, prove que os somatórios abaixo são iguais

$$\sum_{0 \leq i \leq 4} (3 + 2 \cdot i) = \sum_{0 \leq i \leq 4} (3 + 2 \cdot (4-i))$$

$$2 \cdot 0 = 0$$

$$2 \cdot 1 = 2$$

$$2 \cdot 2 = 4 \quad \downarrow$$

$$2 \cdot 3 = 6$$

$$2 \cdot 4 = 8$$

$$2 \cdot (4-0) = 8$$

$$2 \cdot (4-1) = 6$$

$$2 \cdot (4-2) = 4 \quad \uparrow$$

$$2 \cdot (4-3) = 2$$

$$2 \cdot (4-4) = 0$$

$(n-i)$ é um decremento do valor de i .

5-

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

$$S_n = \sum_{0 \leq i \leq n} (a + b \cdot i)$$

$$S_n = \sum_{0 \leq i \leq n} (a + b \cdot i)$$

$$S_n = \sum_{0 \leq (n-i) \leq n} (a + b \cdot (n-i))$$

$$S_n = \sum_{0 \leq (n-i) \leq n} (a + b \cdot n - b \cdot i)$$

$$2S_n = \sum_{0 \leq i \leq n} (a + b \cdot i) + \sum_{0 \leq (n-i) \leq n} (a + b \cdot n - b \cdot i)$$

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

$$2S_n = \sum_{0 \leq i \leq n} [2a + b \cdot n]$$

$$2S_n = (2a + b \cdot n) \cdot \sum_{0 \leq i \leq n} 1$$

$$2S_n = (2a + b \cdot n) \cdot (n+1)$$

$$S_n = \frac{(2a + b \cdot n) \cdot (n+1)}{2}$$

6-

- Sabendo a fórmula da soma de uma progressão aritmética qualquer, mostre a fórmula fechada para o somatório de Gauss

$$\sum_{0 \leq i \leq n} i = 0 + 1 + 2 + 3 + \dots + n$$

sendo:

$$S_n = \frac{(2a + b \cdot n) \cdot (n+1)}{2}$$

$$\text{com } a = 0$$

$$b = 1$$

temos:

$$S_n = \frac{(2 \cdot 0 + 1 \cdot n) \cdot (n+1)}{2}$$

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

7-

- 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;
}
```

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

8-

- O Algoritmo de Seleção realiza $\sum_{0 \leq i \leq n-2} (n - i - 1)$ comparações entre registros. Agora, mostre a fórmula fechada para esse somatório

$$\begin{aligned}
 \sum_{0 \leq i \leq n-2} (n - i - 1) &= \\
 &= \sum n - \sum i - \sum 1 = \\
 &= n(n-1) - \sum_{0 \leq i \leq n-2} i - 1(n-1) = \\
 &= n(n-1) - \frac{(n-2)(n-1)}{2} - (n-1) = \\
 &= \frac{2n(n-1) - (n-2)(n-1) - 2(n-1)}{2} = \\
 &= \frac{2n^2 - 2n - n^2 + 3n - 2 - 2n + 2}{2} = \\
 &= \boxed{\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}}
 \end{aligned}$$

9-

Exercício Resolvido (8): Justifique as Expressões

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

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

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

- a) Como o valor do primeiro elemento é 0, ele é irrelevante para o resultado do somatório.
 b) a_i não representa necessariamente o valor de i , mas também pode representar algum valor qualquer em uma sequência, na qual i é o índice de posição.
 c) O resultado dos dois somatórios é o mesmo

10-

- Se $1 \leq m \leq n$, aplique a propriedade P1 para unificar os dois somatórios (quase disjuntos) abaixo:

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

11-

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

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

12-

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

$$S_n = \sum_{0 \leq i \leq n} a \cdot x^i$$

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

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

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

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

$$\boxed{S_n = \frac{a - a x^{n+1}}{(1 - x)}, \text{ para } x \neq 1}$$

13-

- Encontre a fórmula fechada do somatório abaixo:

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

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

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

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

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

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

$$S_n = n 2^{n+1} + \cancel{2^{n+1}} - \cancel{2 \cdot 2^{n+1}} + 2$$

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

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

$$\begin{aligned} & \frac{a - a x^{n+1}}{1 - x}, \text{ com } a=1 \text{ e } x=2 \\ &= \frac{1 - 2^{n+1}}{1 - 2} = \\ &= (2^{n+1} - 1) \end{aligned}$$

14-

- Prove por indução que a fórmula abaixo para a soma dos quadrados perfeitos é verdadeira:

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

$$1) S_n = \frac{0(0+1)(2 \cdot 0 + 1)}{6} = 0 \rightarrow \text{verdadeiro}$$

$$2) S_n = S_{n-1} + a_n$$

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

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

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

$$S_n = \frac{2n^3 + 3n^2 + n}{6} = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \rightarrow \text{verdadeiro}$$

15-

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

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

$$1) \frac{0^2 + 7 \cdot 0 + 6}{2} = 3 \text{ (verdadeiro)}$$

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

$$2) S_n = S_{n-1} + a_n$$

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

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

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

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

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

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

16-

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

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

$$1) 2 \cdot 1^2 + 3 \cdot 1 = 5 \rightarrow \text{verdadeiro}$$

$$= \sum_{1}^n (4i + 1) =$$

$$2) S_n = S_{n-1} + a_n$$

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

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

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

$$S_n = 2n^2 + 3n \rightarrow \text{verdadeiro}$$

$$= 2n^2 + 3n$$

17-

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

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

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

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

$$= 10n^2 + 10n$$

$$1) 10 \cdot 1^2 + 10 \cdot 1 = 20 \rightarrow \text{verdadeiro}$$

$$2) S_n = S_{n-1} + a_n$$

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

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

$$S_n = 10n^2 + 10n$$

\rightarrow verdadeiro

18-

- Prove a fórmula apresentada anteriormente usando indução matemática

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

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

$$2) S_n = S_{n-1} + a_n$$

$$S_n = [(n-1) - 1] 2^n + 2 \cdot (n 2^n)$$

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

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

19-

- Aplique perturbação para encontrar a fórmula do somatório abaixo:

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

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

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

$$S_n + (n+1)^2 = \sum i^2 + \sum 2i + \sum 1$$

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

\swarrow
As somas se anulam

Resolvendo o somatório dos cubos:

$$S_{\text{cubo } n} + (n+1)^3 = \sum_{0 \leq i \leq n} (i+1)^3$$

$$S_{\text{cubo } n} + (n+1)^3 = \sum i^3 + \sum 3i^2 + \sum 3i + \sum 1$$

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

$$S_n = \frac{2n^3 + 3n + n}{6}$$

$$= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

Exercícios

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 .

```
int somatorioPA(int a, int b, int n){  
    return ((2*a + b*n)*(n+1))/2;  
}
```

2-

- 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

```
for (int i = 1; i < n; i++) {  
    int tmp = array[i];  
    int j = i - 1;  
    while ( (j >= 0) && (array[j] > tmp) ){  
        array[j + 1] = array[j];  
        j--;  
    }  
    array[j + 1] = tmp;  
}
```

Melhor caso: $c(n) = n$

Pior caso: $c(n) = n^2$