



## Bacharel em Sistemas de Informações Matemática Discreta

Prova 1 – Provas antigas

## Observações:

- O entendimento da questão é parte integrante da mesma.
- Todas as considerações, e possíveis reclamações, sobre a prova devem ser feitas por escrito na mesma prova.
- Será permitido o uso de calculadora científica não programável.
- A organização da prova é parte integrante da avaliação.
- Todas as respostas devem ser justificadas. Caso contrário a mesma não será considerada.
- 1) Prove por **indução** as seguintes propriedades:

a) 
$$a + ar + ar^2 + \dots + ar^{n-1} = \frac{a - ar^n}{1 - r}, (n \ge 1)$$

- b) Suponha que temos selos de 4 e 7 centavos. Prove que é possível ter qualquer valor de postagem de 18 centavos ou mais usando somente esses selos.
- 2) Dado o algoritmo abaixo, prove que o mesmo está correto. Para isso enuncie a invariante do laço, prove por indução que a invariante está correta e apresente o que acontece com a invariante no término do algoritmo.

**Cálculo**(inteiro *x*, inteiro não-negativo *n*)

- 1. variáveis
- 2. inteiros i, j
- 3. i = 1
- 4. j = x
- 5. Enquanto  $i \neq n$  faça
- 6. j = j \* (i + 1)
- 7. i = i + 1
- 8. Fim Enquanto
- 9. **retorne** j / / j = x \* n!

(Sugestão: para obter a invariante do laço pode ser usado o valor de *j* após o término do algoritmo.

- 3) Resolva as seguintes relações de recorrência.
- a)

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = 2T(n-1) + 1$$
, para  $n \ge 2$ .

$$T(I) = I$$

$$T(n) = 2T(n/2) + n$$
, para  $n \ge 2$ .





```
4) Considere o programa, escrito na linguagem C, a seguir.

int Cal(int n){
    if (n < 2) return 1;
    else return Cal(n - 1) + Cal(n - 2);
}

int main(){
    int T = 6;
    printf("%d\n", Cal(T));
    return 0;
}

Ouantas chamadas da função Cal ocorrem na execução desi
```

Quantas chamadas da função Cal ocorrem na execução desse programa.

```
(a) 1+1+2+3+5+8+5
(b) 1+1+2+3+5+8
(c) 2×6
(d) 6<sup>2</sup>
```

Justifique a resposta.

OBS: A resposta só será aceita se a justificativa estiver correta

5) Considere as funções recursivas abaixo.

```
I)
void Proc( int n ) {
         if (n == 0)
                 return 1;
         else
                 return Proc(n-1) + Proc(n-1);
}
II)
/* n é uma potencia de 2 */
void Sort (int A[n],int i, int j){
         if(i \le j){
                 m = (i + j - 1)/2;
                 Sort(A,i,m); /* custo = T(N/2) */
                 Sort(A,m+1,j); /* custo = T(N/2) */
                 Merge(A,i,m,j); /* custo = n - 1 comparações no pior caso */
                 /* Merge intercala A[i..m] e A[m+1..j] em A[i..j] */
        }
```

- a) (4,0 pontos) Escreva a função recursiva que representa o número de operações para cada função.
- b) (4,0 pontos) Resolva as resursividades encontradas.
- c) (1,0 ponto) Diga, em relação à função computacional, o que significa resolver a função recursiva.





6) Seja F(n) a Sequência de Fibonacci. Prove usando a definição da Sequência de Fibonacci que:

$$F(n + 6) = 4 F(n + 3) + F(n)$$

- 7) Considere a seguência abaixo definida recursivamente:
- F(1) = 1
- F(2) = 2

$$F(n) = 2 * F(n-1) + 3 * F(n-2).$$

- a) Escreva os 10 primeiro elemento dessa sequência.
- b) Escreva uma função computacional, usando recursividade, para gerar a sequência dada
- 8) Classifique as recorrências quanto ao tipo, 1ª ordem, dividir para conquistar ou nenhum dos dois, e resolva as seguintes relações de recorrência.
- a) S(1) = 1

$$S(n) = S(n - 1) + 2n$$
, para  $n \ge 2$ .

b) 
$$T(1) = 1$$
  
 $T(n) = nT(n - 1) + 1$ , para  $n \ge 2$ .

c) 
$$A(1) = 1$$
  
 $A(n) = 2A(\frac{n}{2}) + 1$ , para  $n \ge 2$ .

9) Usando indução prove:

a) 
$$\frac{1}{1\cdot 2} + \frac{1}{2\cdot 3} + \dots + \frac{1}{(n-1)\cdot n} = \frac{n-1}{n}$$
, para  $n \ge 1$ 

- b)  $4^n + 15n 1$  é divisível por 9, para  $n \ge 1$ .
- c)  $3^n 2$  é impar, para  $n \ge 1$ .
- d)  $n! > n^2$ , para  $n \ge 4$ .
- 10) Uma sequência é definida por recorrência
- S(0) = 1
- S(1) = 1
- S(n) = 2S(n-1) + S(n-2), para  $n \ge 2$

Prove que S(n) é um número ímpar para  $n \ge 0$ .





11) Resolva as seguintes relações de recorrência

a) 
$$S(1) = 1$$
  
 $S(n) = S(n - 1) + n$ , para  $n \ge 2$ .

b) 
$$T(1) = 1$$
  
 $T(n) = nT(n - 1)$ , para  $n \ge 2$ .

Note que não é possível aplicar as formulas que conhecemos para recorrências. Explique o motivo? Resolva essa recorrencia usando a técnica de expandi, conjecturas e provar.

c) 
$$A(1) = 1$$
  
 $A(n) = 2A(\frac{n}{2}) + n$ , para  $n \ge 2$ .

12) Considere o famoso algoritmo de ordenação conhecido por Bubblesort.

```
    Bubblesort(lista A,inteiro positivo n)
    Para i = 1 .. (n - 1)
    Para j = 1 .. (n - 1)
    Se A[j] > A[j+1]
    Troca A[j] ←→ A[j+1]
```

- a) Apresente, justificando sua resposta, o número de execuções da operação "Troca" no melhor caso e no pior caso para uma lista de *n* elementos.
- b) Explique como esse método de ordenação funciona.
- c) Enuncie a invariante do loop na linha 2. Isto é, o que se pode garantir sobre a lista A ao final da cada iteração desse loop.
- d) Prove a correção desse algoritmo usando a invariante do loop.
- 13) Usando indução prove:

a) 
$$1^2 + 3^2 + ... + (2n-1)^2 = \frac{n(2n-1)(2n+1)}{3}$$
.

b) 
$$2^n \ge n^2$$
, para  $n \ge 5$ .

c) 
$$2^n + (-1)^{n+1}$$
 é divisível por 3.

14) Prove que o segmento de programa está correto, enunciando e demonstrando o invariante do laço (Q) apropriado e calculando Q depois do laço terminar.

```
1. Calc (inteiro positivo x); x > 1

2. variáveis i, j

3. i = 1

4. j = 4

5. enquanto i \ne n faça

6. j = j + 2i + 3

7. i = i + 1

8. fim do enquanto

9. retorne j.
```