

1ª PROVA

Nome: _____

Valor: 30 pontos

1. (8 pontos) Prove se as seguintes igualdades são corretas ou incorretas.

- a) $n! = \Omega(n^n)$
- b) $20n^3 + 10n \log n + 5 = O(n^3)$
- c) $2^n n + 2^n n \log n = \Theta(2^n)$
- d) $3 \log n + \log(n^{10}) = O(\log n)$
- e) $\frac{2n^3}{\log n + 1} = O(n^3)$
- f) $0,001n^3 + 4n^2 = \Omega(n^2)$
- g) $2^{100} = O(1)$
- h) $2^n = \Theta(e^n)$

2. (8 pontos) Considere o problema de verificar quais pares dos n vetores de números inteiros $S_1, S_2, S_3, \dots, S_n$, cada um com n elementos, são disjuntos (não possuem elementos em comum). Considerando o algoritmo para resolver esse problema apresentado abaixo e também que a operação relevante seja a comparação entre dois elementos dos vetores, responda às seguintes perguntas:

```
for each set  $S_i$ 
  for each other set  $S_j$ 
    for each element  $p$  of  $S_i$ 
      Determine whether  $p$  also belongs to  $S_j$ 
    if no element of  $S_i$  belongs to  $S_j$  then
      Report that  $S_i$  and  $S_j$  are disjoint
```

- a) O número de vezes que a operação relevante é realizada depende somente do tamanho da entrada (e não da configuração da entrada)? Explique.
 - b) Qual é a configuração de entrada que leva ao pior caso desse algoritmo?
 - c) Quantas vezes a operação relevante é executada no pior caso? Estabeleça um somatório ou uma relação de recorrência para indicar o número de vezes que a operação relevante é executada e resolva este somatório ou relação de recorrência.
 - d) Represente o número de vezes que a operação relevante é executada utilizando a notação assintótica Θ .
3. (8 pontos) Considerando que a operação relevante seja o número de vezes que a operação soma é executada, responda às seguintes questões:
- a) O que a função faz?
 - b) Escreva a equação de recorrência que descreve o comportamento da função.

- c) Converta esta equação de recorrência para um somatório.
d) Forneça a fórmula fechada para este somatório.
e) Escreva a fórmula fechada em notação Θ . Justifique.

```
int Recursiva (int n) {
    if (n <= 0)
        return (1);
    else
        return (Recursiva(n-1) + Recursiva(n-1));
}
```

4. (6 pontos) Use o teorema mestre, se possível, para apresentar limites assintóticos firmes para as seguintes recorrências. Justifique suas respostas.

a) $T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2$ b) $T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2 \log n$ c) $T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n$

Teorema Mestre

- Sejam as constantes $a \geq 1$ e $b > 1$ e $f(n)$ uma função definida nos inteiros não-negativos pela recorrência:

$$T(n) = aT(n/b) + f(n)$$

onde a fração n/b pode significar $\lfloor n/b \rfloor$ ou $\lceil n/b \rceil$. A equação de recorrência $T(n)$ pode ser limitada assintoticamente da seguinte forma:

- Se $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ para alguma constante $\epsilon > 0$, então $T(n) = O(n^{\log_b a})$
- Se $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$, então $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$
- Se $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ para alguma constante $\epsilon > 0$ e se $af(n/b) \leq cf(n)$ para alguma constante $c < 1$ e para n suficientemente grande, então $T(n) = \Theta(f(n))$

Fórmulas:

$\log n = \log_2^n$	$a^{\log_b n} = n^{\log_b a}$	$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$	$2^{\log n} = n$
$a = b^{\log_b a}$	$\frac{1}{n^{\log n}} = n^{\log \frac{1}{n}} = 2$	$\sum_{i=0}^n i^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$	$\sum_{i=0}^n a^i = \frac{a^{n+1} - 1}{a - 1}$
$\sum_{i=1}^n 1 = n$	$\sum_{i=1}^n ia^i = \frac{a - (n+1)a^{n+1} + na^{n+2}}{(a-1)^2}$	$\sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$	$4^{\log n} = 2^{2 \log n} = 2^{\log n^2} = n^2$
$1 < \log \log n < \log n < n^\epsilon < n < n^c < n^{\log n} < c^n < n^n < c^{c^n}$ onde ϵ e c são constantes arbitrárias com $0 < \epsilon < 1 < c$			