

1. Para cada uma das afirmativas abaixo, diga se ela é verdadeira (V) ou falsa (F). Em todas as afirmativas, justifique a sua resposta.

- (a) Considere um programa P que faz uma série de operações de custo constante, chama uma função $F1$ com complexidade dada por $f(n)$ e depois chama uma função $F2$ com complexidade dada por $g(n)$, onde $g(n) = 1000f(n)$. Pode-se afirmar que o programa P é $O(f(n))$.
- (b) Considere um programa cuja função de complexidade é $f(n) = 3\log(n)$. É correto afirmar que esse programa é $O(\log(n))$, mas não é $O(n^2)$.
- (c) Um programa recursivo com equação de recorrência $T(n) = n + T(n-1)$, sendo $T(0) = 1$, tem ordem de complexidade menor que a de um programa que implementa dois loops aninhados com n passos cada.
- (d) Sejam duas funções de complexidade $g(n) = 5n^2 + 3n + 4$ e $f(n) = 95n^2 + n + 15$. É correto afirmar que um programa $P1$ cuja complexidade é $g(n)$ é mais rápido que um programa $P2$, com complexidade $f(n)$.
- (e) Se $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = \Omega(f(n))$ então $f(n) = \Theta(g(n))$.
- (f) Se $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(f(n))$ então $f(n) = \Theta(g(n))$.
- (g) Se $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = \Omega(h(n))$ então $f(n) = O(h(n))$.
- (h) Se $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(h(n))$ então $f(n) = O(h(n))$.
- (i) Se $f(n) + g(n) = O(g(n))$ então $f(n) < g(n)$ para todos os valores de n .
- (j) Seja $T(n) = 3n^3 + n^2$ a função que descreve o tempo de execução de um programa A com uma entrada de tamanho n . Temos que $T(n) \in O(n^3)$.
- (k) Seja $T(n) = 3T(\frac{n}{2}) + n$, $T(0) = 0$ a relação de recorrência que descreve o tempo de execução de um programa B com uma entrada de tamanho n . Temos que $T(n) \in \Theta(n\log(n))$.
- (l) Sejam $f(n)$ e $g(n)$ funções **positivas**. Se $f(n) + g(n) \in O(h(n))$, então $h(n) \in \Omega(f(n))$.
- (m) Sejam $f(n)$ e $g(n)$ funções **positivas**. Se $f(n)g(n) \in O(g(n))$, então $f(n) < g(n)$ para todos os valores de n .

2. Dado o código do programa abaixo, pergunta-se:

```
float FazAlgo(int a, int b) {  
    if (b == 0)  
        return 1;  
    else  
        return a * FazAlgo(a, b-1);  
}
```

- (a) O que ele faz?
- (b) Qual sua ordem de complexidade? Para isso, determine e resolva a equação de recorrência correspondente.
- (c) Qual seria a complexidade de uma implementação não recursiva dessa mesma função? Qual das duas implementações vocês escolheria? Justifique a sua resposta.

3. Para cada um dos algoritmos a seguir indique sua complexidade assintótica utilizando o teorema mestre

(a)

```
int REC(int n) {  
    for(int i = 0; i < n; i++) printf("TEOREMA_MESTRE!");  
    if(n > 0) return REC(n/2) + REC(n/2);  
}
```

```

(b)      int REC(int n) {
          for(int i = 0; i < n; i++) printf("TEOREMA_MESTRE!");
          if(n > 0) return REC(n/4) + REC(n/5);
        }

```

DICA: Tente determinar um limite superior e um limite inferior em que o teorema mestre seja aplicável

t

5. Assinale com **V** para verdadeiro e **F** para falso as afirmativas abaixo. Não é necessário justificar suas afirmativas, no entanto cada afirmativa incorreta irá anular uma correta.

- [] O método da bolha é um método estável.
- [] O método da seleção executa mais movimentações de registros que os outros métodos quadráticos vistos em sala.
- [] O método da inserção é indicado para inserir um novo elemento em um vetor ordenado.
- [] A equação de recorrência do tempo de execução do caso recursivo do Mergesort é $T(n) = T(\frac{n}{2}) + n$.
- [] O pior caso do quicksort acontece quando os pivôs escolhidos são sempre o menor ou o maior elemento de seu respectivo subvetor.
- [] O método counting sort requer espaço adicional proporcional ao tamanho do vetor.
- [] O melhor caso do Bucket sort é linear na quantidade de elementos do vetor.
- [] O tempo de execução do Radix sort independe dos elementos do vetor.
- [] Considere a versão não recursiva do Quicksort. Se você substituir a pilha auxiliar por uma fila auxiliar, o algoritmo continua funcionando.

6. Indique se as afirmações a seguir são Verdadeiras ou Falsas e justifique.

- (a) Inserção é, em geral, mais eficiente que o Quicksort para arquivos quase ordenados.
- (b) O Bucket Sort tem complexidade $O(n^2)$ quando o número de buckets tende a n .
- (c) O Counting Sort requer uma memória auxiliar de tamanho n .
- (d) Qualquer algoritmo de ordenação realiza pelo menos $\Omega(n \log(n))$ operações.
- (e) Não conhecemos nenhum algoritmo de ordenação cujo pior e o melhor caso sejam idênticos em termos de complexidade assintótica.
- (f) Insertionsort e Selectionsort são exemplos de algoritmos de ordenação estáveis.
- (g) QuickSort com escolha do pivô realizada através de sorteio, com todas as posições do vetor de entrada podendo ser escolhidas com mesma probabilidade, é um algoritmo ótimo de ordenação
- (h) Um algoritmo de ordenação que realiza comparações e tem complexidade de $O(n \log(n))$ é um algoritmo ótimo.

7. O algoritmo do Quicksort, apesar de otimizado, ainda realiza uma quantidade significativa de movimentações de registros. O desempenho do algoritmo pode ser impactado por essas movimentações em função do tamanho dos registros. O código a seguir mostra as várias funções do algoritmo Quicksort e a definição da estrutura Item, que tem um tamanho significativo (8 megabytes em uma máquina 64 bits).

```

typedef struct {
    int Chave;
    int Conteudo [1000000];
} Item;
void Particao(int Esq, int Dir,
    int *i, int *j, Item *A){
    Item x, w;
    *i = Esq; *j = Dir;
    x = A[( *i + *j )/2];
    do {
        while (x.Chave > A[*i].Chave) (*i)++;
        while (x.Chave < A[*j].Chave) (*j)--;
        if (*i <= *j){
            w = A[*i];
A[*i] = A[*j];
A[*j] = w;
            (*i)++;
            (*j)--;
        }
    } while (*i <= *j);
}

void Ordena(int Esq, int Dir, Item *A){
    int i, int j;
    Particao(Esq, Dir, &i, &j, A);
    if (Esq < j) Ordena(Esq, j, A);
    if (i < Dir) Ordena(i, Dir, A);
}

void QuickSort(Item *A, int n){
    Ordena(0, n-1, A);
}

```

Uma estratégia para minimizar esse impacto é o chamado Quicksort indireto, onde estrutura Item é desmembrada em duas estruturas, uma contendo a Chave e outra contendo o Conteudo (conforme o exemplo). Reescreva o código apresentado (incluindo definição de estruturas) implementando uma estratégia indireta e minimizando o impacto das movimentações. Explícite quaisquer premissas que você tenha levado em consideração na sua proposta.