

Questionário

1. Dado o algoritmo abaixo:

```
int faz_algo(int v[], int n){
01.  int i, j, p, aux;
02.  aux = 0;
03.  for (i = 0; i < n / 2; i++)
04.      aux += v[i] + v[n - i - 1];
05.  for (i = n - 1; i > 0; i--){
06.      for (j = i; j > 0; j--){
07.          if (v[j] < v[j - 1]){
08.              aux = v[j];
09.              v[j] = v[j - 1];
10.              v[j - 1] = aux;
11.          }
12.      }
13.  return aux;
}
```

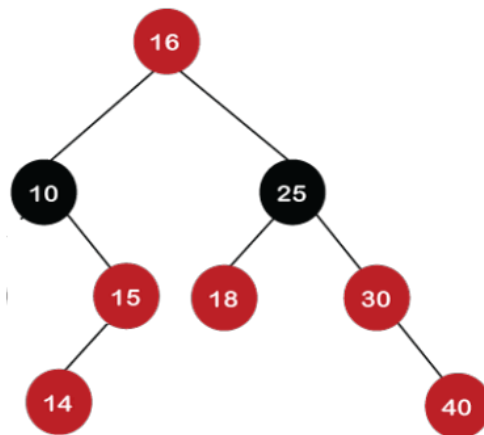
Faça:

- Calcule a quantidade de instruções, que o algoritmo pode executar no **melhor caso**. Para isso, mostre o passo a passo detalhado para o cálculo.
- Calcule a quantidade de instruções que o algoritmo pode executar no **pior caso**. Para isso, mostre o passo-a-passo detalhado para o cálculo.
- Determine a complexidade do algoritmo utilizando uma das seguintes notações: O , Ω ou Θ . Em seguida, interprete (explique) a complexidade do algoritmo de acordo com a notação que você escolheu. Pré-requisito: ter feito o item (a) ou (b).
- Determine o espaço extra necessário (em unidades de espaço) para executar o algoritmo. Em seguida, determine a complexidade de espaço utilizando uma das seguintes notações: O , Ω ou Θ .

2. Implemente uma função que inverta uma lista encadeada.

3. Faça:

- Implemente uma função iterativa para fazer a inserção de uma chave (número inteiro) em uma árvore binária de busca. Na árvore binária não podem ser adicionadas chaves repetidas. Exemplo de protótipo de função: `Node* insercao_iterativa(Node *tree, int chave);`
- Em que situação ocorre a inserção em uma árvore binária de busca no tempo médio (caso médio)?
- Calcule a quantidade de instruções executadas no algoritmo implementado por você para o caso médio.
- Com base no item (B), qual a complexidade de tempo do algoritmo para o caso médio?
- Qual a complexidade de espaço para a inserção em árvore binária de busca em um algoritmo recursivo para o caso médio? Como você chegou a tal conclusão?



4. Dada a árvore rubro-negra abaixo, onde apenas os nós 10 e 25 estão na cor preta:
- a) - Por que a árvore acima está desbalanceada?
 - b) - Descreva a(s) operação(ões) necessária(s) para tornar a árvore balanceada. Em seguida, mostre (por meio de desenho) como ficaria a árvore rebalanceada. Na árvore resultante, indique quais nós estão na cor vermelha e quais estão na cor preta.
5. Dada uma árvore B de ordem $N = 4$, responda: (30 pontos)
- a) - Uma árvore de altura 4 pode ter, no máximo, quantas páginas? Mostre como você chegou em tal quantia.
 - b) - Uma árvore de altura 4 pode ter, no máximo, quantas chaves? Mostre como você chegou em tal quantia.
 - c) - Mostre o porquê do algoritmo busca em uma árvore B de ordem N e com M chaves possui complexidade de tempo na ordem de $O(\log_2(M))$.

Anexos

- Teorema mestre:

- Se $f(n) \in O(n^{\log_b a - \epsilon})$ para a constante $\epsilon > 0$, então $T(n) \in \Theta(n^{\log_b a})$
- Se $f(n) \in \Theta(n^{\log_b a})$, então $T(n) \in \Theta(n^{\log_b a} \log_2 n)$
- Se $f(n) \in \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ para a constante $\epsilon > 0$, e se $af\left(\frac{n}{b}\right) \leq cf(n)$, para a constante $c < 1$ e n suficientemente grande, então $T(n) \in \Theta(f(n))$

- Estruturas de nó de árvores binárias.

```
typedef struct Node Node;
struct Node{
    int item;
    Node *left, *right;
};
```

- Estruturas de dados e protótipos de função para listas encadeadas:

```
typedef struct Cell{
    int item;
    struct Cell *prox;
}Cell;
typedef struct{
    Cell *cabeca;
}Lista;
typedef struct{
    Cell *topo;
}Pilha;
typedef struct{
    Cell *ini, *fim;
}Fila;
Cell* criar_celula(int chave);
Lista* criar_lista();
Pilha* criar_pilha();
Fila* criar_fila();
void empilhar(Pilha *p, int chave);
int desempilhar(Pilha *p);
void enfileirar(Fila *p, int chave);
int desenfileirar(Fila *p);
int pilha_vazia(Pilha *p);
int fila_vazia(Fila *f);
void liberar_lista(Lista *l);
void liberar_pilha(Pilha *p);
void liberar_fila(Fila *f);
```

DAINF-UTFPR/Pato Branco
1º simulado (continuação)

Observações

- * Não é necessária a implementação dos protótipos acima.
- * O acesso indevido aos dados de pilha de fila acarretará no desconto de 25% da nota.

• Séries

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

$$\sum_{i=1}^n a^i = \frac{a^{n+1} - 1}{a - 1}$$

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

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