

MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA DO PIAUÍ

CURSO: Analise e desenvolvimento de Sistemas

DISCIPLINA: Estrutura de Dados 2

Nome:				
NOmQ.	N I =			
	MUM o .			

PROVA NO 2

dia 19.09.2024

MARQUE AS RESPOSTAS AQUI:

Q. 1 (1.0 pt)	Α	В	С	D
Q. 2 (1.0 pt)	Α	В	С	D
Q. 3 (2.0 pts)	Α	В	С	D
Q.4 (2.0 pts)	Α	В	С	D
Q.5 (2.0 pts)	Α	В	С	D
Q.6 (2.0 pts)	Α	В	С	D

1. São VERDADEIRAS as seguintes afirmativas: (1.0 pt)

- <A> O processo de busca em um árvore é muito mais rápido do que o processo de busca em listas ligadas. No entanto, quando a árvore encontra-se ASSIMETRICA a eficiência do processo de busca pode ser comprometida.
- Uma árvore AVL é aquela na qual as alturas das subárvores esquerda e direita de cada nó diferem no máximo por um.
- <C> Para calcular a quantidade total de nós em um árvore cheia, é possível elaborar o cálculo da quantidade total de nós a partir da altura da árvore.
- <D> Uma árvore é balanceada se a diferença na altura de ambas as subárvores de qualquer nó na árvore é maior do que 1 (um).
- <E> O algoritmo de Morris é aplicado para balancear uma árvore binária, se baseia no fato de que o percurso in-order é muito simples para árvores degeneradas, nas quais nenhum nó tem filhos à esquerda.

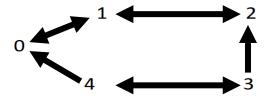
```
a. ( ) <A>, <B>, <C>
```

- c. () <A>,
- d. () <A>, , <C>
- 2. Sobre o código abaixo, é correto afirmar que: (1.0 pt)

```
template<class T>
void balancear(T vetor[], int first, int last){
   if (first<=last) {
      int middle = (first + last)/2;
      insert(vetor[middle]);
      balancear(vetor, first, middle-1);
      balancear(vetor, middle+1, last);
   }
}</pre>
```

- a. () No algoritmo acima a estrutura "vetor" não está ordenada, o algoritmo "balancear" usa a estratégia de ordenar o "vetor" e somente, após isto, realiza o balanceamento da árvore.
- b. () A estratégia de balanceamento do algoritmo corresponde ao algoritmo AVL.
- c. () A estratégia de balanceamento do algoritmo corresponde ao algoritmo DSW.
- d. () O algoritmo pode ser impróprio quando a árvore tem que ser usada enquanto os dados nela a ser incluídos ainda estão chegando.
- 3. Marque a alternativa FALSA: (2.0 pts)

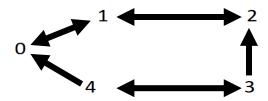
<A> O grafo abaixo é simétrico:



 Um grafo simétrico e sem laços é chamado "grafo não-orientado".

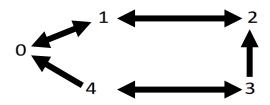
<C> Um grafo pode ser representado através das seguintes estruturas de dados: matriz de adjacências e listas de adjacências.

<D> O grafo abaixo é um grafo orientado:



<E> A matriz de adjacências utiliza um vetor de duas dimensões V, tal que ADJ[v,w]=1, se existe uma aresta v->w em no grafo G.

<F> O grafo abaixo:



Pode ser representado através de uma lista de adjacências da seguinte maneira:

0 -> 1

1 -> 0 -> 2

2 -> 1 ->3

 $3 \rightarrow 2 \rightarrow 4$

4 -> 0 -> 3

a.() <A>, <D> c.() <A>, <D>, <F>

b.() <A>, <F> d.() , <C>, <F>

- 4. Sobre árvores AVL, considere as seguintes operações de rotação para balancear a árvore AVL: (2.0 pts)
 - I. Rotação simples à direita (RR).
 - II. Rotação simples à esquerda (RL).
 - III. Rotação dupla à direita (DRR).
 - IV. Rotação dupla à esquerda (DRL).

Dado o seguinte trecho de pseudocódigo para uma inserção em uma árvore AVL:

função inserir_avl(T, chave)
se T é vazia
criar novo nó com chave

senão se chave < T.chave

T.esquerda = inserir_avl(T.esquerda, chave)
se |altura(T.esquerda) - altura(T.direita)| > 1
realizar operação de rotação necessária
senão se chave> T.chave

T.direita = inserir_avl(T.direita, chave)
se |altura(T.esquerda)- altura(T.direita)| > 1
realizar operação de rotação necessária

Qual das seguintes opções descreve corretamente quando a rotação simples à direita (RR) deve ser aplicada durante a inserção?

a.() A rotação simples à direita (RR) não é usada durante a inserção em árvores AVL
•) Quando a chave é inserida na subárvore esquerda do filho esquerdo do nó alanceado.
•) Quando a chave é inserida na subárvore direita do filho esquerdo do nó alanceado.
•) Quando a chave é inserida na subárvore esquerda do filho direito do nó

- 5. Árvores B são largamente utilizadas na construção de índices em implementações de bancos de dados. Considere as seguintes afirmativas sobre esse tipo de organização: (2.0 pts)
- I. Há apenas um nó raiz.
- II. O algoritmo de remoção de uma chave NÃO preserva o balanceamento da árvore, o que é feito periodicamente nos bancos de dados por meio de um processo de limpeza dos índices.
- III. O algoritmo de inserção preserva o balanceamento da árvore, criando novos nós e alterando a estrutura da árvore quando necessário.
- IV. Numa tabela de banco de dados onde a chave de indexação é composta por mais de uma coluna, a ordem dessas colunas no comando de criação do índice é irrelevante.

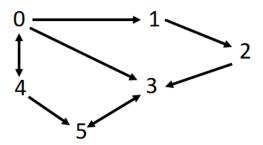
Assinale se:

- a.() todas as afirmativas estão corretas;
- b.() somente as afirmativas I, II e IV estão corretas;

```
c.( ) somente as afirmativas II e III estão corretas;
d.( ) somente as afirmativas I e III estão corretas;
6. Sobre o código abaixo: (2.0 PTS)
void y(lista l){
   if (I=NULL) return;
  y(I->prox);
  print(l->item);
}
void x(int v,int w, lista Adj[]){
               fila f = fila(100); // tamanho depende do grafo!!
               enfileira(no(v,NULL),f);
               while (!vaziaf(f)){
                       lista c = desenfileira(f);
                       if (c->item==w){
                              y(c);
                         }
                 else {
                   for (lista s=adj[c->item];s;s=s->prox)
                           if (!pert(s->item,c))
                               enfileira(n(no->item,clone(c)),f);
                       destroi(&c);
                       }
          }
       destroi(&f);
 }
```

Considerando que a função "pert" procura a ocorrência de um item ("s->item") em uma lista ("c").

Considerando que "adj" armazena a lista de adjacência do grafo abaixo, aplicando a função "x" com os seguintes parâmetros: "x(0,5,adj)" o resultado obtido será:



- a.() Obtém as 3 (três) listas abaixo, respectivamente:
 - [5,3,0] e exibe seu inverso [0,3,5]
 - [5,4,0] e exibe seu inverso [0,4,5]
 - [5,3,2,1,0] e exibe seu inverso [0,1,2,3,5]
- b. () Obtém a lista [5,3,0] e exibe seu inverso [0,3,5] .
- c. () Obtém a lista [5,3,0] e exibe [5,3,0].
- d.() NDA