

Estruturas de Dados II (DEIN0083) 2024.2

Curso de Ciência da Computação

Atividade Avaliativa (70% da 2ª nota)

Prof. João Dallyson Sousa de Almeida

Data: 27/01/2025

Aluno: João Guilherme Lopes Leite

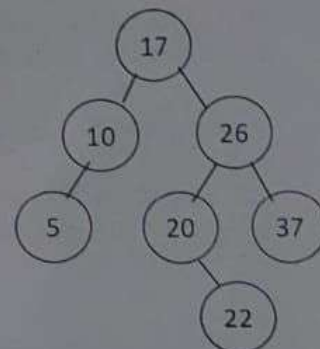
Matrícula: 2023041509

Regras durante a prova:

- É vetada: cópia de respostas dos colegas. A não observância de algum dos itens acima acarretará a anulação da prova. Após a avaliação, você poderá ser selecionado para uma entrevista para verificar a propriedade de suas respostas.

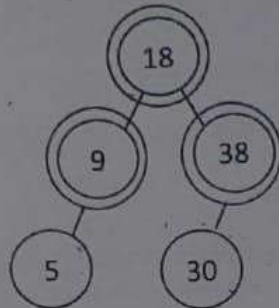
- I. (2.0pt) Use a seguinte árvore AVL para completar a tabela. A primeira coluna deve fornecer um item que ainda não esteja na árvore. A segunda coluna deve indicar o número de rotações que seriam feitas ao inserir esse item. A terceira coluna deve identificar o tipo de rotação realizada (em ordem). O valor de cada linha será inserido independentemente das outras linhas. Ou seja, "redefinido" para essa árvore entre as linhas.

Novo Item Inserido	N. de Rotações	Tipo(s) de rotação
	0	Sem rotação
21		
	1	Esquerda
30		
	2	Dupla à Direita
3		



- II. (2.0pt) Apresente um algoritmo em pseudocódigo/java para encontrar o primeiro **caractere não repetido** em uma string. Por exemplo, o primeiro caractere não repetido na string "cbp(ss(cb(" é 'p'. Seu algoritmo deve ter complexidade $O(n)$. OBS: Considere a tabela ASCII de 8 bits.
- III. (2.0pt) Considere a inserção das chaves 10, 24, 35, 2, 15, 90, 21 em uma tabela de espalhamento de tamanho $m = 11$ usando endereçamento aberto com a função Hash primária $H_1(k) = k \bmod 11$. Informe se não for possível inserir algum dos elementos. Ilustre o resultado da inserção dessas chaves utilizando:
- a) Sondagem linear
 - b) Hash duplo $H_2(k) = 1 + (k \bmod (m-1))$.

IV. (2.0pt) Descreva os casos que devem ser cobertos por um algoritmo para realizar a inserção de chaves em uma Árvore Rubro-Negra (RN). Exemplifique-os na árvore RN abaixo:



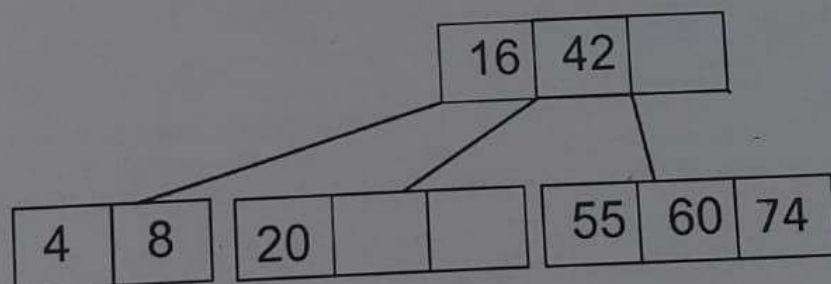
V. (2.0pt) Considerando a Árvore B abaixo, mostre o resultado das seguintes operações na árvore original:

(a) Inserção das chaves 59 e 3, nesta ordem.

(b) Apresente a quantidade total de operações de merge/split, leitura e escrita em disco após a inserção dos itens da letra a.

(c) Remoção das chaves 20, 55 e 60, nesta ordem, na árvore resultante da letra a.

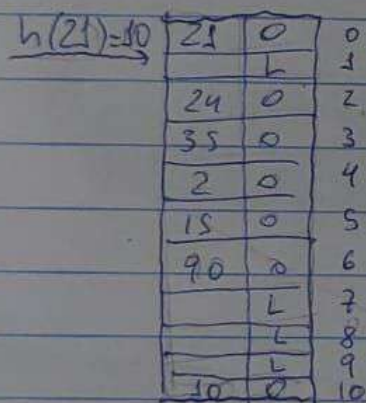
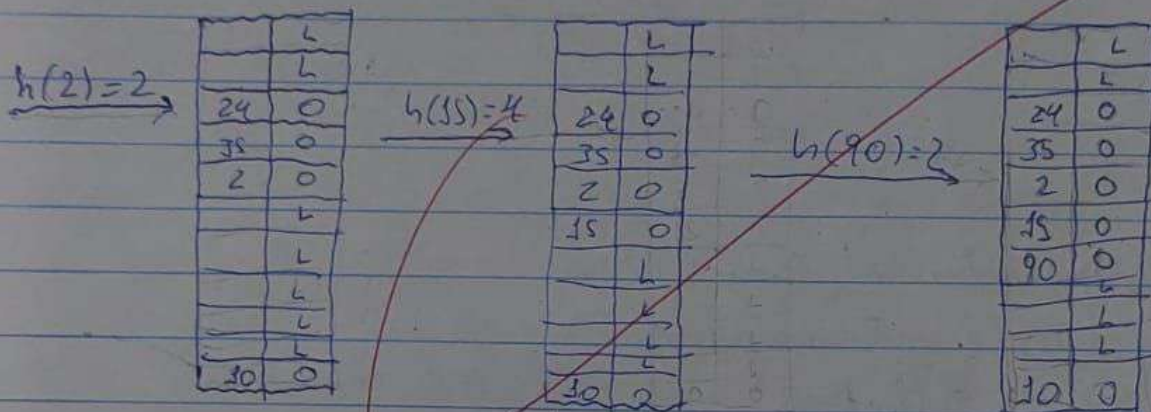
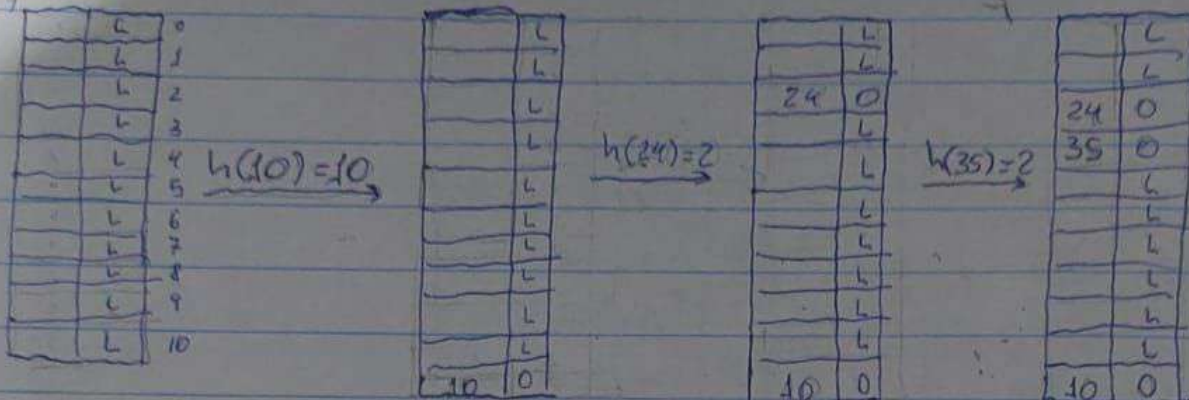
(d) Apresente a quantidade total de operações de merge/split, leitura e escrita em disco após a remoção dos itens da letra c.



19.9

Question 03 (10, 24, 35, 2, 15, 90, 21), $m=11$

a)



03-b) $h(10,0)=10$ (LIVRE) $\cdot h(24,0)=2$ (LIVRE) $\cdot h(35,0)=2$ (OCUPADO),
 $h(35,1)=(2+1 \cdot (1+35 \bmod 10)) \bmod 11 = (2+6) \bmod 11 = 8$ (LIVRE) $\cdot h(2,0)=2$ (OCUPADO),
 $h(2,1)=(2+1 \cdot (1+2 \bmod 10)) \bmod 11 = (2+3) \bmod 11 = 5$ (LIVRE) $\cdot h(15,0)=4$ (LIVRE)
 $\cdot h(90,0)=2$ (OCUPADO), $h(90,1)=(2+1 \cdot (1+90 \bmod 10)) \bmod 11 = (2+1) \bmod 11 = 3$ (LIVRE)
 $\cdot h(21,0)=10$ (OCUPADO), $h(21,1)=(10+1 \cdot (1+21 \bmod 10)) \bmod 11 = (10+2) \bmod 11 = 1$ (LIVRE)

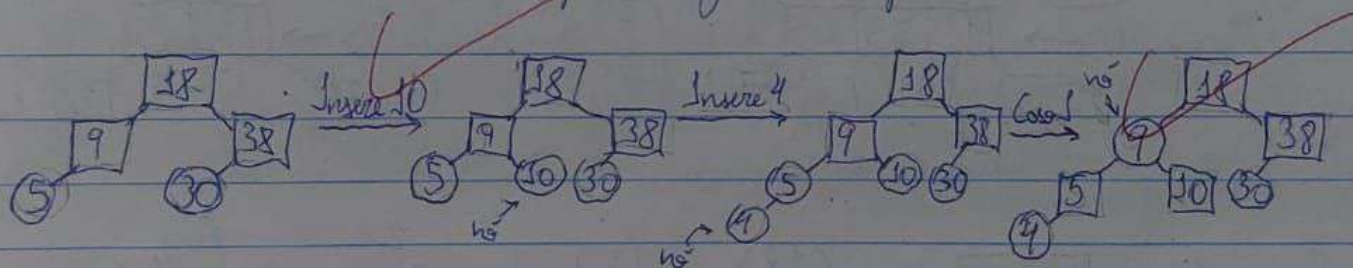
Portanto a tabela final fica:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
L	0	0	0	0	0	L	L	0	L	0
	21	24	90	15	2			35		10

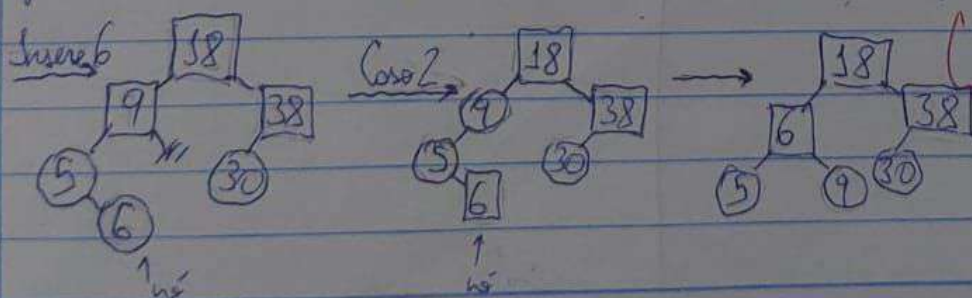
Questão 04

Para a inserção, devemos cobrir 3 casos, sendo que em cada caso é pré-requisito que o pai do nó inserido seja vermelho, e então se este pré-requisito não for atendido em algum momento, não é necessário mais fazer correção.

1º Caso (Tio do nó é vermelho): Para solucionar este caso, basta recolorir o pai e tio para preto e o avô para vermelho, atualizar o nó para preto que aponta para o avô e então checar os casos novamente. Exemplo: (Seja \square nó preto e \bigcirc nó vermelho)

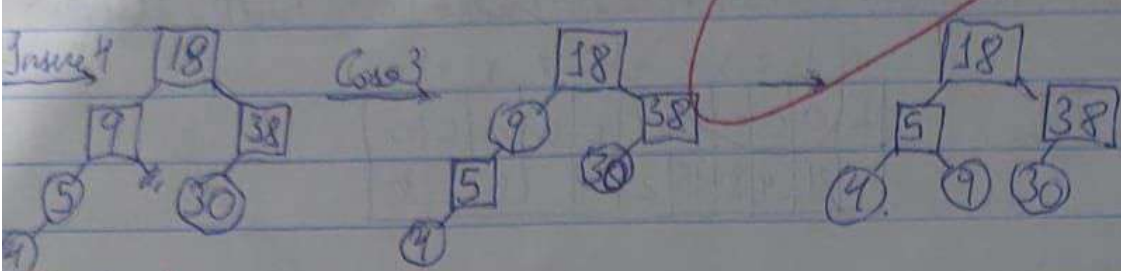


2º Caso (Tio é preto e pai é filho do avô na direção oposta em que o nó é filho do pai): Para solucionar este caso, recolorizamos o nó para preto e seu avô para vermelho, e então aplicamos uma rotação dupla no avô na direção em que o pai é filho do avô. Exemplo:

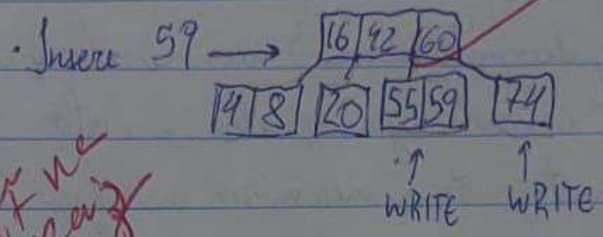
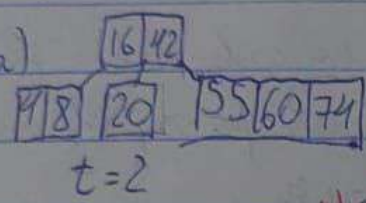


Continuação 04

3º Caso (Tio é pai e pai é filho do avô no mesmo sentido em que o avô é filho do pai):
 Reбалансиemos o pai para pai, o avô para avô e então aplicamos uma rotação
 simples no avô na direção em que o nó é filho do pai. Exemplo:



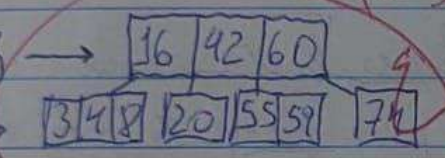
Questão 05 - a)



(1 leitura,
2 escrita,
1 split,
0 merges)

Insert 3

WRITE

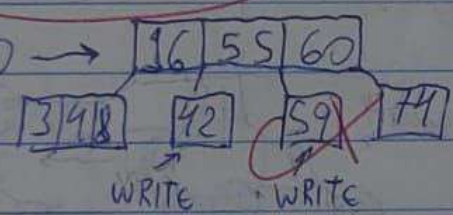


Falhou no
Split no
novo

(1 leitura,
1 escrita,
0 splits,
0 merges)

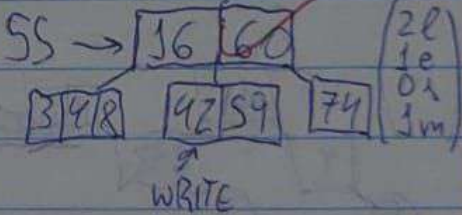
b) Leituras: 2, Escritas: 3
 Splits: 1, Merges: 0

c) Remove 20



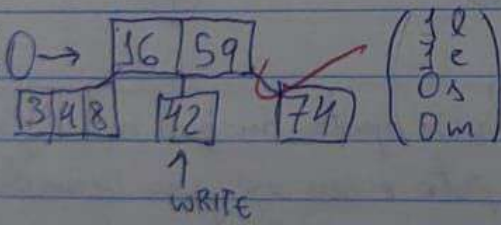
(2l,
2e,
0s,
0m)

Remove 55



(2l,
1e,
0s,
1m)

Remove 60



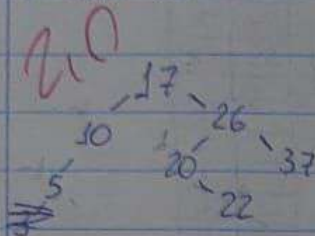
(1l,
1e,
0s,
0m)

d) Leituras: 5, Escritas: 4
 Splits: 0, Merges: 1

Aluno: João Guilherme Pereira Lobato

9.5 / 10
A

Questão 01



15	0	Sem Rotação
21	2	Dupla à Esquerda
23	1	Esquerda
30	0	Sem Rotação
6	2	Dupla à Direita
3	1	Direita

2.0

Questão 02

```
public char findNonRepeatingChar (String s) {  
    Map<Char, Integer> count = new HashMap<>(); // 1+  
    char[] chars = s.toCharArray(); // 1+  
    for (char c : chars) // n*()  
        count.put(c, count.getOrDefault(c, 0) + 1); // 1+  
  
    for (char c : chars) // n*()  
        if (count.get(c) == 1) // 1+  
            return c;  
  
    return '0'; // Não encontrado  
}
```

Quantidade de operações: $1 + 1 + n + n = 2n + 2 = O(n)$

Basicamente contamos a quantidade de cada caractere c na string, e depois loopamos novamente na string para retornar o primeiro que só apareceu 1 vez.