

## UNIVERSIDADE FEDERAL DO PIAUÍ – UFPI CAMPUS SENADOR HELVÍDIO NUNES DE BARROS – PICOS BACHARELADO EM SISTEMAS DE INFORMAÇÃO

PROFESSOR: Juliana Oliveira de Carvalho

# Trabalho de Estruturas de dados 2

Autor:

**David Marcos Santos Moura** 

Picos, Setembro de 2021

## • Resumo do projeto:

Inicialmente vamos falar um pouco sobre Estruturas de dados, **Estrutura de dados** é o ramo da computação que estuda os diversos mecanismos de organização de dados para atender aos diferentes requisitos de processamento. Posto isso, este relatório tem como objetivo demonstrar e analisar como é utilizados na prática conceitos de manipulação de dados para solução de alguns problemas práticos.

## Introdução:

Neste relatório vamos analisar como foi resolvido alguns problemas, como: gerar 1000 valores aleatórios e inseri-los em em uma árvore e analisar o seu desempenho para gerar 30 árvores diferentes, ler dados de um arquivo com palavras Inglês-Português e inserir numa arvore as palavras em portugues e em uma lista sua tradução em inglês. Para solução destes problemas foi utilizada a linguagem de programação C e foram empregados alguns conceitos importantes para resolução de tais problemas, dentre eles estão: ponteiros ,árvores binárias e árvores AVL.

## • Seções específicas:

Neste tópico iremos abordar de maneira resumida como foi solucionado os problemas propostos:

#### Problema 1 e 2:

## Resumo do problema:

Gerar 1000 valores aleatórios e inseri-los em em uma árvore, mostrar o nível da folha de maior profundidade e o nível da folha de menor profundidade e calcular a frequência da diferença entre elas, gerar 30 árvores diferentes e analisar o seu desempenho da inserção e da busca em cada árvore.

#### Resumo da solução:

Em ambas questões 1 e 2, seguem a mesma lógica para solução do problema diferem apenas na lógica de inserção das árvore na questão 1 teremos a árvore binária e na questão 2 teremos a árvore AVL, resumidamente para a solução deste problema teremos um laço de repetição onde irá rodar 30 vezes e a cada repetição será gerada uma árvore com 1000 números onde cada nó da árvore recebe um número inteiros entre 0 e 20.000, após a cada árvore gerada é calculado e mostrado o tempo gasto para de inserção dos valores na árvore e também é calculado o tempo gasto

para busca de um número fixo para todas as árvores geradas da questão 1 e 2, também a para cada árvore é calculado e mostrado o nível da folha de maior profundidade e o nível da folha de menor profundidade e por fim é calculado e mostrado frequência da diferença entre os níveis.

## Funções principais:

**aloca():** Essa função irá receber como entrada um ponteiro para uma estrutura do tipo arvorebin, que armazenará as informações de um Nó da árvore é um valor inteiro, esse ponteiro irá apontar para um espaço alocado na memória para um No, e esse ponteiro será devolvido pela função por referência.

questão 1 Insere(): Na questão 1, nossa árvore será binária, então a inserção funcionará da seguinte forma, ela irá receber a Raiz da árvore e um No então percorremos a árvore até que a Raiz seja NULL, no primeiro caso como a Raiz será NULL bastará fazer com que a Raiz receba o No, nos demais casos quando o valor que o Nó que armazena for maior que o valor da raiz iremos fazer uma chamada recursiva passando a Raiz.dir para ser a nova raiz e quando valor for menor fazemos uma chamada recursiva passando a Raiz.esq e assim por diante até que a Raiz seja Nula e faremos com que a Raiz receba o No.

<u>altura no():</u> Recebe um Nó e devolve o comprimento do caminho do Nó recebido até folha a maior profundidade do Nó.

verifica\_balanceamento(): Recebe um Nó da árvore, está função irá calcular o fator de balanceamento da árvore utilizando a função fator\_balanceamento(), após isso é verificado se é necessário balancear a árvore, se o fator de balanceamento for 2 temos que balancear a árvore para esquerda chamando a função balancear esquerda() e se o fator de balanceamento for -2 temos que balancear a árvore para direita chamando a função balanceia\_direita().

questão 2 Insere(): Na questão 2, nossa árvore será AVL, então a inserção funcionará da seguinte forma, ela seguirá os mesmos passos da inserção da questão 1, porém teremos alguns passos a mais, a cada chamada recursiva ficará pendente calcular a altura do No pela função altura\_no() e verificar o balanceamento da árvore pela função verifica\_balanceamento(), então após a inserção do Nó o código irá voltar pelo caminho que foi percorrido para a inserção resolvendo as pendências.

**<u>Tempo gasto():</u>** recebe o tempo inicial e o final da execução e calcula e retorna o tempo gasto em milissegundos .

inserir\_valores(): Essa função irá receber como entrada um ponteiro para uma estrutura do tipo arvorebin, que armazenará as informações de um Nó da árvore e esse ponteiro iniciara como nulo e será a raiz da árvore, esta função será responsável por gerar 1000 valores aleatórios e inseri-los na árvore, para isso teremos um laço de repetição que rodará 1000 vezes a cada laço é gerado um número pela função <a href="mailto:num\_aleatorio()">num\_aleatorio()</a> que irá devolver um valor aleatório entre 0 e 20.000 após isso é alocado um espaço na memória para um Nó da árvore pela função aloca(), após isso é inserido o No com o valor gerado, na árvore pela função insere(), por fim calculado e mostrado o tempo gasto para de inserção dos 1000 valores na árvore pela função Tempo\_gasto().

<u>calcular tempo busca():</u> Recebe Raiz da árvore, essa funcao ira buscar um número na árvore utilizando a função <u>busca()</u> e ira calcular o tempo gasto para a busca do número utilizando a função <u>Tempo gasto().</u>

**obs:** Para todas as árvores geradas na questão 1 e 2 o tempo de busca foi calculado, buscando o número 19674 que pode ou não ter sido inserido nas árvores.

<u>profundidade\_no()</u>: Recebe a Raiz da árvore e um valor de um Nó e devolve comprimento do caminho da raiz até ao Nó que armazena o valor recebido.

<u>menor\_profundidade()</u>: Recebe Raiz da árvore e percorre toda a árvore e quando encontra um Nó folha calcula sua profundidade utilizando a função profundidade\_no() e verifica se a folha possui a menor profundidade, após percorrer todas folhas devolve o valor da distância da folha de menor profundidade.

<u>calcular profundidade()</u>: A cada árvore gerada, esta função irá receber a Raiz da árvore e calcular o nível da folha de maior profundidade utilizando a função <u>altura\_no()</u> passando a Raiz da árvore e como altura da árvore é comprimento do caminho do Nó recebido até a folha a maior profundidade do Nó, recebemos assim o nível da folha de maior profundidade, após isso calculamos o nível da folha de menor profundidade utilizando a função <u>menor\_profundidade()</u> e depois é retornado pela função a diferença entre os níveis da folha de maior profundidade e a de menor profundidade.

mostrar\_diferenca\_profundiades(): Após cada árvore gerada é armazenado as diferença entre os níveis da folha de maior profundidade e a de menor profundidade em um vetor de profundidades, então esta função com ajuda de outras auxiliares irá mostrar a frequência em que diferença entre os níveis da folha ocorreram.

## Problema 3 e 4:

## Resumo do problema:

Faça um programa que converta um conjunto de vocabulários armazenados em um arquivo Inglês em um conjunto de vocabulários Português-Inglês. Além disso, faça as seguintes funcionalidades: Imprimir palavras de uma unidade ,imprimir palavras em inglês equivalentes a uma em portugues, Remover palavra em portugues e suas equivalentes em inglês.

## Resumo solução do problema:

Em ambas questões 3 e 4, seguem a mesma lógica para solução do problema diferem apenas na lógica de inserção e remoção das árvore na questão 3 teremos a árvore binária e na questão 4 teremos a árvore AVL, Para solução deste problema inicialmente ler os dados do arquivo já definido no código, o arquivo será lido linha por linha e cada vez que for encontrado uma string com o início com % representando uma unidade é lido todas as palavras que vem nas linhas a seguir e são inseridas em uma árvore, onde a palavra em portugues é armazenada no Nó e as palavras equivalentes em inglês são armazenados em uma lista dentro do Nó, e cada unidade lida é criada uma nova árvore.

### Funções principais:

<u>aloca\_arvore()</u>: Essa função irá receber como entrada um ponteiro para uma estrutura do tipo arvorebin, que armazenará as informações de um Nó da árvore é uma string, esse ponteiro irá apontar para um espaço alocado na memória para um Nó, e esse ponteiro será devolvido pela função por referência.

<u>insere\_plv\_ingles()</u>: Recebe um ponteiro para uma estrutura do tipo Lista e uma string e coloca um Nó para lista utilizando a função **aloca\_lista()** e depois insere o Nó na lista utilizando a função **insere\_lista()**.

questão 3 Insere\_arvore(): Na questão 3, nossa árvore será binária, então a inserção funcionará da seguinte forma, ela irá receber a Raiz da árvore, um Nó com a palavra em portugues e uma string com a palavra em inglês equivalente, então percorremos a árvore até que a Raiz seja NULL, no primeiro caso como a Raiz será NULL bastará fazer com que a Raiz receba o No e iremos chamar a função insere\_plv\_ingles() passando a lista do Nó e a palavra em inglês, nos demais casos quando o valor que o Nó que armazena for maior que o valor da raiz iremos fazer uma chamada recursiva passando a Raiz.dir para ser a nova raiz, quando valor for menor fazemos uma chamada recursiva passando a Raiz.esq quando a palavra da raiz for igual a do No ou seja, já tiver sido inserido então faremos apenas a inserção da palavra em inglês na lista do No utilizando a função insere\_plv\_ingles() e se

a palavra já não tiver sido inserida iremos percorrer até que a Raiz seja Nula e faremos com que a Raiz receba o No e iremos inserir a palavra em inglês na lista do No utilizando unção **insere plv ingles()**.

<u>altura\_no():</u> Recebe um Nó e devolve o comprimento do caminho do Nó recebido até folha a maior profundidade do Nó.

<u>verifica\_balanceamento()</u>: Recebe um Nó da árvore, esta função irá calcular o fator de balanceamento da árvore utilizando a função <u>fator\_balanceamento()</u>, após isso é verificado se é necessário balancear a árvore, se o fator de balanceamento for 2 temos que balancear a árvore para esquerda chamando a função <u>balanceia\_esquerda()</u> e se o fator de balanceamento for -2 temos que balancear a árvore para direita chamando a função <u>balanceia\_direita()</u>.

<u>questão 4 Insere\_arvore()</u>: Na questão 4, nossa árvore será AVL, então a inserção funcionará da seguinte forma, ela seguirá os mesmos passos da inserção da questão 3, porém teremos alguns passos a mais, a cada chamada recursiva ficará pendente calcular a altura do No pela função <u>altura\_no()</u> e verificar o balanceamento da árvore pela função <u>verifica\_balanceamento()</u>, então após a inserção do Nó o código irá voltar pelo caminho que foi percorrido para a inserção resolvendo as pendências.

**<u>Tempo gasto():</u>** recebe o tempo inicial e o final da execução e calcula e retorna o tempo gasto em milissegundos .

**ler\_dados():** Essa função recebe um vetor de unidades que armazena árvores e um ponteiro para um arquivo essa função, ler os dados dos arquivos e a cada unidade encontrada inserem as palavras da unidade em uma árvore e isso será feito da seguinte forma, é feito um laço de repetição onde a cada laço é lido uma linha do arquivo, e quando for encontrado um string com início com % então nas linhas a seguir do arquivo iremos ler todas as palavra em portugues e sua equivalente inglês e inserir na árvore da unidade até que seja encontrada no arquivo uma nova string com com início com %, então é incrementado um contador de unidades e é lido os dados e armazenados em outra árvore da unidade e assim por diante até o fim do arquivo.

<u>imprimir\_unidade()</u>: Recebe vetor de árvores, e o nome de uma unidade, essa função irá buscar a unidade escolhida e irá imprimir todas as palavras em portugues e sua lista de equivalentes em inglês da árvore.

<u>imprimir equivalentes ingles():</u> Recebe vetor de árvores e uma palavra em portugues e busca em todas as árvores das unidades as palavras em inglês equivalentes a palavra em portugues e imprime.

**<u>questao3 remove():</u>** Recebe a Raiz da árvore e a string com a palavra em portugues que será removida, busca palavra da forma parecido como já foi explicado na inserção e quando é encontrado o Nó que iremos chamar a

função <u>remover\_lista()</u> passando a lista do No para remover todas palavras da lista do No, após isso é removido o Nó da árvore.

questao 4 remove(): Na questão 4, nossa árvore será AVL, então a remoção funcionará da seguinte forma, ela seguirá os mesmos passos da remoção da questão 3, porém teremos alguns passos a mais, a cada chamada recursiva ficará pendente calcular a altura do No pela função altura\_no() e verificar o balanceamento da árvore pela função verifica\_balanceamento(), então após a remoção do Nó o código irá voltar pelo caminho que foi percorrido para a inserção resolvendo as pendências.

<u>remover\_palavra()</u>: Recebe vetor de árvores e o nome de uma unidade e uma palavra e busca a unidade escolhida e remove a palavra da árvore utilizando a função <u>Remove()</u>: e sua lista.

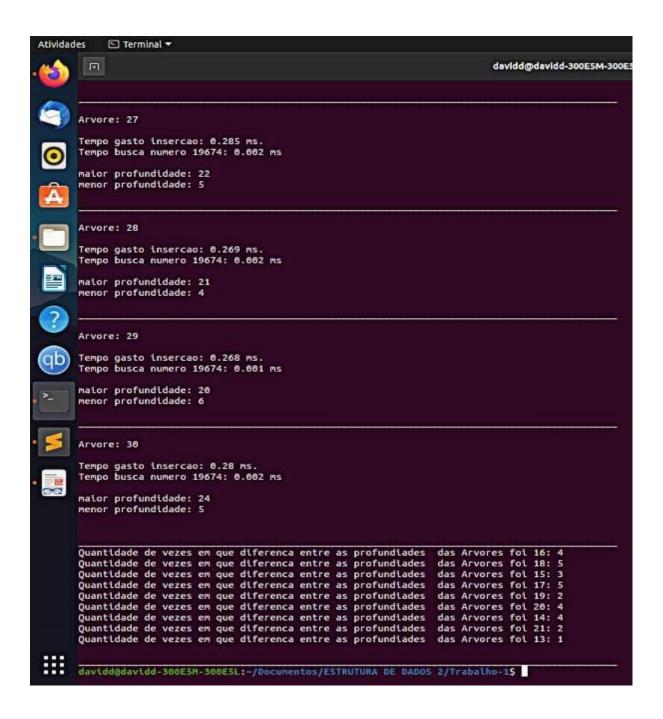
calcula\_tempo\_busca(): Recebe o vetor de árvore, e busca uma palavra nas árvores e calcula o tempo de busca.

## • Resultados da Execução do Programa:

Neste tópico iremos analisar dado algumas entradas como os codigos dao suas saídas:

Todas as questões a seguir foram executadas pelo terminal linux.

#### Questão 1:



Na imagem acima é possível ver o teste da questão 1, e mostra como o código da sua saída de acordo com os valores recebidos de entrada.

## questão 2:



Na imagem acima é possível ver o teste da questão 2, e mostra como o código da sua saída de acordo com os valores recebidos de entrada.

## Questão 3:



Na imagem acima é possível ver o teste da questão 3 , e mostra como o código da sua saída o usuário escolhe as opções 1 e 2 do menu.

## Questão 4:



Na imagem acima é possível ver o teste da questão 4, e mostra como o código da sua saída o usuário escolhe as opções 1 e 2 do menu.

## Análise de desempenho:

Os códigos acima foram desenvolvidos e testados utilizando o Notebook com o processador Intel I3 e com memória RAM de 4GB.

## Questão 1 e 2:

## Desempenho árvore Binária:

inserção menor tempo: 0.28 ms.
inserção maior tempo: 1.109 ms.
Busca menor tempo: 0.001 ms
Busca maior tempo: 0.006 ms

## Desempenho árvore AVL:

inserção menor tempo: 22.549 ms.
inserção maior tempo: 25.586 ms.
Busca menor tempo: 0.001 ms
Busca maior tempo: 0.002 ms

Analisando os valores obtidos com a execução dos códigos podemos observar que na árvore binária temos um tempo de inserção bem curto, já quando analisamos o tempo de inserção da árvore AVL obtemos um tempo bem maior do que a árvore binária.

Analisando os valores obtidos na busca, observa-se que na árvore binária temos uma certa diferença entre seu menor tempo de busca e seu maior tempo, já na árvore AVL temos uma diferença muito curta entre seus tempos.

Conclusão, analisando os dados podemos concluir que na inserção a árvore binária possui um melhor desempenho em relação a inserção de valores do que a árvore AVL, já na busca a árvore AVL obteve um melhor desempenho do que a binária, porém diferentemente da inserção, onde a diferença de desempenho das árvores foi bem grande, na busca não temos uma grande diferença de desempenho entre as árvores.

**obs:** Para todas as árvores geradas na questão 1 e 2 o tempo de busca foi calculado, buscando o número 19674 que pode ou não ter sido inserido nas árvores.

## Questão 3 e 4:

## Desempenho árvore Binária:

Tempo gasto para inserção: 0.173 ms.Tempo busca palavra poder: 0.008 ms.

## Desempenho árvore AVL:

• Tempo gasto para inserção: 0.372 ms.

• Tempo busca palavra poder: 0.01 ms.

Analisando os valores obtidos com a execução dos códigos podemos observar que na árvore binária temos um tempo de inserção bem curto, já quando analisamos o tempo de inserção da árvore AVL obtemos um tempo maior do que a árvore binária.

Analisando os valores obtidos na busca observamos que a árvore AVL possui um melhor desempenho do que a árvore binária.

Conclusão, analisando os dados podemos concluir que na inserção a árvore binária possui um melhor desempenho que a árvore AVL, já na busca a árvore AVL obteve um melhor desempenho do que a binária, porém tanto na busca quanto na inserção, não temos uma grande diferença de desempenho entre as árvores.

**obs:** Para cálculo do tempo de busca na questão 3 e 4 foi calculado, buscando a palavra **poder** que foi inserido em ambas árvores das questões.

## Conclusão:

Por fim, podemos concluir que este trabalho teve como objetivo proporcionar para os estudantes um aprofundamento em conceitos importantes para a disciplina como manipulação de dados ,processamento de dados, manipulação de ponteiros e estruturas de dados como árvores binárias e AVL, então podemos ver que através desta atividade prática foi possível aumentar o nosso conhecimento sobre a linguagem de programação C e sobre conceitos importantes para a disciplina de estruturas de dados 2.