#### ED2 - Aula 8.pdf e Aula 9.pdf - Rafael Manfrim

#### Aula 8

1. Qual é a complexidade computacional, no pior caso, do tempo para inserir um novo nó em uma Árvore AVL? Em que situação ocorre o pior caso?

```
A altura h da árvore AVL é mantida aproximadamente em log(n), para encontrar a posição correta para inserir o novo nó, percorremos a árvore a partir da raiz até uma folha, o que leva no máximo O(h). Caso tenhamos rotações para rebalanceamento, não altera o tempo de execução, pois elas executam em O(1).
```

2. Qual é a complexidade computacional, no pior caso, do tempo para buscar um nó em uma Árvore AVL? Em que situação ocorre o pior caso?

```
Em uma árvore AVL, no pior caso, precisamos andar pela altura toda dela para buscar um elemento, ou seja, O(h), que é o mesmo que O(log n). O pior caso ocorre quando o elemento está em uma das folhas ou não está presente na árvore.
```

3. Implemente em C/C++ os códigos para rotação à esquerda e rotação à direita. Garanta que os fatores de balanceamento sejam atualizados durante o processo de rotação.

```
void rotacao_a_esquerda(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_dir == nullptr) {
        return;
    No* no_dir = no->no_dir;
    no->no_dir = no_dir->no_esq;
    if (no_dir->no_esq != nullptr) {
        no_dir->no_esq->no_pai = no;
    }
    no_dir->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_dir;
    } else if (no == no->no_pai->no_esq) {
       no->no_pai->no_esq = no_dir;
    } else {
        no->no_pai->no_dir = no_dir;
    no_dir->no_esq = no;
    no->no_pai = no_dir;
    no->balanceamento = no->balanceamento - 1 - max(0, no_dir->balanceamento);
    no_dir->balanceamento = no_dir->balanceamento - 1 + min(0, no->balanceamento);
}
void rotacao_a_direita(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_esq == nullptr) {
        return;
```

```
No* no_esq = no->no_esq;
    no->no_esq = no_esq->no_dir;
    if (no_esq->no_dir != nullptr) {
        no_esq->no_dir->no_pai = no;
    no_esq->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_esq;
    } else if (no == no->no_pai->no_dir) {
        no->no_pai->no_dir = no_esq;
    } else {
        no->no_pai->no_esq = no_esq;
    no_esq->no_dir = no;
    no->no_pai = no_esq;
    no->balanceamento = no->balanceamento + 1 - min(0, no_esq->balanceamento);
    no_{esq}->balanceamento = no_{esq}->balanceamento + 1 + max(0, no->balanceamento);
}
```

4. Implemente em C/C++ as funções ATUALIZACAO-BALANCEAMENTOS e REBALANCEARSUBARVORE. Na função REBALANCEARSUBARVORE, assegure-se de tratar os quatro casos distintos de desbalanceamento que podem ocorrer em uma árvore AVL.

```
void rebalancear_subarvore(ArvoreAVL* arvore, No* no_pai) {
    if (no_pai->balanceamento == -2) { // Caso Esquerda-Esquerda ou Esquerda-Direita
        if (no_pai->no_esq->balanceamento <= 0) { // Esquerda-Esquerda</pre>
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
        } else { // Esquerda-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai->no_esq);
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
    } else if (no_pai->balanceamento == 2) { // Caso Direita-Direita ou Direita-Esquerda
        if (no_pai->no_dir->balanceamento >= 0) { // Direita-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        } else { // Direita-Esquerda
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai->no_dir);
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        }
    }
}
void atualizar_balanceamentos(ArvoreAVL* arvore, No* no_inserido) {
    No* no_pai = no_inserido->no_pai;
    while (no_pai != nullptr) { // Atualiza os fatores de balanceamento ao subir na árvore
        if (no_inserido == no_pai->no_esq) {
            no_pai->balanceamento--; // Filho esquerdo reduz o fator
        } else {
            no_pai->balanceamento++; // Filho direito aumenta o fator
        if (no_pai->balanceamento == 0) { // Se o fator de balanceamento for 0, a subárvore
está equilibrada
            return;
        }
```

5. Finalmente, implemente a Árvore AVL e sua operação de inserção balanceada em C/C++. Ou seja, incluindo os códigos de rotação e atualização dos fatores de balanceamento.

```
#include <iostream>
using namespace std;
struct No {
   No* no_esq;
   No* no_dir;
   No* no_pai;
   int valor;
    int balanceamento = 0;
};
struct ArvoreAVL {
   No* raiz = nullptr;
};
void percurso_em_ordem(No* no) {
    if(no != nullptr){
        percurso_em_ordem(no->no_esq);
        cout << no->valor << " ";
        percurso_em_ordem(no->no_dir);
    }
}
No* BuscaNaArvore(No* no, int valor) {
    while(no != nullptr && valor != no->valor) {
        if(valor < no->valor) {
            no = no->no_esq;
        } else {
           no = no->no_dir;
        }
    }
    return no;
}
void rotacao_a_esquerda(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_dir == nullptr) {
        return;
    No* no_dir = no->no_dir;
    no->no_dir = no_dir->no_esq;
    if (no_dir->no_esq != nullptr) {
        no_dir->no_esq->no_pai = no;
```

```
no_dir->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_dir;
    } else if (no == no->no_pai->no_esq) {
       no->no_pai->no_esq = no_dir;
    } else {
       no->no_pai->no_dir = no_dir;
    no_dir->no_esq = no;
    no->no_pai = no_dir;
    no->balanceamento = no->balanceamento - 1 - max(0, no_dir->balanceamento);
    no_dir->balanceamento = no_dir->balanceamento - 1 + min(0, no->balanceamento);
}
void rotacao_a_direita(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_esq == nullptr) {
        return;
    }
    No* no_esq = no->no_esq;
    no->no_esq = no_esq->no_dir;
    if (no_esq->no_dir != nullptr) {
        no_esq->no_dir->no_pai = no;
    }
    no_esq->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_esq;
    } else if (no == no->no_pai->no_dir) {
       no->no_pai->no_dir = no_esq;
    } else {
        no->no_pai->no_esq = no_esq;
    no_esq->no_dir = no;
   no->no_pai = no_esq;
    no->balanceamento = no->balanceamento + 1 - min(0, no_esq->balanceamento);
    no_esq->balanceamento = no_esq->balanceamento + 1 + max(0, no->balanceamento);
}
void rebalancear_subarvore(ArvoreAVL* arvore, No* no_pai) {
    if (no_pai->balanceamento == -2) { // Caso Esquerda-Esquerda ou Esquerda-Direita
        if (no_pai->no_esq->balanceamento <= 0) { // Esquerda-Esquerda</pre>
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
        } else { // Esquerda-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai->no_esq);
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
    } else if (no_pai->balanceamento == 2) { // Caso Direita-Direita ou Direita-Esquerda
        if (no_pai->no_dir->balanceamento >= 0) { // Direita-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        } else { // Direita-Esquerda
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai->no_dir);
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        }
```

```
void atualizar_balanceamentos(ArvoreAVL* arvore, No* no_inserido) {
    No* no_pai = no_inserido->no_pai;
    while (no_pai != nullptr) { // Atualiza os fatores de balanceamento ao subir na árvore
        if (no_inserido == no_pai->no_esq) {
            no_pai->balanceamento--; // Filho esquerdo reduz o fator
        } else {
            no_pai->balanceamento++; // Filho direito aumenta o fator
        }
       if (no_pai->balanceamento == 0) { // Se o fator de balanceamento for 0, a subárvore
está equilibrada
           return;
        }
       if (no_pai->balanceamento == 2 || no_pai->balanceamento == -2) { // Se o fator de
balanceamento for ±2, precisamos rebalancear
            rebalancear_subarvore(arvore, no_pai);
            return;
        }
       no_inserido = no_pai;
       no_pai = no_pai->no_pai;
   }
}
void inserir(ArvoreAVL* arvore, int valor) {
    No* novo_no = new No{nullptr, nullptr, nullptr, valor, 0};
    if (arvore->raiz == nullptr) {
        arvore->raiz = novo_no;
        return;
    }
    No* atual = arvore->raiz;
    No* pai = nullptr;
    while (atual != nullptr) {
       pai = atual;
        if (valor < atual->valor) {
            atual = atual->no_esq;
        } else {
            atual = atual->no_dir;
    }
    novo_no->no_pai = pai;
    if (valor < pai->valor) {
       pai->no_esq = novo_no;
    } else {
        pai->no_dir = novo_no;
    atualizar_balanceamentos(arvore, novo_no);
}
void imprimir_arvore(No* raiz, int nivel = 0) {
    if (raiz != nullptr) {
        imprimir_arvore(raiz->no_dir, nivel + 1);
```

```
cout << string(nivel * 4, ' ') << raiz->valor << " (" << raiz->balanceamento << ")\n";</pre>
        imprimir_arvore(raiz->no_esq, nivel + 1);
    }
}
int main() {
    ArvoreAVL arvore;
    inserir(&arvore, 4);
    inserir(&arvore, 7);
    inserir(&arvore, 5);
    inserir(&arvore, 46);
    inserir(&arvore, 25);
    inserir(&arvore, 11);
    cout << "Raiz: " << arvore.raiz->valor << endl;</pre>
    cout << "Percurso em Ordem: ";</pre>
    percurso_em_ordem(arvore.raiz);
    cout << endl << endl;</pre>
    cout << "Árvore: " << endl;</pre>
    imprimir_arvore(arvore.raiz);
    return 0;
}
```

#### Aula 9

### 1. Qual é a complexidade computacional, no pior caso, do tempo para deletar um nó em uma Árvore AVL? Em que situação ocorre o pior caso?

Assim como na inserção, a deleção também tem complexidade computacional de O(h), que também pode ser escrita como O(log n), pois é preciso andar pela altura da árvore em busca do nó desejado. Caso seja necessário fazer o balanceamento da árvore a complexidade não é alterada pois as rotações executam em O(1).

# 2. Descrevam os cinco casos simétricos não analisados nos slides anteriores. Descrevam suas soluções.

```
Em todos os cinco casos simétricos, estaremos deletando um nó da subárvore direita do nó P e este nó possui um fator de balanceamento de -1. Portanto, a deleção de um nó da sua subárvore direita resultará em P aumentar seu fator de balanceamento para -2.

Caso 1:

Sua árvore esquerda possui um fator de balanceamento de -1.

Este desbalanceamento é solucionado através de uma rotação para à direita.

Caso 2:

Sua árvore esquerda possui um fator de balanceamento de 0.

Como no Caso 1, este desbalanceamento é solucionado através de uma rotação para à direita.

Caso 3:

Sua subárvore esquerda (raiz em Q) possui um fator de balanceamento de -1.
```

```
A subárvore esquerda de Q (raiz em R) possui um fator de balanceamento de +1.

Para solucionar este desbalanceamento, rotacionamos Q para a esquerda e, em seguida, rotacionamos P para a direita.

Caso 4:

Sua subárvore esquerda (raiz em Q) possui um fator de balanceamento de +1.

A subárvore direita de Q (raiz em R) possui um fator de balanceamento de -1.

Como no caso anterior, para solucionar este desbalanceamento, basta rotacionarmos Q para a esquerda e, em seguida, rotacionar P para a direita.

Caso 5:

Sua subárvore esquerda (raiz em Q) possui um fator de balanceamento de +1.

A subárvore direita de Q (raiz em R) possui um fator de balanceamento de 0.

Para solucionar este desbalanceamento, é necessário rotacionar Q para a esquerda e, em seguida, rotacionar P para a direita.
```

# 3. Implemente em C/C++ a operação de deleção balanceada da Árvore AVL. Adicione esse código aos códigos da aula anterior. Dica: utilize uma abordagem recursiva.

```
#include <iostream>
using namespace std;
struct No {
   No* no_esq;
   No* no_dir;
   No* no_pai;
   int valor;
    int balanceamento = 0;
};
struct ArvoreAVL {
    No* raiz = nullptr;
};
void percurso_em_ordem(No* no) {
    if(no != nullptr){
       percurso_em_ordem(no->no_esq);
        cout << no->valor << " ";
        percurso_em_ordem(no->no_dir);
}
No* BuscaNaArvore(No* no, int valor) {
    while(no != nullptr && valor != no->valor) {
        if(valor < no->valor) {
            no = no->no_esq;
        } else {
            no = no->no_dir;
    }
    return no;
}
No* ArvoreMinimoRecursivo(No* no) {
    if(no->no_esq != nullptr) {
        return ArvoreMinimoRecursivo(no->no_esq);
```

```
} else {
        return no;
    }
}
No* EncontraSucessor(No* no) {
    if(no->no_dir != nullptr) {
        return ArvoreMinimoRecursivo(no->no_dir);
    No* no_pai = no->no_pai;
    while (no_pai != nullptr && no == no_pai->no_dir) {
        no = no_pai;
       no_pai = no_pai->no_pai;
    return no_pai;
}
void rotacao_a_esquerda(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_dir == nullptr) {
        return;
    }
    No* no_dir = no->no_dir;
    no->no_dir = no_dir->no_esq;
    if (no_dir->no_esq != nullptr) {
       no_dir->no_esq->no_pai = no;
    }
    no_dir->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_dir;
    } else if (no == no->no_pai->no_esq) {
       no->no_pai->no_esq = no_dir;
    } else {
        no->no_pai->no_dir = no_dir;
    no_dir->no_esq = no;
   no->no_pai = no_dir;
    no->balanceamento = no->balanceamento - 1 - max(0, no_dir->balanceamento);
    no_dir->balanceamento = no_dir->balanceamento - 1 + min(0, no->balanceamento);
}
void rotacao_a_direita(ArvoreAVL* arvore, No* no) {
    if(no->no_esq == nullptr) {
        return;
    No* no_esq = no->no_esq;
    no->no_esq = no_esq->no_dir;
    if (no_esq->no_dir != nullptr) {
        no_esq->no_dir->no_pai = no;
    }
    no_esq->no_pai = no->no_pai;
    if (no->no_pai == nullptr) {
        arvore->raiz = no_esq;
```

```
} else if (no == no->no_pai->no_dir) {
        no->no_pai->no_dir = no_esq;
    } else {
        no->no_pai->no_esq = no_esq;
    no_esq->no_dir = no;
    no->no_pai = no_esq;
    no->balanceamento = no->balanceamento + 1 - min(0, no_esq->balanceamento);
    no_esq->balanceamento = no_esq->balanceamento + 1 + max(0, no->balanceamento);
}
void rebalancear_subarvore(ArvoreAVL* arvore, No* no_pai) {
    if (no_pai->balanceamento == -2) { // Caso Esquerda-Esquerda ou Esquerda-Direita
        if (no_pai->no_esq->balanceamento <= 0) { // Esquerda-Esquerda</pre>
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
        } else { // Esquerda-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai->no_esq);
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai);
        }
    } else if (no_pai->balanceamento == 2) { // Caso Direita-Direita ou Direita-Esquerda
        if (no_pai->no_dir->balanceamento >= 0) { // Direita-Direita
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        } else { // Direita-Esquerda
            rotacao_a_direita(arvore, no_pai->no_dir);
            rotacao_a_esquerda(arvore, no_pai);
        }
    }
}
void atualizar_balanceamentos(ArvoreAVL* arvore, No* no_inserido) {
    No* no_pai = no_inserido->no_pai;
    while (no_pai != nullptr) { // Atualiza os fatores de balanceamento ao subir na árvore
        if (no_inserido == no_pai->no_esq) {
            no_pai->balanceamento--; // Filho esquerdo reduz o fator
        } else {
            no_pai->balanceamento++; // Filho direito aumenta o fator
       if (no_pai->balanceamento == 0) { // Se o fator de balanceamento for 0, a subárvore
está equilibrada
           return;
        }
        if (no_pai->balanceamento == 2 || no_pai->balanceamento == -2) { // Se o fator de
balanceamento for ±2, precisamos rebalancear
            rebalancear_subarvore(arvore, no_pai);
            return;
        }
        no_inserido = no_pai;
        no_pai = no_pai->no_pai;
}
void inserir(ArvoreAVL* arvore, int valor) {
    No* novo_no = new No{nullptr, nullptr, nullptr, valor, 0};
    if (arvore->raiz == nullptr) {
        arvore->raiz = novo_no;
        return;
```

```
No* atual = arvore->raiz;
    No* pai = nullptr;
    while (atual != nullptr) {
        pai = atual;
        if (valor < atual->valor) {
            atual = atual->no_esq;
        } else {
            atual = atual->no_dir;
    }
    novo_no->no_pai = pai;
    if (valor < pai->valor) {
        pai->no_esq = novo_no;
    } else {
        pai->no_dir = novo_no;
    atualizar_balanceamentos(arvore, novo_no);
}
No* delecao(ArvoreAVL* arvore, No* no, int valor) {
    if (no == nullptr) return no;
    if (valor < no->valor) {
        delecao(arvore, no->no_esq, valor);
    } else if (valor > no->valor) {
        delecao(arvore, no->no_dir, valor);
    } else {
        if (no->no_esq == nullptr && no->no_dir == nullptr) { //Nó folha
            if (no->no_pai == nullptr) {
                arvore->raiz = nullptr;
            } else if (no == no->no_pai->no_esq) {
                no->no_pai->no_esq = nullptr;
            } else {
                no->no_pai->no_dir = nullptr;
            }
            delete no;
        } else if (no->no_esq == nullptr || no->no_dir == nullptr) { // Um filho
            No* filho = (no->no_esq != nullptr) ? no->no_esq : no->no_dir;
            if (no->no_pai == nullptr) {
                arvore->raiz = filho;
            } else if (no == no->no_pai->no_esq) {
                no->no_pai->no_esq = filho;
            } else {
                no->no_pai->no_dir = filho;
            filho->no_pai = no->no_pai;
            delete no;
        } else { // Dois filhos
            No* sucessor = EncontraSucessor(no);
            no->valor = sucessor->valor;
            delecao(arvore, sucessor, sucessor->valor);
        }
    }
    if (no == nullptr) return no;
```

```
no->balanceamento = 1 + max(no->no_esq->balanceamento, no->no_dir->balanceamento);
    if (no->balanceamento > 1 && no->no_esq->balanceamento >= 0)
        rotacao_a_direita(arvore, no);
    if (no->balanceamento > 1 && no->no_esq->balanceamento < 0) {</pre>
        rotacao_a_esquerda(arvore, no->no_esq);
        rotacao_a_direita(arvore, no);
    }
    if (no->balanceamento < -1 && no->no_dir->balanceamento <= 0)</pre>
        rotacao_a_esquerda(arvore, no);
    if (no->balanceamento < -1 && no->no_dir->balanceamento > 0) {
        rotacao_a_direita(arvore, no->no_dir);
        rotacao_a_esquerda(arvore, no);
    }
    return no;
}
void imprimir_arvore(No* raiz, int nivel = 0) {
    if (raiz != nullptr) {
        imprimir_arvore(raiz->no_dir, nivel + 1);
        \verb|cout| << \verb|string| (nivel * 4, ' ') << \verb|raiz->valor| << " (" << \verb|raiz->balanceamento| << ") \n";
        imprimir_arvore(raiz->no_esq, nivel + 1);
    }
}
int main() {
    ArvoreAVL arvore;
    inserir(&arvore, 4);
    inserir(&arvore, 7);
    inserir(&arvore, 5);
    inserir(&arvore, 46);
    inserir(&arvore, 25);
    inserir(&arvore, 11);
    inserir(&arvore, 18);
    inserir(&arvore, 33);
    inserir(&arvore, 38);
    inserir(&arvore, 2);
    inserir(&arvore, 51);
    cout << "Raiz: " << arvore.raiz->valor << endl;</pre>
    cout << "Percurso em Ordem: ";</pre>
    percurso_em_ordem(arvore.raiz);
    cout << endl << endl;</pre>
    cout << "Árvore: " << endl;</pre>
    imprimir_arvore(arvore.raiz);
    delecao(&arvore, arvore.raiz, 33);
    cout << "Árvore: " << endl;</pre>
    imprimir_arvore(arvore.raiz);
    return 0;
}
```