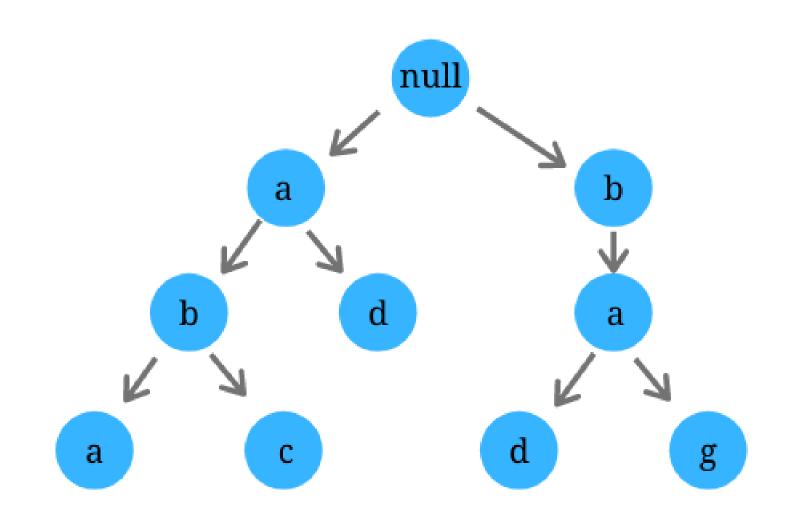
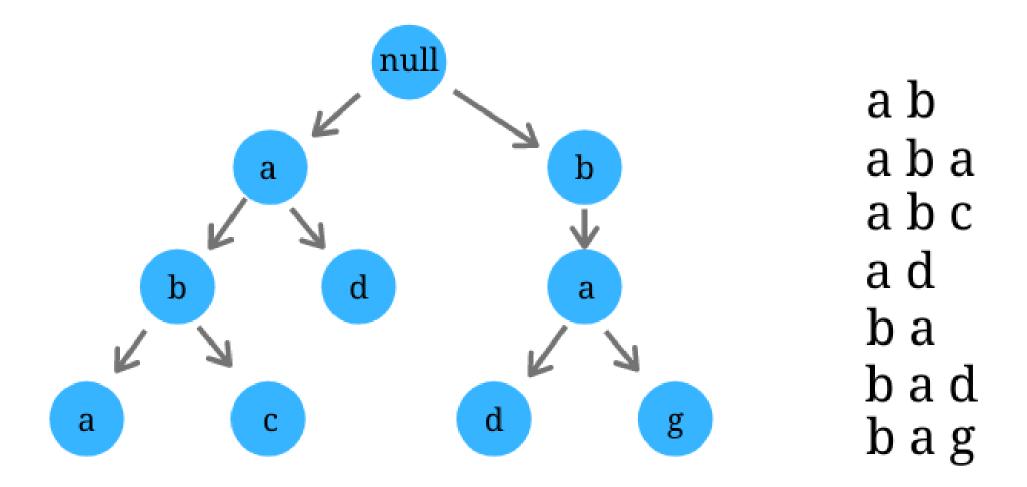
Tries (Árvores Digitais)

Alunos: Ângelo Mutti, Arthur Soares, Christian Will, Eduardo Curcino

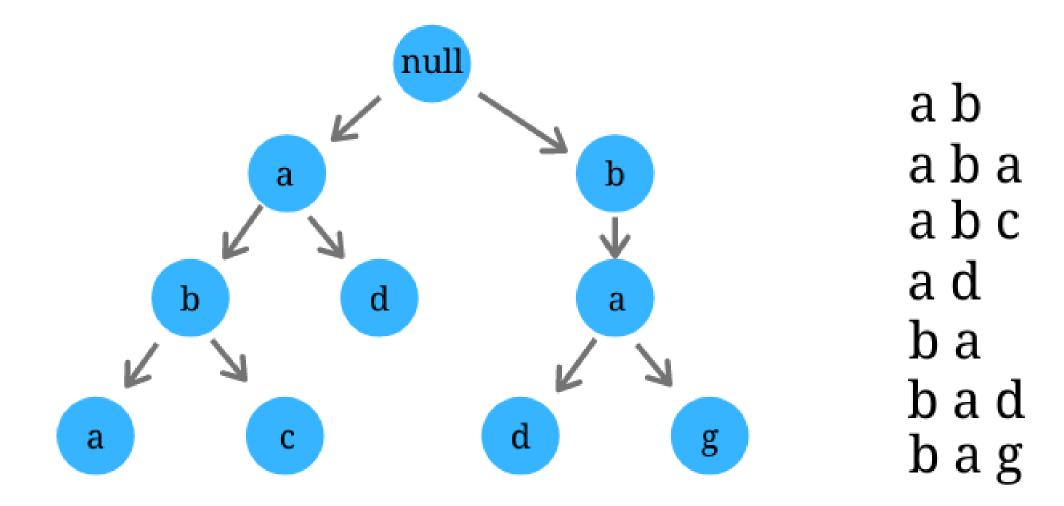


abaabcadbadbadbag

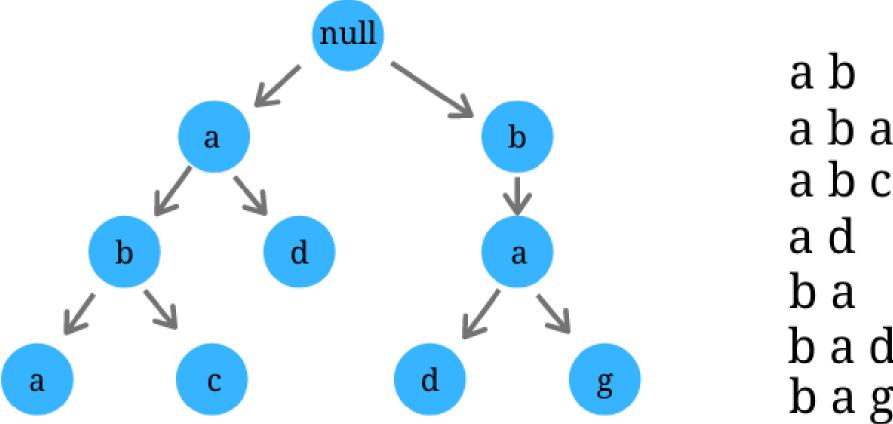
• É uma estrutura de dados em árvore que armazena sequências de caractéres.



• O caminho da raiz até um nó representa um prefixo.

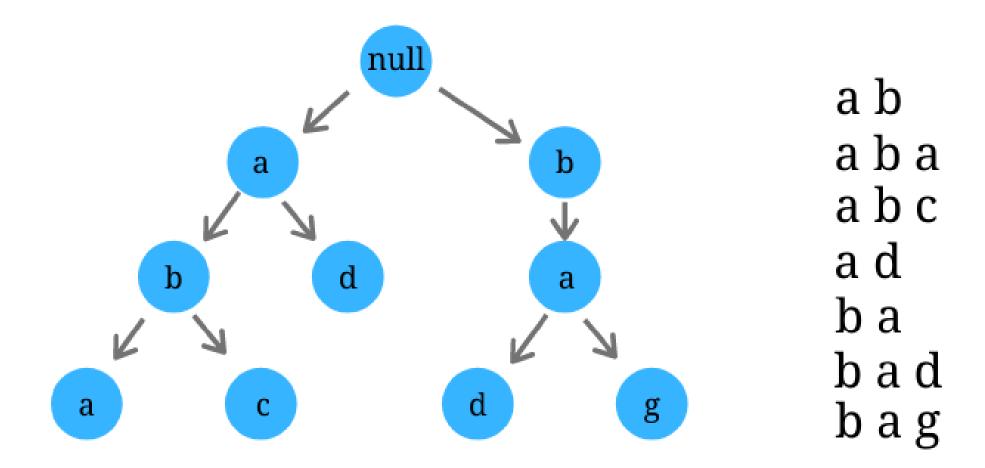


 Palavras com o mesmo prefixo compartilham o mesmo caminho inicial.



a b a a b c b a d bag

• Vantagem principal: Busca por prefixos de forma extremamente rápida e eficiente.



Estrutura de um nó da trie

- Um nó de uma Trie é bem simples e geralmente tem dois componentes principais:
- 1. Conjunto de 'filhos' (children)
- 2. Marcador isEndOfWord

Estrutura de um nó da trie

• Conjunto de filhos (children)

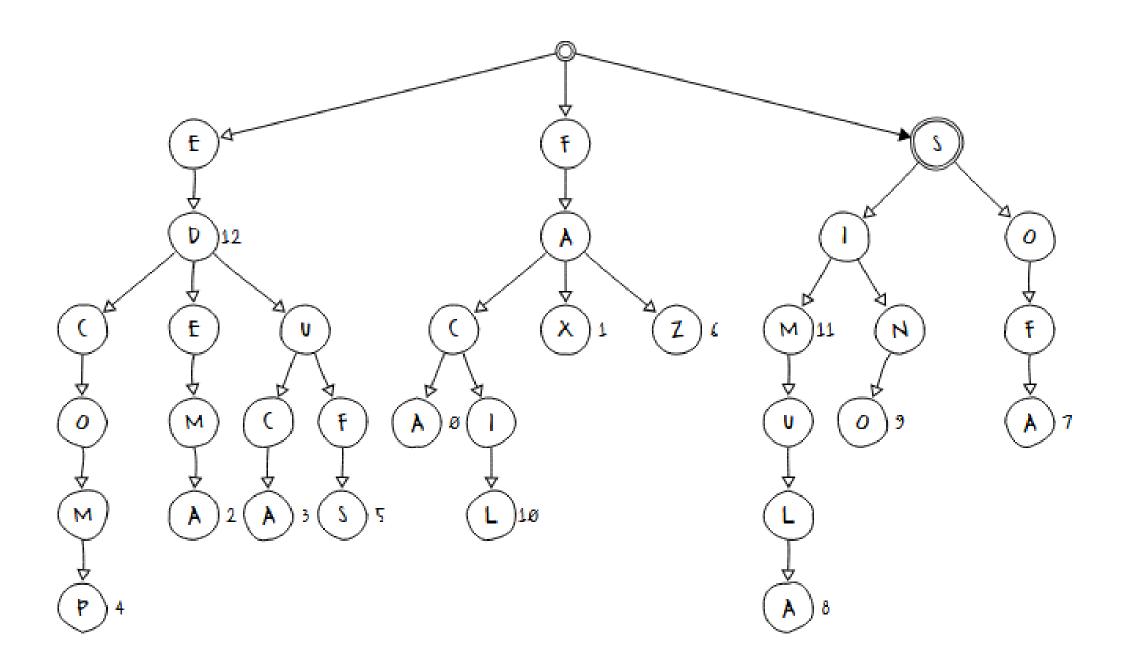
É um ponteiro ou uma coleção de ponteiros. Cada ponteiro que não é nulo aponta para outro nó, representando a continuação de um prefixo com um caractere adicional.

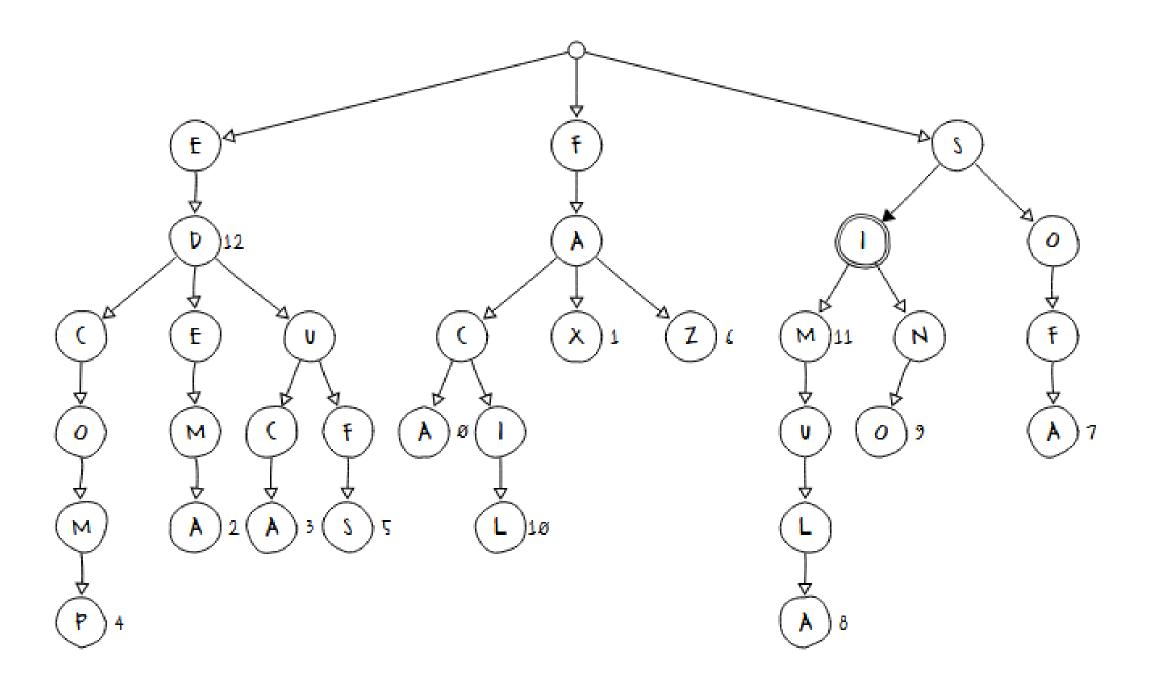
Estrutura de um nó da trie

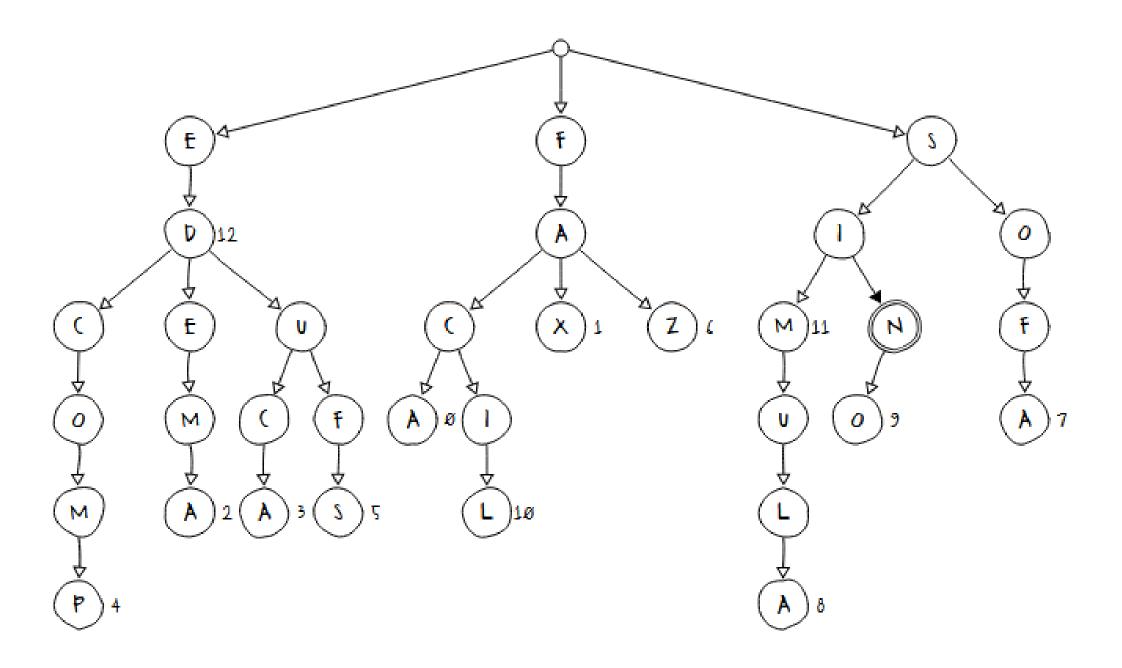
Marcador isEndOfWord

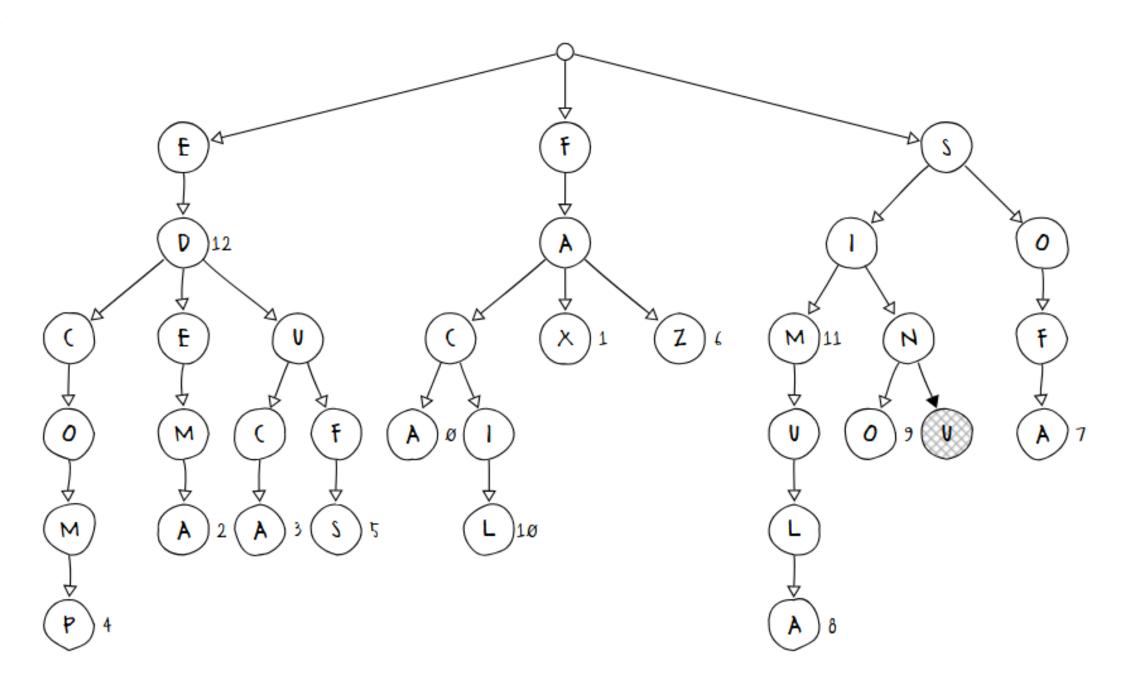
Sua função é responder a uma pergunta fundamental: "O caminho da raiz até este exato nó representa uma palavra completa que foi inserida na Trie?"

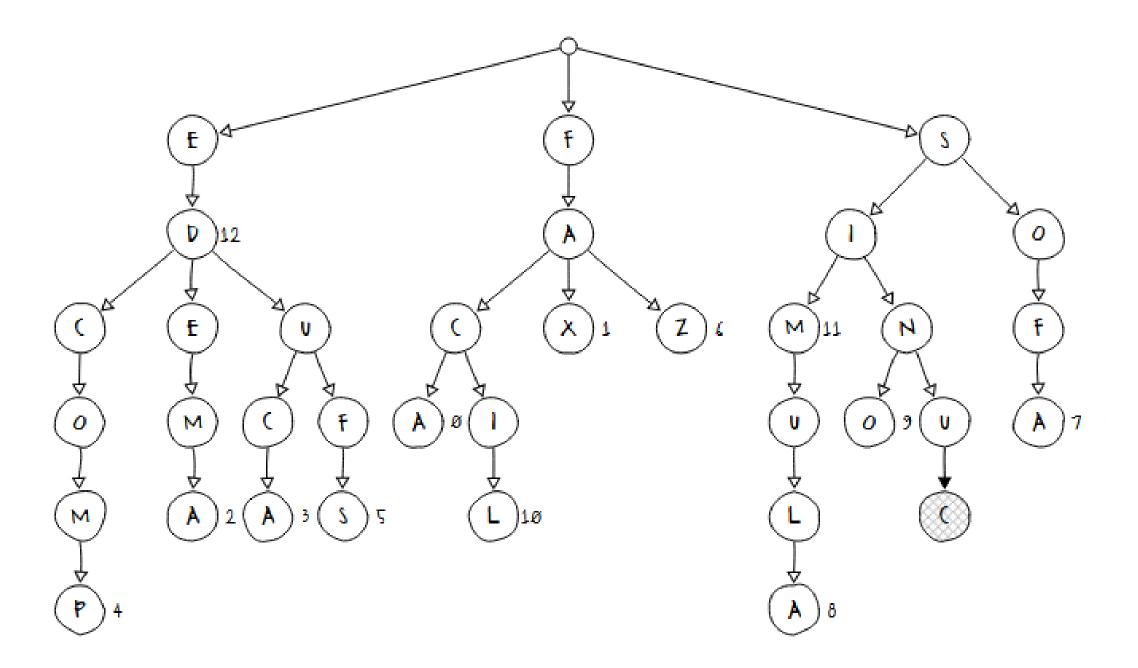
```
void inserir(NoTrie* raiz, const char* palavra) {
    NoTrie* atual = raiz;
    while (*palavra) {
        int indice = *palavra - 'a';
        if (!atual->filhos[indice])
            atual->filhos[indice] = criarNo();
        atual = atual->filhos[indice];
        palavra++;
    }
    atual->ehFimDePalavra = true;
}
```

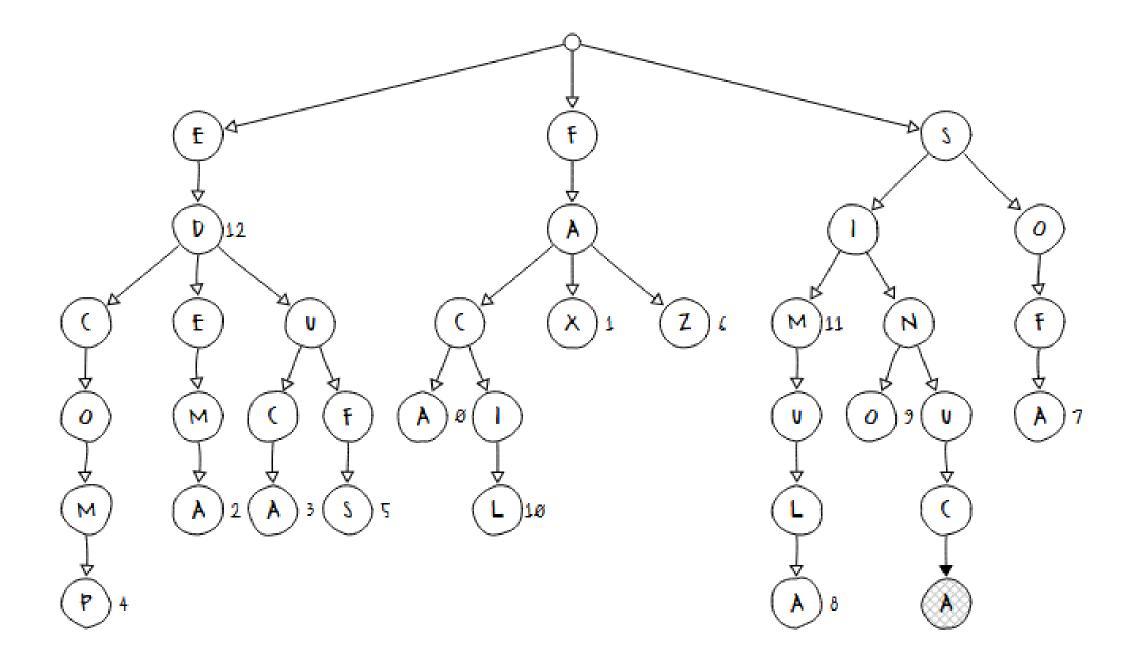




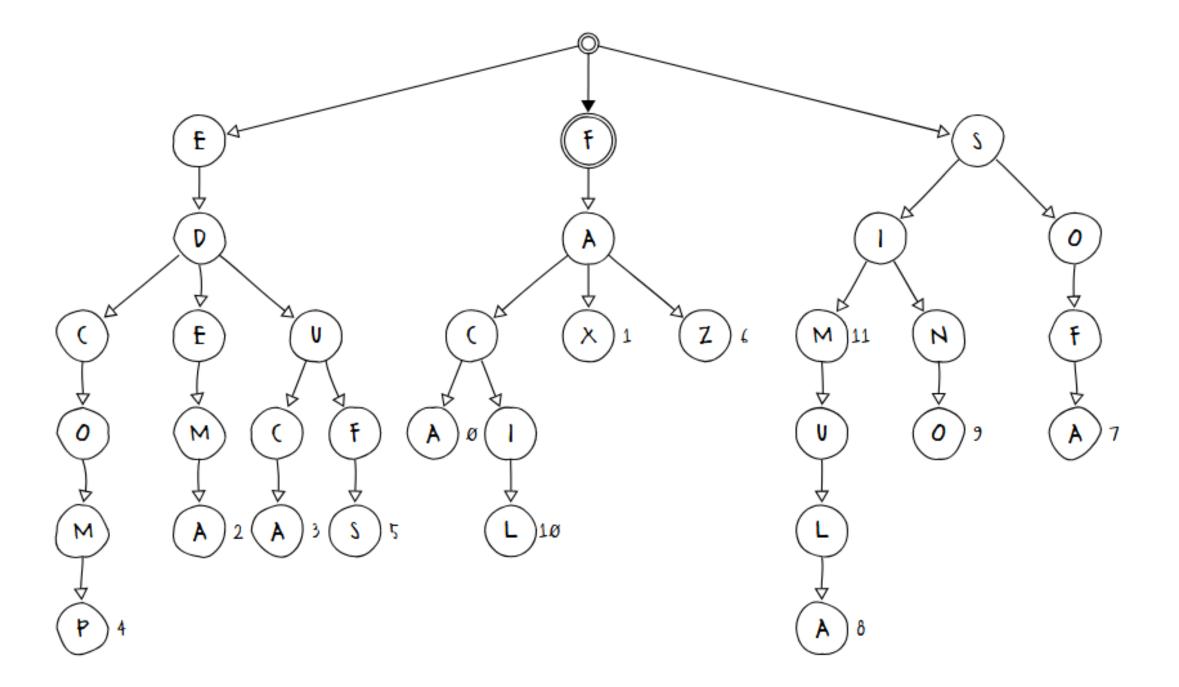


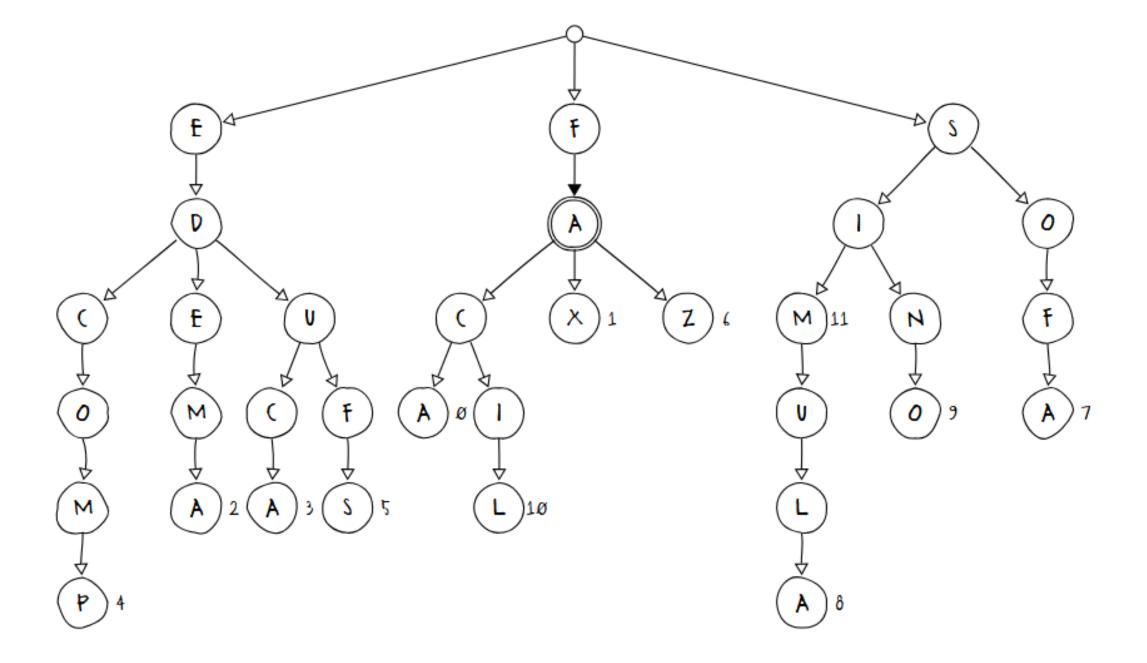


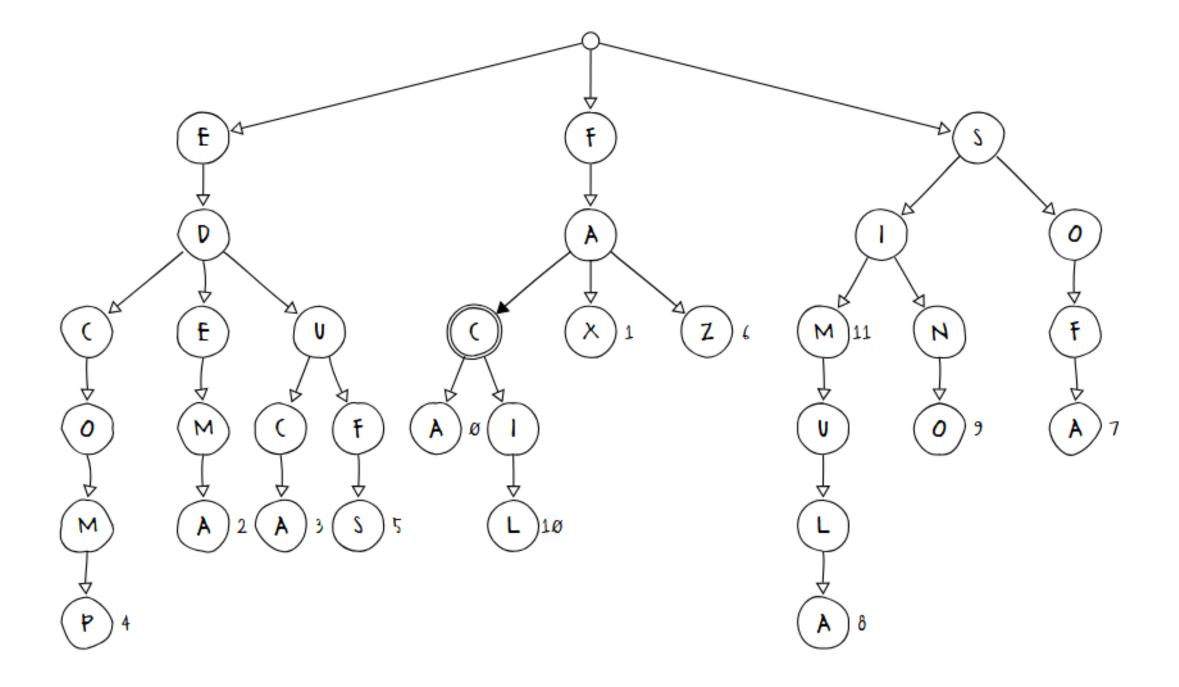


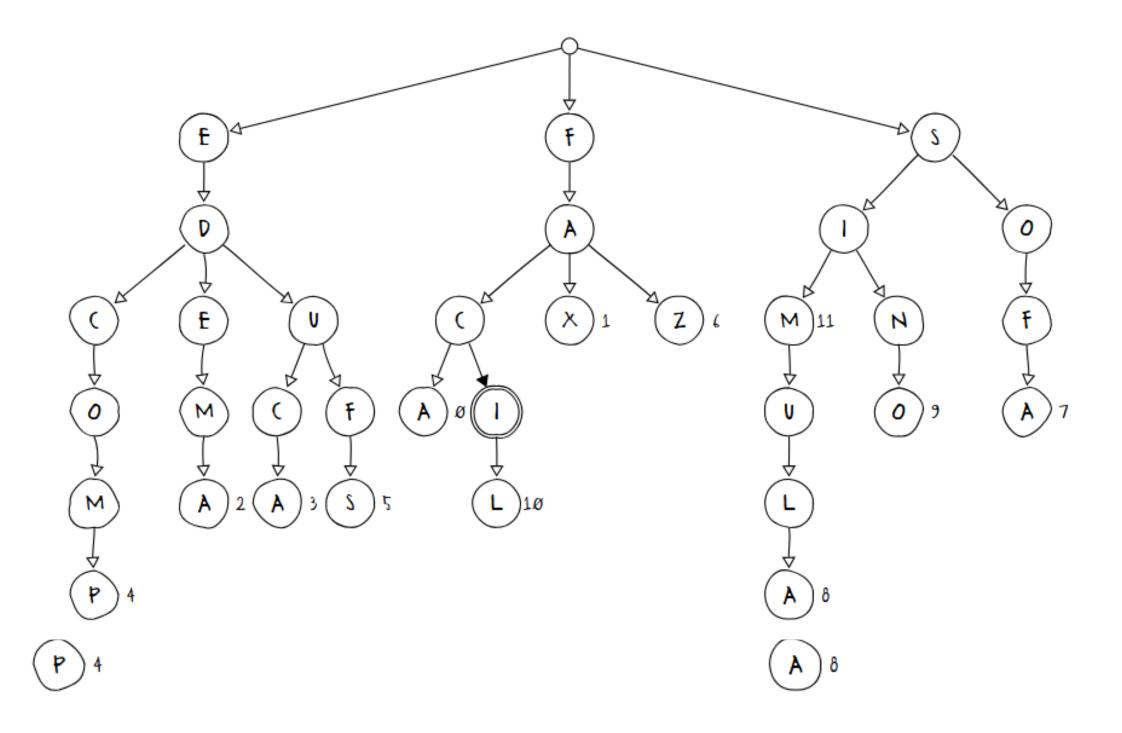


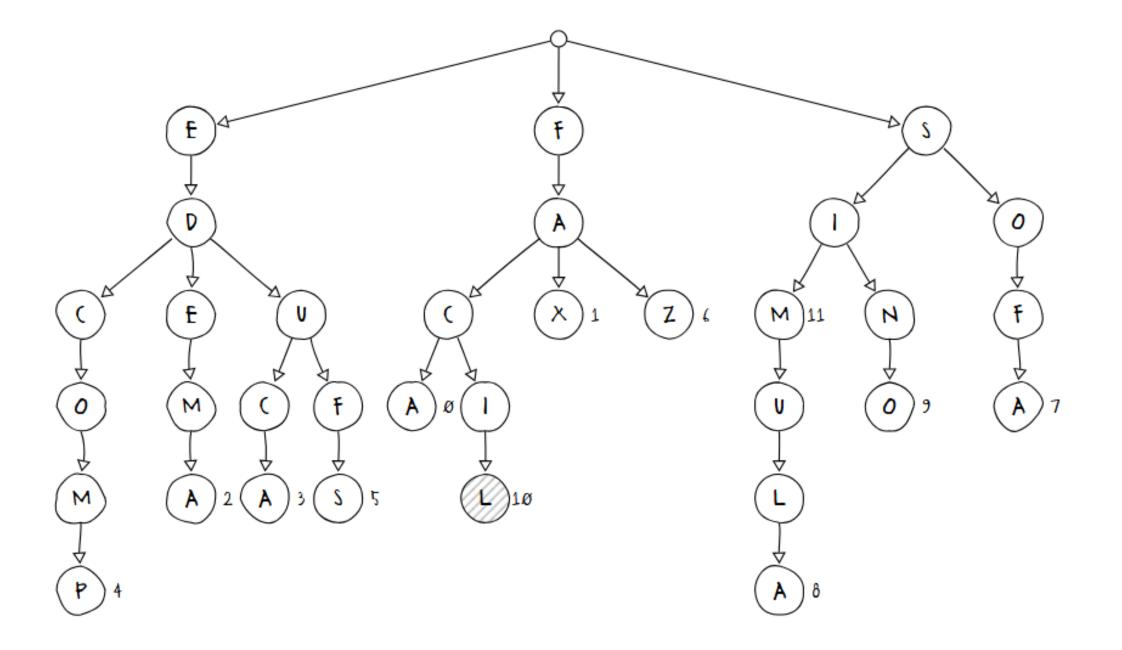
```
bool buscar(NoTrie* raiz, const char* palavra) {
    NoTrie* atual = raiz;
    while (*palavra) {
        int indice = *palavra - 'a';
        if (!atual->filhos[indice])
            return false;
        atual = atual->filhos[indice];
        palavra++;
    }
    return atual != NULL && atual->ehFimDePalavra;
}
```





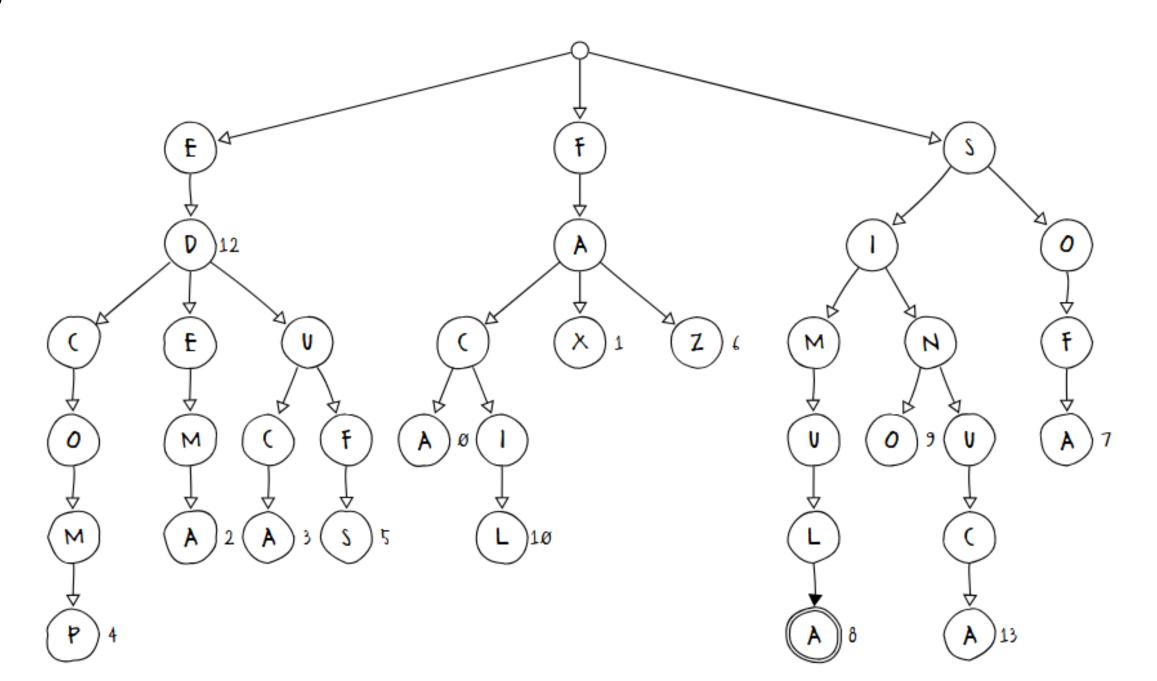


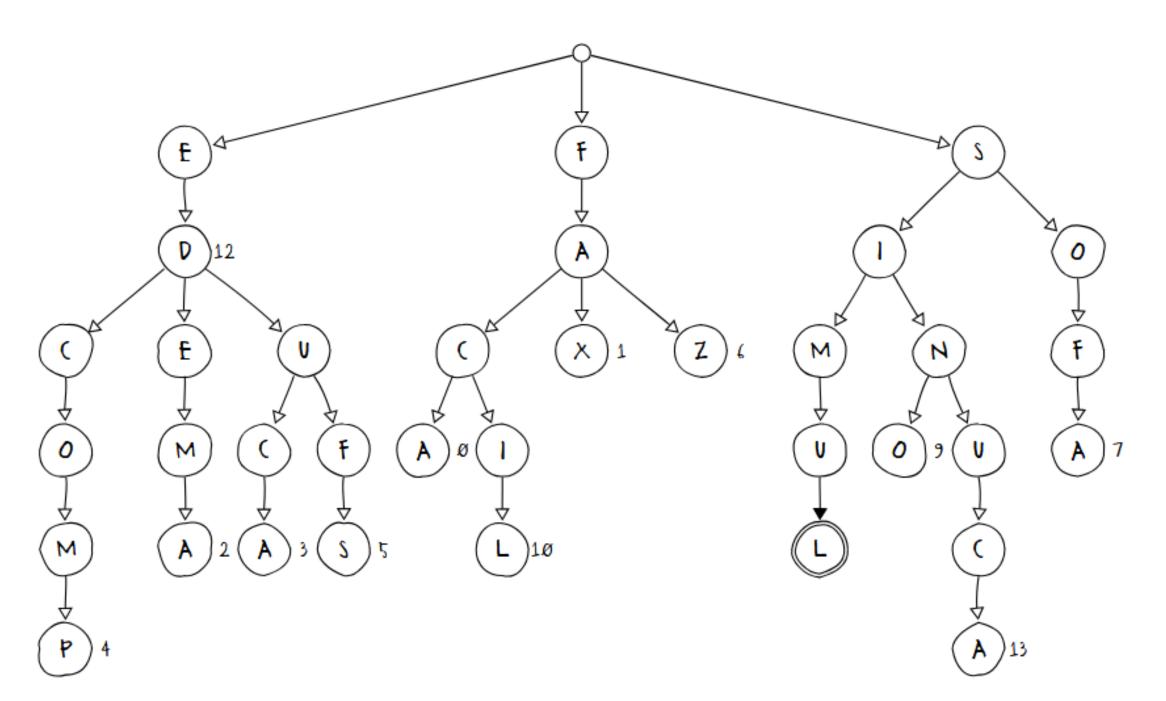


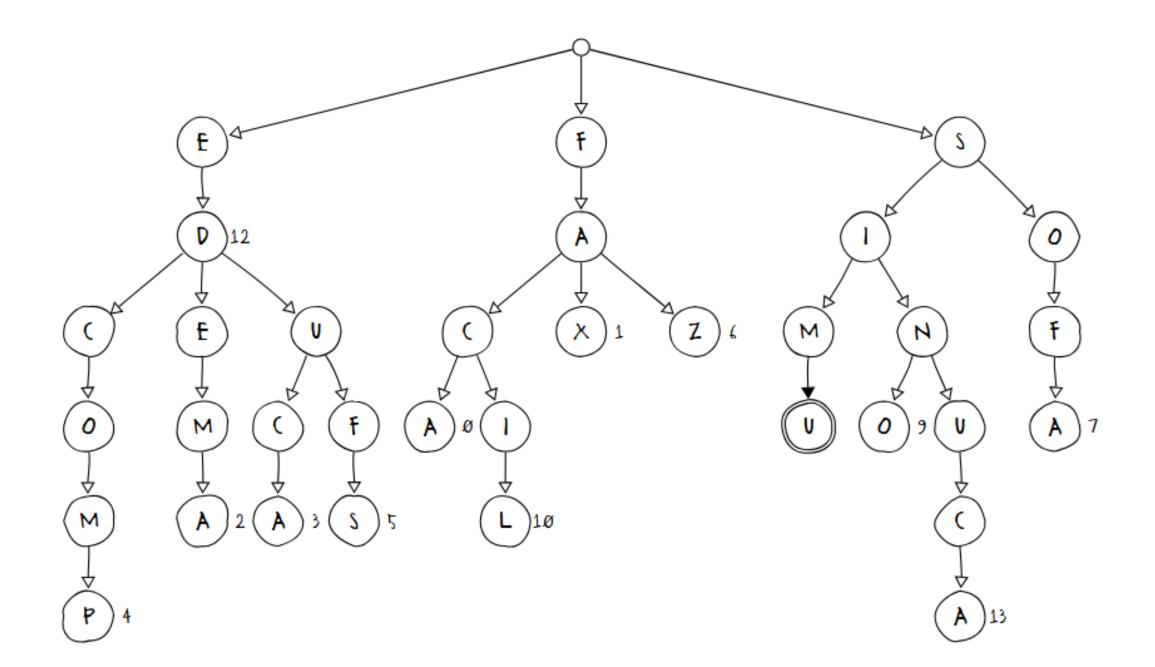


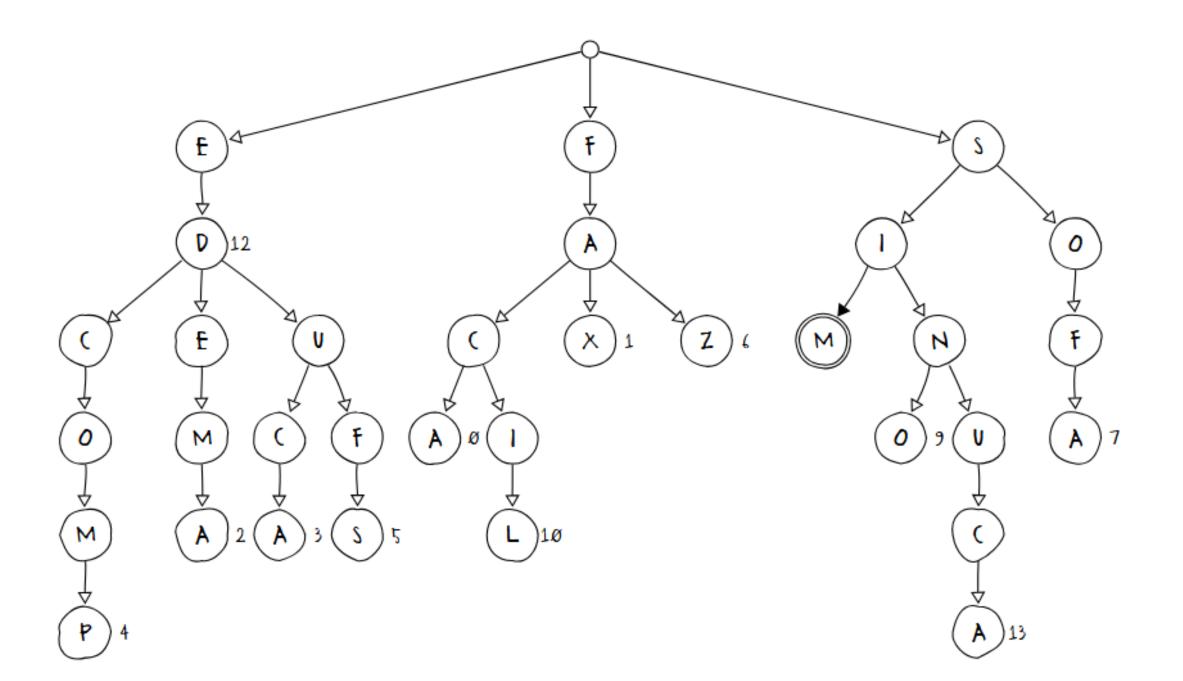
```
bool auxiliarDeletar(NoTrie* atual, const char* palavra) {
   if (*palavra == '\0') {
        if (!atual->ehFimDePalavra)
            return false;
        atual->ehFimDePalavra = false;
        for(int i = 0; i < TAMANHO_ALFABETO; i++)</pre>
            if (atual->filhos[i] != NULL)
                return false;
        return true;
   int indice = *palavra - 'a';
   if (!atual->filhos[indice])
        return false;
   bool deveDeletarNoAtual = auxiliarDeletar(atual->filhos[indice], palavra + 1);
```

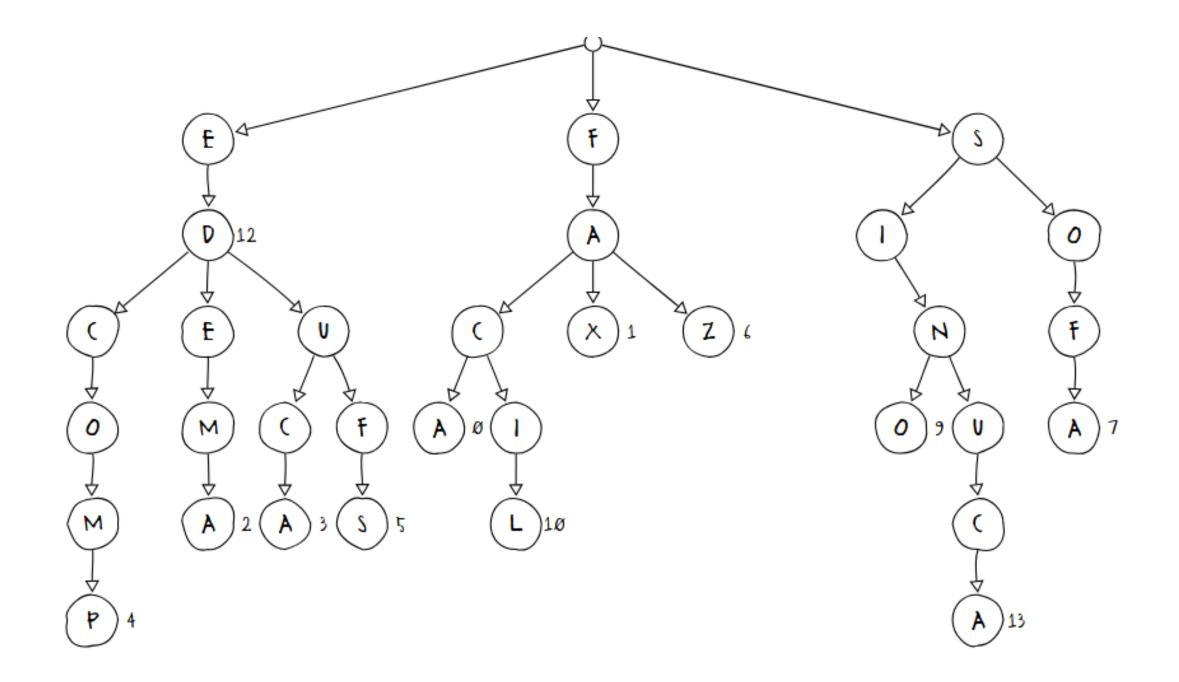
```
if (deveDeletarNoAtual) {
        free(atual->filhos[indice]);
        atual->filhos[indice] = NULL;
        if (!atual->ehFimDePalavra) {
            for(int i = 0; i < TAMANHO_ALFABETO; i++)</pre>
                if (atual->filhos[i] != NULL)
                    return false;
            return true;
    return false;
void deletarPalavra(NoTrie* raiz, const char* palavra) {
    auxiliarDeletar(raiz, palavra);
```







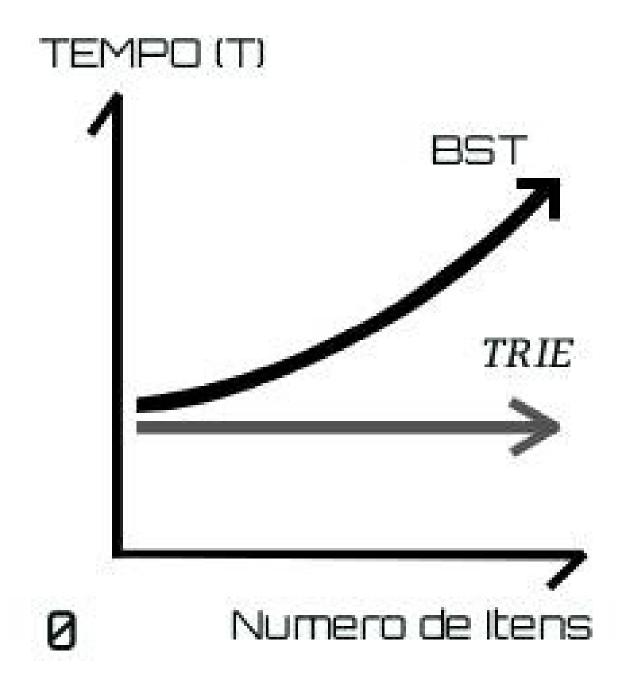


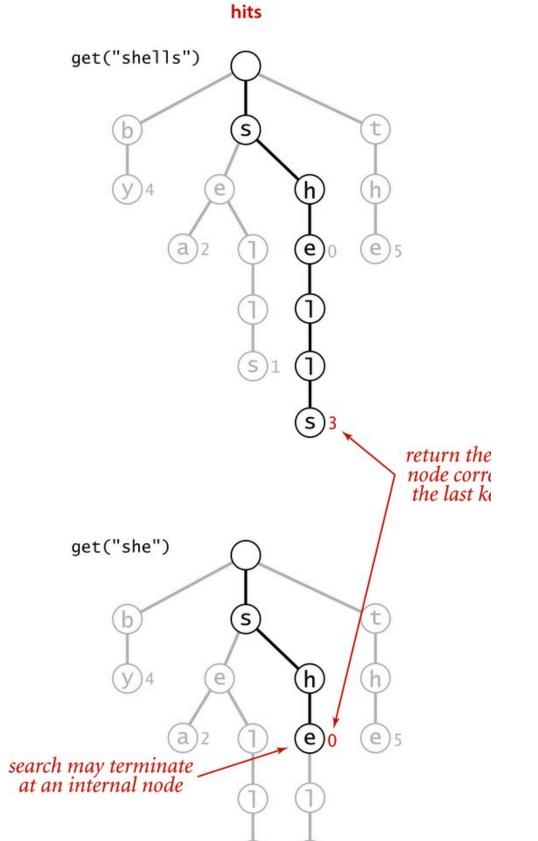


Complexidade O(L)

- A principal característica de uma Trie é que a complexidade de tempo para suas operações de busca, inserção e remoção depende do comprimento da chave (L), e não do número total de chaves (N) na estrutura.
- Exemplo: Para buscar uma string de comprimento L, você percorre a árvore, nó por nó, por L vezes. A cada passo, você faz uma única operação de acesso ao array

Complexidade O(L)





3

Trie s

Vantagens e Desvantagens

Vantagens:

- 1. Velocidade de busca
- 2. Eficiência para prefixos

Desvantagens:

- 1. Consumo de memória
- 2. Implementação Complexa

Comparação com outras estruturas

BST

- Eficiência de memória e flexibilidade para diversos tipos de dados
- Desempenho de Busca:
 O(log N), onde N é o número de itens na árvore.

Trie

- 1. Otimizada para operações com strings e prefixos
- Desempenho de Busca:
 O(L), onde L é o
 comprimento da palavra.

Comparação com outras estruturas

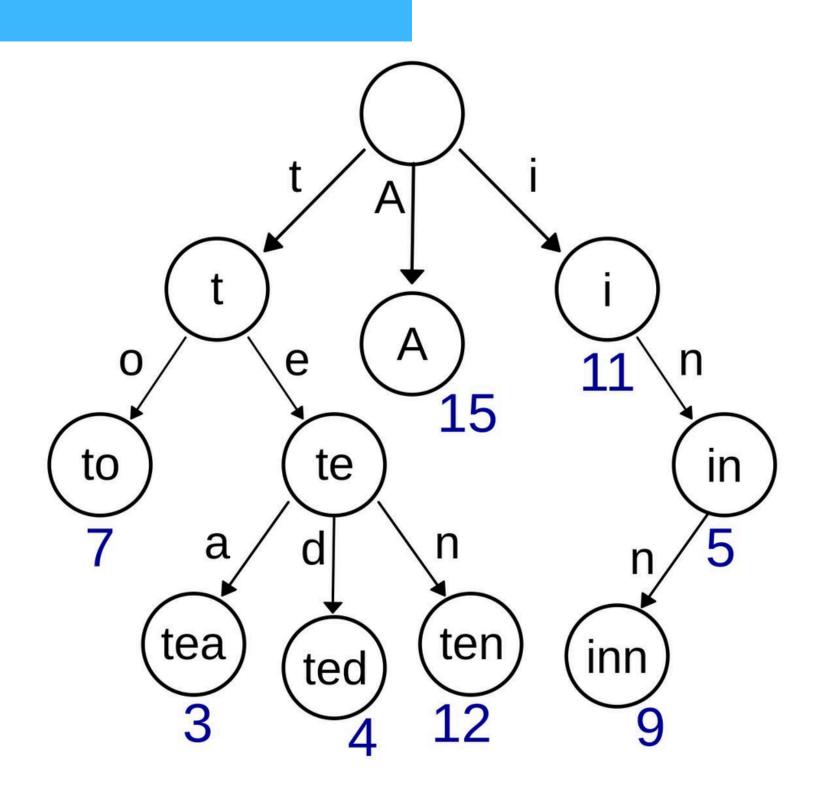
Hash

- 1. A mais rápida para buscas exatas, inserção e remoção, com tempo médio de O(1).
- 2. Não suporta busca por prefixo ou qualquer tipo de ordenação.

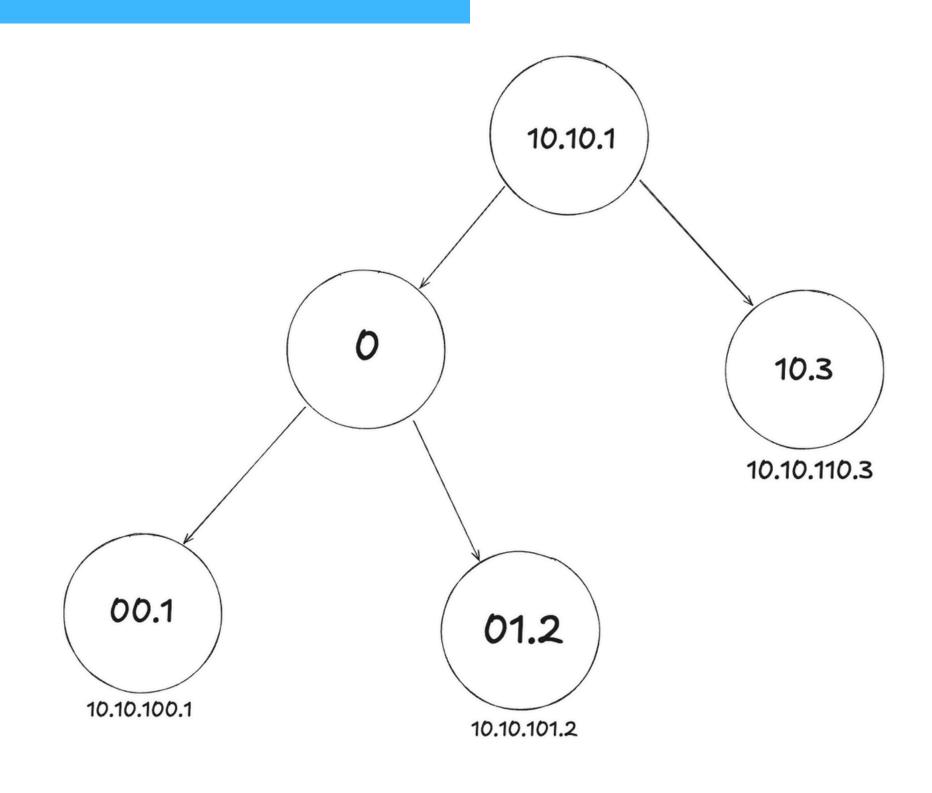
Trie

- 1. Busca por prefixo e mantém a ordem lexicográfica (alfabética) dos dados.
- 2. Não sofre com colisões, garantindo um desempenho mais estável no pior caso.

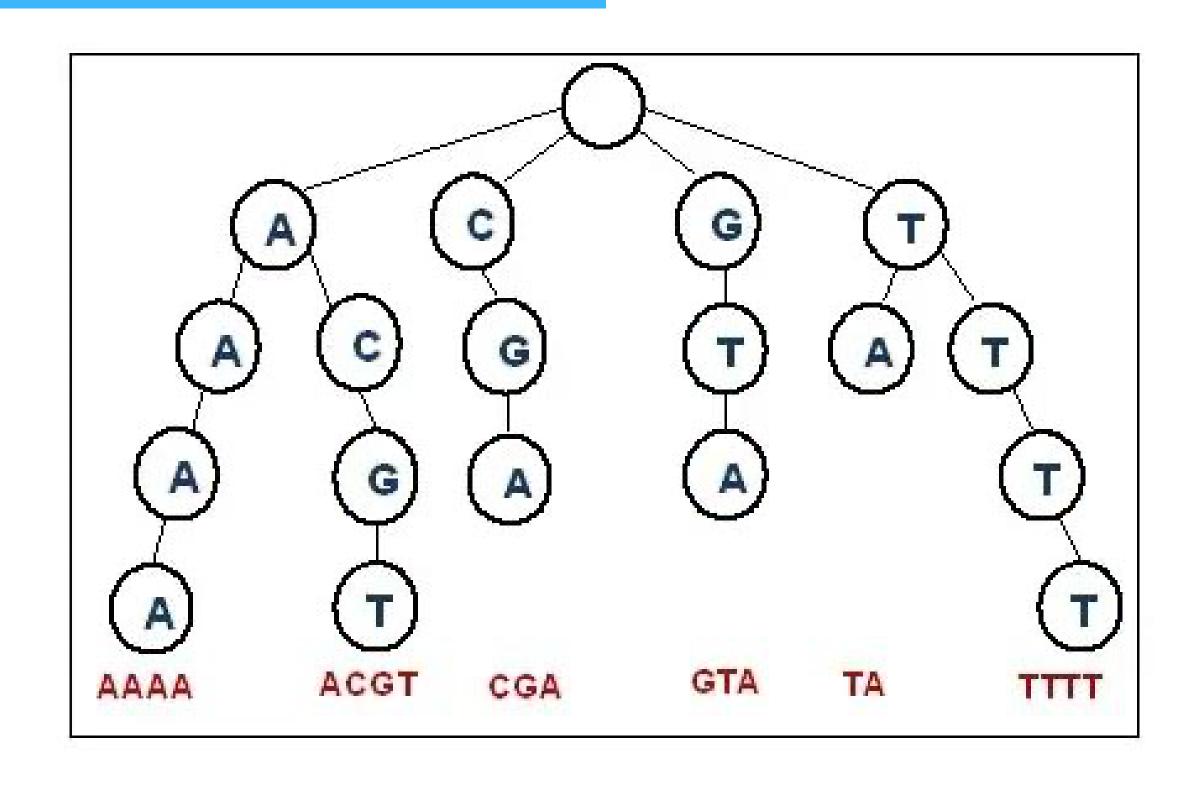
Outra implementação



Outros Alfabetos



Outros Alfabetos



Referências

- Slides do prof. Bruno Prado. UFS, 2025
- J. L. Szwarcfiter. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos.
- https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/tries.html
- https://www.researchgate.net/figure/Suffix-trie-built-for-two-DNAsequences-S1-ACGT-and-S2-ACT_fig1_220195697