



Árvore 2 3 4

Vitor Barcelos de Cerqueira
Ramon Basto Callado
Daniel melo de lima
Erick Pernambuco

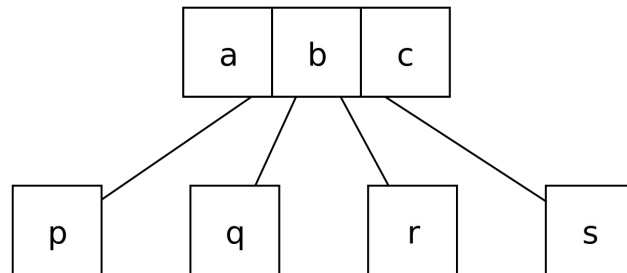
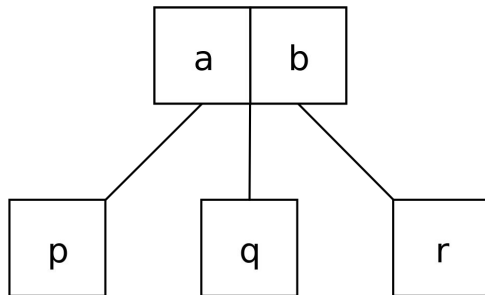
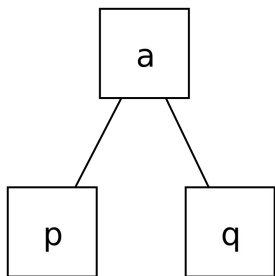
<https://github.com/ViBC27/Data-Structures>

Motivação

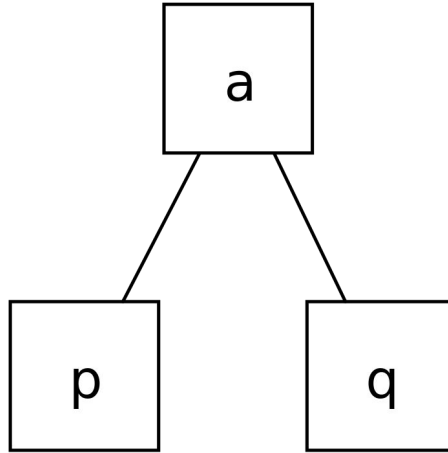
- O balanceamento das AVLs aumenta seu custo computacional;
- Prever palavras ou buscá-la dentro de um dicionário;

Árvore 2 3 4

- A 2 3 4 é uma árvore auto-balanceada;
- Todas as folhas possuem a mesma profundidade;
- Possui 3 tipos de nós:
 - 2-nó : um elemento e dois filhos;
 - 3-nó : dois elementos e três filhos;
 - 4-nó : três elementos e quatro filhos;

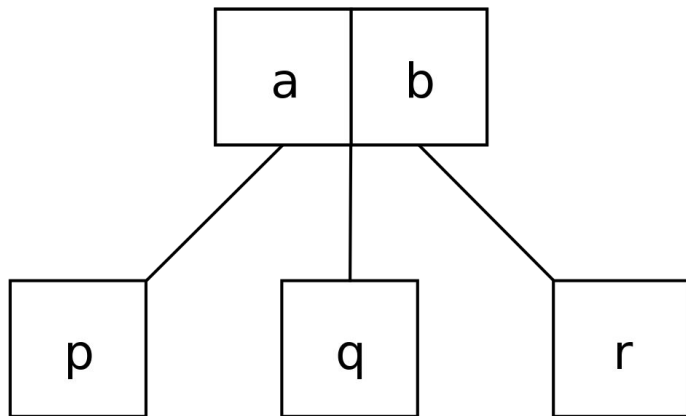


Propriedade 2-nó



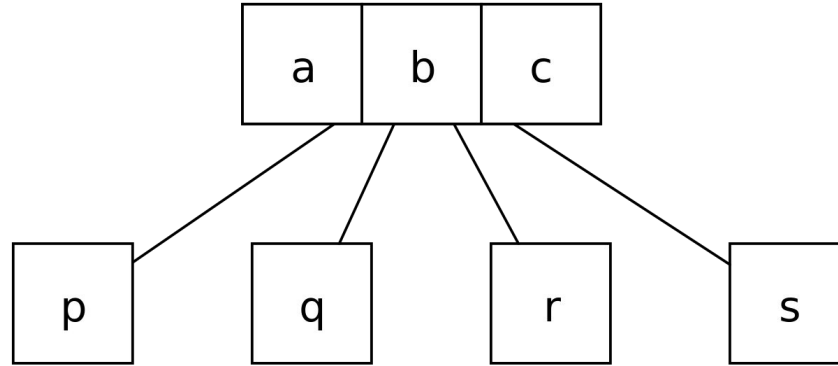
- Todo valor inserido na subárvore p é $\leq a$;
- Todo valor inserido na subárvore q é $> a$;

Propriedade 3-nó

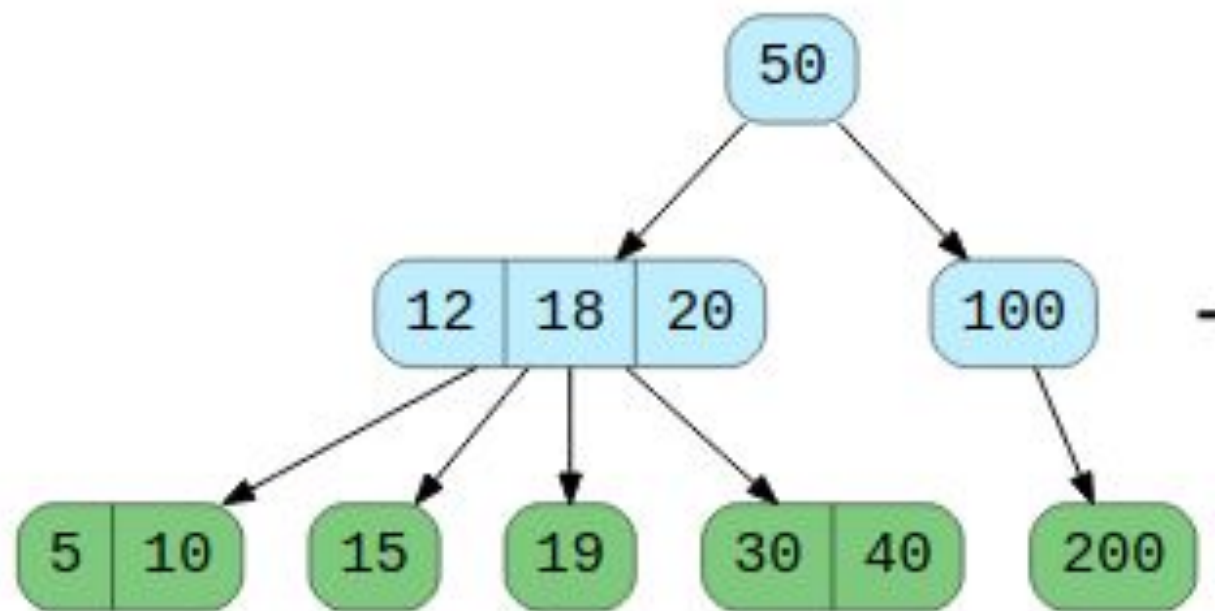


- Todo valor inserido na subárvore p é $\leq a$;
- Todo valor inserido na subárvore q é $> a$ e $\leq b$;
- Todo valor inserido na subárvore r é $> b$;

Propriedade 4-nó



- Todo valor inserido na subárvore p é $\leq a$;
- Todo valor inserido na subárvore q é $> a$ e $\leq b$;
- Todo valor inserido na subárvore r é $> b$ e $\leq c$;
- Todo valor inserido na subárvore s é $> c$;



Inserção

- A inserção é feita nas folhas (de baixo para cima);
- Se realiza uma busca por profundidade até achar uma folha;
- Ao realizar a busca é feita uma divisão de todos os nós cheios que encontrarmos.
- No pior caso da inserção temos $\log n + 1$:
 - Quando ocorre em que todos os nós do caminho serem do tipo 4-nó;

Divisão de um 4-nó

- Escolha o elemento do meio e mova para o pai. Se for a raiz e não tiver pai, uma nova raiz será criada e o elemento do meio será movido para a nova raiz.
- Crie 2 nó do tipo 2-nó e mova o elemento da esquerda para um nó, e o elemento da direita para o outro.
- Se o nó que estava cheio tiver filhos esses filhos serão filhos dos 2 nós tipo 2-nó recém criados.

OBS.: Não haverá divisões em cascata.

Animação

<https://www.educative.io/page/5689413791121408/80001>

<https://www.youtube.com/watch?v=I0eHbIEGCYo>

```
struct tree234{  
    int item[3];  
    int type;  
    tree234 *parent;  
    tree234 *childers[4];  
};
```

```

int searchTree234(tree234 *tree, int item){

    if(tree == NULL){
        return 0;
    }
    //2-nó
    else if(tree->type == 2){
        if(tree->item[0] == item){
            return 1;
        }
        else if(tree->item[0] > item){
            return searchTree234(tree->childers[0], item);
        }
        else{
            return searchTree234(tree->childers[1], item);
        }
    }
    //3-nó
    else if(tree->type == 3){
        if(tree->item[0] == item || tree->item[1] == item){
            return 1;
        }
        else if(tree->item[0] > item){
            return searchTree234(tree->childers[0], item);
        }
        else if(tree->item[1] > item){
            return searchTree234(tree->childers[1], item);
        }
        else{
            return searchTree234(tree->childers[2], item);
        }
    }
}

```

```

//4-nó
else{
    if(tree->item[0] == item || tree->item[1] == item ||
tree->item[2] == item){
        return 1;
    }
    else if(tree->item[0] > item){
        return searchTree234(tree->childers[0], item);
    }
    else if(tree->item[1] > item){
        return searchTree234(tree->childers[1], item);
    }
    else if(tree->item[2] > item){
        return searchTree234(tree->childers[2], item);
    }
    else{
        return searchTree234(tree->childers[3], item);
    }
}
}

```

Conclusão

A estrutura atende as necessidades dos dicionários e teclados com auto-complete;

Não tem o custo adicional do balanceamento das AVLs.

