### Estrutura de Dados 2

### Árvore Binária

Prof. Rafael Oliveira Vasconcelos

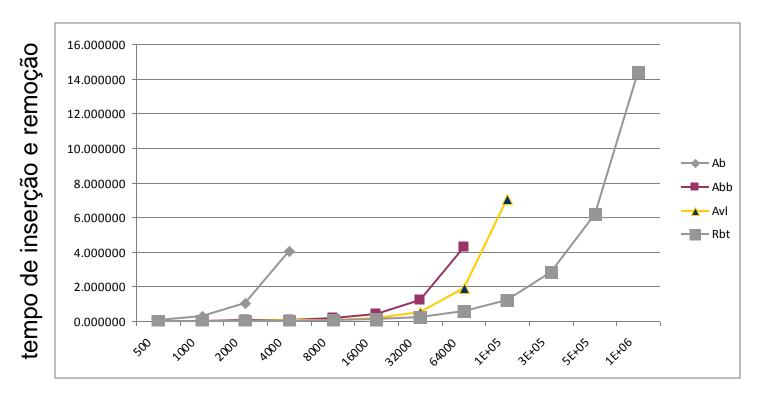
## O que vamos estudar de árvores binárias?

Ab = árvore binária

Abb = árvore binária de busca

Avl = árvore binária de busca, balanceada

Rbt = árvores rubro-negras ou vermelho e preto (red-black tree)



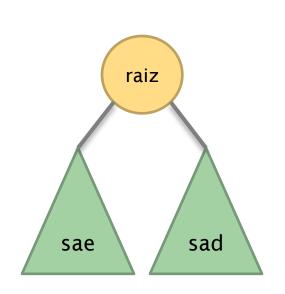
tamanho do problema

## Árvore Binária (AB) - Definições

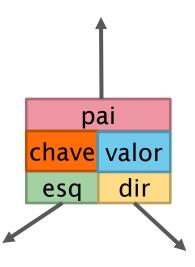
É uma árvore com as seguintes propriedades:

Cada nó possui no máximo 2 subárvores (grau 2)

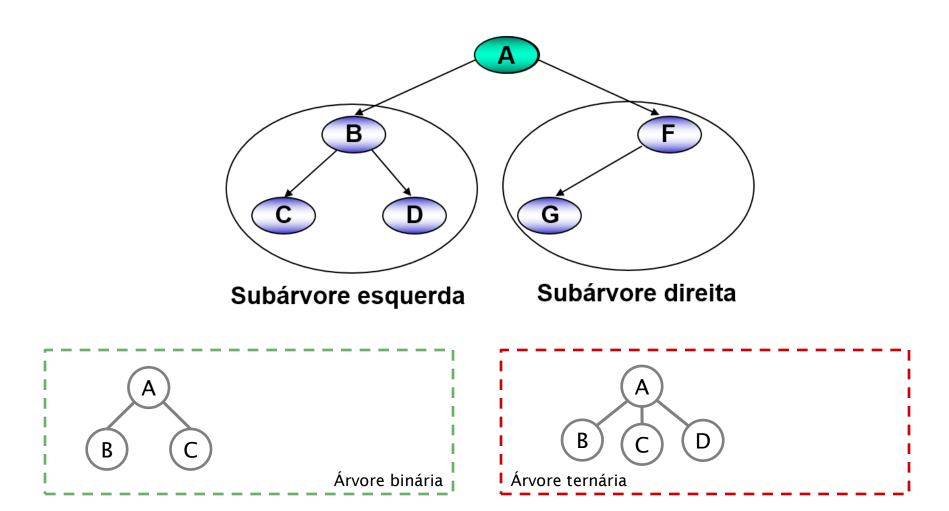
Cada subárvore é identificada como subárvore esquerda ou direita



```
class NoArvoreBin{
   Comparable obj;
   NoArvoreBin esq;
   NoArvoreBin dir;
}
```

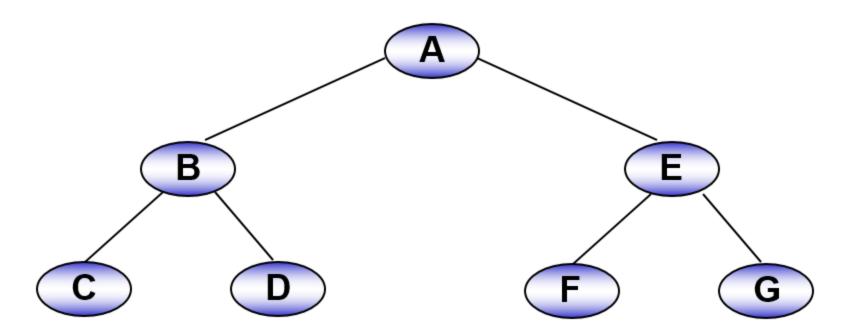


# Árvore Binária - Exemplo



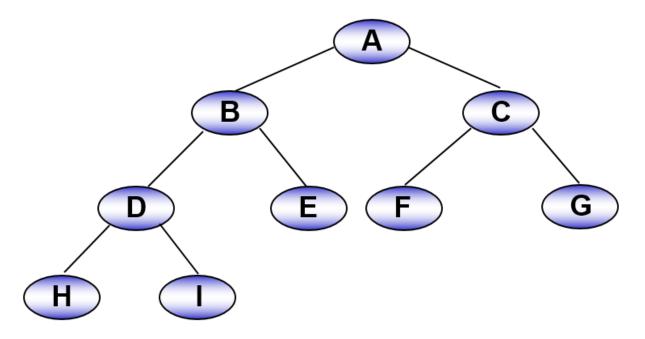
## Árvore Binária Cheia

- Uma árvore binária é denominada cheja se:
  - Todas as folhas estão no mesmo nível
  - Todos os nós não-folhas têm exatamente 2 filhos



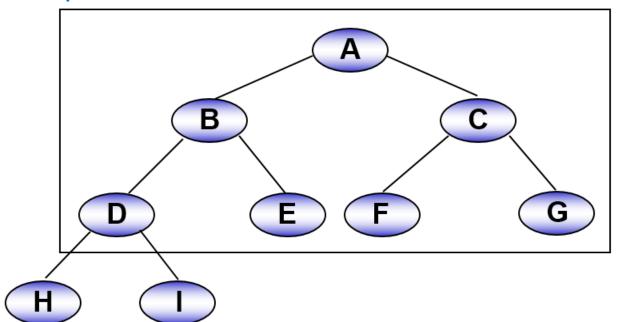
## Árvore Binária Completa

- Uma árvore binária é denominada completa se:
  - Ela for cheia até a altura h-1
  - Todos os nós do nível h ocupam as posições mais a esquerda da árvore



## Árvore Binária Completa

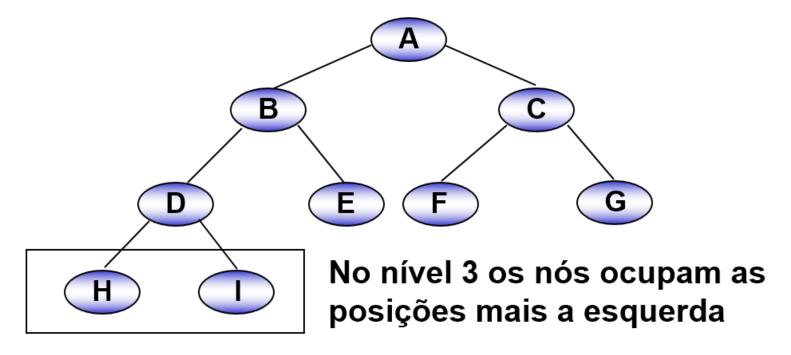
- Uma árvore binária é denominada completa se:
  - Ela for cheia até a altura h-1
  - Todos os nós do nível h ocupam as posições mais a esquerda da árvore



Cheia até o nível 2

## Árvore Binária Completa

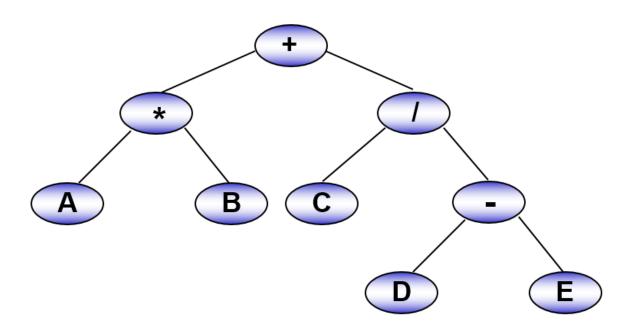
- Uma árvore binária é denominada completa se:
  - Ela for cheia até a altura h-1
  - Todos os nós do nível h ocupam as posições mais a esquerda da árvore



# Representação de uma expressão aritmética em uma Árvore Binária

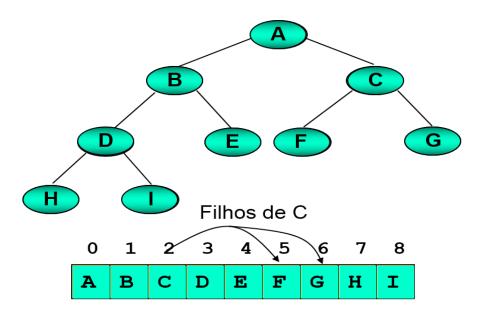
- Cada operador é armazenado em um nó da árvore
- Suas subárvores são os operandos

$$A * B + C / (D - E)$$



## Implementação de Árvores Binárias

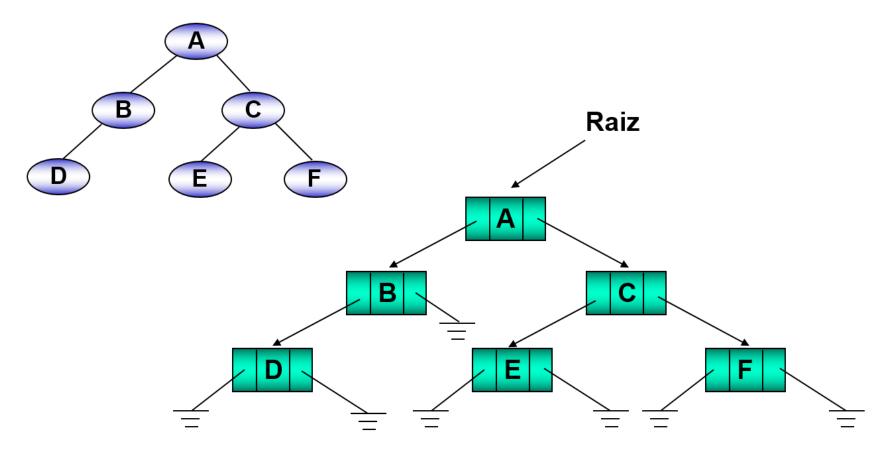
 Implementação usando vetor é conveniente apenas quando a árvore for completa



- Para um nó que se encontra na posição i
  - Seu pai estará na posição (i + 1) / 2 1
  - Seus filhos estarão nas posições 2 \* (i + 1) 1 e 2 \* (i + 1)

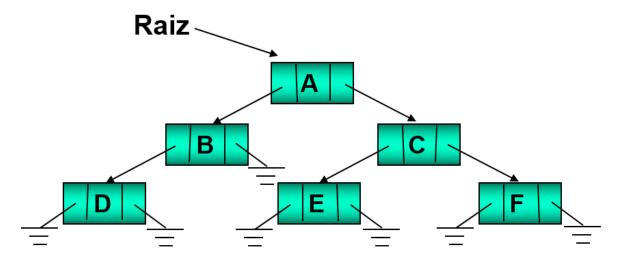
## Implementação de Árvores Binárias

Implementação usando ponteiros



## Implementação de Árvores Binárias

Implementação usando ponteiros



```
class NoArvoreBin{
   Comparable obj;
   NoArvoreBin esq;
   NoArvoreBin dir;
}
```

# Dúvidas?

## Exercício 1 - Árvore

- Implemente uma árvore binária usando vetor com as seguintes operações
  - Inserção
  - Consulta
  - Remoção
  - Navegação
- Como deverá ser a classe Nó?
- Interface sugerida para a árvore
  - No<Chave, Valor> inserir(Chave chave, Valor valor, No<T> pai, Lado lado);
  - No<Chave, Valor> inserir(Chave chave, Valor valor, int indice);
  - No<Chave, Valor> inserir(Chave chave, Valor valor);
  - No<Chave, Valor> obterFilho(No<Chave, Valor> pai, Lado lado);
  - No<Chave, Valor> obterFilho(Chave chave, Lado lado);
  - No<Chave, Valor> obterNo(int indice);
  - No<Chave, Valor> remover(No<Chave, Valor> no);
  - No<Chave, Valor> remover(No<Chave, Valor> pai, Lado lado);
  - No<Chave, Valor> remover(int indice);
  - No<Chave, Valor> remover(Chave chave);
  - Collection<Valor> obterValores();
- Lembre de fazer as verificações devidas

### Exercício 2

 Implemente um programa que utilize a árvore criada no exercício anterior para armazenar cidades

### Uma cidade possui

- Um ID numérico
- Um nome

#### O programa deve

- Permitir a inclusão, remoção e consulta das cidades
- Listar todas as cidades cadastradas