

UFSC-CTC-INE
INE5384 - Estruturas de Dados

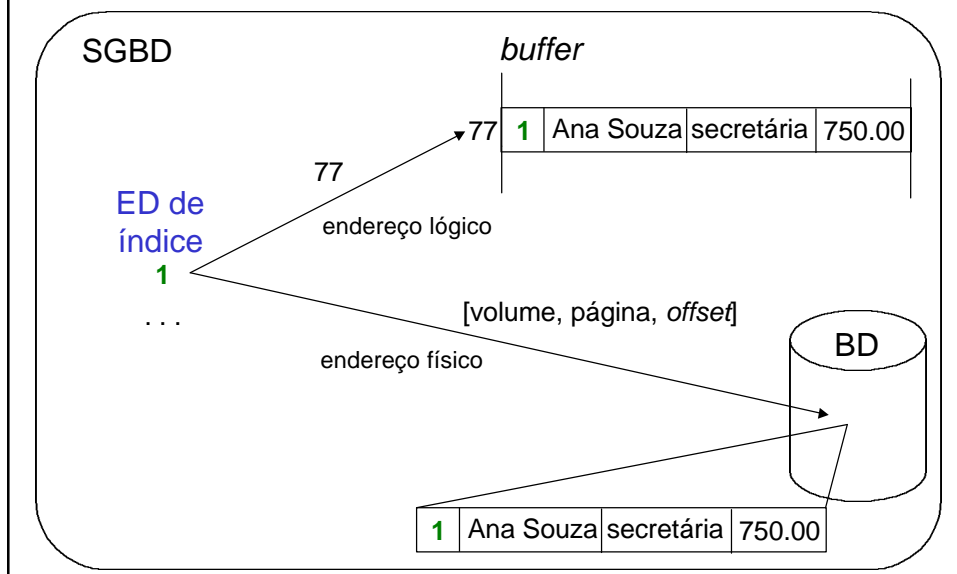
Métodos de Pesquisa de Dados

Prof. Ronaldo S. Mello
2002/2

Métodos de Pesquisa de Dados

- Encontrar um dado em um conjunto de dados de forma eficiente
- Baseia-se na noção de uma **chave** (**índice**) de pesquisa
- Aplicação típica: SGBD
 - busca de dados em disco
 - busca de dados no buffer do SGBD

Exemplo: SGBD



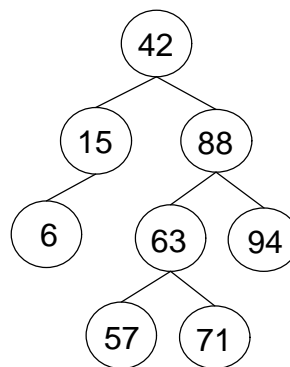
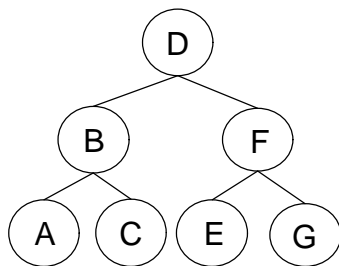
Métodos de Pesquisa de Dados

- Árvores Binárias de Pesquisa (ABP)
- Árvores-B
- *Hashing*

Árvore Binária de Pesquisa

- Uma **Árvore Binária de Pesquisa (ABP)** é uma árvore binária que mantém um conjunto finito de chaves únicas, tal que:
 - todos os nodos da subárvore **à esquerda** possuem valor de chave **menor** que o valor de chave do nodo raiz;
 - todos os nodos da subárvore **à direita** possuem valor de chave **maior** que o valor de chave do nodo raiz;
- Algumas implementações de ABP permitem repetição de chave

Exemplo de ABP



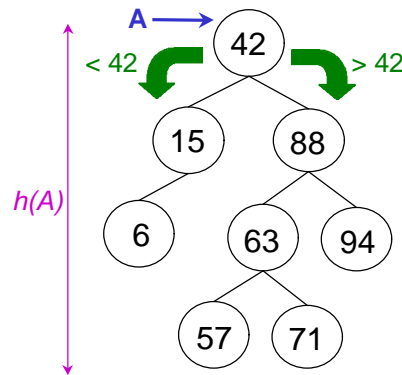
Vantagem de uma ABP

- Complexidade de busca de um objeto em uma árvore binária $\rightarrow O(n)$
- Complexidade de busca de um objeto em uma ABP $\rightarrow O(h(A))$

P3: $h(A) = \lfloor \log_2 n \rfloor$

Logo:

$O(h(A)) = O(\log_2 n)$

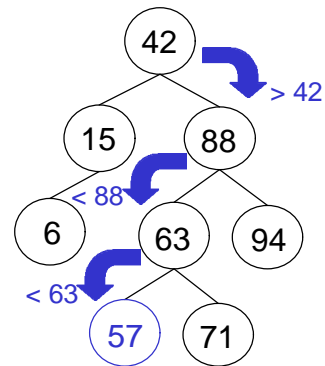


Operações em uma ABP

- Pesquisa(chave)
- Incluir(chave, dado)
- Excluir(chave)

Pesquisa em uma ABP

- Navegação na subárvore ESQ ou DIR conforme o valor de chave desejado
- Exemplo:
 - chave = 57



Implementação

Classe ÁrvoreBináriaPesquisa

Subclasse de ÁrvoreBinária

início

 chave Object;

construtor ÁrvoreBináriaPesquisa (chave object, dado object);

início

 this.dado ← dado;

 this.chave ← chave;

 esq ← NULL;

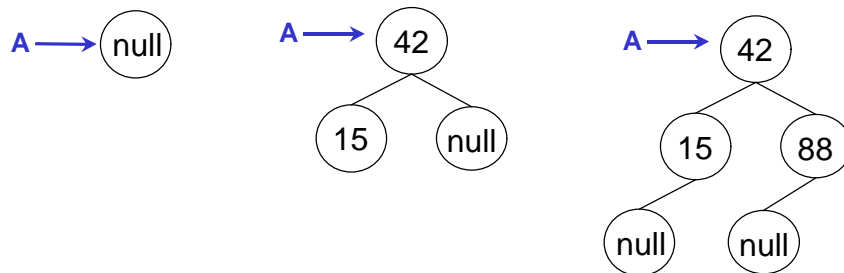
 dir ← NULL;

fim;

fim;

Observação

- Assume-se a existência de nodos folha “vazios” na ABP:
 - nodo folha vazio: *chave* = NULL
 - simplifica o controle de exclusão de nodos
 - pode ser reaproveitado em uma inclusão
 - pode ser implementado um *coletor de lixo*



Pesquisa

Método pesquisa(ch object) retorna object;
início

se *this* = NULL ou *chave* = NULL então

Exceção ChaveInexistente();

se *chave* = *ch* então retorna dado;

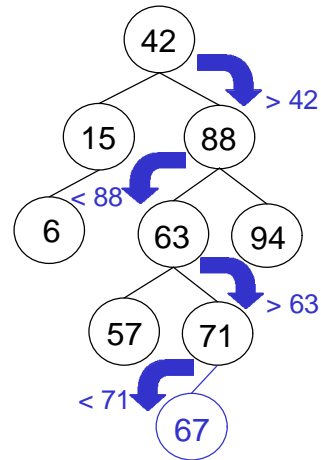
se *ch* < *chave* então retorna esq.pesquisa(*ch*)

senão retorna dir.pesquisa(*ch*);

fim;

Inclusão em uma ABP

- Navegação na subárvore ESQ ou DIR até encontrar a posição correta para inclusão
- Exemplo:
 - chave = 67
- Complexidade:
 - $O(\log_2 n)$



Inclusão

Método inclui(ch object, d object);

início

se chave = NULL então

início

chave ← ch;

dado ← d;

fim

senão se ch < chave então

se esq = NULL então

esq ← ÁrvoreBináriaPesquisa(ch, d);

senão esq.inclui(ch, d);

senão se ch > chave então

se dir = NULL então

dir ← ÁrvoreBináriaPesquisa(ch, d);

senão dir.inclui(ch, d);

senão Exceção ChaveExistente(); /* ch = chave */

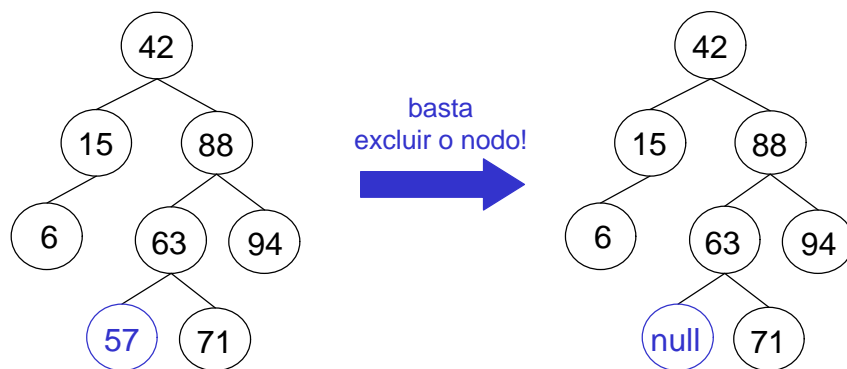
fim;

Exclusão em uma ABP

- Problema: manter a ABP correta após a exclusão de um nodo
- Dois casos podem ocorrer:
 - o nodo a ser retirado é folha
 - o nodo a ser retirado não é folha

Exclusão em uma ABP

- Caso 1: nodo é folha
- Exemplo:
 - chave = 57



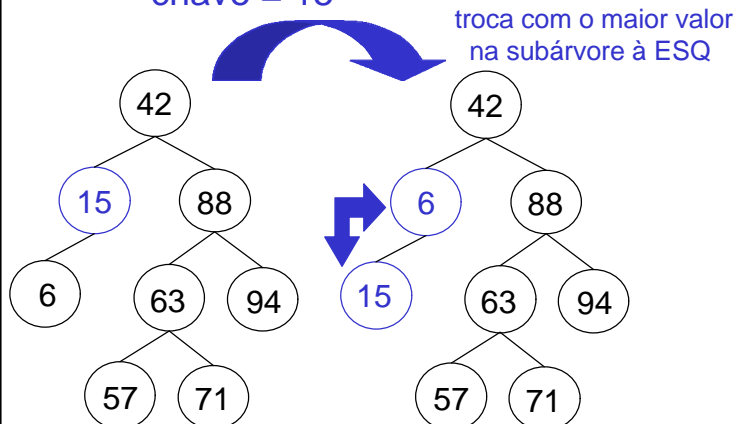
Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Estratégia (recursiva):
 - trocar o valor do nodo a ser removido com:
 - o valor do nodo que tenha a **maior chave** da sua subárvore **à esquerda** (nodo imediatamente anterior)
 - OU
 - o valor do nodo que tenha a **menor chave** da sua subárvore **à direita** (nodo imediatamente superior)
 - ir à subárvore onde foi feita a troca (esq ou dir) e remover o nodo
(em algum momento ele será folha!)
- Complexidade: $O(\log_2 n)$ (percorre um único caminho na ABP)

Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 1:

– chave = 15

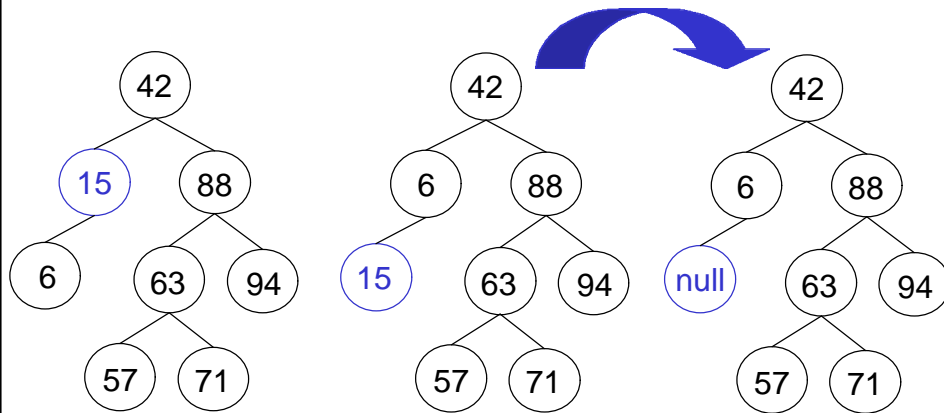


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 1:

– chave = 15

exclui o nodo na subárvore à ESQ:
ESQ.exclui (já é folha!)

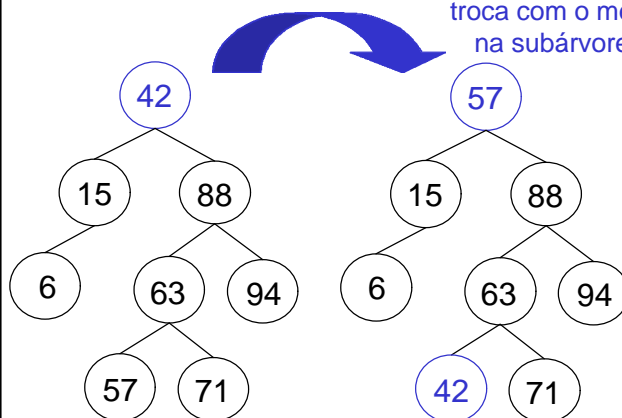


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 2:

– chave = 42

troca com o menor valor
na subárvore à DIR

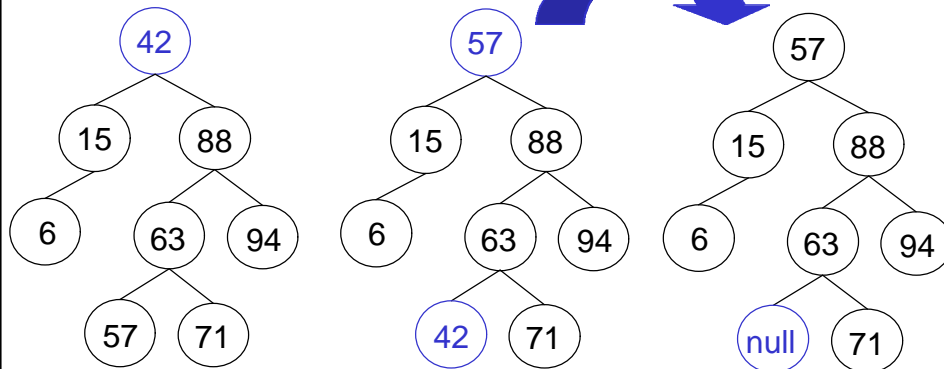


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 2:

– chave = 42

exclui o nodo na subárvore à DIR:
DIR.exclui() (já é folha!)

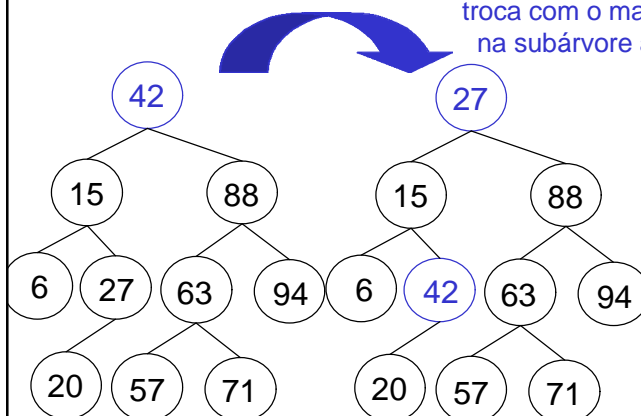


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:

– chave = 42

troca com o maior valor
na subárvore à ESQ

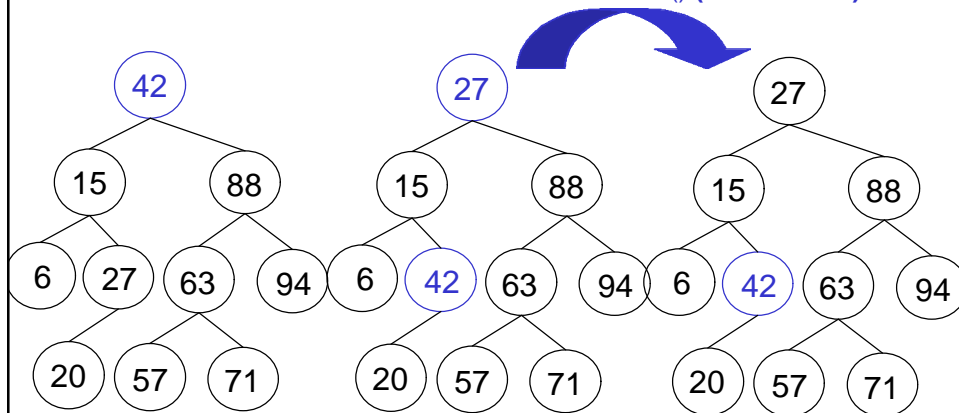


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:

– chave = 42

exclui o nodo na subárvore à ESQ
ESQ.exclui() (não é folha!)

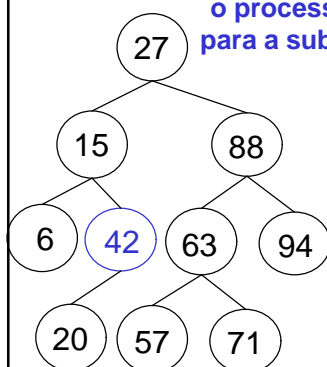


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:

– chave = 42

o processo se repete
para a subárvore ESQ!

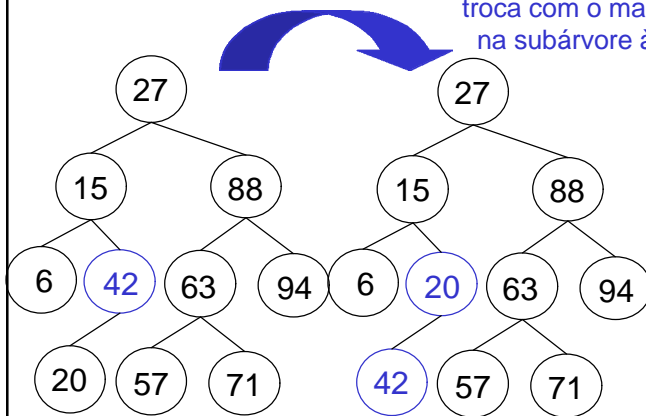


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:

– chave = 42

troca com o maior valor
na subárvore à ESQ

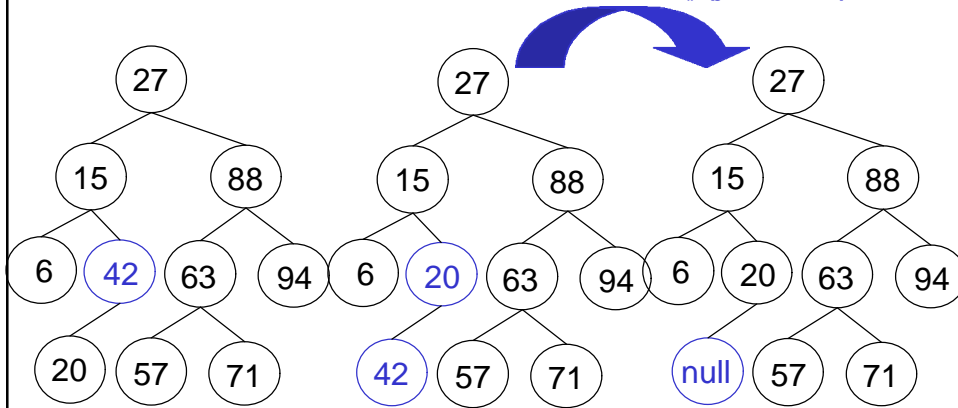


Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:

– chave = 42

exclui o nodo na subárvore à ESQ
ESQ.exclui() (já é folha!)



Exclusão

```
Método exclui(ch object);
início
    aux ÁrvoreBináriaPesquisa;

    se this = NULL ou chave = NULL então Exceção ObjetoInexistente();
    se ch < chave então esq.exclui(ch);
    se ch > chave então dir.exclui(ch);
    /* ch = chave */
    se esq <> NULL e esq.chave <> NULL então
        início
            /* troca nodo com o maior a ESQ */
            aux ← nodo.esq.maior();
            trocaValores(this, aux);
            esq.exclui(ch);

        fim
    senão se dir <> NULL e dir.chave <> NULL então
        início
            /* troca nodo com o menor a DIR */
            aux ← nodo.dir.menor();
            trocaValores(this, aux);
            dir.exclui(ch);

        fim
    senão início /* achou e ele é folha! */
        chave ← NULL; dado ← NULL;
        esq ← NULL;   dir ← NULL;

    fim
fim; /* Método exclui(); */
```

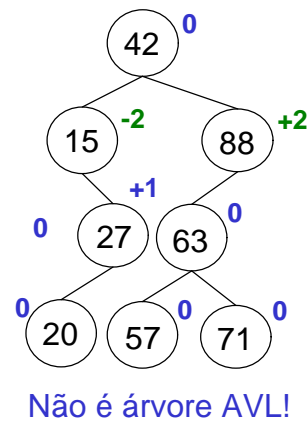
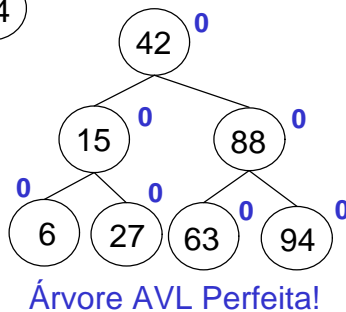
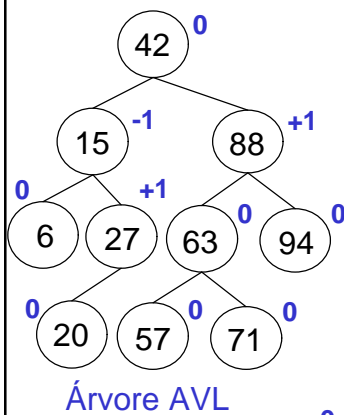
Problema com ABP

- O “desbalanceamento” progressivo de uma ABP tende a tornar linear a complexidade de pesquisa:
 - $O(\log_2 n) \Rightarrow O(n)$
- Exemplo:
 - ordem de inclusão: 1, 13, 24, 27, 56
 - complexidade da pesquisa: $O(n)$
- Uma alternativa de solução: **Árvore AVL**

Árvore AVL

- Uma **árvore AVL** A é uma ABP tal que:
 $\forall \text{ subárvore } A' \in A \ (h(A'.\text{esq}) - h(A'.\text{dir})) \in [-1, 1]$
- Uma árvore AVL é uma **ABP balanceada!**
- AVL (Adelson, Velskii e Landis)

Exemplos



Implementação

```
Classe ÁrvoreAVL
Subclasse de ÁrvoreBináriaPesquisa;
início
    fatorB inteiro;

    construtor ÁrvoreAVL (chave object, dado object);
    início
        this.dado ← dado;
        this.chave ← chave;
        esq ← NULL;
        dir ← NULL;
        fatorB ← 0;
    fim;
fim;
```

Operação de Rotação

- Como manter uma árvore AVL sempre balanceada após uma inclusão ou exclusão?
 - através de uma operação de Rotação
- Características da operação:
 - preserva a ordem das chaves
 - basta uma execução da operação de rotação para tornar a árvore novamente AVL

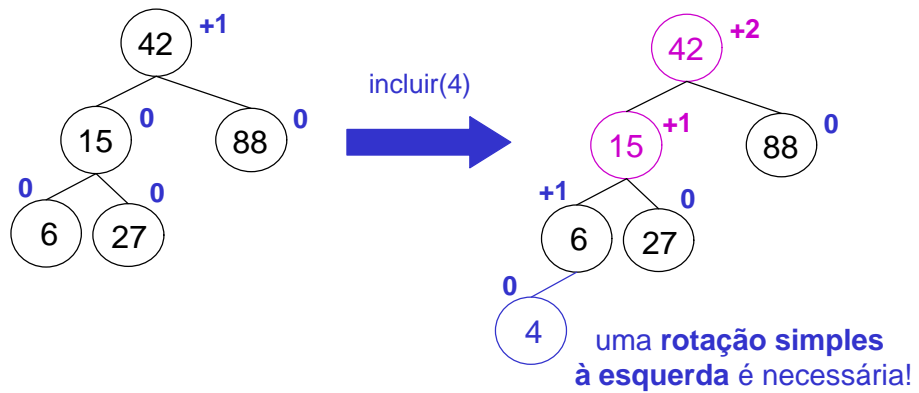
Operação de Rotação

- Tipos de rotação:
 - Rotação simples:
 - à esquerda
 - à direita
 - Rotação dupla:
 - à esquerda
 - à direita

Rotação Simples

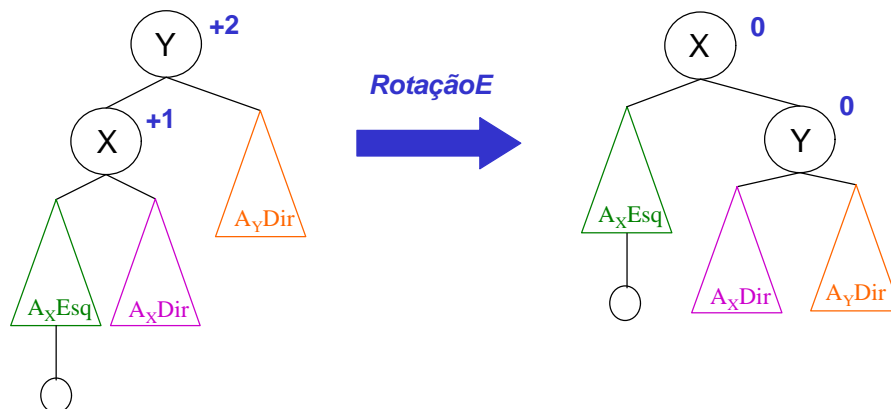
- Executada toda vez que uma (sub)árvore fica desbalanceada com um *fatorB*:
 - *positivo* e sua subárvore ESQ também tem um *fatorB* positivo (Rotação Simples à Esquerda - RotaçãoE)
 - OU
 - *negativo* e sua subárvore DIR também tem um *fatorB* negativo (Rotação Simples à Direita - RotaçãoD)

Exemplo

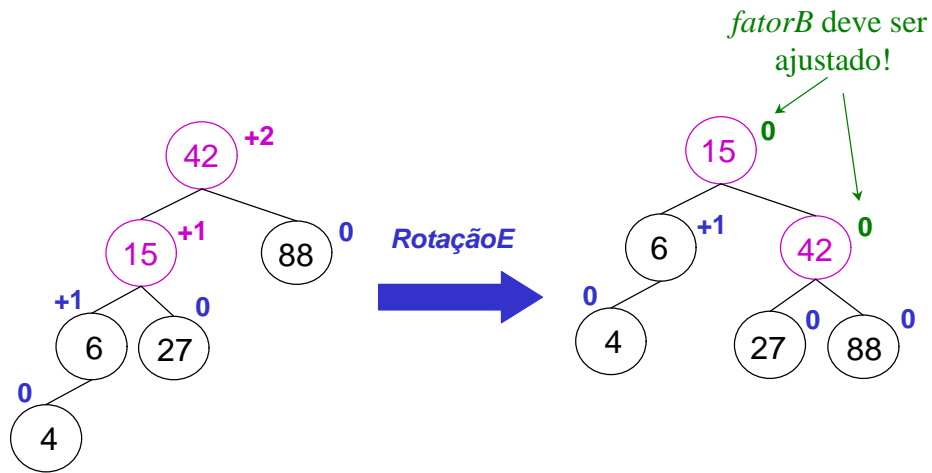


Rotação Simples à Esquerda

- Princípio de funcionamento



Exemplo



Implementação

Método RotaçãoE();

início

ÁrvoreAVL arvoreAux;

se *this* = NULL ou chave = NULL então Exceção ÁrvoreVazia();

arvoreAux ← dir;

dir ← esq;

esq ← dir.esq;

dir.esq ← dir.dir;

dir.dir ← arvoreAux;

/ troca de chave e de dado entre this e this.dir */*

trocaValores(this,dir);

dir.*ajustaFatorB*();

ajustaFatorB();

fim;

Implementação

Método RotaçãoE();

início

ÁrvoreAVL arvoreAux;

se *this* = NULL ou chave = NULL então Exceção ÁrvoreVazia();

arvoreAux ← dir;

dir ← esq;

esq ← dir.esq;

dir.esq ← dir.dir;

dir.dir ← arvoreAux;

/ troca de chave e de dado entre this e this.dir */*

trocaValores(*this*,dir);

dir.*ajustaFatorB*();

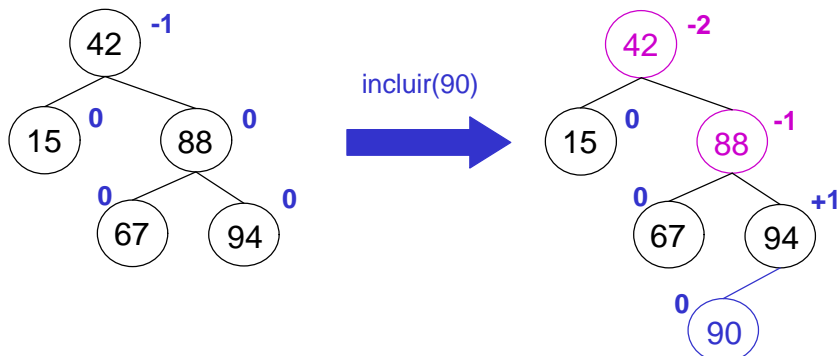
ajustaFatorB();

fim;



Complexidade: $O(1)$

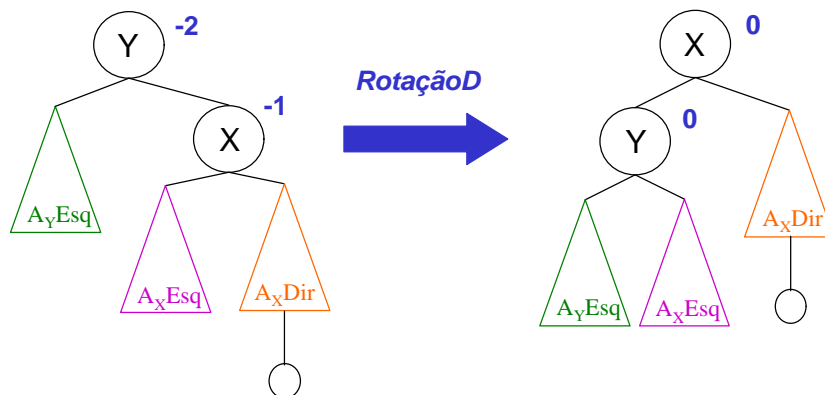
Exemplo 2



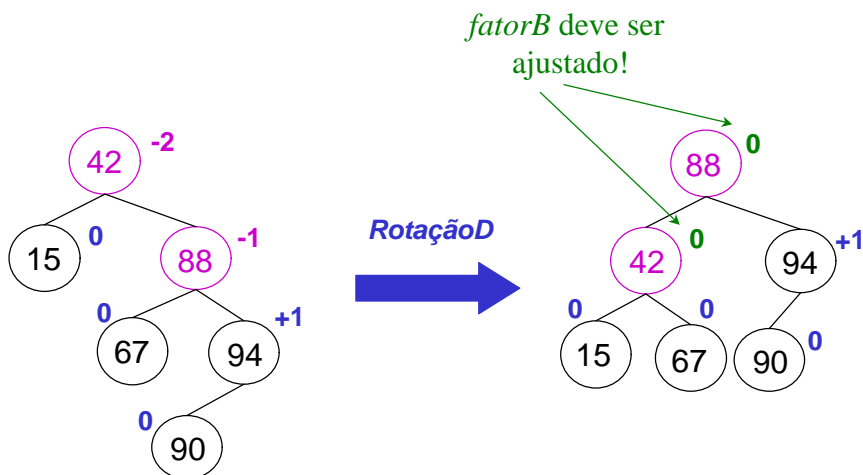
uma **rotação simples à direita** é necessária!

Rotação Simples à Direita

- Princípio de funcionamento



Exemplo 2

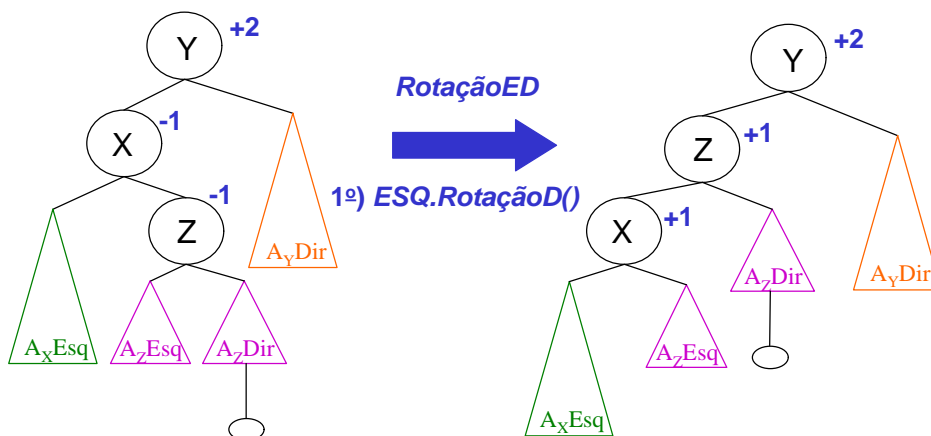


Rotação Dupla

- Executada toda vez que uma (sub)árvore fica desbalanceada com um *fatorB*:
 - *positivo* e sua subárvore *ESQ* tem um *fatorB* negativo (Rotação Dupla à Esquerda - RotaçãoED)
- OU
- *negativo* e sua subárvore *DIR* tem um *fatorB* positivo (Rotação Dupla à Direita - RotaçãoDE)

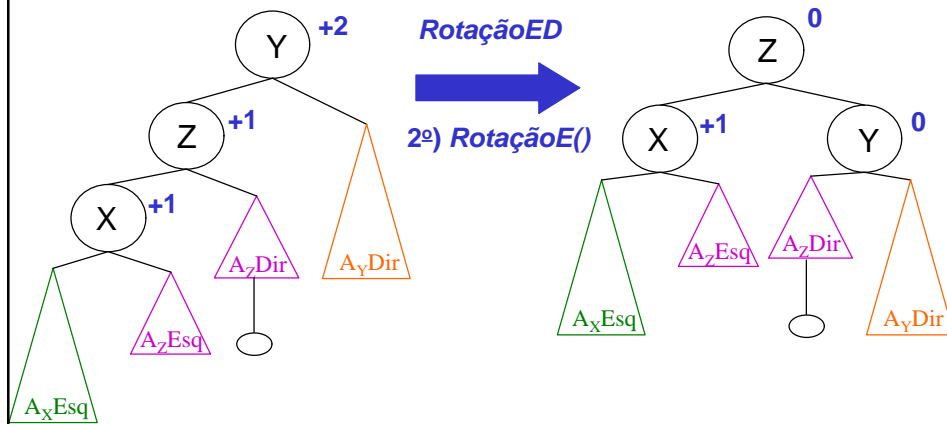
Rotação Dupla à Esquerda

- Princípio de funcionamento

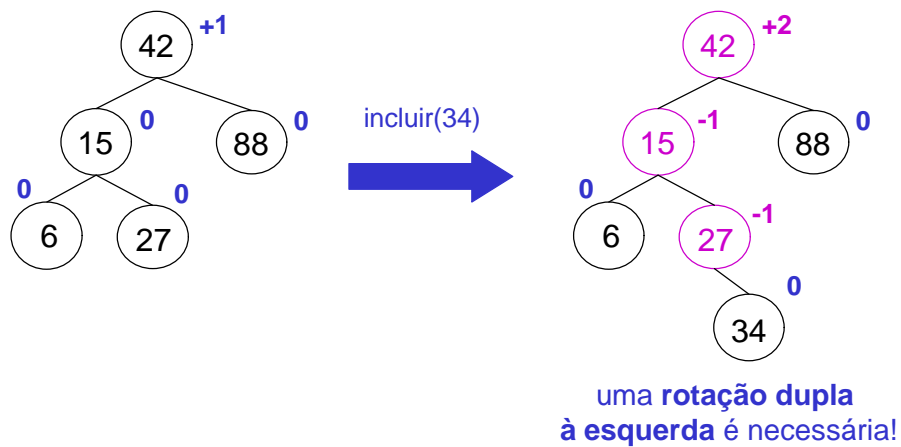


Rotação Dupla à Esquerda

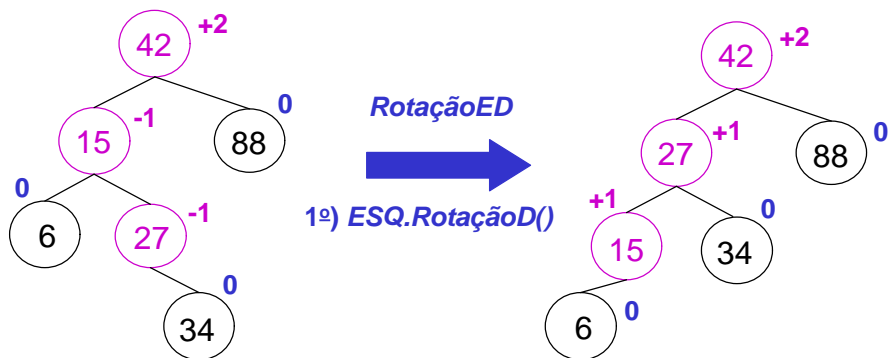
- Princípio de funcionamento



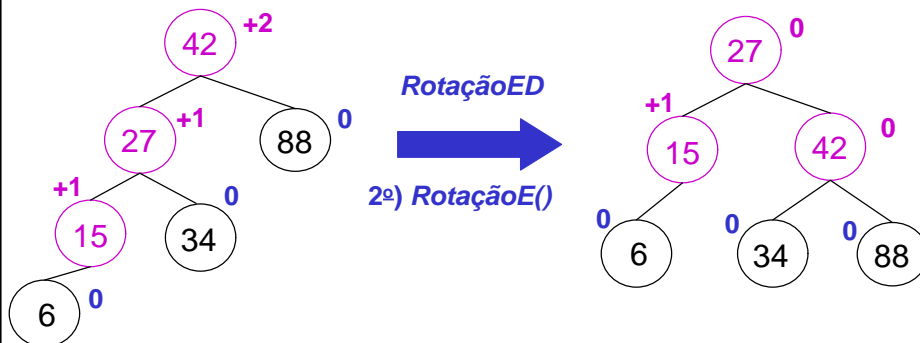
Exemplo



Exemplo



Exemplo



Implementação

Método RotaçãoED();

início

se *this* = NULL ou chave = NULL então

Exceção ÁrvoreVazia();

esq.RotaçãoD();

RotaçãoE();

fim;

Balanceamento

- Quando realizar o balanceamento (rotação(ões)) de uma árvore AVL?
 - Sempre que a árvore apresentar um *fatorB* fora do intervalo $[-1,1]$
 - O valor do *fatorB* deve ser testado sempre *após* uma operação de *inclusão* ou *exclusão* de nodo na árvore

Balanceamento

Método inclui(ch object, d object);

início

...

balanceamento();

fim;

Método exclui(ch object);

início

...

balanceamento();

fim;

Balanceamento

Método balanceamento();

início

ajustaFatorB();

se fatorB > 1 então

se esq.fatorB > 0 então

rotaçãoE()

senão

rotaçãoED();

senão se fatorB < -1 então

se esq.fatorB < 0 então

rotaçãoD()

senão

rotaçãoDE();

fim;

Exercícios

- Implementar na classe *ÁrvoreAVL*:
 - *RotaçãoD()*;
 - *ajustaFatorB()*;
 - *RotaçãoDE()*;
- Implementar na classe *ÁrvoreBináriaPesquisa*:
 - *maior()* retorna *ÁrvoreBináriaPesquisa*;
 - *menor()* retorna *ÁrvoreBináriaPesquisa*;
 - *coletorLixo()*;