

UFSC-CTC-INE
INE5384 - Estruturas de Dados

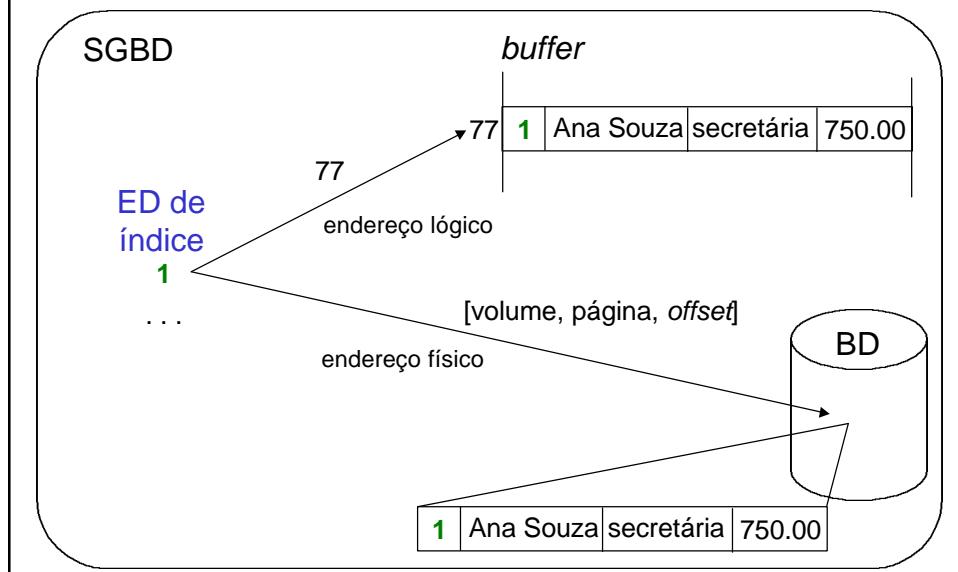
Métodos de Pesquisa de Dados

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



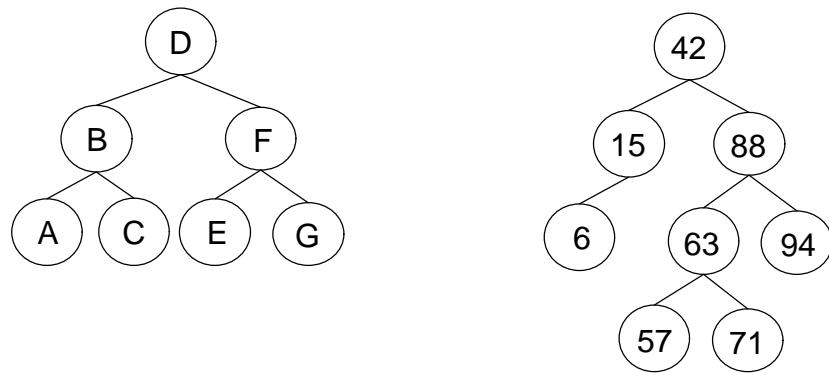
Métodos de Pesquisa de Dados

- Árvore Binária 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



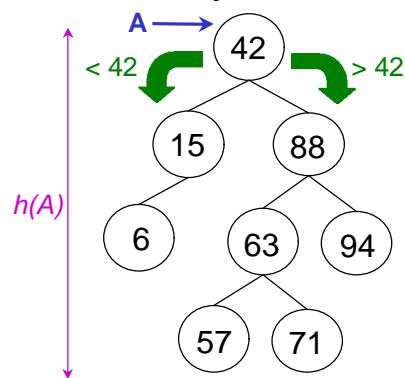
Vantagem de uma ABP

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

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

Logo:

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

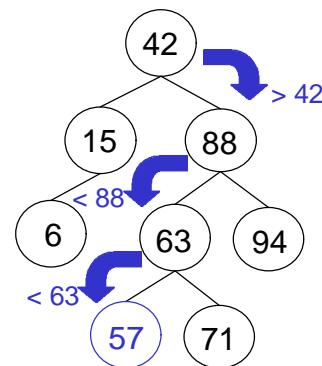


Operações em uma ABP

- 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;

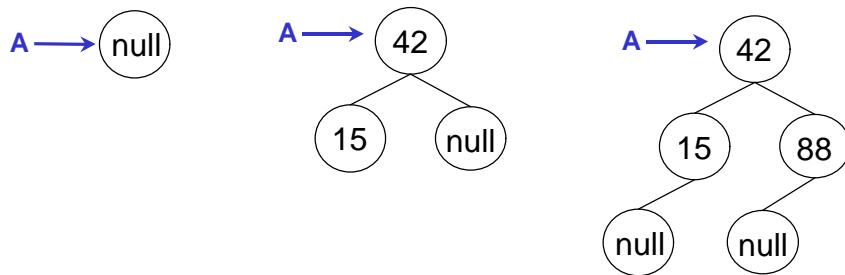
 dir ← NULL;

 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



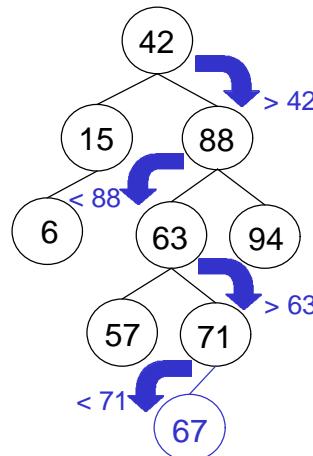
Pesquisa

Método pesquisa(ch object) retorna object;
início

```
se this = NULL ou chave = NULL então
    Exceção Chavelnexistente();
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:
 - $O(\log_2 n)$



```

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 ← Árvore
            senão esq.inclui(ch,
            senão se ch > chave então
                se dir = NULL
                    dir ←
                senão dir.inclui(d)
            senão Exceção Chave
        fim;

```

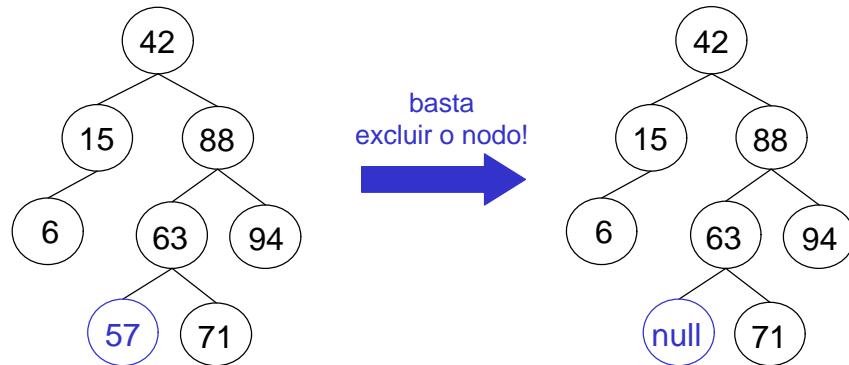
Inclusão

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

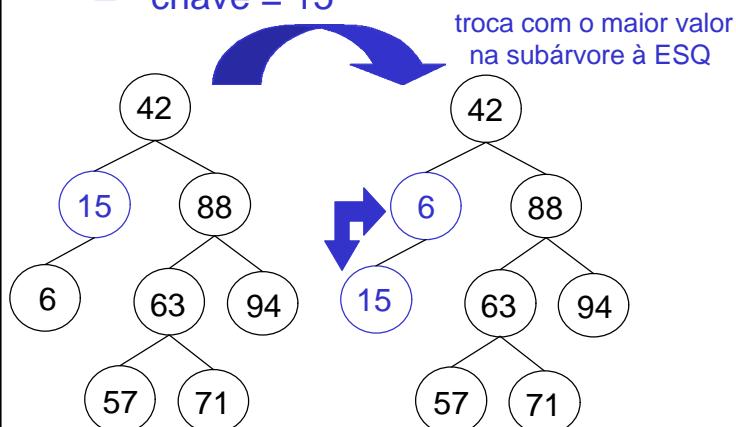
- Caso 2: nodo não é folha
- Estratégia (recursiva):
 - trocar o valor do nodo a ser removido com:
 - o valor do nodo que tenha a maior chave da sua subárvore à esquerda (nodo imediatamente anterior)
 - OU
 - o valor do nodo que tenha a menor chave da sua subárvore à direita (nodo imediatamente superior)
- 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:

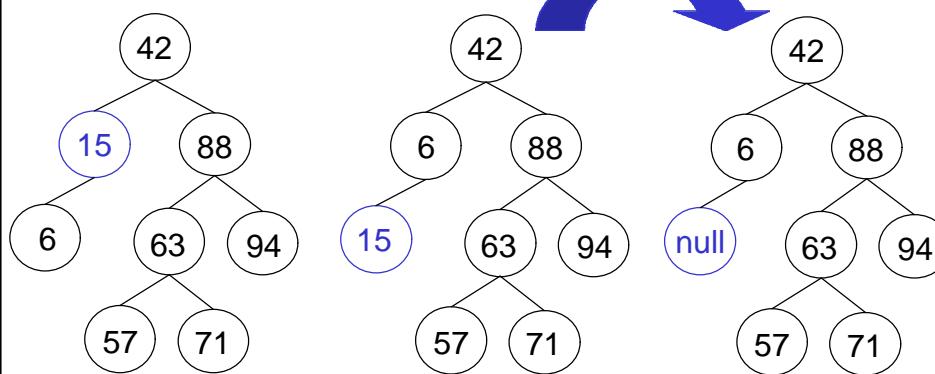
- chave = 15



Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 1:
 - chave = 15

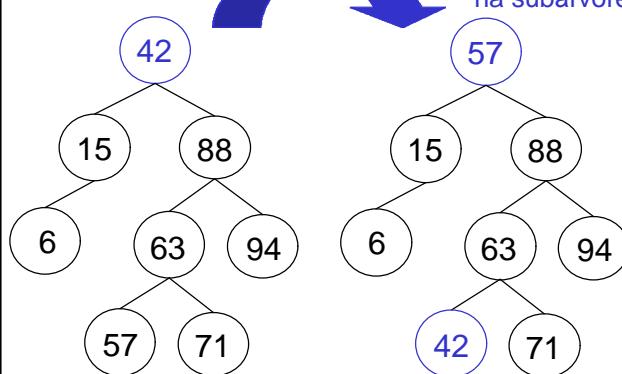
exclui o nodo na subárvore à ESQ:
ESQ.exclui (já é folha!)



Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 2:
 - chave = 42

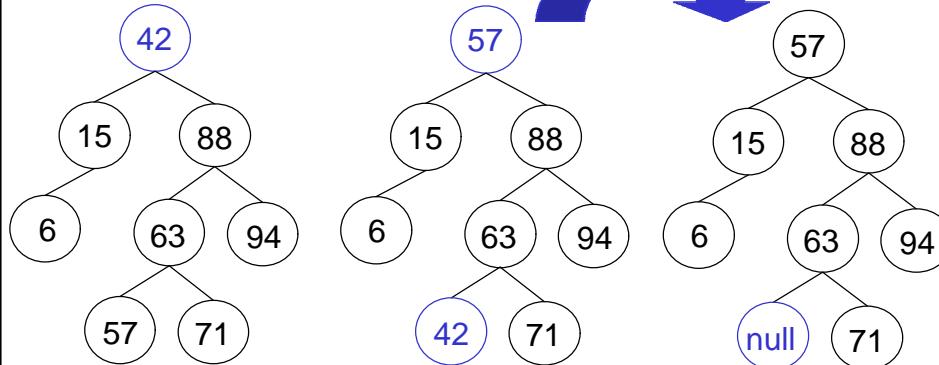
troca com o menor valor
na subárvore à DIR



Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 2:
 - chave = 42

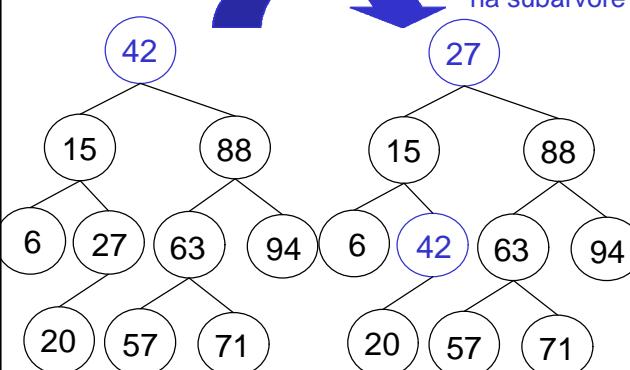
exclui o nodo na subárvore à DIR:
DIR.exclui() (já é folha!)



Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:
 - chave = 42

troca com o maior valor
na subárvore à ESQ

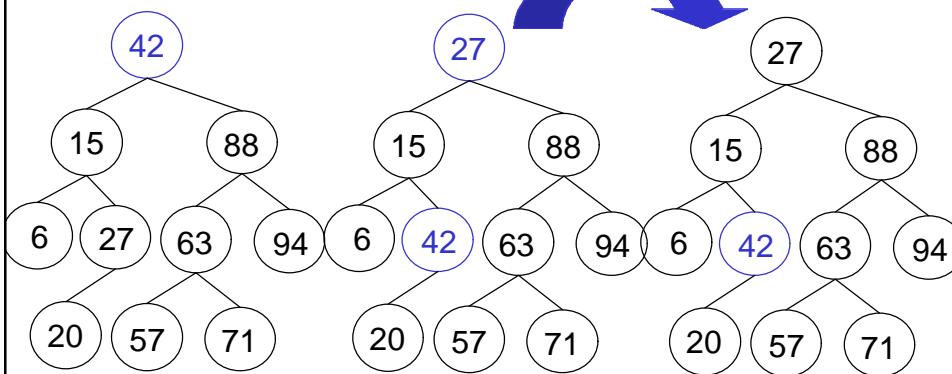


Exclusão em uma ABP

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

– chave = 42

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

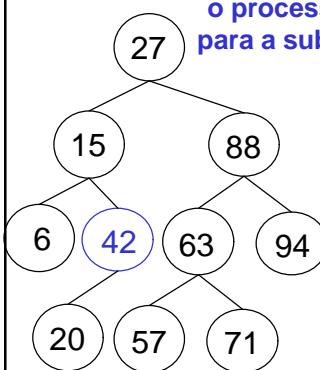


Exclusão em uma ABP

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

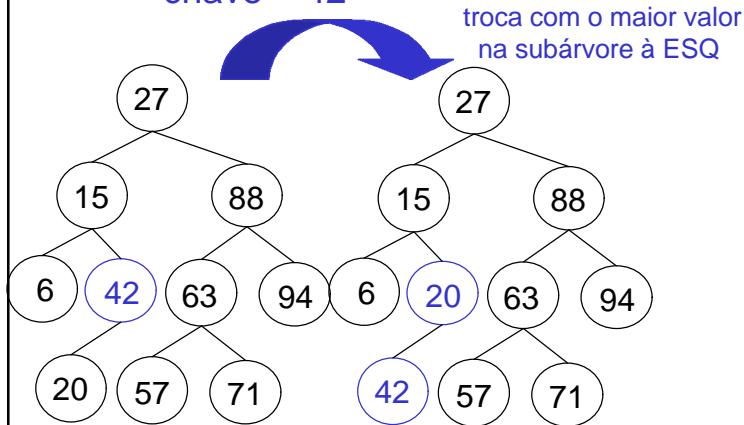
– chave = 42

o processo se repete
para a subárvore ESQ!



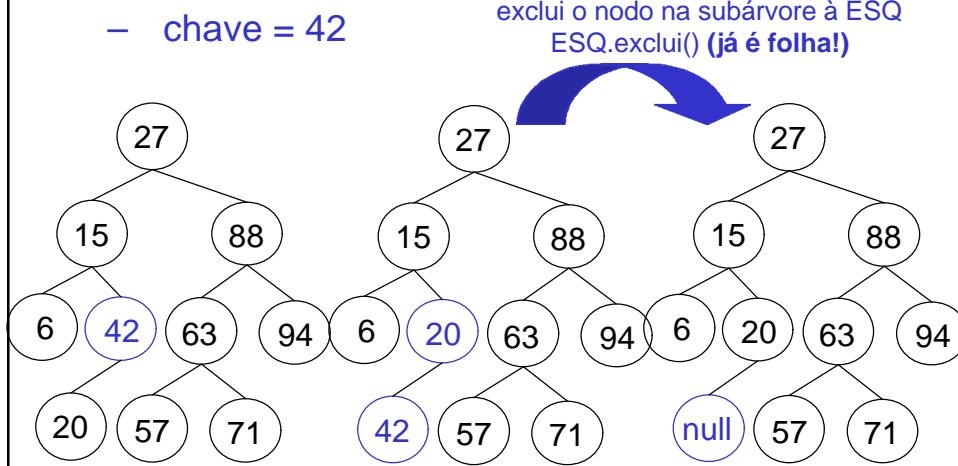
Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:
 - chave = 42



Exclusão em uma ABP

- Caso 2: nodo não é folha
- Exemplo 3:
 - chave = 42



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(); */
```

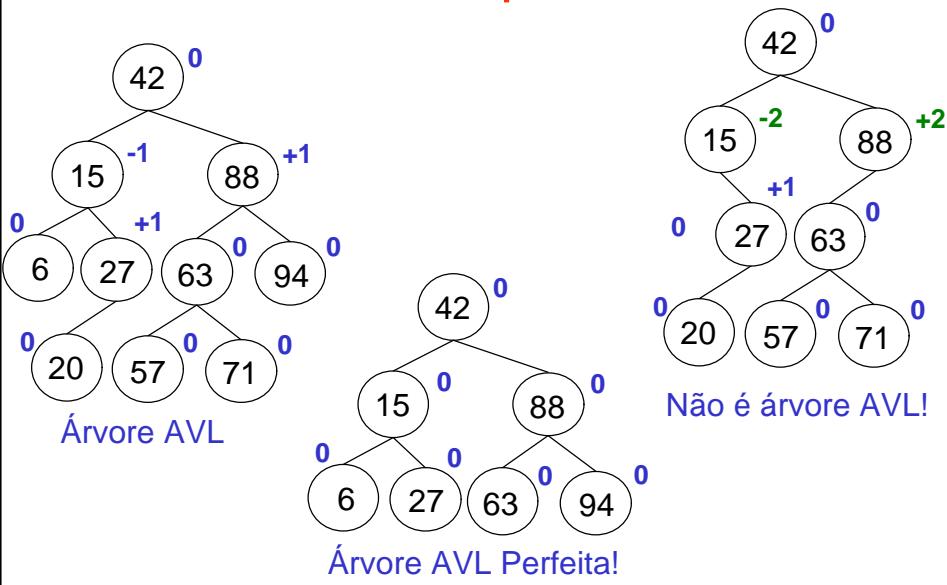
Problema com ABP

- 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 subárvore $A' \in A$ ($h(A'.esq) - h(A'.dir) \hat{I} [-1, 1]$)
- 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

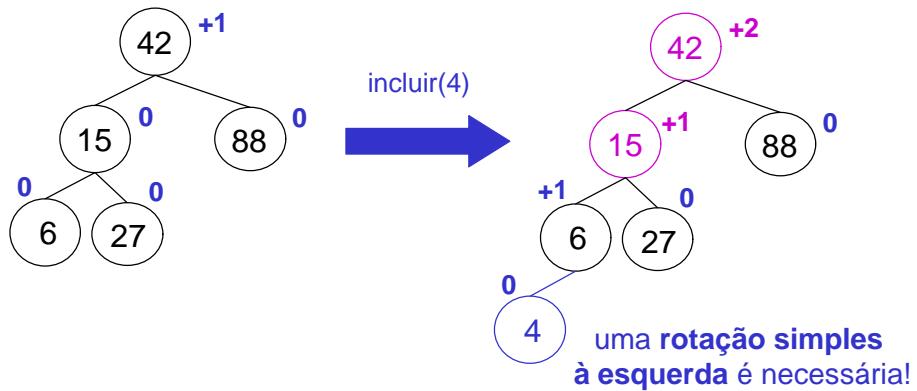
Operação de Rotação

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

Rotação Simples

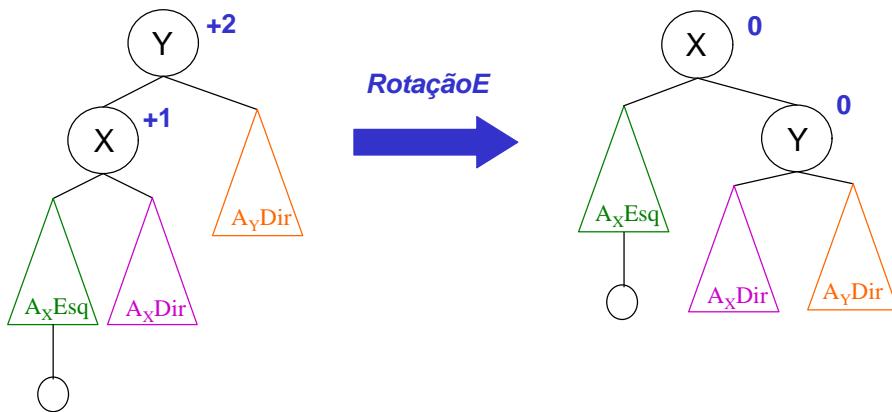
- Executada toda vez que uma (sub)árvore fica desbalanceada com um *fatorB*:
 - **positivo** e sua subárvore ESQ também tem um *fatorB* positivo (**Rotação Simples à Esquerda - RotaçãoE**)
OU
 - **negativo** e sua subárvore DIR também tem um *fatorB* negativo (**Rotação Simples à Direita - RotaçãoD**)

Exemplo

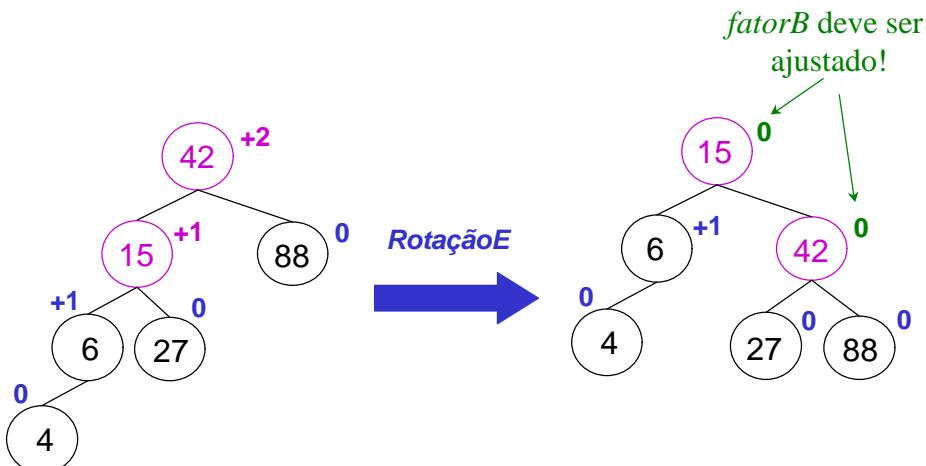


Rotação Simples à Esquerda

- Princípio de funcionamento



Exemplo



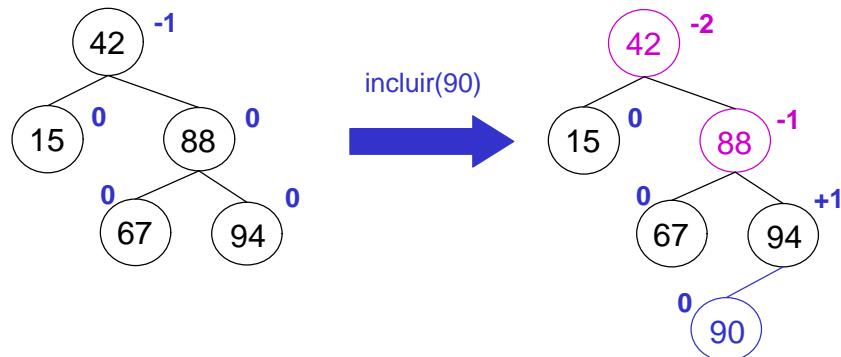
Implementação

```
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)
```

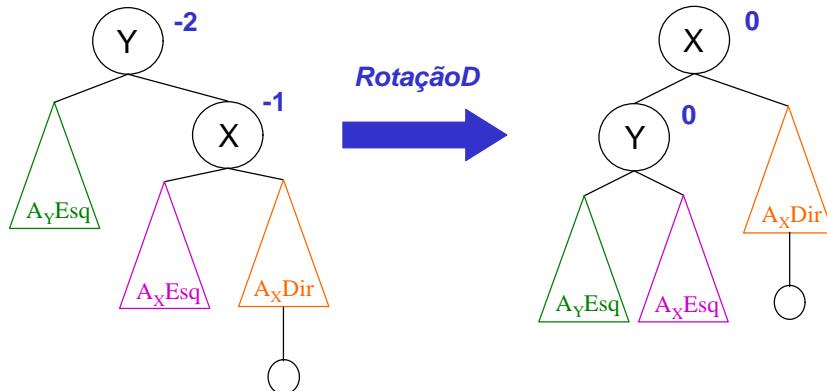
Exemplo 2



uma rotação simples
à direita é necessária!

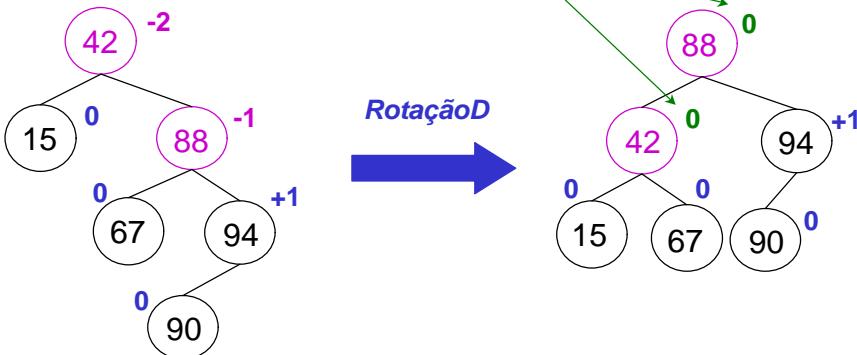
Rotação Simples à Direita

- Princípio de funcionamento



Exemplo 2

fatorB deve ser
ajustado!

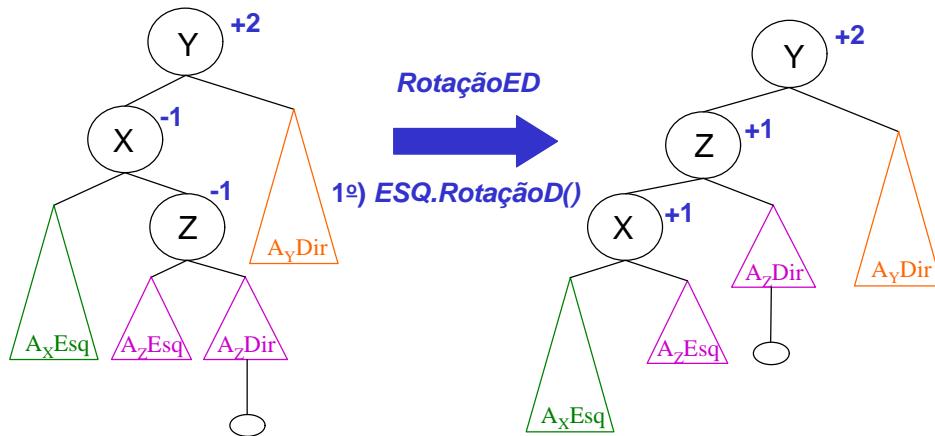


Rotação Dupla

- 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)

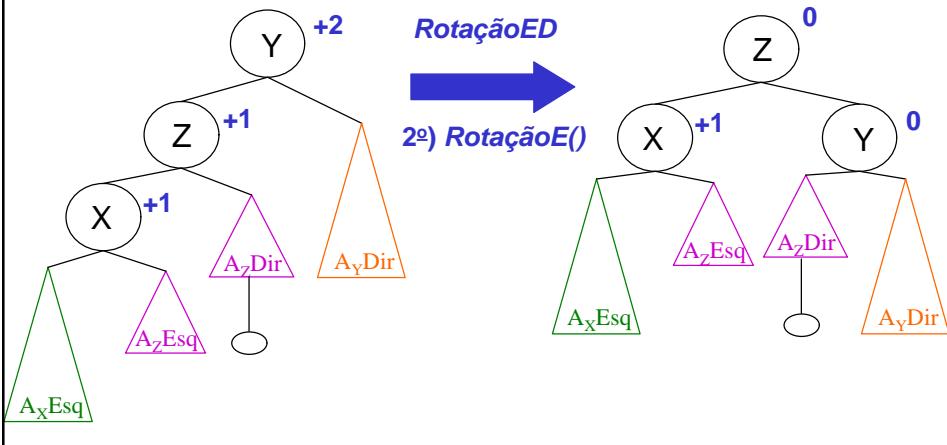
Rotação Dupla à Esquerda

- Princípio de funcionamento

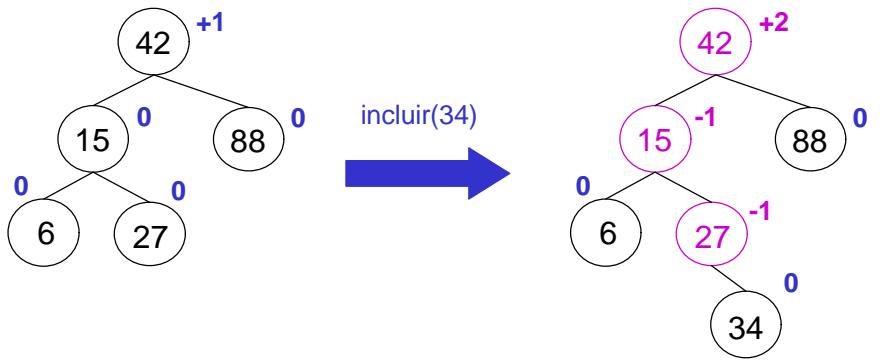


Rotação Dupla à Esquerda

- Princípio de funcionamento

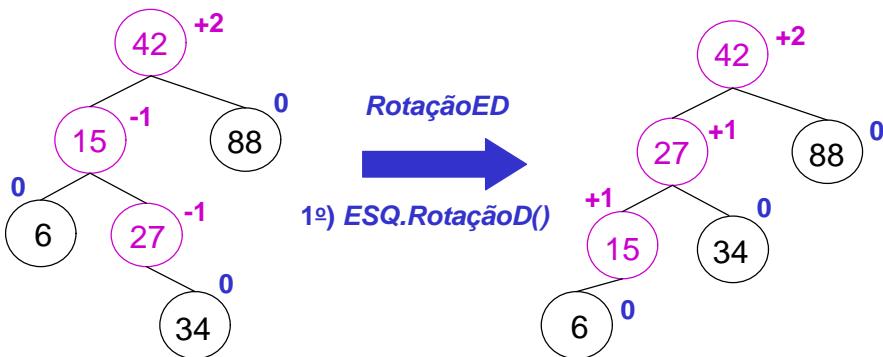


Exemplo

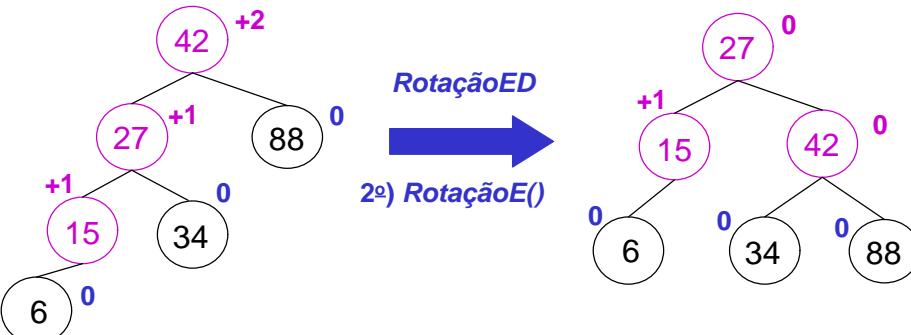


uma rotação dupla
à esquerda é necessária!

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(es)) 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()*;