

## Algoritmos e Estruturas de Dados: Árvore Binária de Busca

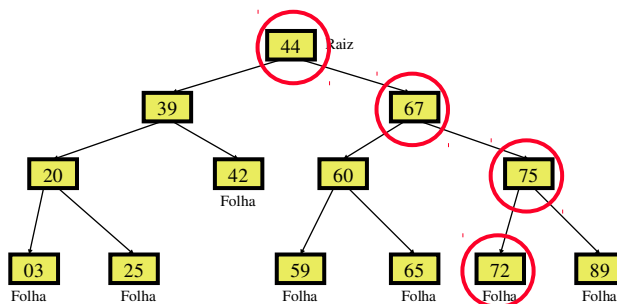
Rômulo Silva de Oliveira  
Departamento de Automação e Sistemas – DAS – UFSC

romulo@das.ufsc.br  
http://www.das.ufsc.br/~romulo  
Maio/2011

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 1

## Árvore Binária de Busca – Introdução 2/21

- Busca pelo nodo 72



Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 4

## Referências

- Mastering Algorithms with C  
Kyle Loudon  
O'Reilly, 1999
- Livros de algoritmos e estruturas de dados em geral

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 2

## Árvore Binária de Busca – Introdução 3/21

- Árvores binárias de busca são estruturas eficientes para pesquisa
- No pior caso percorre apenas um galho
- $O(\lg N)$ 
  - $N$  é o número de nodos na árvore
- Desde que a árvore esteja balanceada
- Caso a árvore esteja completamente desbalanceada:  $O(N)$ 
  - Como uma lista encadeada

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 5

## Árvore Binária de Busca – Introdução 1/21

- Árvore binária organizada para pesquisa
- Pesquisa por um nodo inicia na raiz
- Desce nível por nível até encontrar o nodo buscado
- Quando encontra um nodo maior que o buscado, segue o pointer da esquerda
- Quando encontra um nodo menor que o buscado, segue o pointer da direita
- Caso chegue em uma folha, ele não existe na árvore

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 3

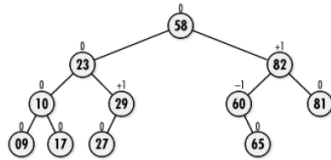
## Árvore Binária de Busca – Introdução 4/21

- Árvores AVL  
Adel'son-Vel'skii e Landis, 1962
- Árvore binária
- Cada nodo possui um fator de balanceamento
- O fator de balanceamento de um nodo é
  - a altura da sub-árvore cuja raiz é o seu filho esquerdo menos
  - a altura da sub-árvore cuja raiz é o seu filho direito

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSC, maio/2011 6

## Árvore Binária de Busca – Introdução 5/21

- Árvore AVL exige que todos os fatores de balanceamento sejam +1,0,-1
- Quando nodos são inseridos a árvore precisa ser ajustada
- +1 é pesada a esquerda
- -1 é pesada a direita
- 0 é balanceada



Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 7

## Árvore Binária de Busca – Introdução 8/21

- Rotação Left-Left
  - X é o elemento recém inserido
  - A é o ancestral mais próximo de X com fator de balanceamento  $\pm 2$
  - X está na sub-árvore esquerda da sub-árvore esquerda de A
  - Pivo é o filho a esquerda de A
- Ações:
  - A.esquerda  $\leftarrow$  Pivo.direita
  - Pivo.direita  $\leftarrow$  A
  - Quem apontava A agora aponta Pivo
  - Fator de balanceamento de A e Pivo fica 0

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 10

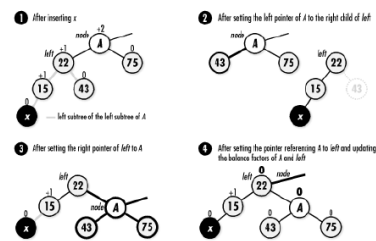
## Árvore Binária de Busca – Introdução 6/21

- Inserção e pesquisa na árvore AVL é semelhante à árvore binária comum
- Após a inserção é necessário
  - Contabilizar as mudanças nos fatores de balanceamento
  - Se algum fator de balanceamento terminar +2 ou -2 é necessário rebalancear a árvore deste ponto para baixo
- Rbalanceamento é feito com **operações de rotação**

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 8

## Árvore Binária de Busca – Introdução 9/21

- Rotação Left-Left



Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 11

## Árvore Binária de Busca – Introdução 7/21

- Uma rotação rebalanceia parte de uma árvore AVL
- A rotação reposiciona nodos enquanto preserva a relação sub-árvore esquerda < pai < sub-árvore direita
- Após a rotação:
  - Os fatores de balanceamento de todos os nodos na sub-árvore rotacionada são novamente -1, 0 ou +1
- 4 tipos de rotação:
  - Left-left LL
  - Left-Right LR
  - Right-Right RR
  - Right-Left RL

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 9

## Árvore Binária de Busca – Introdução 10/21

- Rotação Right-Right
  - X é o elemento recém inserido
  - A é o ancestral mais próximo de X com fator de balanceamento  $\pm 2$
  - X está na sub-árvore direita da sub-árvore direita de A
- Simétrico à rotação Left-Left

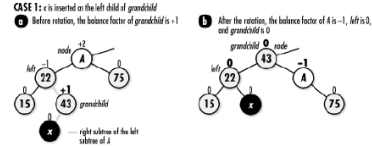
Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFSBC, maio/2011 12

## Árvore Binária de Busca – Introdução 11/21

- Rotação Left-Right
  - X é o elemento recém inserido
  - A é o ancestral mais próximo de X com fator de balanceamento  $\neq 2$
  - X está na sub-árvore direita da sub-árvore esquerda de A
  - Pivo é o filho esquerdo de A
  - Neto é o filho direito de Pivo
- Ações:
  - Pivo.direita  $\leftarrow$  Neto.esquerda
  - Neto.esquerda  $\leftarrow$  Pivo
  - A.esquerda  $\leftarrow$  Neto.direita
  - Neto.direita  $\leftarrow$  A
  - Quem apontava A agora aponta Neto

## Árvore Binária de Busca – Introdução 14/21

- Rotação Left-Right
  - Ajuste do fator de balanceamento depende do caso
- Fator de balanceamento do Neto era +1
  - A fica -1
  - Pivo fica 0

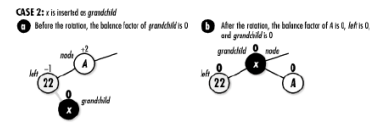


## Árvore Binária de Busca – Introdução 12/21

- Rotação Left-Right
- After inserting x
  - After setting the right pointer of left to the left child of grandchild
  - After setting the left pointer of grandchild to left
  - After setting the left pointer to A to the right child of grandchild
  - After setting the right pointer of grandchild to A
  - After setting the pointer referencing A to grandchild and updating the balance factors of A, left, and grandchild
- 

## Árvore Binária de Busca – Introdução 15/21

- Rotação Left-Right
  - Ajuste do fator de balanceamento depende do caso
- Fator de balanceamento do Neto era 0
  - A fica 0
  - Pivo fica 0

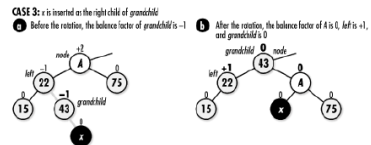


## Árvore Binária de Busca – Introdução 13/21

- Rotação Left-Right
- Ajuste do fator de balanceamento
- A e Pivo depende do caso
- Neto fica 0
- Demais não mudam

## Árvore Binária de Busca – Introdução 16/21

- Rotação Left-Right
  - Ajuste do fator de balanceamento depende do caso
- Fator de balanceamento do Neto era -1
  - A fica 0
  - Pivo fica +1

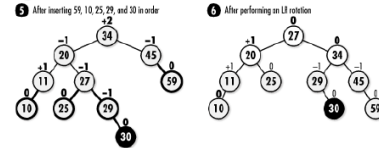


## Árvore Binária de Busca – Introdução 17/21

- Rotação Right-Left
  - X é o elemento recém inserido
  - A é o ancestral mais próximo de X com fator de balançamento  $\neq 2$
  - X está na sub-árvore esquerda da sub-árvore direita de A
  - Pivo é o filho direito de A
  - Neto é o filho esquerdo de Pivo
- Simétrico à rotação Left-Right

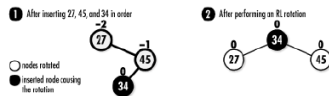
## Árvore Binária de Busca – Introdução 20/21

- Exemplo inserção
  - Rotação LR é necessária



## Árvore Binária de Busca – Introdução 18/21

- Exemplo inserção
  - Rotação RL é necessária

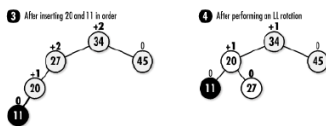


## Árvore Binária de Busca – Introdução 21/21

- Remoção pode ser completa
  - Requer rebalanceamento da árvore
- Remoção pode ser preguiçosa
  - Nodo é marcado como “escondido” mas não é realmente removido
  - O campo *hidden* da estrutura *AvlNode* recebe 1
- Se o dado for inserido novamente, apenas torna o nodo visível
- Remoção preguiçosa é aceitável se o número de nodos removidos for pequeno em relação ao número de nodos inseridos
- Se muitos nodos serão removidos, melhor fazer uma remoção completa e ajustar a árvore

## Árvore Binária de Busca – Introdução 19/21

- Exemplo inserção
  - Rotação LL é necessária



## Árvore Binária de Busca – Interface 1/6

- *bistree\_init*
  - `void bistree_init(BisTree *tree, void (*compare)(const void *key1, const void *key2), void (*destroy)(void *data));`
- **Retorno**
  - Nenhum.
- **Descrição**
  - Inicializa a árvore binária de busca especificada por *tree*. Esta operação deve ser chamada para uma árvore binária de busca antes que a árvore possa ser usada com qualquer outra operação. O pointer para função *compare* especifica uma função definida pelo usuário para comparar elementos. Esta função deve retornar 1 se  $key1 > key2$ , 0 se  $key1 = key2$ , e -1 se  $key1 < key2$ . O argumento *destroy* prove uma maneira para liberar dados dinamicamente alocados quando *bistree\_destroy* for chamada. Ele funciona de maneira similar àquela descrita para *bintree\_destroy*. Para uma árvore binária de busca contendo dados que não devem ser liberados, *destroy* deve ser NULL.

## Árvore Binária de Busca – Interface 2/6

- ***bistree\_destroy***
  - void *bistree\_destroy*(BisTree \*tree);
- **Retorno**
  - Nenhum.
- **Descrição**
  - Destrói a árvore binária de busca especificada por *tree*. Nenhuma outra operação é permitida após a chamada de *bistree\_destroy* a não ser que *bistree\_init* seja chamada novamente. A operação *bistree\_destroy* remove todos os nodos da árvore binária de busca e chama a função passada como *destroy* para *bistree\_init* uma vez para cada nodo a medida que eles são removidos, desde que *destroy* não seja NULL.

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 25

## Árvore Binária de Busca – Interface 5/6

- ***bistree\_lookup***
  - int *bistree\_lookup*(const BisTree \*tree, void \*\*data);
- **Retorno**
  - 0 se o dado é encontrado na árvore binária de busca, ou -1 caso contrário.
- **Descrição**
  - Determina se um nodo confere com *data* na árvore binária de busca especificada como *tree*. Se um nodo é encontrado, *data* aponta para o dado encontrado na árvore binária de busca após o retorno.

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 28

## Árvore Binária de Busca – Interface 3/6

- ***bistree\_insert***
  - int *bistree\_insert*(BisTree \*tree, const void \*data);
- **Retorno**
  - 0 se a inserção do nodo tiver sucesso, 1 se o nodo já está na árvore, ou -1 caso contrário.
- **Descrição**
  - Insere um nodo na árvore binária de busca especificada por *tree*. O novo nodo contém um pointer para *data*, assim a memória referenciada por *data* deve permanecer válida pelo tempo que o nodo permanecer na árvore binária de busca. É responsabilidade do chamador gerenciar a memória associada com *data*.

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 26

## Árvore Binária de Busca – Interface 6/6

- ***bistree\_size***
  - int *bistree\_size*(const BisTree \*tree);
- **Retorno**
  - Número de nodos na árvore.
- **Descrição**
  - Macro que avalia o número de nodos na árvore binária de busca especificada por *tree*.

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 29

## Árvore Binária de Busca – Interface 4/6

- ***bistree\_remove***
  - int *bistree\_remove*(BisTree \*tree, const void \*data);
- **Retorno**
  - 0 se a remoção do nodo teve sucesso, ou -1 caso contrário.
- **Descrição**
  - Remove o nodo que confere com *data* da árvore binária de busca especificada por *tree*. Na realidade, esta operação apenas realiza uma “remoção preguiçosa”, na qual o nodo é simplesmente marcado como “escondido”. Logo, nenhum pointer para os dados que conferem com *data* é retornado. Além disto, os dados na árvore devem permanecer válidos mesmo após terem sido removidos. Consequentemente, o tamanho da árvore binária de busca, como retornado por *bistree\_size*, não decresce após a remoção de um nodo.

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 27

## Árvore Binária de Busca – Header 1/2

```
#ifndef BISTREE_H
#define BISTREE_H

#include "bitree.h"

#define AVL_LFT_HEAVY 1
#define AVL_BALANCED 0
#define AVL_RGT_HEAVY -1

typedef struct AvlNode_ {
    void *data;
    int hidden;
    int factor;
} AvlNode;

typedef BiTree BisTree;
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 30

## Árvore Binária de Busca – Header 2/2

```
void bintree_init(BisTree *tree,
    int (*compare)(const void *key1, const void *key2),
    void (*destroy)(void *data));

void bintree_destroy(BisTree *tree);

int bintree_insert(BisTree *tree, const void *data);

int bintree_remove(BisTree *tree, const void *data);

int bintree_lookup(BisTree *tree, void **data);

#define bintree_size(tree) ((tree)->size)

#endif
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 31

## Árvore Binária de Busca – Implementação 3/24

```
else {
    // Perform an LR rotation

    grandchild = bintree_right(left);
    bintree_right(left) = bintree_left(grandchild);
    bintree_left(grandchild) = left;
    bintree_left(*node) = bintree_right(grandchild);
    bintree_right(grandchild) = *node;
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 34

## Árvore Binária de Busca – Implementação 1/24

```
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

#include "bintree.h"

static void destroy_right(BisTree *tree, BiTreeNode *node);
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 32

## Árvore Binária de Busca – Implementação 4/24

```
switch (((AvlNode *)bintree_data(grandchild))->factor) {
    case AVL_LFT_HEAVY:
        ((AvlNode *)bintree_data(*node))->factor = AVL_RGT_HEAVY;
        ((AvlNode *)bintree_data(left))->factor = AVL_BALANCED;
        break;
    case AVL_BALANCED:
        ((AvlNode *)bintree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;
        ((AvlNode *)bintree_data(left))->factor = AVL_BALANCED;
        break;
    case AVL_RGT_HEAVY:
        ((AvlNode *)bintree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;
        ((AvlNode *)bintree_data(left))->factor = AVL_LFT_HEAVY;
        break;
}
((AvlNode *)bintree_data(grandchild))->factor = AVL_BALANCED;
*node = grandchild;
return;
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 35

## Árvore Binária de Busca – Implementação 2/24

```
static void rotate_left(BiTreeNode **node) {

    BiTreeNode *left, *grandchild;

    left = bintree_left(*node);

    if (((AvlNode *)bintree_data(left))->factor == AVL_LFT_HEAVY) {

        // Perform an LL rotation
        bintree_left(*node) = bintree_right(left);
        bintree_right(left) = *node;
        ((AvlNode *)bintree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;
        ((AvlNode *)bintree_data(left))->factor = AVL_BALANCED;
        *node = left;
    }
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 33

## Árvore Binária de Busca – Implementação 5/24

```
static void rotate_right(BiTreeNode **node) {

    BiTreeNode *right, *grandchild;

    right = bintree_right(*node);

    if (((AvlNode *)bintree_data(right))->factor == AVL_RGT_HEAVY) {

        // Perform an RR rotation

        bintree_right(*node) = bintree_left(right);
        bintree_left(right) = *node;
        ((AvlNode *)bintree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;
        ((AvlNode *)bintree_data(right))->factor = AVL_BALANCED;
        *node = right;
    }
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 36

## Árvore Binária de Busca – Implementação 6/24

```
else {  
  
    // Perform an RL rotation  
  
    grandchild = bitree_left(right);  
    bitree_left(right) = bitree_right(grandchild);  
    bitree_right(grandchild) = right;  
    bitree_right(*node) = bitree_left(grandchild);  
    bitree_left(grandchild) = *node;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 37

## Árvore Binária de Busca – Implementação 9/24

```
static void destroy_right(BiSTree *tree, BiTreeNode *node) {  
  
    BiTreeNode **position;  
  
    if (bitree_size(tree) == 0) return;  
    if (node == NULL)  
        position = &tree->root;  
    else position = &node->right;  
  
    if (*position != NULL) {  
        destroy_left(tree, *position);  
        destroy_right(tree, *position);  
        if (tree->destroy != NULL)  
            tree->destroy(((AvlNode *)(*position)->data)->data);  
  
        free((*position)->data);  
        free(*position);  
        *position = NULL;  
        tree->size--;  
    }  
    return;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 40

## Árvore Binária de Busca – Implementação 7/24

```
switch (((AvlNode *)bitree_data(grandchild))->factor) {  
    case AVL_LFT_HEAVY:  
        ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;  
        ((AvlNode *)bitree_data(right))->factor = AVL_RGT_HEAVY;  
        break;  
    case AVL_BALANCED:  
        ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;  
        ((AvlNode *)bitree_data(right))->factor = AVL_BALANCED;  
        break;  
    case AVL_RGT_HEAVY:  
        ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor = AVL_LFT_HEAVY;  
        ((AvlNode *)bitree_data(right))->factor = AVL_BALANCED;  
        break;  
}  
((AvlNode *)bitree_data(grandchild))->factor = AVL_BALANCED;  
*node = grandchild;  
return;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 38

## Árvore Binária de Busca – Implementação 10/24

```
static int insert(BiSTree *tree, BiTreeNode **node, const void *data, int *balanced) {  
  
    AvlNode *avl_data;  
    int cmpval, retval;  
  
    if (bitree_is_eob(*node)) {  
  
        // Handle insertion into an empty tree  
        if ((avl_data = (AvlNode *)malloc(sizeof(AvlNode))) == NULL)  
            return -1;  
  
        avl_data->factor = AVL_BALANCED;  
        avl_data->hidden = 0;  
        avl_data->data = (void *)data;  
  
        return bitree_ins_left(tree, *node, avl_data);  
    }  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 41

## Árvore Binária de Busca – Implementação 8/24

```
static void destroy_left(BiSTree *tree, BiTreeNode *node) {  
    BiTreeNode **position;  
  
    if (bitree_size(tree) == 0) return;  
    if (node == NULL)  
        position = &tree->root;  
    else position = &node->left;  
  
    if (*position != NULL) {  
        destroy_left(tree, *position);  
        destroy_right(tree, *position);  
        if (tree->destroy != NULL)  
            tree->destroy(((AvlNode *)(*position)->data)->data);  
  
        free((*position)->data);  
        free(*position);  
        *position = NULL;  
        tree->size--;  
    }  
    return;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 39

## Árvore Binária de Busca – Implementação 11/24

```
else { // Handle insertion into a tree that is not empty  
    cmpval = tree->compare(data, ((AvlNode *)bitree_data(*node))->data);  
    if (cmpval < 0) { // Move to the left  
  
        if (bitree_is_eob(bitree_left(*node))) {  
            if ((avl_data = (AvlNode *)malloc(sizeof(AvlNode))) == NULL)  
                return -1;  
            avl_data->factor = AVL_BALANCED;  
            avl_data->hidden = 0;  
            avl_data->data = (void *)data;  
  
            if (bitree_ins_left(tree, *node, avl_data) != 0) return -1;  
            *balanced = 0;  
        }  
        else {  
            if ((retval = insert(tree, &bitree_left(*node), data, balanced)) != 0) {  
                return retval;  
            }  
        }  
    }  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 42

## Árvore Binária de Busca – Implementação 12/24

```
// Ensure that the tree remains balanced
if (!(*balanced)) {
    switch (((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor) {
        case AVL_LFT_HEAVY:
            rotate_left(node);
            *balanced = 1;
            break;
        case AVL_BALANCED:
            ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor = AVL_LFT_HEAVY;
            break;
        case AVL_RGT_HEAVY:
            ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor = AVL_BALANCED;
            *balanced = 1;
            }
    }
} /* if (cmpval < 0) */
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 43

## Árvore Binária de Busca – Implementação 15/24

```
else {
    // Handle finding a copy of the data
    if (!(AvlNode *)bitree_data(*node)->hidden) {
        // Do nothing since the data is in the tree and not hidden
        return 1;
    }
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 46

## Árvore Binária de Busca – Implementação 13/24

```
else if (cmpval > 0) { // Move to the right
    if (bitree_is_eob(bitree_right(*node))) {
        if ((avl_data = (AvlNode *)malloc(sizeof(AvlNode))) == NULL)
            return -1;
        avl_data->factor = AVL_BALANCED;
        avl_data->hidden = 0;
        avl_data->data = (void *)data;

        if (bitree_ins_right(tree, *node, avl_data) != 0)
            return -1;
        *balanced = 0;
    }
    else {
        if ((retval = insert(tree, &bitree_right(*node), data, balanced)) != 0) {
            return retval;
        }
    }
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 44

## Árvore Binária de Busca – Implementação 16/24

```
else {
    // Insert the new data and mark it as not hidden
    if (tree->destroy != NULL) {
        tree->destroy(((AvlNode *)bitree_data(*node))->data);
    }
    ((AvlNode *)bitree_data(*node))->data = (void *)data;
    ((AvlNode *)bitree_data(*node))->hidden = 0;
    *balanced = 1;
}
}
return 0;
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 47

## Árvore Binária de Busca – Implementação 14/24

```
// Ensure that the tree remains balanced
if (!(*balanced)) {
    switch (((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor) {
        case AVL_LFT_HEAVY:
            ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor =
            AVL_BALANCED;
            *balanced = 1;
            break;
        case AVL_BALANCED:
            ((AvlNode *)bitree_data(*node))->factor =
            AVL_RGT_HEAVY;
            break;
        case AVL_RGT_HEAVY:
            rotate_right(node);
            *balanced = 1;
            }
    }
} /* if (cmpval > 0) */
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 45

## Árvore Binária de Busca – Implementação 17/24

```
static int hide(BisTree *tree, BiTreeNode *node, const void *data) {
    int cmpval, retval;

    if (bitree_is_eob(node))
        return -1;

    cmpval = tree->compare(data, ((AvlNode *)bitree_data(node))->data);

    if (cmpval < 0) // Move to the left
        retval = hide(tree, bitree_left(node), data);
    else if (cmpval > 0) // Move to the right
        retval = hide(tree, bitree_right(node), data);
    else { // Mark the node as hidden
        ((AvlNode *)bitree_data(node))->hidden = 1;
        retval = 0;
    }
    return retval;
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 48



### Árvore Binária de Busca – Implementação 18/24

```
static int lookup(BisTree *tree, BiTreeNode *node, void **data) {  
  
    int cmpval, retval;  
  
    if (bitree_is_eob(node)) {  
        // Return that the data was not found  
        return -1;  
    }  
  
    cmpval = tree->compare(*data, ((AvlNode *)bitree_data(node))->data);  
  
    if (cmpval < 0) {  
        // Move to the left  
        retval = lookup(tree, bitree_left(node), data);  
    }  
    else if (cmpval > 0) {  
        // Move to the right  
        retval = lookup(tree, bitree_right(node), data);  
    }  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 49

### Árvore Binária de Busca – Implementação 21/24

```
void bistree_destroy(BisTree *tree) {  
    destroy_left(tree, NULL);  
    memset(tree, 0, sizeof(BisTree));  
    return;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 52

### Árvore Binária de Busca – Implementação 19/24

```
else {  
    if (!((AvlNode *)bitree_data(node))->hidden) {  
        // Pass back the data from the tree  
        *data = ((AvlNode *)bitree_data(node))->data;  
        retval = 0;  
    }  
    else {  
        // Return that the data was not found  
        return -1;  
    }  
}  
return retval;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 50

### Árvore Binária de Busca – Implementação 22/24

```
int bistree_insert(BisTree *tree, const void *data) {  
  
    int balanced = 0;  
    return insert(tree, &bitree_root(tree), data, &balanced);  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 53

### Árvore Binária de Busca – Implementação 20/24

```
void bistree_init(BisTree *tree,  
int (*compare)(const void *key1, const void *key2),  
void (*destroy)(void *data)) {  
  
    bitree_init(tree, destroy);  
    tree->compare = compare;  
    return;  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 51

### Árvore Binária de Busca – Implementação 23/24

```
int bistree_remove(BisTree *tree, const void *data) {  
  
    return hide(tree, bitree_root(tree), data);  
}
```

Rômulo Silva de Oliveira, DAS-UFGC, maio/2011 54

## Árvore Binária de Busca – Implementação 24/24

```
int bintree_lookup(BisTree *tree, void **data) {  
  
    return lookup(tree, bintree_root(tree), data);  
  
}
```

## Árvore Binária de Busca – Sumário

- Método eficiente para implementar tabelas
- Esforço mesmo no pior caso é bom
- Mais complexo que tabela por dispersão
- Mas o módulo pode ser implementado uma vez e reusado muitas vezes
  
- Existem inúmeras variações de árvores de busca
- Com algumas vantagens e desvantagens pontuais
- Mas o princípio é sempre o mesmo:  
Manter a árvore balanceada