Árvore 2-3

Luigi Wagner Rafael Alessandro Rafael Falcão

Ciências da Computação – Disciplina: Estruturas de Dados – 1 Instituto de Informática Universidade Federal de Goiás

14 de novembro de 2017

- Introdução
- 2 Códigos
- Terceiro Tópico
- Questionário
- 5 Referências Bibliográficas

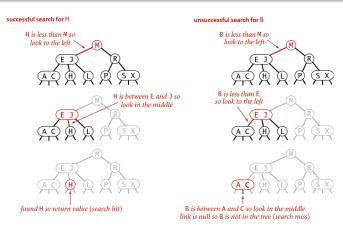
Uma Árvore 2-3 é uma árvore onde cada nó com filho (nó interno) tem também 2 filhos (2-node) e 1 elemento de dados (chave) ou 3 filhos (3-nodes) e 2 elementos de dados (chaves). Os nós externos a árvore (nós-folha) não tem filhos e possuem um ou dois elementos de dados (chaves).

Propriedades

As principais propriedades de uma Árvore 2-3 são:

- Cada nó interno tem dois filhos (2-node) se tem uma chave, ou três filhos (3-node) se tem duas chaves;
- Cada nó não-folha tem 2 ou 3 filhos. Se tem 2 filhos tem 1 item de dados e se tem 3 filhos tem 2 itens de dados;
- Todos os dados são ordenados;
- Todas as folhas estão no mesmo nível;
- Cada nó folha tem 1 ou 2 campos.

Como, por exemplo:



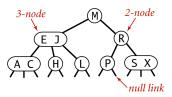
Search hit (left) and search miss (right) in a 2-3 tree

Figura: https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/figuressw/Chapter3/TTsearch.png

Componentes ou Anatomia

Uma Árvore 2-3 é composta por:

- Componente 1;
- Componente 2;
- Componente 3.



Anatomy of a 2-3 search tree

Figura: https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/figuressw/Chapter3/TTanatomy.png

Bloco

Um bloco pode conter figuras, tabelas, listas, etc.

- Introdução
- 2 Códigos
- 3 Terceiro Tópico
- Questionário
- 5 Referências Bibliográficas

Programas

Agora que já vimos como funciona e os princípios básicos das Árvores 2-3, daremos uma olhada nas estruturas e algoritmos para a manipulação e armazenamento das supracitadas Árvores 2-3.

- Estrutura básica (Struct);
- Alocação da Árvore 2-3.

Código

Estrutura de uma Árvore 2-3

```
typedef struct _23tree_link {
    struct 23tree_node *node; //internal node
    int item;
} 23tree_link;
```

Código

Alocação de uma Árvore 2-3

```
23tree *23tree_alloc() {
            23tree *t:
            23tree_node *r;
            t = malloc(sizeof(23tree));
            t->n=0:
           t->min_item = NULL;
            t->stack = malloc(STACK_SIZE * sizeof(23tree_node *));
            r = t - > root = malloc(sizeof(23tree_node));
9
            r->kev1 = r->kev2 = NULL;
            r->link kind = LEAF:
10
            r->left.item = r->middle.item = r->right.item;
            return t;
14
```

Código

Busca em uma Árvore 2-3

```
no23 *find(no23 *raiz, int key) {
            if(raiz==NULL)
              return NULL; // nao encontrou
            if(key == raiz->lkey)
              return raiz; // retorna chave esquerda
            if((raiz->nkeys == 2) \&\& (key == raiz->rkey))
              return raiz; // retorna a chave direita
            if(key < raiz->lkey)
              return find(raiz->left, key);
9
            else if(raiz->nkeys == 1)
              return find(raiz->center, key);
            else if (key < raiz->rkey)
              return find(raiz->center, key);
            else
14
              return find(raiz->right, key);
16
```

Quebra Nó

```
no23 *quebraNo(no23 *no, int val, int *rval, no23 *subarvore){
             no23 *paux;
             if (val > no->rkey) { // val esta mais a direita
               *rval = no->rkey; // promove a antiga maior
4
               paux = no - > right;
               no->right = NULL; // elimina o terceiro filho
               no->nkeys = 1; // atualiza o numero de chaves
               return criaNo(val, 0, 1, paux, subarvore, NULL);
8
             else\ if(val >= no-> lkey) { // val esta no meio}
9
               *rval = val; // continua sendo promovido
10
               paux = no - > right;
12
               no->right = NULL;
               no->nkeys=1;
13
               return criaNo(no->rkey, 0, 1, subarvore, paux, NULL);
14
             }else{ // val esta a mais a esquerda
15
               *rval = no->lkey; // primeiro cria o noh a direita
16
               paux = criaNo(no->rkey, 0, 1, no->center, no->right, NULL);
17
18
               no->lkey = val; // em seguida arruma o noh a esquerda
               no->nkeys=1;
19
               no->right = NULL;
20
               no->center = subarvore;
               return paux;
24
```

Inserção

No âmbito das Árvores 2-3, daremos uma olhada na inserção.

- Assemelha-se a inserção em uma Árvore 2-3 à inserção em uma Árvore binária de busca.
- Estrutura básica (Struct);
- Alocação da Árvore 2-3.

- Introdução
- 2 Códigos
- Terceiro Tópico
- Questionário
- Seferências Bibliográficas

Terceiro Tópico

Tabelas

Qualquer recursos disponível no LaTeX e seus pacotes complementares podem ser utilizados, desde que ao final a equipe gere um arquivo compactado (extensão .zip) contendo toda a "pasta" com os slides desenvolvidos.

A pasta gerada também deverá conter um arquivo .pdf com os *slides* utilizados.

Terceiro Tópico

Exemplo 01

Exemplos devem utilizar um bloco para serem apresentados, como o que está acontecendo neste momento, ou seja, um bloco está sendo utilizado e seu título é Exemplo 01.

Você também pode utilizar cores para dar destaque no texto.

- Introdução
- 2 Códigos
- Terceiro Tópico
- Questionário
- 5 Referências Bibliográficas

Questionário

Deve haver, ao final, uma seção dedicada à apresentação de um questionário com pelo menos 05 (cinco) questões, e suas respectivas respostas esperadas.

Cada questão deverá ser um bloco, o mesmo ocorrendo com a resposta esperada.

Veja o exemplo....

Questionário

Questão 01

Enunciado da primeira questão, se necessário com figuras, tabelas, e tudo mais.

Questionário

Questão 01 – Resposta Esperada

Bloco com a resposta esperada para a primeira questão.

- Introdução
- 2 Códigos
- Terceiro Tópico
- 4 Questionário
- 6 Referências Bibliográficas

Referências Bibliográficas

- https://pt.wikipedia.org/wiki/%C3%81rvore_2-3
- COOPER, K. and TORCZON, L. 2011 : Chapter 2 Scanners;
- GRUNE, et al. 2012 : Chapter 2 Program Text to Tokens Lexical Analysis.

Referências Bibliográficas

Se desejar, pode encerrar com uma imagem, uma citação, etc.

