

CI1057: Algoritmos e Estruturas de Dados III

Árvores Binárias

Profa. Carmem Hara

Departamento de Informática/UFPR

5 de setembro de 2024

Árvore Binária

Uma árvore binária é ou um nodo externo ou um nodo interno conectado a um par de árvores binárias, chamadas de subárvore esquerda e subárvore direita do nodo.

Representação

```
typedef struct nodo *ApNodo;
struct nodo {
    Tipoltem item;
    ApNodo esq, dir;
}
```

Propriedades das Árvore Binárias

Prop. 1: Uma árvore binária com N nodos internos tem $N + 1$ nodos externos.

Prova: por indução no número de nodos internos N

Base: $N = 0$: caso com a árvore vazia e apenas um nodo externo

Passo da indução: $N > 0$: a raiz de uma árvore binária tem

- ▶ na subárvore esquerda: k nodos internos, onde $0 \leq k \leq N - 1$
- ▶ na subárvore direita: $N - k - 1$ nodos internos

Por hipótese da indução:

- ▶ subárvore esquerda tem $k + 1$ nodos externos
- ▶ subárvore direita tem $N - k - 1 + 1$ nodos externos

Assim, a árvore tem $(k + 1) + (N - k - 1 + 1) = N + 1$ nodos externos.

Propriedades das Árvores Binárias

Prop. 2: Uma árvore binária com N nodos internos tem $2N$ arestas.

Prova:

- ▶ Todos os nodos internos, exceto a raiz tem uma ligação com seu único pai: $N - 1$ arestas
- ▶ Pela Prop. 1, existem $N + 1$ nodos externos, cada um com a ligação com o seu pai: $N + 1$ arestas

Total de arestas: $(N - 1) + (N + 1) = 2N$

Comprimento do Caminho da Árvore

O Comprimento do Caminho da Árvore é a soma do nível de todos os nodos da árvore.

- ▶ o comprimento do caminho **interno** da árvore é a soma do nível de todos os nodos internos
- ▶ o comprimento do caminho **externo** da árvore é a soma do nível de todos os nodos externos

Implementação de Funções

- ▶ Contagem de nodos internos da árvore
- ▶ Determinar a altura da árvore
- ▶ Calcular o comprimento do caminho da árvore

Função: Contagem de nodos internos

```
int contaNodo( ApNodo p ){
    if( p == NULL )
        return 0;
    return 1 + contaNodo( p->esq ) + contaNodo( p->dir );
}
```

Função: altura da árvore

```
int altura( ApNodo p ){
    int he, hd;

    if( p == NULL )
        return 0;
    he = altura( p->esq );
    hd = altura( p->dir );
    if( he > hd )
        return he+1;
    else
        return hd+1;
}
```

Função: cálculo do Comprimento do Caminho da Árvore

```
int comprimentoCaminho( ApNodo p, int h ){
    if( p == NULL )
        return h;
    return h +
        comprimentoCaminho( p->esq, h+1 ) +
        comprimentoCaminho( p->dir, h+1 );
}

chamada: comprimentoCaminho( raiz, 0 );
```

Propriedades das Árvores Binárias

Prop. 3: Uma árvore binária com N nodos internos e com comprimento do caminho interno de X , tem comprimento do caminho externo de $(X + 2N)$.

Comprimento Externo = Comprimento Interno + 2N

Arvore vazia

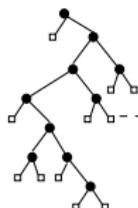


Nodos internos = 0
Comprimento interno = 0
Comprimento externo = 0

Insercao de 1 nodo
no nivel 0

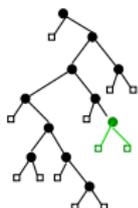


Nodos internos = 1
Comprimento interno = 0
(anterior 0 + novo nodo 0)
Comprimento externo = 2
(0+1) + (0+1) 2 novos



Nodos internos = 10
Comprimento interno = 31
Comprimento externo = 51

insercao no nivel 4



Nodos internos = 11
Comprimento interno = 35
(anterior 31 + novo nodo 4)
Comprimento externo = 57
(4+1) + (4+1) 2 novos
-4 (externo substituido pelo interno)

A insercao de um nodo interno no nivel k aumenta k no comprimento interno e $k+2$ no comprimento externo.

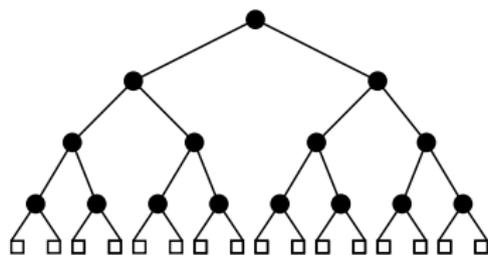
Repetindo este processo N vezes:
comprimento externo = comprimento interno + 2N

Pergunta

Como alterar a função *comprimentoCaminho* para obter o comprimento do caminho interno e comprimento do caminho externo?

Propriedades das Árvores Binárias

Prop. 4: A quantidade máxima de nodos no nível d de uma árvore binária é 2^d .



Nível 0: 1 nodo

Nível 1: 2 nodos

Nível 2: 4 nodos

Nível 3: 8 nodos

Nível 4: 16 nodos

Árvore Binária Completa de altura h

Uma árvore binária completa de altura h é uma árvore binária na qual todos os nodos externos estão no nível h .

Prop. 5: a quantidade de nodos em uma árvore binária completa de altura h é $2^{h+1} - 1$.

$$2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^h = 2^{h+1} - 1$$

Propriedades das Árvores Binárias Completas

Prop. 6: A quantidade de nodos internos em uma árvore binária completa de altura h é $2^h - 1$.

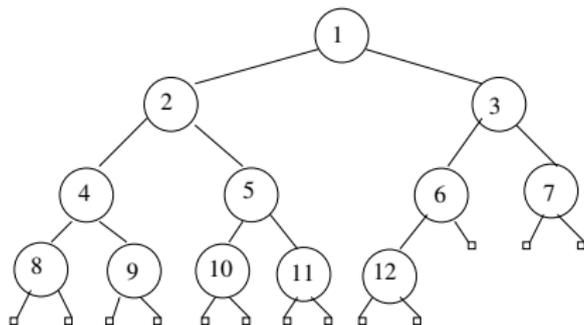
Consequência direta das Propriedades 4 e 5.

A altura de uma árvore binária completa com N nodos internos é $\lg(N + 1)$.

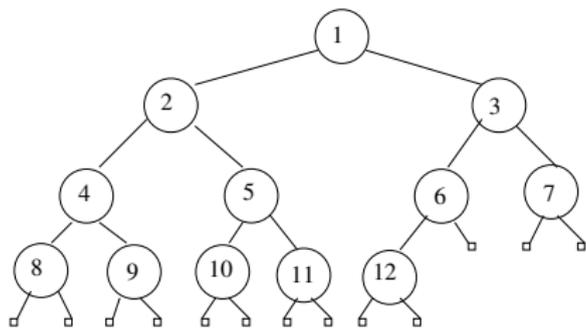
- ▶ $\lg(1024) = 10$
- ▶ $\lg(1.000.000) = 19$

Árvore Binária Quase Completa de altura h

- ▶ todos os nodos externos estão no nível h ou $h - 1$
- ▶ se um nodo n na árvore tem algum descendente direito no nível h (o máximo da árvore), então todos os nodos externos que são descendentes esquerdos de n estão também no nível h .



Árvore Binária Quase Completa de altura h



Numeração dos nodos:

- ▶ $\text{num}(\text{raiz}) = 1$
- ▶ $\text{num}(n) = 2 * \text{num}(\text{pai}(n))$ se n é filho esquerdo do seu pai
- ▶ $\text{num}(n) = 2 * \text{num}(\text{pai}(n)) + 1$ se n é filho direito do seu pai

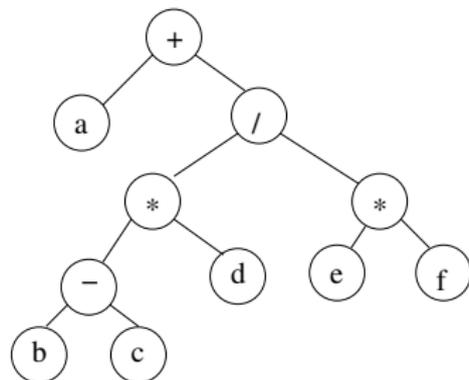
Árvore Binária Quase Completa de altura h

- ▶ a altura de uma árvore binária quase completa com N nodos internos é $\lceil \lg(N + 1) \rceil$.
- ▶ esta árvore tem a quantidade de nodos internos entre uma árvore binária completa de altura $h - 1$ (com $2^{h-1} - 1$ nodos internos) e uma árvore binária completa de altura h (com $(2^h - 1)$ nodos internos).

Exemplo de Utilização de Árvores Binárias

Representação de expressões aritmeticas

$$a + ((b - c) * d / (e * f))$$



Referências

- ▶ Seções 5.1 e 7.2 do livro "Estruturas de Dados Usando C" de Tenenbaum, Langsam e Augenstein
- ▶ Seções 5.4 e 5.5 do livro do Sedgwick