Estrutura de Dados

Árvore binária – Parte 01

Prof. Dr. Daniel Vecchiato

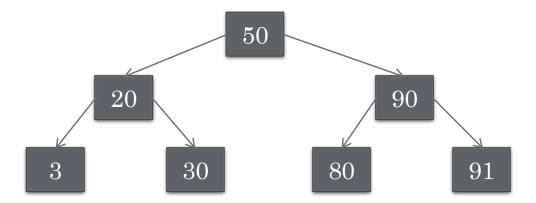
Agenda

- Introdução
- Árvore binária
 - Definição
 - Classificação
 - · Implementação básica
- · Percorrendo a árvore binária
- Discussão
- Exercícios

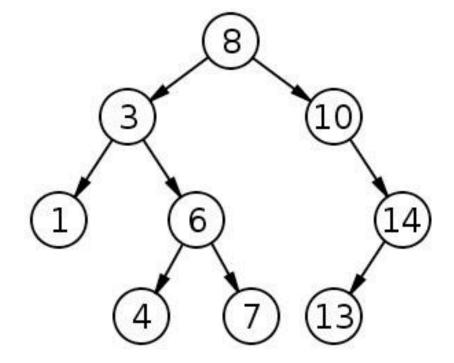
· Os mesmos dados podem ser representados/armazenados de formas diferentes



- · Até então, todo o conteúdo foi estudado usando algo semelhante à estrutura de cima
- · Hoje vamos começar a estudar a estrutura de baixo



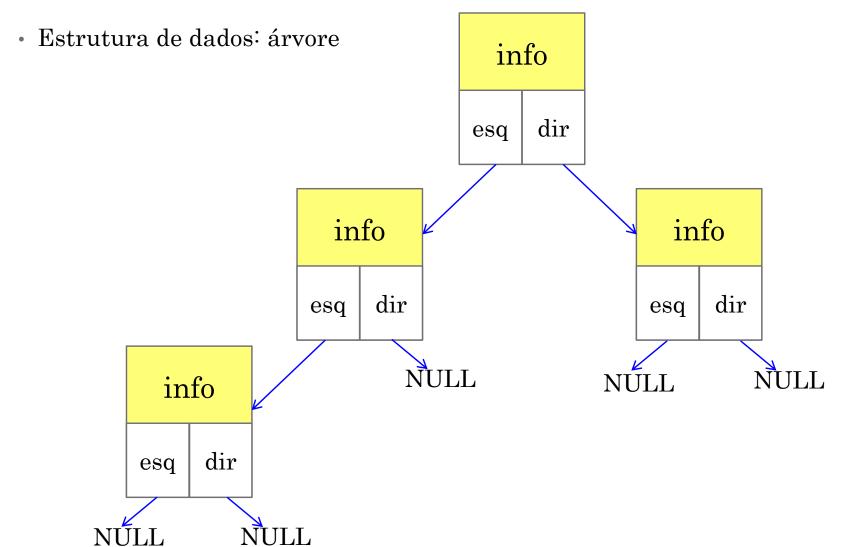
· Estrutura de dados: árvore



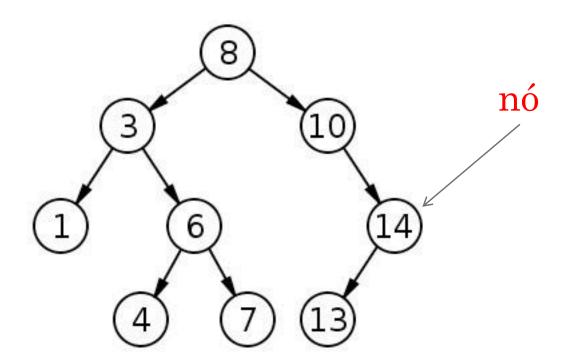
· Como você acha que deve ser a implementação da estrutura de uma árvore?

· Estrutura de dados: árvore

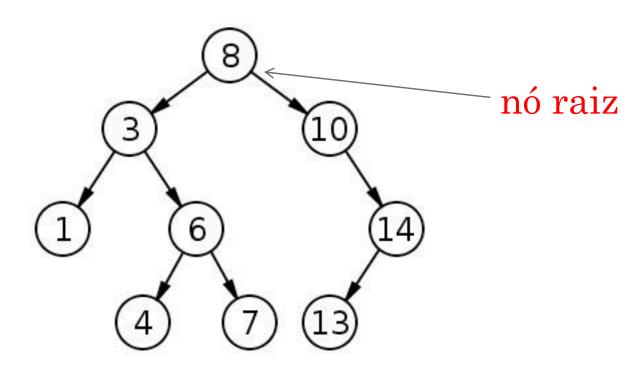




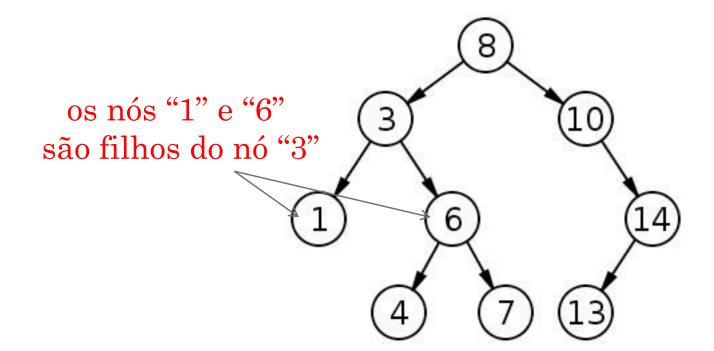
- Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - · Nó
 - · Item armazenado em uma árvore
 - $\, \cdot \,$ É o equivalente às células nas listas encadeadas



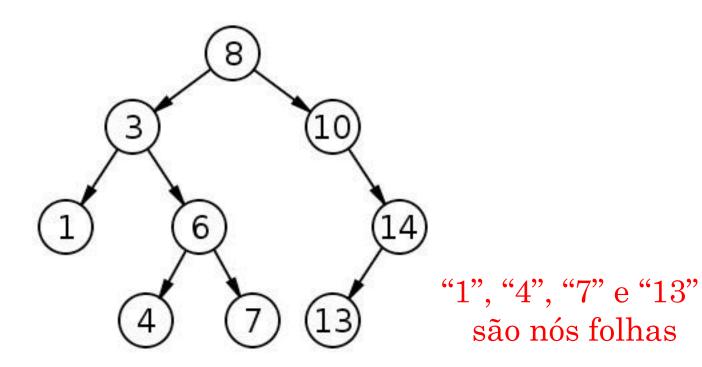
- · Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - Raiz
 - · Nó do início da árvore
 - · Ponto de partida para acessar os outros nós da árvore



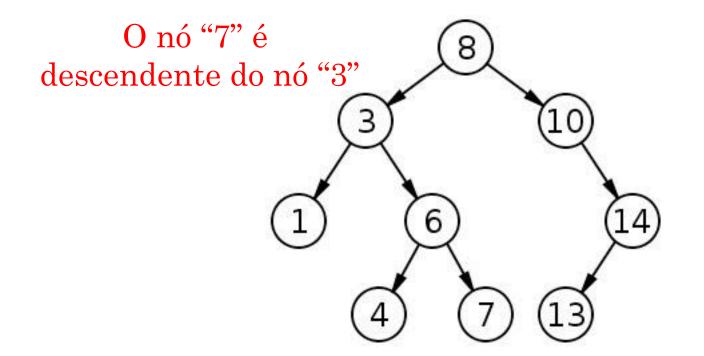
- · Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - Filho
 - · Nó diretamente abaixo de um determinado nó
 - · Ideia semelhante pode ser aplicada ao termo "nó pai"



- Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - Folha
 - · Um nó que não tem filho
 - · São os últimos itens da árvore



- · Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - Descendente
 - · Nó que pode ser alcançado a partir de determinado nó
 - Um nó pode ser alcançado efetuando vários x = x->esq, por exemplo



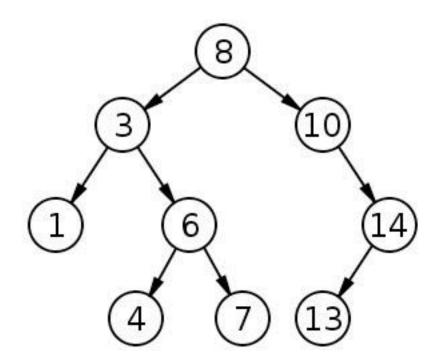
- · Estrutura de dados: árvore
 - Termos
 - Nível
 - · Conjunto de nós que estão na mesma distância da raiz
 - · Ideia semelhante pode ser aplicado ao termo "altura"

Nível 0

Nível 1

Nível 2

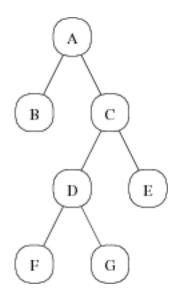
Nível 3

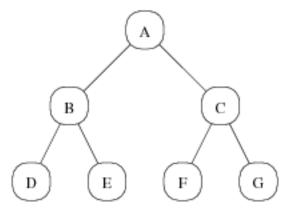


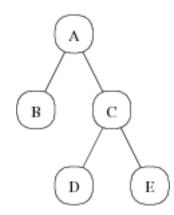
Definição

- · Tipo de árvore que possui chave e 2 ponteiros para subárvores
 - · além de outras informações associadas a respectiva chave
- Em um nó com chave X:
 - · As chaves na subárvore da **esquerda são menores** que X
 - · As chaves na subárvore do **direita são maiores** que X

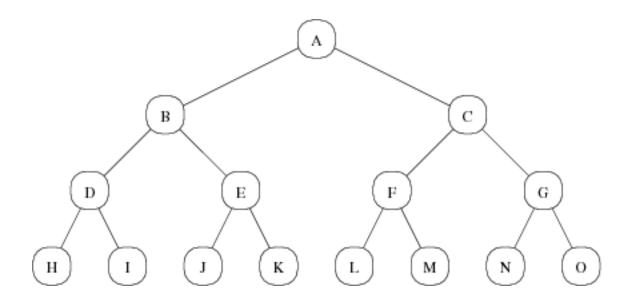
- Classificação
 - Estritamente binária
 - · Todo nó tem zero ou dois nós como filhos



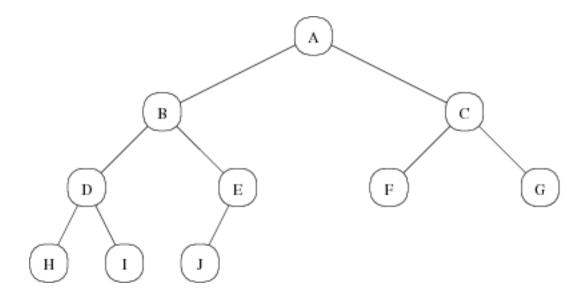




- Classificação
 - Completa
 - · Todos os níveis tem o número máximo de elementos
 - · Todos os nós folhas estão no nível n
 - · Nesse caso, pode ser dito que "árvore binária completa de nível n"



- Classificação
 - · Quase completa
 - · Cada nó folha está no nível **n** ou no nível **n-1**



Implementação básica

```
typedef struct {
    int chave;
    int informacao;
} TItem;

typedef struct No {
    TItem item;
    struct No *pEsq, *pDir;
} TNo;
```

• Implementação básica

```
TNo* criarNo (TItem x) {
        TNo *pAux = (TNo*) malloc (sizeof(TNo));
        pAux - > item = x;
        pAux->pEsq = NULL;
        pAux->pDir = NULL;
        return pAux;
TNo* inserirNo (TNo *pR, TItem x) {
        if (pR == NULL)
                pR = criarNo(x);
        else
                if (x.chave < pR->item.chave)
                        pR->pEsq = inserirNo (pR->pEsq, x);
                else
                        pR->pDir = inserirNo (pR->pDir, x);
        return pR;
```

Implementação básica

```
TItem* pesquisa (TNo* pR, int chave) {
    if (pR == NULL)
        return NULL;

    if (chave < pR->item.chave)
        return pesquisa (pR->pEsq, chave);

    if (chave > pR->item.chave)
        return pesquisa (pR->pDir, chave);

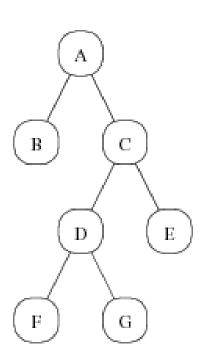
    return pesquisa (pR->pDir, chave);
}
```

- Percorrer: passar por todos os nós da árvore, pelo menos 1 vez
- Como a árvore não é uma lista sequencial, não há uma ordem pré-definida de como deve percorrer a árvore
- · Há três maneiras principais
 - · Pré-ordem
 - Em ordem
 - · Pós-ordem
- Elas se diferencia na ordem em que 3 operação são executadas
 - · Obter informações do nó atual
 - · Percorrer a subárvore esquerda do nó atual
 - · Percorrer a subárvore direita do nó atual

- Pré-ordem
 - · Também chamada "profundidade" ou "pré-fixa"
 - · Ordem das operações
 - · Obter informações do nó atual
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pré-ordem
 - · Percorrer a subárvore direita em pré-ordem

```
void preOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    printf ("%d\n", p->item.chave);
    preOrdem (p->pEsq);
    preOrdem (p->pDir);
}
```

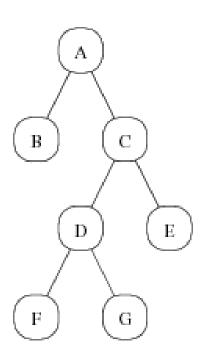
• Em que ordem estes nós seriam visitados?



- · Pré-ordem
 - · Também chamada "profundidade" ou "pré-fixa"
 - Ordem das operações
 - · Obter informações do nó atual
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pré-ordem
 - · Percorrer a subárvore direita em pré-ordem

```
void preOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    printf ("%d\n", p->item.chave);
    preOrdem (p->pEsq);
    preOrdem (p->pDir);
}
```

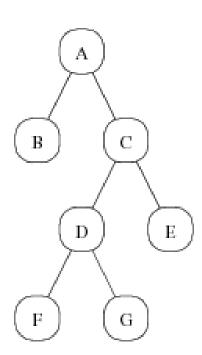
- Em que ordem estes nós seriam visitados?
 - · ABCDFGE



- Em ordem
 - · Também chamada "central" ou "ordem simétrica"
 - Ordem das operações
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pré-ordem
 - · Obter informações do nó atual
 - · Percorrer a subárvore direita em pré-ordem

```
void emOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    emOrdem (p->pEsq);
    printf ("%d\n", p->item.chave);
    emOrdem (p->pDir);
}
```

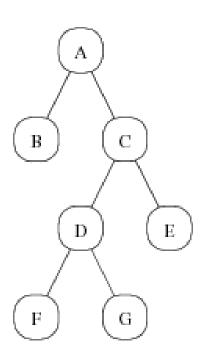
• Em que ordem estes nós seriam visitados?



- Em ordem
 - · Também chamada "central" ou "ordem simétrica"
 - Ordem das operações
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pré-ordem
 - · Obter informações do nó atual
 - · Percorrer a subárvore direita em pré-ordem

```
void emOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    emOrdem (p->pEsq);
    printf ("%d\n", p->item.chave);
    emOrdem (p->pDir);
}
```

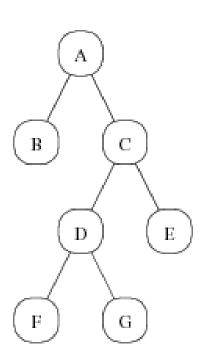
- Em que ordem estes nós seriam visitados?
 - BAFDGCE



- Pós-ordem
 - · Também chamada "pós-fixa"
 - Ordem das operações
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pós-ordem
 - · Percorrer a subárvore direita em pós-ordem
 - · Obter informações do nó atual

```
void posOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    posOrdem (p->pEsq);
    posOrdem (p->pDir);
    printf ("%d\n", p->item.chave);
}
```

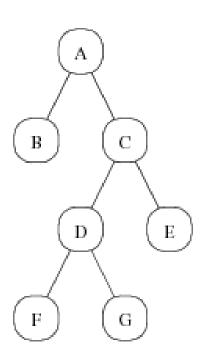
• Em que ordem estes nós seriam visitados?



- Pós-ordem
 - · Também chamada "pós-fixa"
 - Ordem das operações
 - · Percorrer a subárvore esquerda em pós-ordem
 - · Percorrer a subárvore direita em pós-ordem
 - · Obter informações do nó atual

```
void posOrdem (TNo *p) {
    if (p == NULL)
        return;
    posOrdem (p->pEsq);
    posOrdem (p->pDir);
    printf ("%d\n", p->item.chave);
}
```

- Em que ordem estes nós seriam visitados?
 - · BFGDECA



· Como a árvore deve ficar para ter o melhor desempenho nas pesquisas?

· Como a árvore deve ficar para ter o melhor desempenho nas pesquisas?

• Balanceada

- E como ela deve ficar para ter o pior desempenho?
- · Como deve estar o conjunto de dados para que aconteça isso?

- E como ela deve ficar para ter o pior desempenho?
- · Como deve estar o conjunto de dados para que aconteça isso?
 - · Semelhante a uma lista encadeada
 - Ordenado

• Quais os custos para inserção, pesquisa e obter os valores de forma ordenada?

- Quais os custos para inserção, pesquisa e obter os valores de forma ordenada?
 - · Inserção e pesquisa
 - · O(log n) para caso médio
 - O(n) para pior caso
 - Obter os registros em ordem: O(n)

Exercícios

- · Desenhe uma árvore binária após a inserção destes elementos:
 - 10, 20, 5, 8, 12, 22, 23, 24, 11, 13, 18
- · Como seria mostrado os elementos percorrendo a árvore "em ordem"
- Podemos classificar esta árvore como estritamente binária, completa ou quase completa?
- Qual a raiz da árvore? Quantos nós existem? Quantos níveis? Qual a altura do nó 12?
- Implemente o algoritmo da árvore binária
- Faça duas funções
 - · uma para encontrar o menor valor da árvore
 - e outra função para retornar o maior valor

Estrutura de Dados

Material elaborado por: Thiago Meirelles Ventura

Baseado em:

- Ascencio, A. F. G. Araújo, G. S. Estruturas de Dados. Pearson, 2011.
- Cormen, T. H.; Leiserson, C. E.; Rivest, R. L.; Stein, C. Algoritmos: teoria e prática. Elsevier, 2002.
- Aulas do Prof. Reinaldo Silva Fortes (http://www.decom.ufop.br/reinaldo/)
- Demaine, E., Devadas, S. Introduction to Algorithms (MIT OpenCourseWare), http://ocw.mit.edu/courses/electrical-engineering-and-computer-science/6-006-introduction-to-algorithms-fall-2011
- http://www.ft.unicamp.br/liag/siteEd/