

#### MC3305 Algoritmos e Estruturas de Dados II

### Aula 07 – Árvores

Prof. Jesús P. Mena-Chalco jesus.mena@ufabc.edu.br

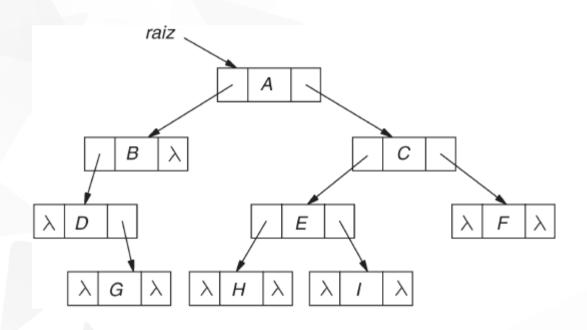
2Q-2015

## Uma árvore binária



## Representação de uma árvore binária

 $\lambda = NULL$ 

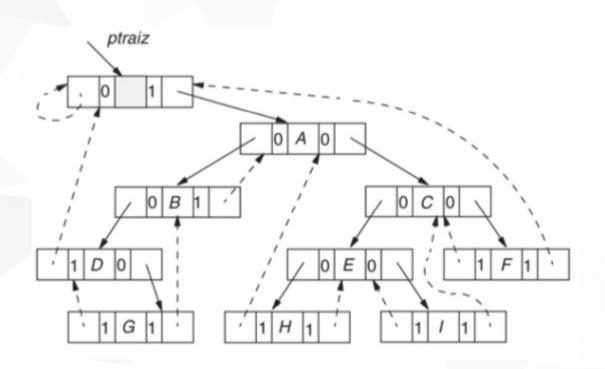


#### Para uma árvore binária de n vértices:

São requeridas 2n+1 unidades de memória para sua representação

**n+1** unidades de memória são iguais a NULL. Por que não aproveitar esse espaço de memoria?

# Árvore binária com costura



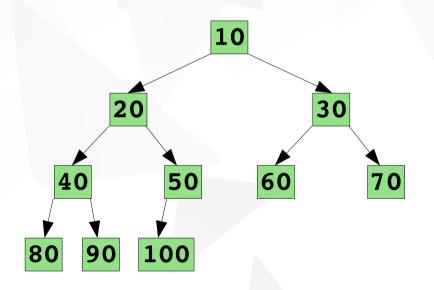
Sem uso de uma pilha é facil percorrer a árvore.

#### Nós, filhos e pais



#### teste01.c

#### **-1** 10 20 30 40 5060 70 80 90 100

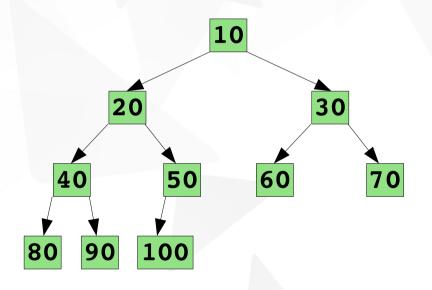


```
void imprimitFolhas (no *r) {
    if (r!=NULL) {
        imprimitFolhas(r->esq);
        if (r->esq==NULL & r->dir==NULL)
            printf("%d\t", r->conteudo);
        imprimitFolhas(r->dir);
    }
}
```

```
Varredura e-r-d:
80
        40
                                                                             70
                 90
                         20
                                  100
                                           50
                                                   10
                                                            60
                                                                    30
Folhas da arvore:
80
        90
                 100
                                  70
                         60
Altura da arvore:
3
```

#### teste01.c (atividade)

**-1** 10 20 30 40 5060 70 80 90 100

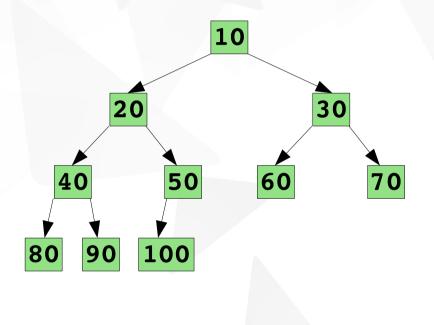


Crie uma função que permita preencher corretamente o ponteiro para o pai de cada nó.

```
// Recebe a raiz r de uma árvore binária.
// Preenche corretamente o pai de cada no
void preenchePai(no *r) {
    //...
}
```

#### teste01.c (solução)

**-1** 10 20 30 40 5060 70 80 90 100



Crie uma função que permita preencher corretamente o ponteiro para o pai de cada nó.

```
void preenchePaiDadoFilho(no *pai, no *filho) {
   if (filho!=NULL) {
      filho->pai = pai;
      preenchePaiDadoFilho(filho, filho->esq);
      preenchePaiDadoFilho(filho, filho->dir);
   }
}

void preenchePai(no *r) {
   preenchePaiDadoFilho(r, r);
}
```

```
preenchePai(raiz);
no* ultimo = ultimoErd(raiz);
printf("\nPai do ultimo no e-r-d:\n%d", ultimo->pai->conteudo);
```

```
Pai do ultimo no e-r-d:
```

#### teste01.c (outras respostas)

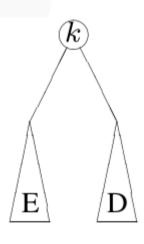
```
// Bruna Gomes
void preenchePai(no *r) {
    if (r!=NULL) {
       if (r->esq!=NULL){
            r->esq->pai = r;
            preenchePai(r->esq);
       if(r->dir != NULL){
            r->dir->pai = r;
            preenchePai(r->dir);
    if(r->pai == NULL){
        r->pai = r;
```

```
// Augusto Abreu
void preenchePai(no *r) {
    r->pai = r;
    preenche(r);
void preenche(no *r) {
    if (r->esq != NULL) {
        (r->esq)->pai = r;
        preenche(r->esq);
    if (r->dir != NULL) {
        (r->dir)->pai = r;
        preenche(r->dir);
```



#### <u>Árvore binária</u> de busca Árvore de busca binária

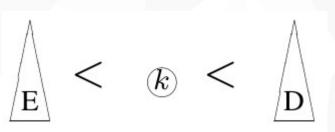
#### Para qualquer nó que contenha um registro:

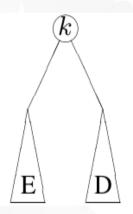


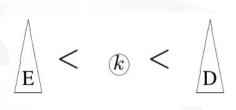
Chaves únicas!

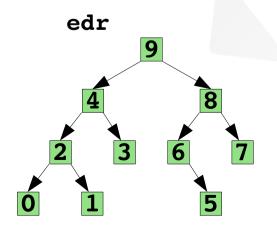
#### Temos a relação invariante:

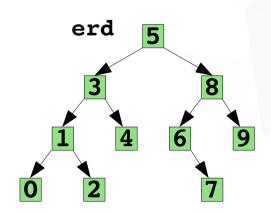
- Todos os registros com chaves menores estão na sub-árvore à esquerda.
- Todos os registros com chaves maiores estão na sub-árvore à direita.

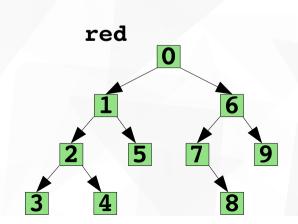


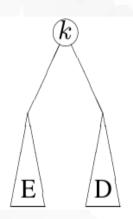


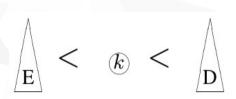




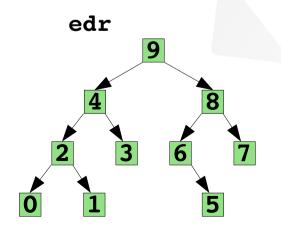


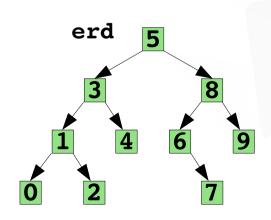


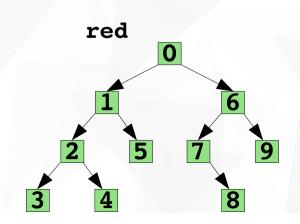




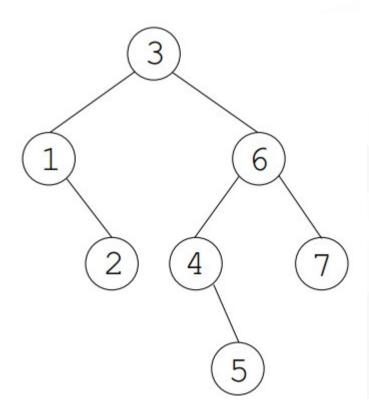
Em uma ABB a ordem e-r-d das chaves é crescente!

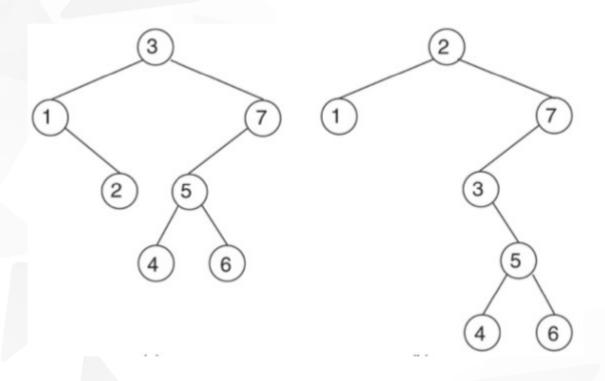






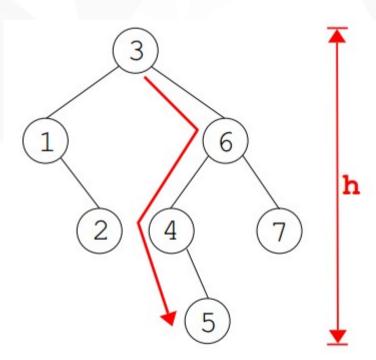
- As ABB permitem minimizar o tempo de acesso no pior caso.
- Para cada chave, separe as restantes em maiores ou menores.
- A estrutura hierárquica com divisão binária: uma árvore binária.



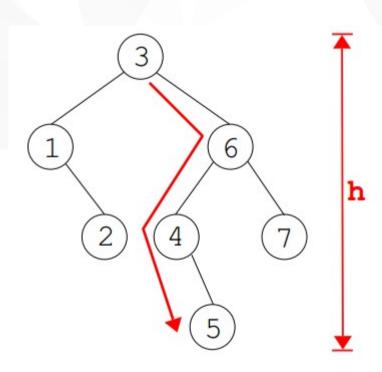


Ambas árvores binárias contém as mesmas chaves, mas sua estrutura é diferente

 Busca em ABB = caminho da raiz até a chave desejada (ou até a folha, caso a chave não exista)



 Busca em ABB = caminho da raiz até a chave desejada (ou até a folha, caso a chave não exista)

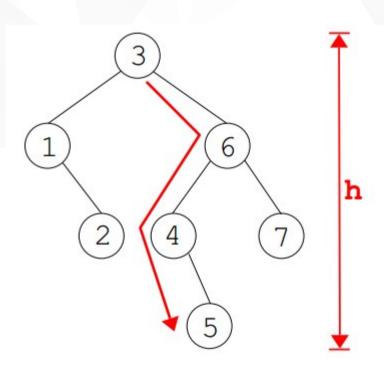


#### Pior caso:

Maior caminho até a folha = altura da árvore

Complexidade: O(h)

 Busca em ABB = caminho da raiz até a chave desejada (ou até a folha, caso a chave não exista)



#### Pior caso:

Maior caminho até a folha = altura da árvore

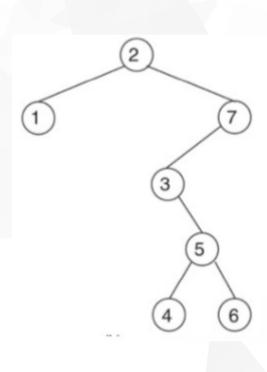
Complexidade: O(h)

Uma árvore binária balanceada é aquela com altura  $O(\lg n)$ 

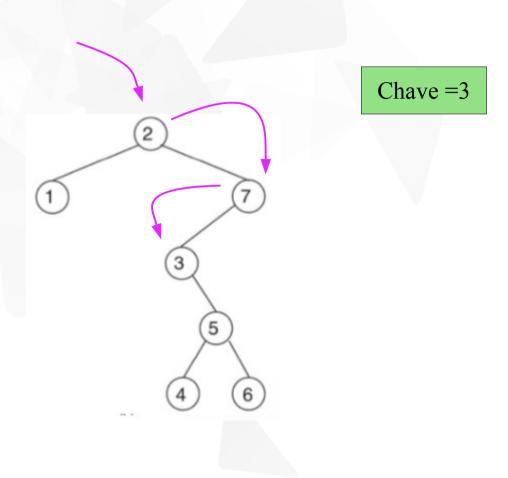
n	lg(n)
2	1
32	5
512	9 13
8192	
131072	17
2097152	21
33554432	25
536870912	29
8589934592	33
137438953472	37
2199023255552	41
35184372088832	45
562949953421312	49
9007199254740990	53
144115188075856000	57
2305843009213690000	61
36893488147419100000	65
5.9029581035871E+020	69
9.4447329657393E+021	73
1.5111572745183E+023	77
2.4178516392293E+024	81
3.8685626227668E+025	85
6.1897001964269E+026	89
9.9035203142831E+027	93
1.5845632502853E+029	97
2.5353012004565E+030	101
4.0564819207303E+031	105
6.4903710731685E+032	109
1.0384593717070E+034	113
8.3076749736557E+034	116

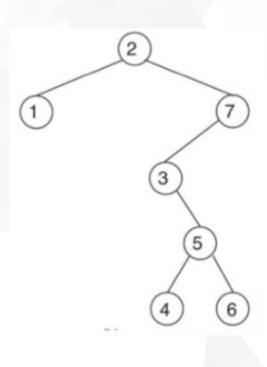
Uma árvore binária balanceada é aquela com altura  $O(\lg n)$ 

Uma árvore binária é balanceada (ou equilibrada) se, em cada um de seus nós, as subárvores esquerda e direita tiverem aproximadamente a mesma altura.

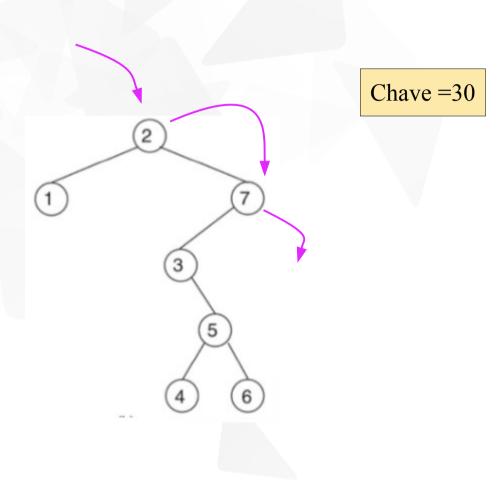


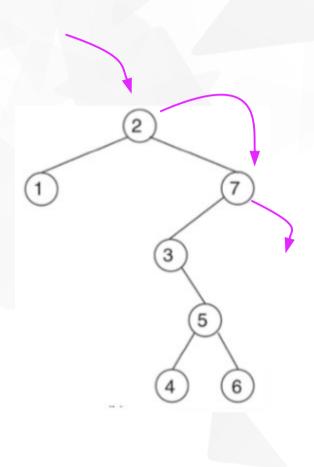
Chave =3





Chave =30





Chave =30

```
no* busca(no* r, int chave) {
   if (r==NULL || r->conteudo==chave)
      return r;
   if (r->conteudo > chave)
      return busca(r->esq, chave);
   else
      return busca(r->dir, chave);
}
```

Função que recebe uma chave e a raiz da árvore e devolve o nó cujo conteúdo for igual a chave. Se o nó não existir



## Teste02.c (implemente)

```
no* inserirNoNaArvore(no* r, int valor) {
  //..
int main(int argc, char *argv[])
   int i, valor;
   int n = atoi(argv[1]);
   no *raiz = NULL;
    for (i=0; i<n; i++) {
        scanf("%d", &valor);
        raiz = inserirNoNaArvore(raiz, valor);
    // Altura da arvore
    printf("\nAltura da arvore:%d", altura(raiz));
```

```
$ gcc teste02.c -o teste02.exe
$ ./teste02.exe 10
1 2 3 4 5 6 7 8 9 0
```

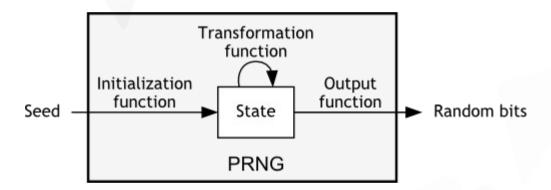
### Teste02.c (solução)

```
no* inserirNoNaArvore(no* r, int valor) {
    no *filho, *pai;
   if (busca(r,valor)==NULL){
       // criacao do novo no
        no* novoNo = (no*) malloc(sizeof(no));
        novoNo->conteudo = valor;
        novoNo->esq = novoNo->dir = NULL;
        if (r==NULL)
            return novoNo:
        else {
            filho = r:
            while(filho!=NULL) {
                pai = filho;
                if (filho->conteudo > novoNo->conteudo)
                    filho = filho->esq:
                else
                    filho = filho->dir;
            if (pai->conteudo > novoNo->conteudo)
                pai->esq = novoNo;
            else
                pai->dir = novoNo;
    else {
        printf("\nChave %d ja presente na arvore!\n", valor);
    return r;
```

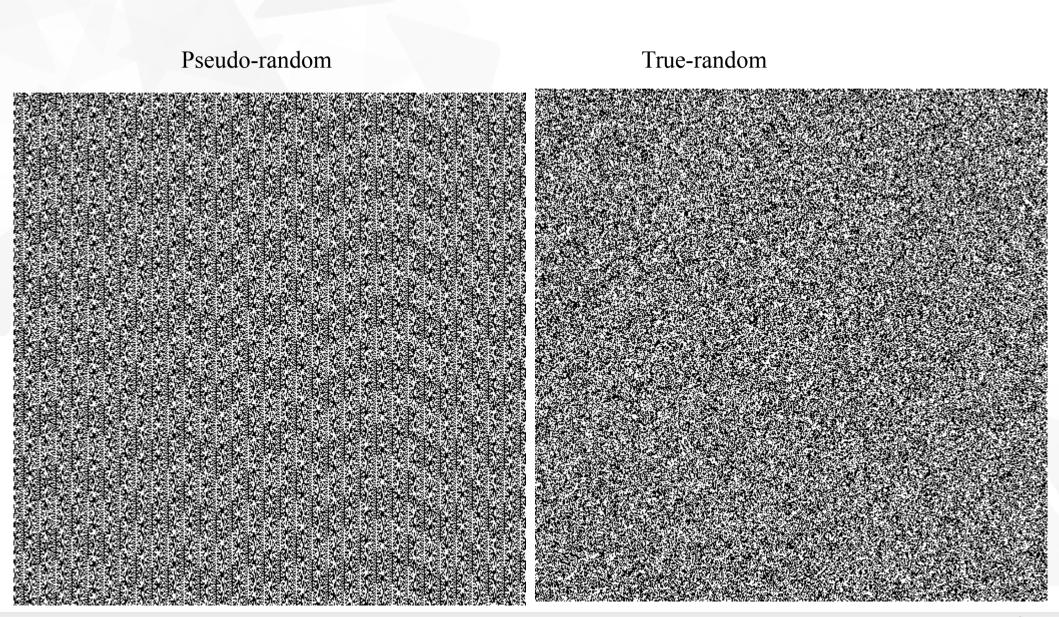
# Teste02.c (solução)

```
$ gcc teste02.c -o teste02.exe
$ ./teste02.exe 40000 < vetor4.dat
Altura da arvore:37</pre>
```

# Vetor4.dat (contem números aleatórios)



# Vetor4.dat (contem números aleatórios)



# Teste02.c (solução)

n	lg(n)
2	1
32	5
512	9
8192	13
131072	17
2097152	21
33554432	25
536870912	29
8589934592	33
137438953472	37
2199023255552	41
35184372088832	45
562949953421312	49
9007199254740990	53
144115188075856000	57
2305843009213690000	61
36893488147419100000	65
5.9029581035871E+020	69
9.4447329657393E+021	73
1.5111572745183E+023	77
2.4178516392293E+024	81
3.8685626227668E+025	85
6.1897001964269E+026	89
9.9035203142831E+027	93
1.5845632502853E+029	97
2.5353012004565E+030	101
4.0564819207303E+031	105
6.4903710731685E+032	109
1.0384593717070E+034	113
8.3076749736557E+034	116

```
$ gcc teste02.c -o teste02.exe
$ ./teste02.exe 40000 < vetor4.dat</pre>
```

Altura da arvore:37