

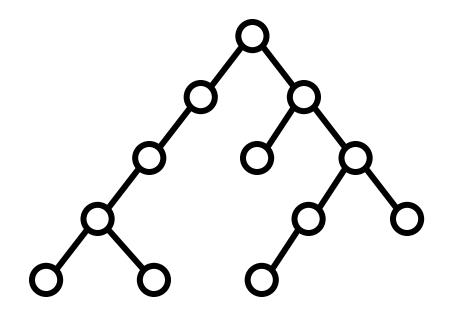
Árvores

Gisele Pappa glpappa@dcc.ufmg.br Raquel Minardi raquelcm@dcc.ufmg.br

Árvores

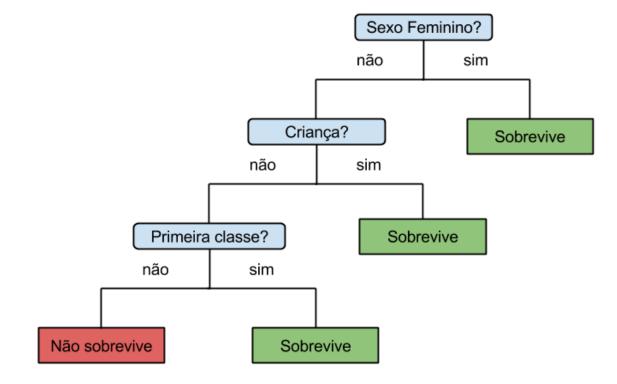


- Organizam dados de forma hierárquica
 - Acontecem com frequência na natureza
- Fáceis de representar e manipular com computadores
 - Úteis para várias tarefas





- Árvores de decisão (inteligência artificial)
 - "Dado um passageiro do Titanic, qual a probabilidade de ele ter sobrevivido?"





- Árvore de Huffman (compressão de dados)
 - "this is an example of a huffman tree"

	#	ASCII				
		dec	bin	bits	total	
1 1	7	32	00100000	8	56	
a	4	97	01100001	8	32	
е	4	101	01100101	8	32	
f	3	102	01100110	8	24	
h	2	104	01101000	8	16	
i	2	105	01101001	8	16	
m	2	109	01101101	8	16	
n	2	110	01101110	8	16	
s	2	115	01110011	8	16	
t	2	116	01110100	8	16	
1	1	108	01101100	8	8	
0	1	111	01101111	8	8	
p	1	112	01110000	8	8	
r	1	114	01110010	8	8	
u	1	117	01110101	8	8	
x	1	120	01111000	8	8	

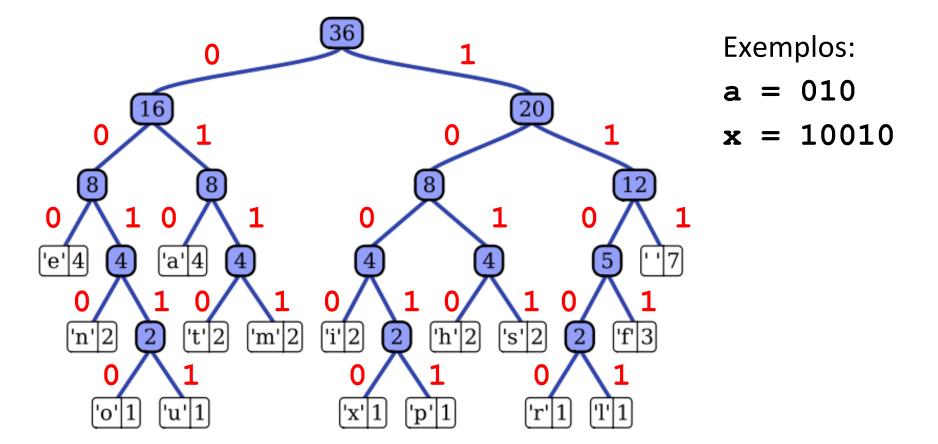


- Árvore de Huffman (compressão de dados)
 - "this is an example of a huffman tree"

	#		ASCII				
		dec	bin	bits	total		
1 1	7	32	00100000	8	56		
a	4	97	01100001	8	32		
е	4	101	01100101	8	32		
f	3	102	01100110	8	24		
h	2	104	01101000	8	16		
i	2	105	01101001	8	16		
m	2	109	01101101	8	16		
n	2	110	01101110	8	16		
s	2	115	01110011	8	16		
t	2	116	01110100	8	16		
1	1	108	01101100	8	8		
0	1	111	01101111	8	8		
p	1	112	01110000	8	8		
r	1	114			8		
u	1	117	288 b	its	8		
x	1	120	UIIII UUU		8		



- Árvore de Huffman (compressão de dados)
 - "this is an example of a huffman tree"





- Árvore de Huffman (compressão de dados)
 - "this is an example of a huffman tree"

	#	ASCII				HUFFMAN			
		dec	bin	bits	total	bin	bits	total	
1 1	7	32	00100000	8	56	111	3	21	
a	4	97	01100001	8	32	010	3	12	
е	4	101	01100101	8	32	000	3	12	
f	3	102	01100110	8	24	1101	4	12	
h	2	104	01101000	8	16	1010	4	8	
i	2	105	01101001	8	16	1000	4	8	
m	2	109	01101101	8	16	0111	4	8	
n	2	110	01101110	8	16	0010	4	8	
s	2	115	01110011	8	16	1011	4	8	
t	2	116	01110100	8	16	0110	4	8	
1	1	108	01101100	8	8	11001	5	5	
0	1	111	01101111	8	8	00110	5	5	
p	1	112	01110000	8	8	10011	5	5	
r	1	114		_	8	11000	5	5	
u	1	117	288 b	its	8	00111	5	5	
x	1	120	UTTTTOO		8	10010	5	5	



- Árvore de Huffman (compressão de dados)
 - "this is an example of a huffman tree"

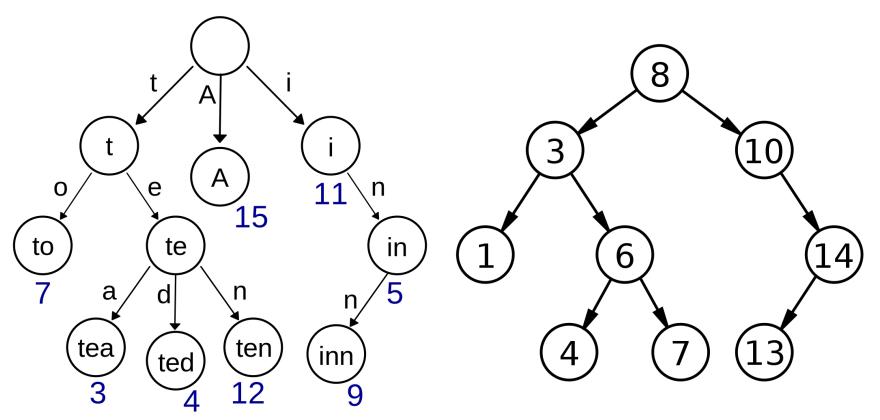
	#		ASC	II		HU:		
		dec	bin	bits	total	bin	bits	total
1 1	7	32	00100000	8	56	111	3	21
a	4	97	01100001	8	32	010	3	12
е	4	101	01100101	8	32	000	3	12
f	3	102	01100110	8	24	1101	4	12
h	2	104	01101000	8	16	1010	4	8
i	2	105	01101001	8	16	1000	4	8
m	2	109	01101101	8	16	0111	4	8
n	2	110	01101110	8	16	0010	4	8
s	2	115	01110011	8	16	1011	4	8
t	2	116	01110100	8	16	0110	4	8
1	1	108	01101100	8	8	11001	5	5
0	1	111	01101111	8	8	00110	5	5
p	1	112	01110000	8	8	10011	5	5
r	1	114		-	8		_	5
u	1	117	288 b	its	8	135 b	its	5
х	1	120	UIIIIUUU		8	10010		5

Árvores em AEDS2

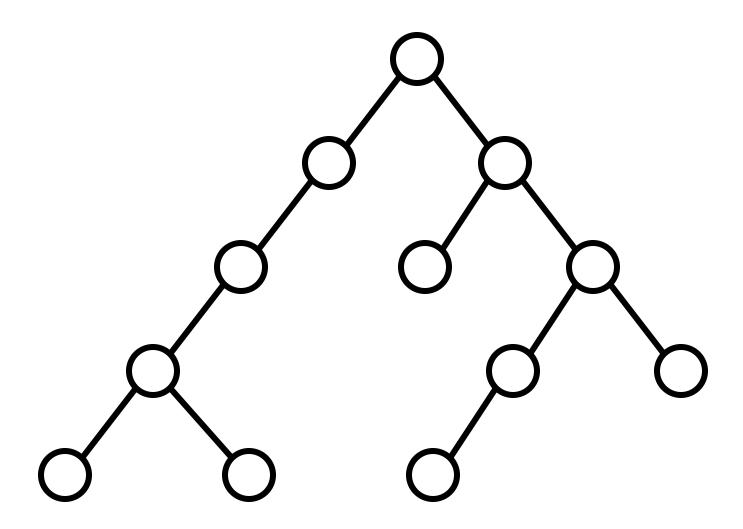


Árvores digitais (tries)

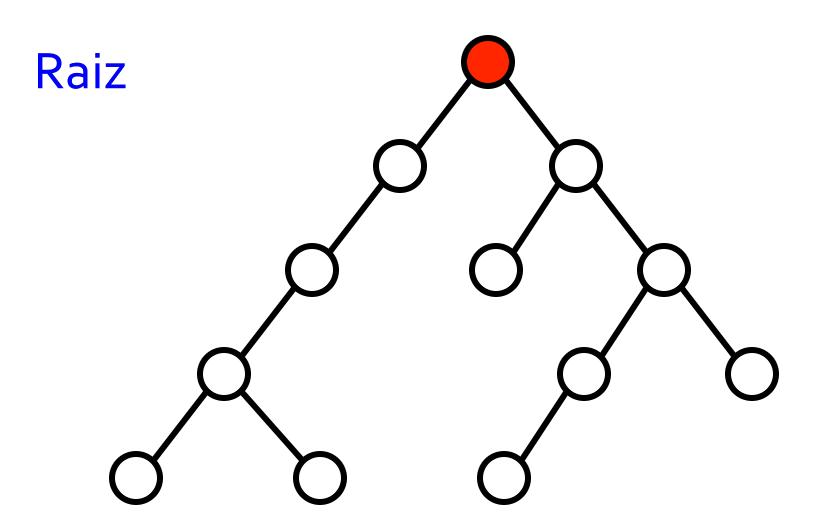
Árvore binária de busca (ABB)



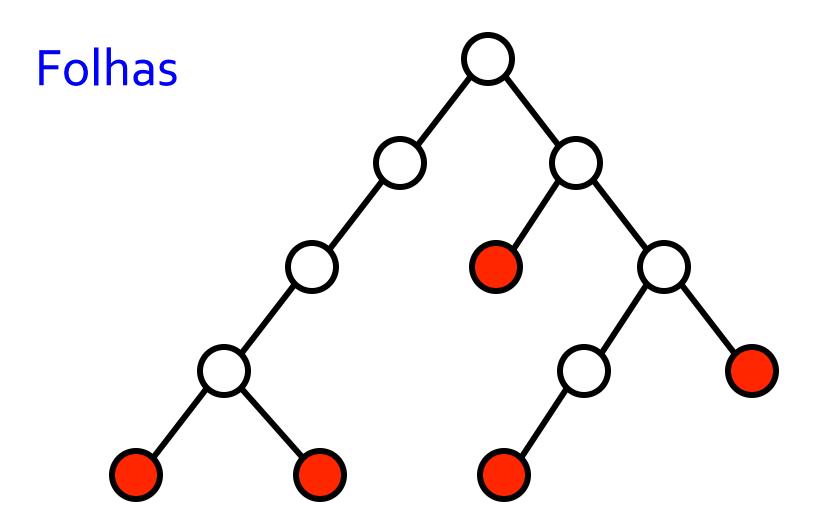




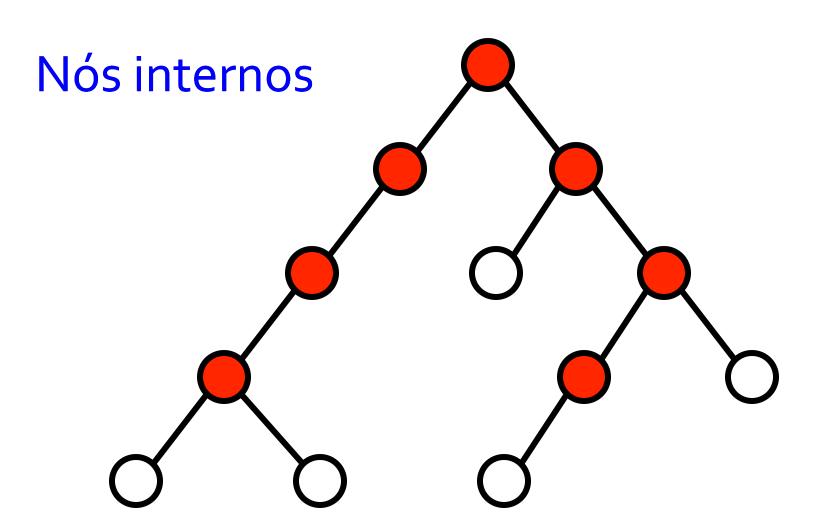




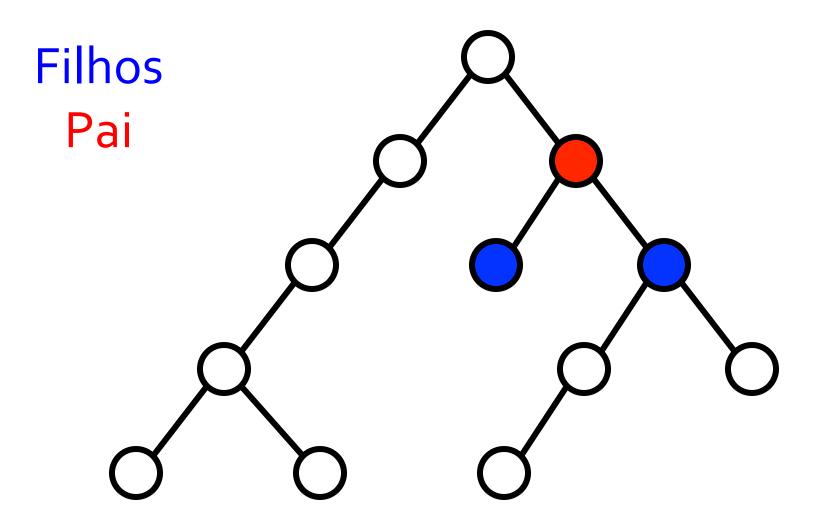




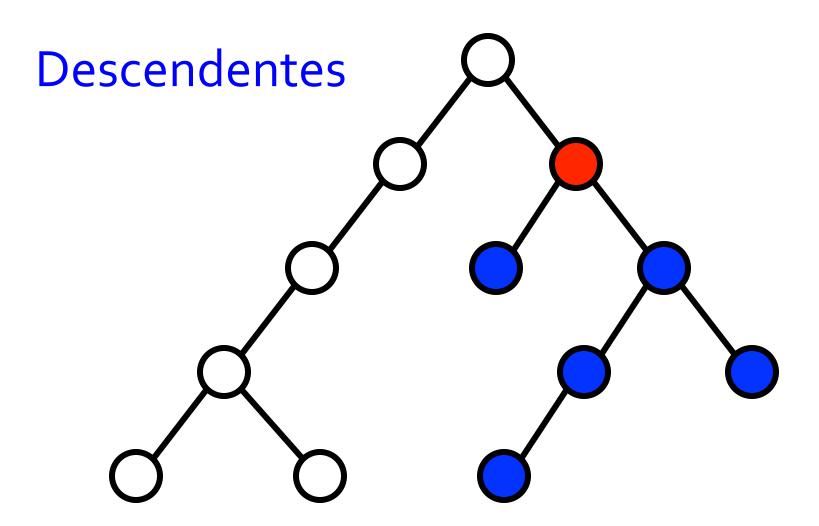




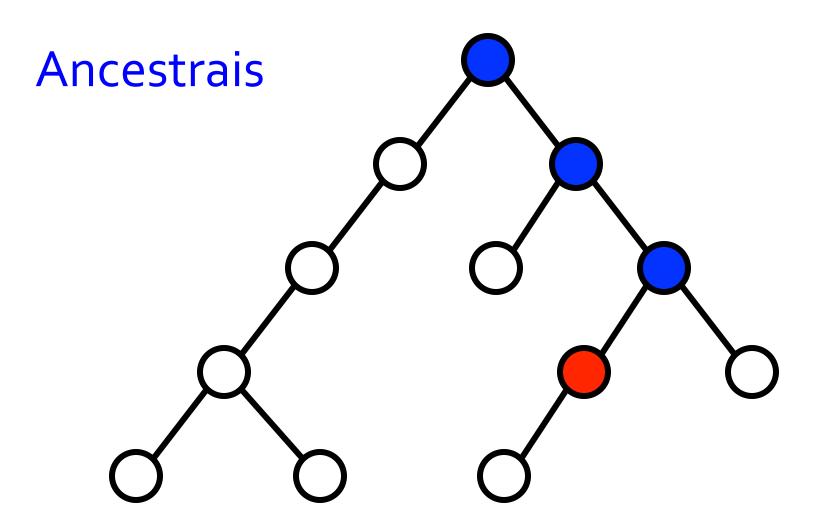




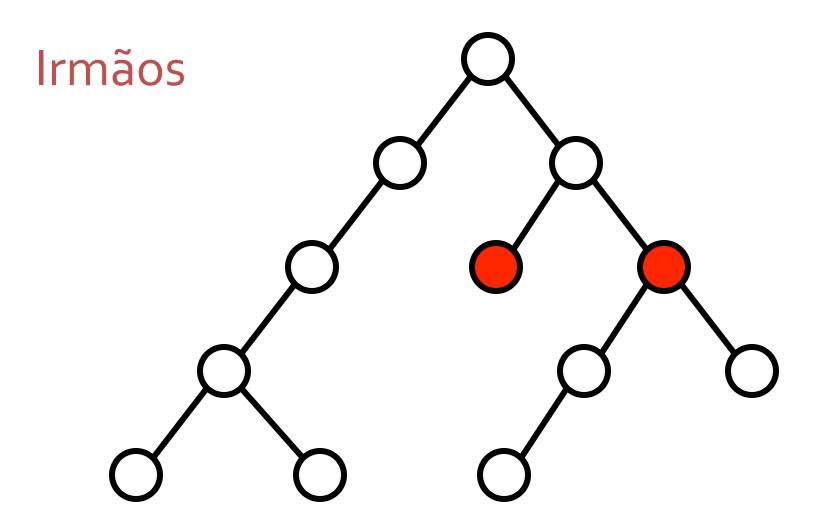




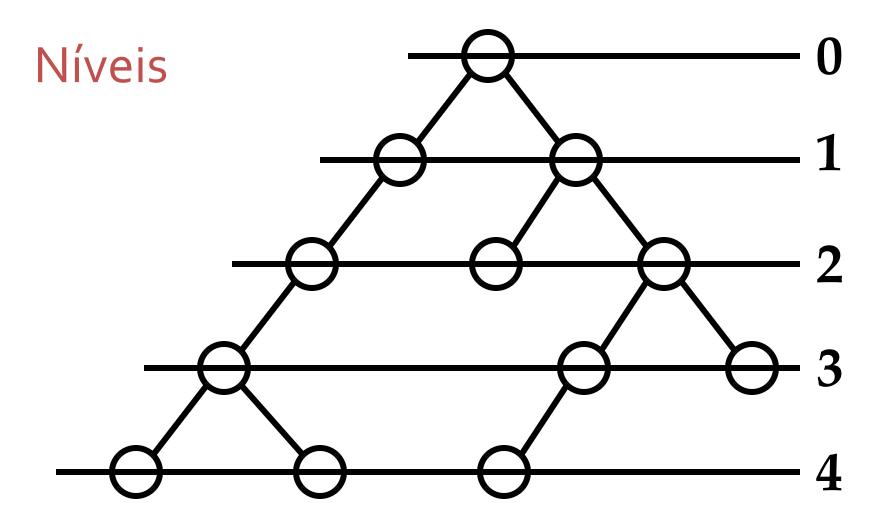




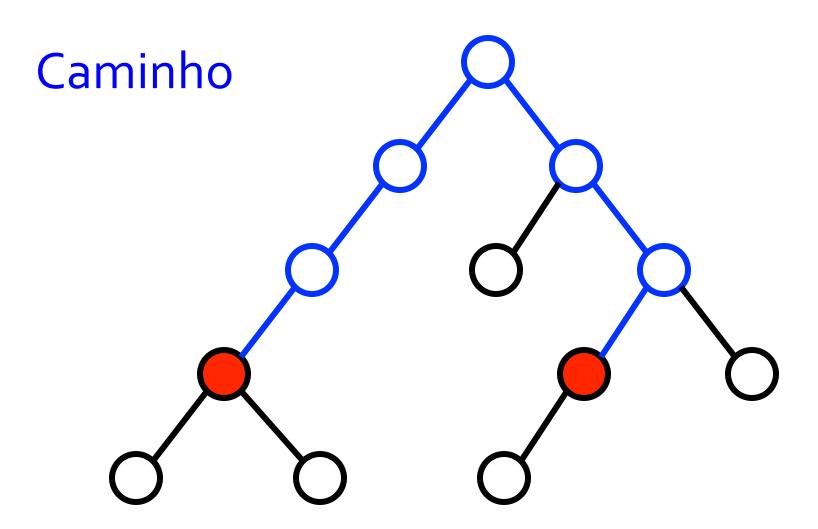








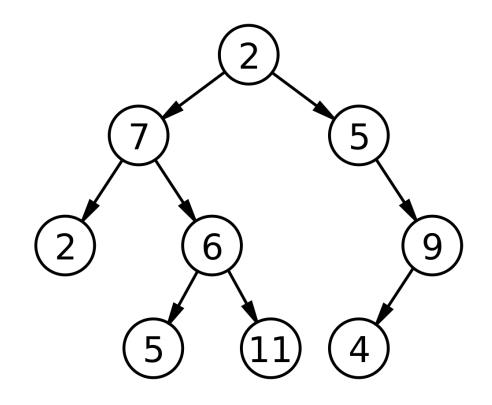




TAD árvore binária

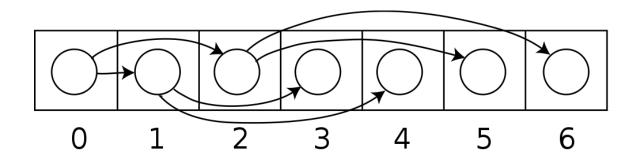


- Cada nó tem no máximo dois filhos
 - (obs: a árvore ao lado não impõe nenhuma ordenação dos nodos)
- Operações
 - Inserção
 - Remoção
 - Caminhamento



Árvore binária: Impl. com Arranjos

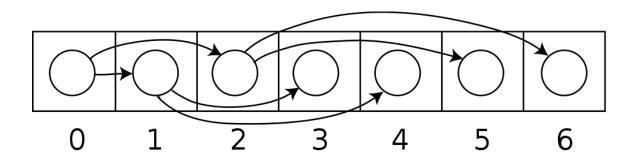




- Filhos de i
 - Esquerda: 2i + 1
 - Direita: 2*i* + 2
- Pai de i: $\left| \frac{i-1}{2} \right|$

Árvore binária: Impl. com Arranjos





- Vantagens
 - Representação compacta
 - Localidade de referência
- Desvantagens
 - Desperdício de espaço em árvores incompletas
 - Inserção e remoção podem exigir deslocamentos

Árvore binária: Impl. com Apontadores

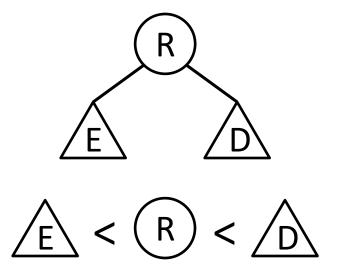


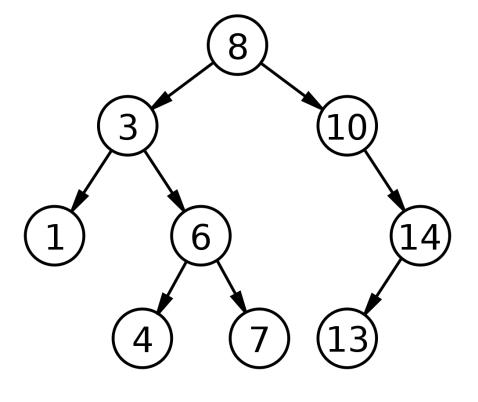
```
typedef int TChave;
typedef struct {
    TChave Chave;
    // outros componentes
} TItem;
typedef struct No {
    TItem Item:
    Apontador Esq, Dir;
} TNo;
typedef struct No * Apontador;
typedef Apontador TArvore;
```

TAD árvore binária de busca (ABB)



- Cada nó tem no máximo dois filhos
 - (obs: a árvore ao lado impõe uma ordenação particular aos nodos)

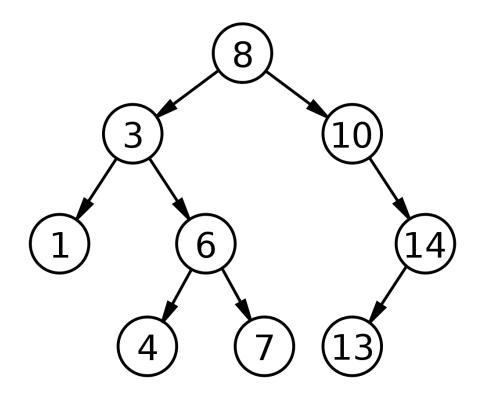




TAD árvore binária de busca (ABB)



- Cada nó tem no máximo dois filhos
 - (obs: a árvore ao lado impõe uma ordenação particular aos nodos)
- Operações
 - Inserção
 - Remoção
 - Caminhamento
 - Pesquisa
 - Ordenação





- void Insere (TItem x, Apontador *p)
 - Observação: p passado por referência (endereço contido em *p vai ser alterado dentro de Insere)
 - <u>Ideia:</u> a partir do nodo apontado por *p, podemos encontrar o ponto de inserção para o registro x
 - *p é nulo?
 - Ponto de inserção!
 - x < registro atual?
 - Caminhamos para a esquerda
 - x > registro atual?
 - Caminhamos para a direita
 - **x** == registro atual?
 - Nodo já existe

```
UFMG

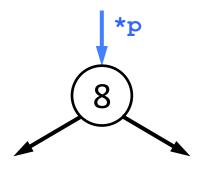
COMPUTER
SCIENCE
```

```
TArvore a; // Apontador
TItem x;
x.Chave = 8;
Insere(x, &a);
```



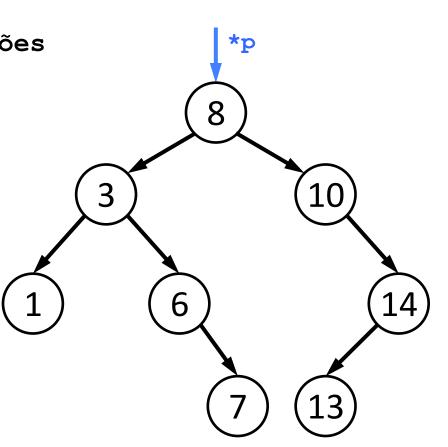
```
UFMG
COMPUTER
SCIENCE
```

```
Tarvore p; // Apontador
TItem x;
x.Chave = 8;
Insere(x, &p);
```



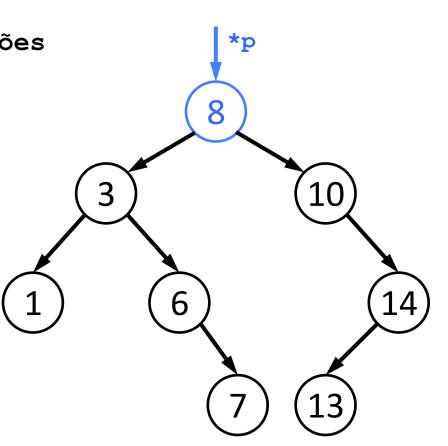


```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &p);
```



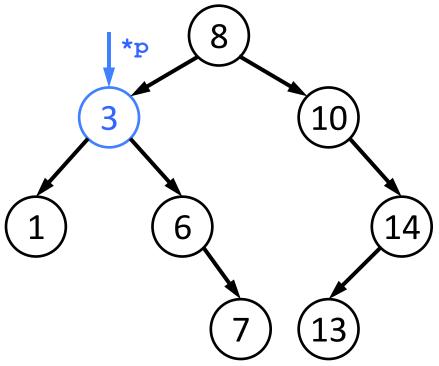


```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &p);
```



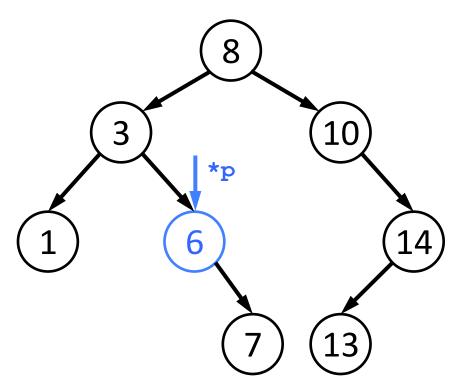


```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &p);
```



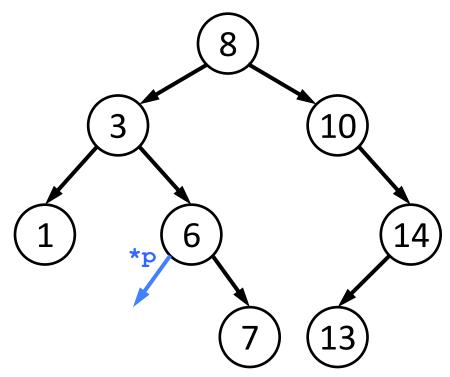


```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &o);
```



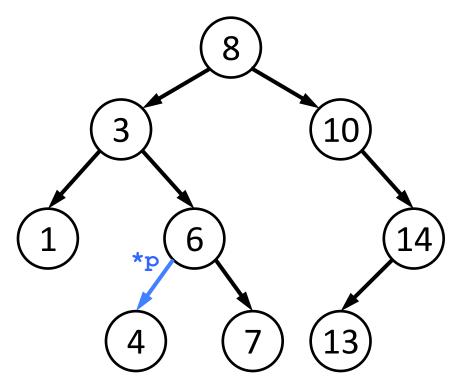


```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &p);
```





```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Insere(x, &p);
```







```
void Insere(TItem x, Apontador *p) {
    if (*p == NULL) {
        *p = malloc(sizeof(TNo));
         (*p)->Item = x;
         (*p) -> Esq = NULL;
         (*p) - Dir = NULL;
    else if (x.Chave < (*p)->Item.Chave)
        Insere(x, \&(*p) \rightarrow Esq);
    else if (x.Chave > (*p)->Item.Chave)
        Insere(x, &(*p)->Dir);
    else
        printf("ERRO: Item já existe\n");
```

ABB: remoção



- void Retira(TItem x, Apontador *p)
 - Observação: p passado por referência (endereço contido em *p vai ser alterado dentro de Retira)
 - <u>Ideia:</u> a partir do nodo apontado por *p, podemos encontrar o ponto de remoção para o registro x
 - *p é nulo?
 - Nada a fazer
 - x < registro atual?
 - Caminhamos para a esquerda
 - x > registro atual?
 - Caminhamos para a direita
 - **x** == registro atual?
 - Encontramos nodo a ser removido

ABB: remoção

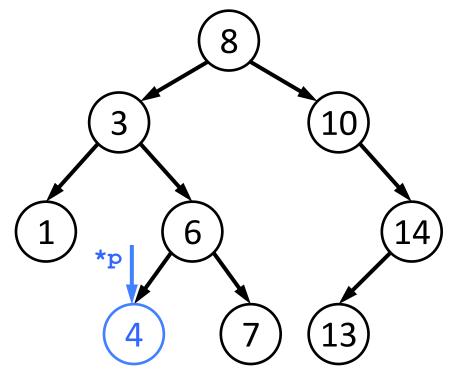


- Como remover um nodo?
 - Tem zero filhos (i.e., nodo folha)?
 - Simplesmente remova
 - Tem um filho?
 - Substitua pelo filho
 - Tem dois filhos?
 - Copie item do antecessor na sub-árvore esquerda (antecessor central) e remova o antecessor, ou
 - Copie item do sucessor na sub-árvore direita (sucessor central) e remova sucessor





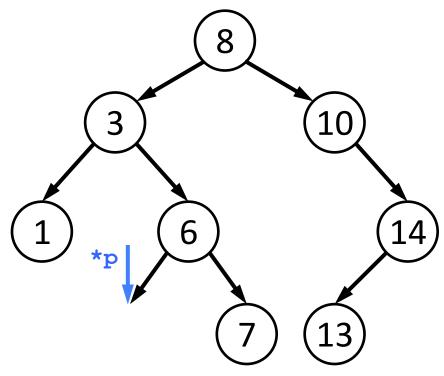
```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Retira(x, &p);
```







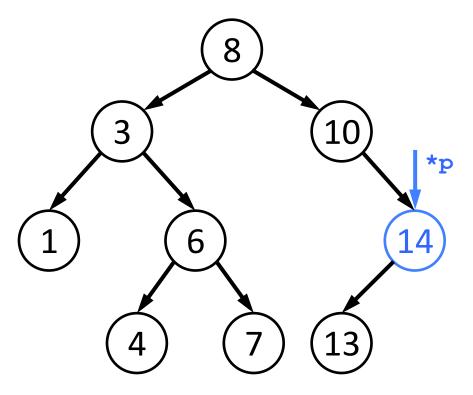
```
Tarvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 4;
Retira(x, &p);
```







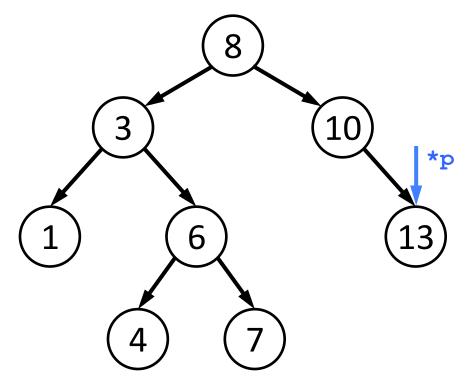
```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 14;
Retira(x, &p);
```







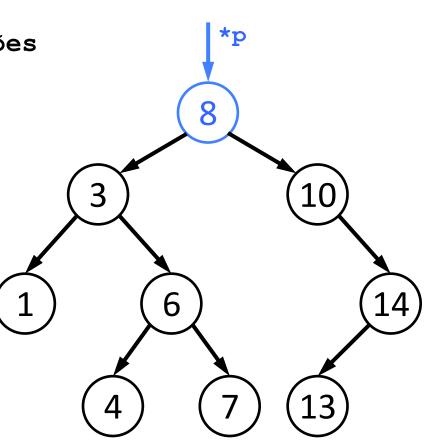
```
TArvore P; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 14;
Retira(x, &p);
```







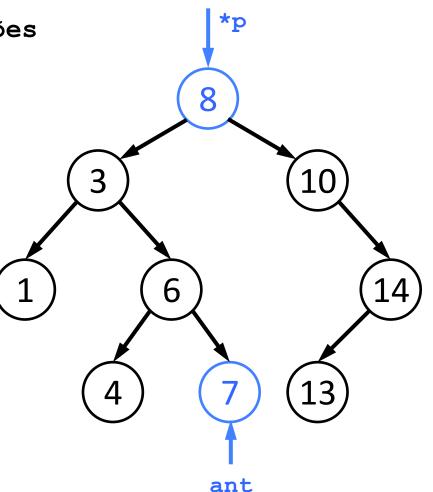
```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```







```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```







```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```

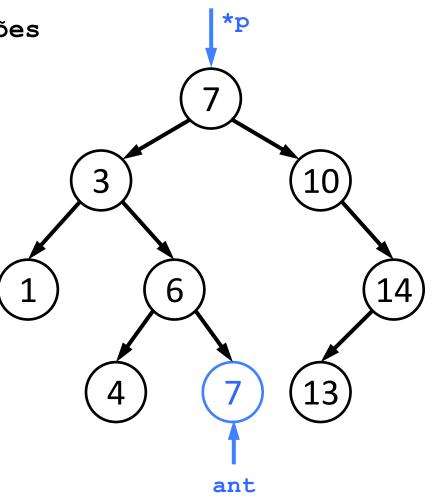
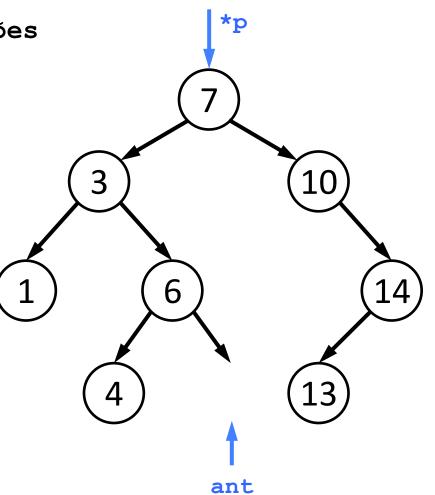


ABB: remoção (caso 3)



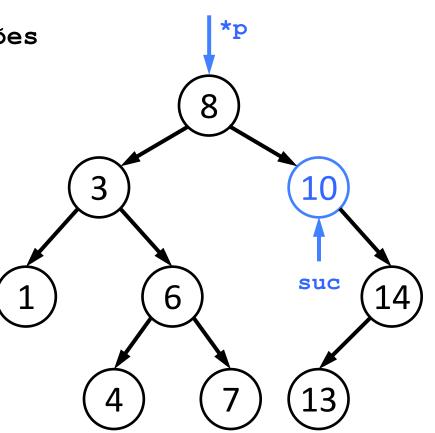
```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```







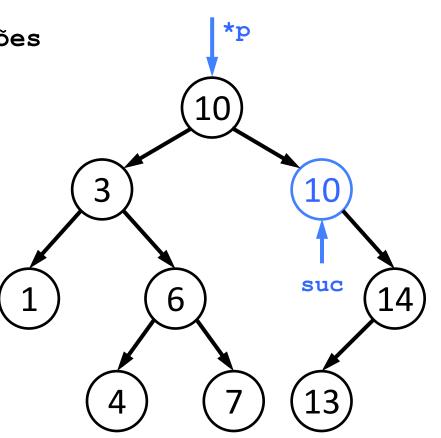
```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```







```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```







```
TArvore p; // Apontador
... // várias inserções
TItem x;
x.Chave = 8;
Retira(x, &p);
```

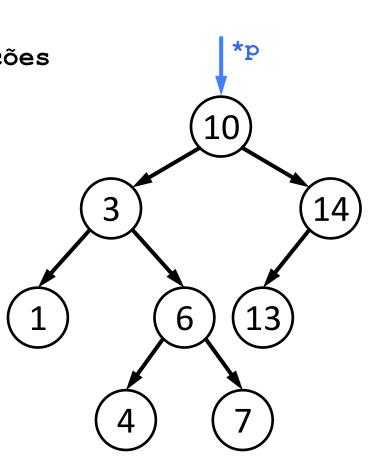


ABB: remoção



```
void Retira(TItem x, Apontador *p) {
    Apontador Aux;
    if (*p == NULL)
        printf("ERRO: Item não encontrado\n");
    else if (x.Chave < (*p)->Item.Chave)
        Retira(x, &(*p)->Esq);
    else if (x.Chave > (*p)->Item.Chave)
        Retira(x, &(*p)->Dir);
    ...
```

ABB: remoção



```
else if ((*p)->Dir == NULL) {
    Aux = *p;
    *p = (*p) -> Esq;
    free (Aux) ;
} else if ((*p)->Esq == NULL) {
    Aux = *p;
    *p = (*p) -> Dir;
    free (Aux) ;
} else
    if (rand() % 100 + 1 < 50)
        Antecessor(*p, &(*p)->Esq);
    else
        Sucessor(*p, &(*p)->Dir);
```

Caso 1 + Caso 2

Caso 3





```
void Antecessor(Apontador q, Apontador *r) {
    if ((*r)->Dir != NULL) {
        Antecessor(q, &(*r)->Dir);
        return;
    q->Item = (*r)->Item;
    q = *r;
    *r = (*r) -> Esq;
    free(q);
```





```
void Sucessor(Apontador q, Apontador *r) {
    if ((*r)->Esq != NULL) {
        Sucessor(q, &(*r)->Esq);
        return;
    q->Item = (*r)->Item;
    q = *r;
    *r = (*r) - Dir;
    free (q);
```

Caminhamento



- Diversas formas de percorrer ou caminhar em uma árvore listando seus nós, as principais:
 - Pré-ordem (pré-fixada)
 - Central (infixada)
 - Pós-ordem (pós-fixada)
- Para todas elas:
 - Se T é uma árvore nula, então a lista é nula
 - Se T é uma árvore de um único nó então a lista contém apenas este nó

Caminhamento pré-ordem

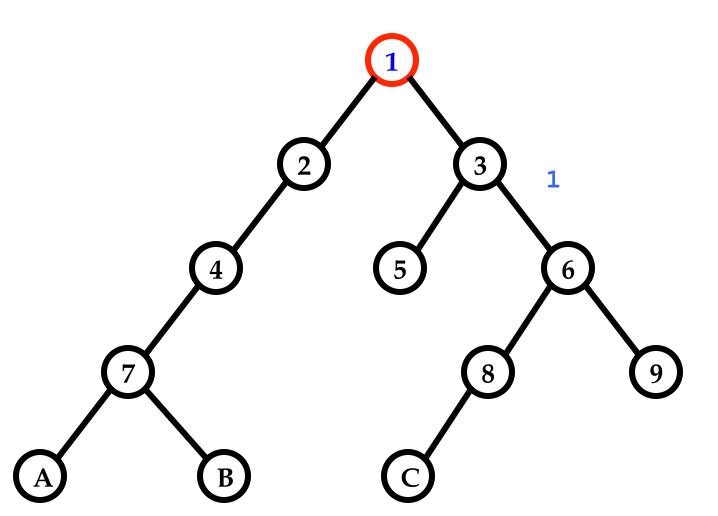


- Idea:
 - Lista raiz
 - Visita sub-árvore esquerda em pré-ordem
 - Visita sub-árvore direita em pré-ordem

```
void PreOrdem(Apontador p) {
    if (p == null)
        return;
    printf("%d\n", p->Chave);
    PreOrdem(p->Esq);
    PreOrdem(p->Dir);
}
```

Caminhamento pré-ordem









```
void PreOrdem(Apontador p) {
    if (p == null)
        return;
    printf("%d\n", p->Chave);
    PreOrdem(p->Esq);
    PreOrdem(p->Dir);
```

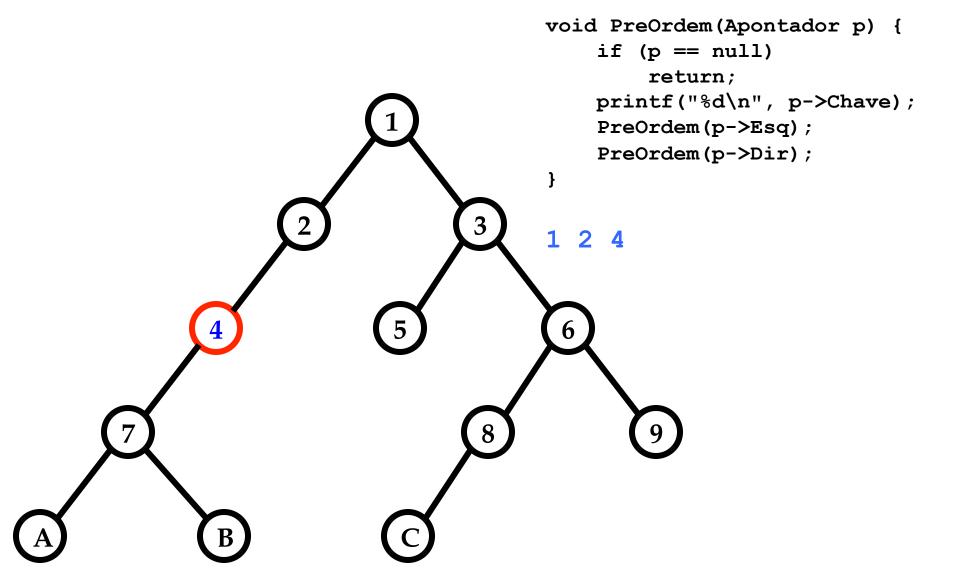




```
void PreOrdem(Apontador p) {
    if (p == null)
        return;
    printf("%d\n", p->Chave);
    PreOrdem(p->Esq);
    PreOrdem(p->Dir);
```

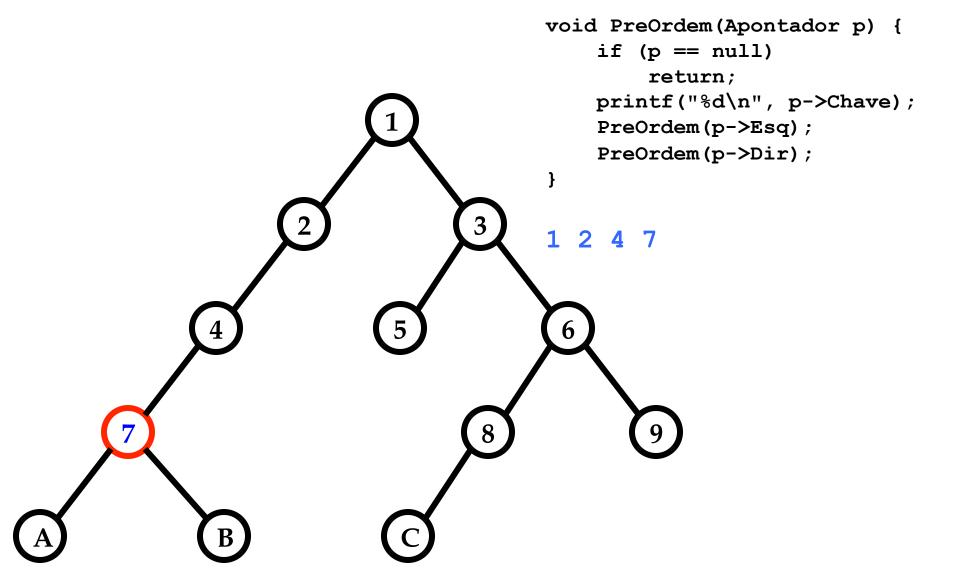






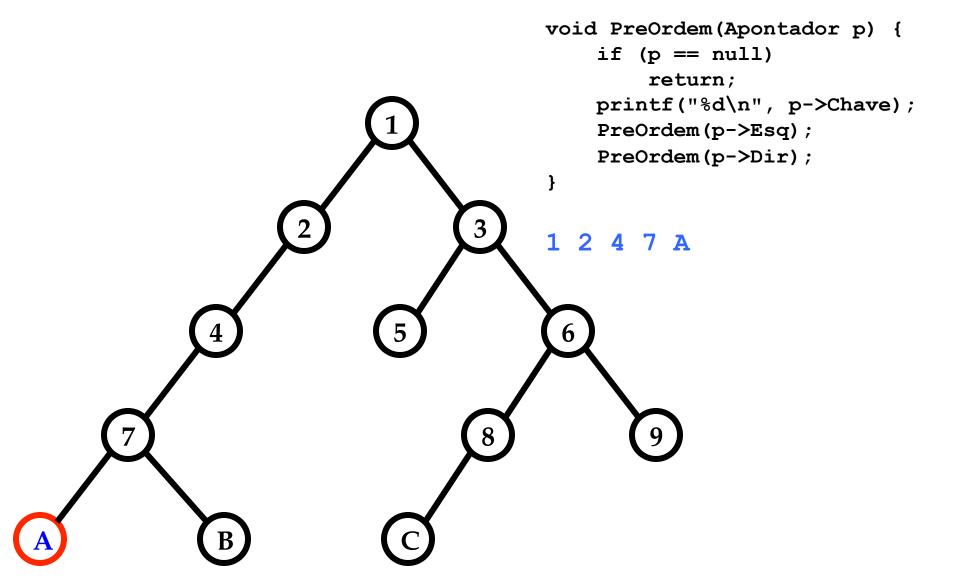






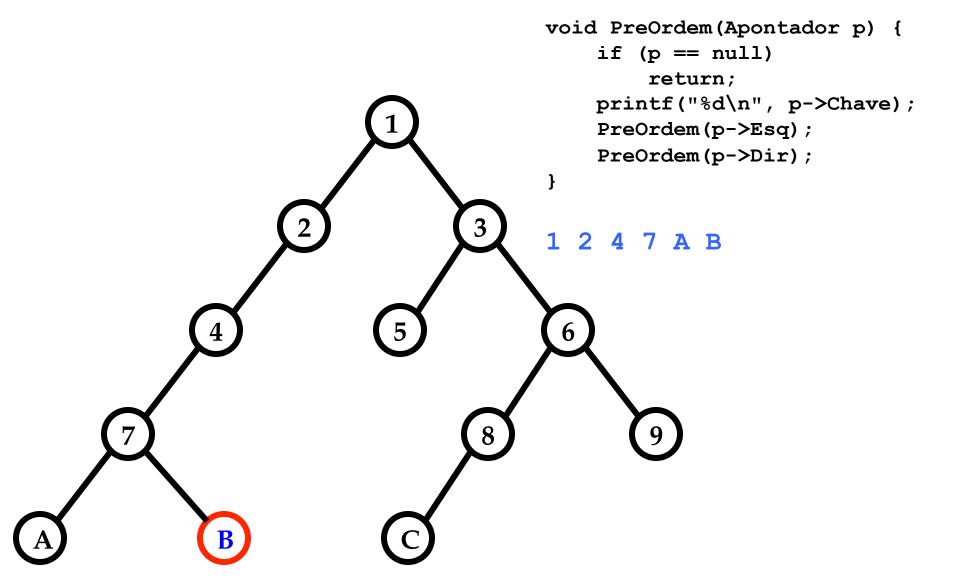






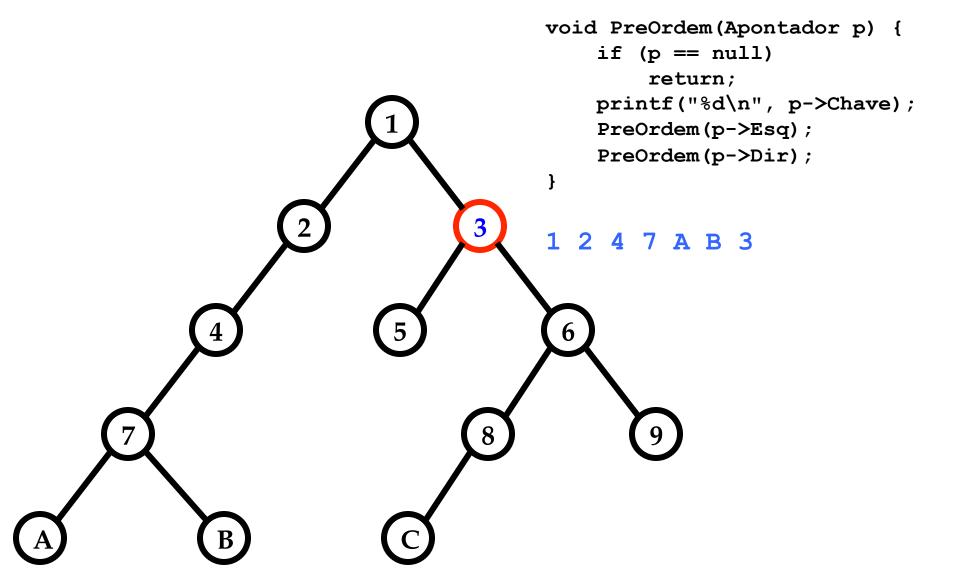






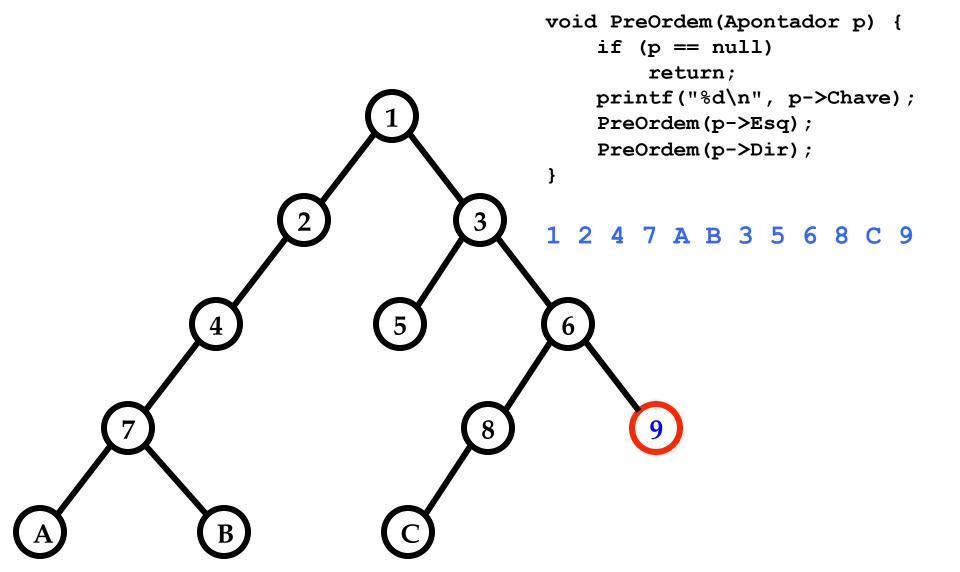












Caminhamento central

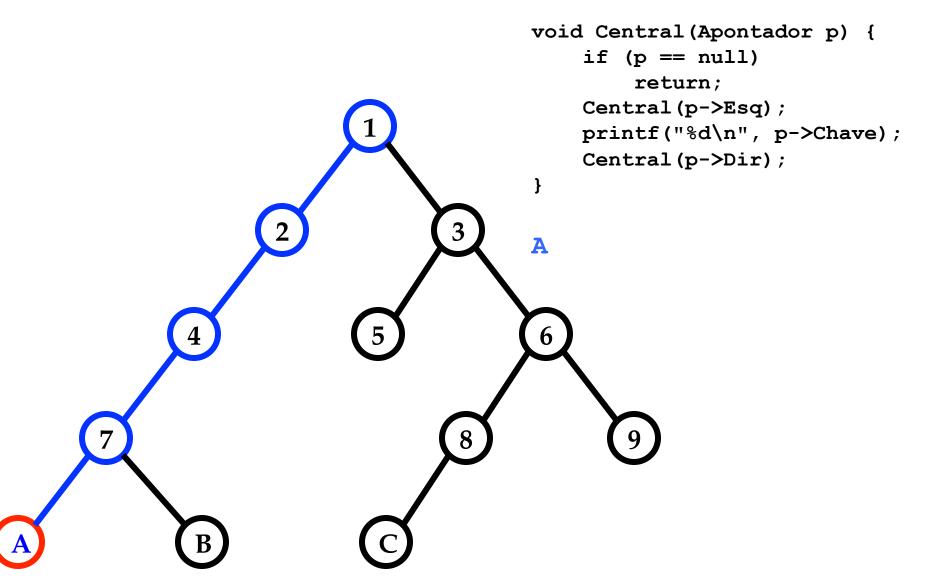


- Idea:
 - Visita sub-árvore esquerda em pré-ordem
 - Lista raiz
 - Visita sub-árvore direita em pré-ordem

```
void Central(Apontador p) {
    if (p == null)
        return;
    Central(p->Esq);
    printf("%d\n", p->Chave);
    Central(p->Dir);
}
```

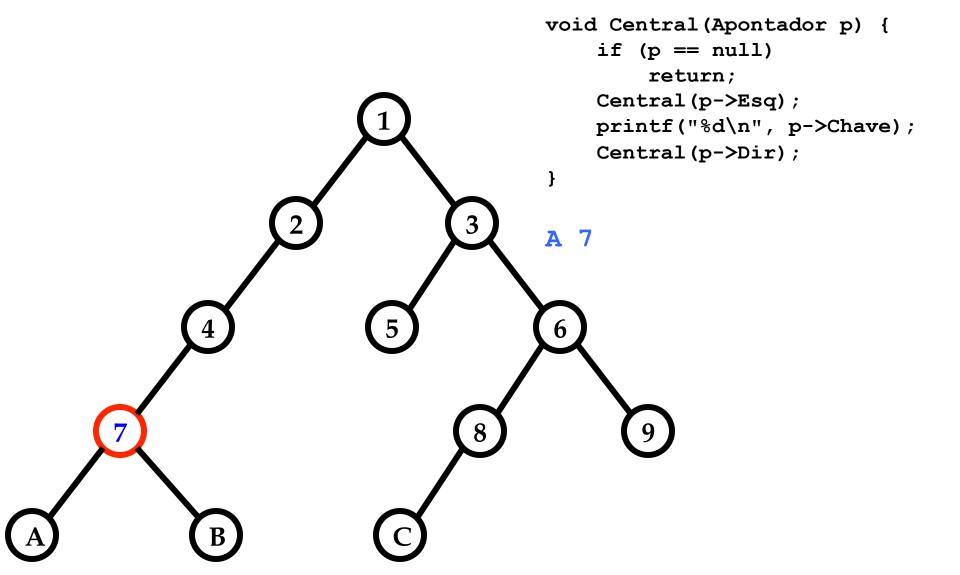






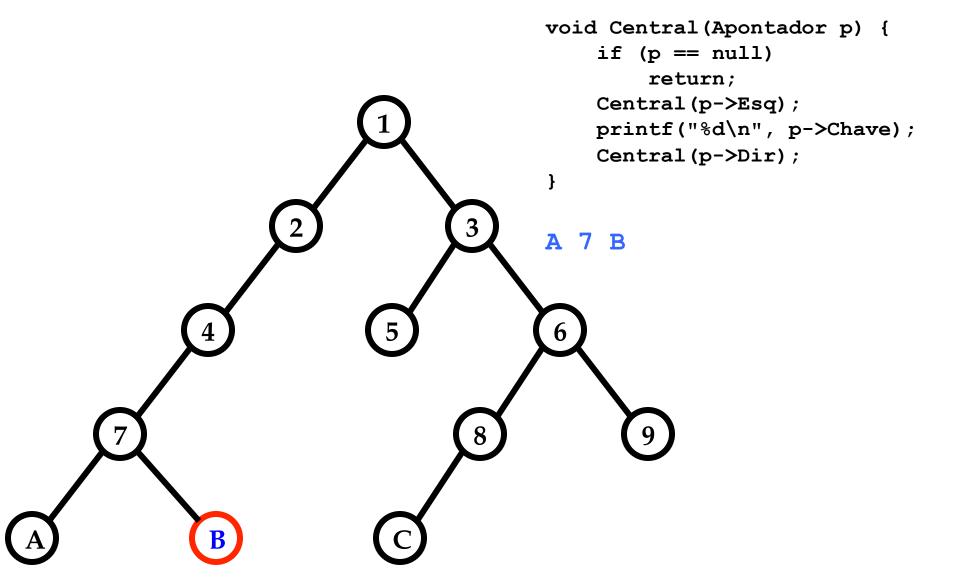






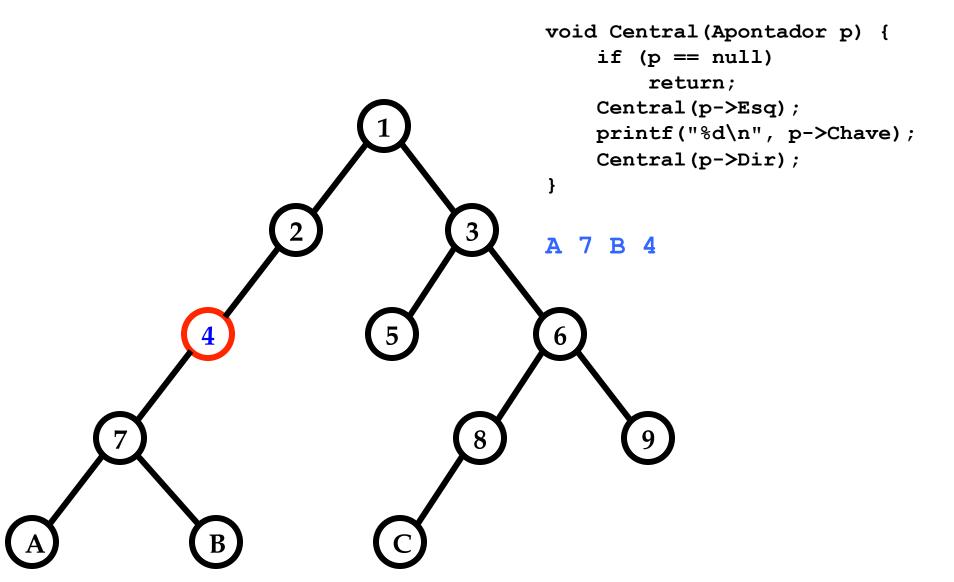






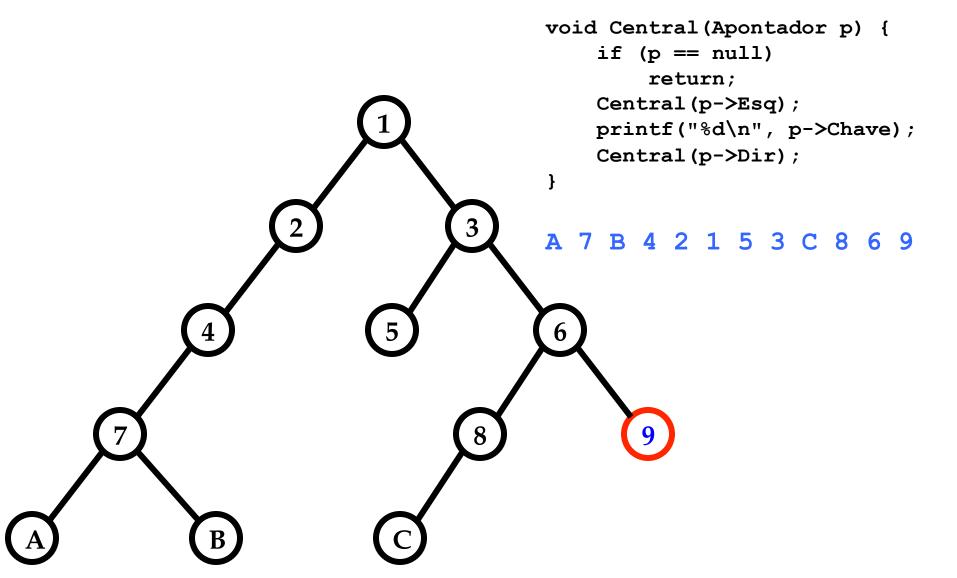












Caminhamento pós-ordem



- Idea:
 - Visita sub-árvore esquerda em pré-ordem
 - Visita sub-árvore direita em pré-ordem
 - Lista raiz

```
void PosOrdem(Apontador p) {
    if (p == null)
        return;
    PosOrdem(p->Esq);
    PosOrdem(p->Dir);
    printf("%d\n", p->Chave);
}
```





