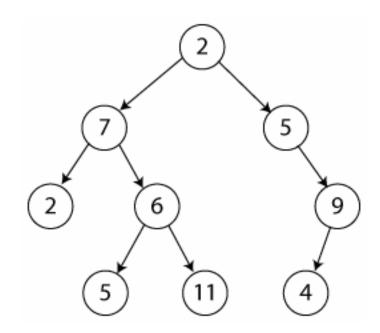
ÁRVORES BINÁRIAS

Prof. Muriel Mazzetto Estrutura de Dados

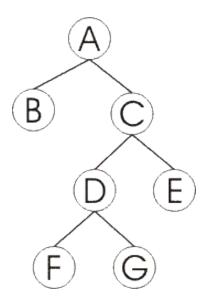
Árvores n-árias

- □ São árvores que restringem em n a quantidade de filhos que cada nó pode ter (grau do nó).
- Normalmente implementadas pela estrutura de nós encadeados.
- A mais popular e mais utilizada é a árvore com o valor de n = 2, denominada de árvore binária.

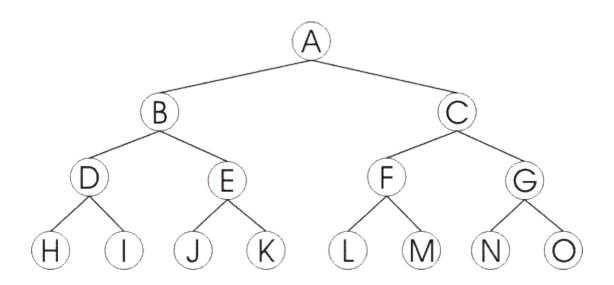
- Uma estrutura de dados do tipo árvore ordenada.
- Cada nó indica o filho à esquerda e o filho à direita.



- Arvore Estritamente Binária: todos os nós possuem zero (nenhum) ou dois filhos.
- □ Todo nó interno (não folha) possui dois filhos.

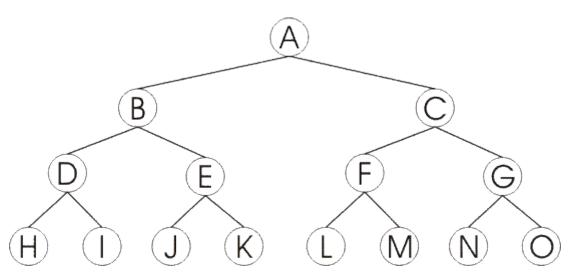


- Árvore Binária Completa: é estritamente binária e possui um nível x definido.
- □ Todos os seus nós folha estão no mesmo nível x.

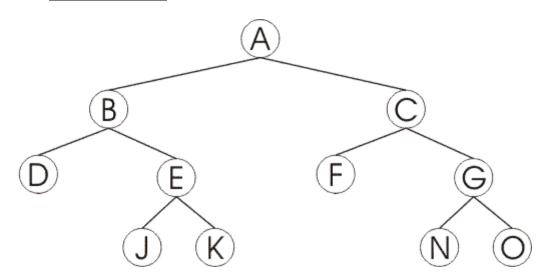


A quantidade N de nós de uma Árvore Binária
 Completa pode ser determinada a partir da altura
 h, pela equação:

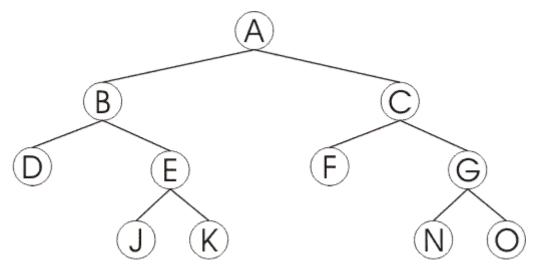
$$N=2^h-1$$



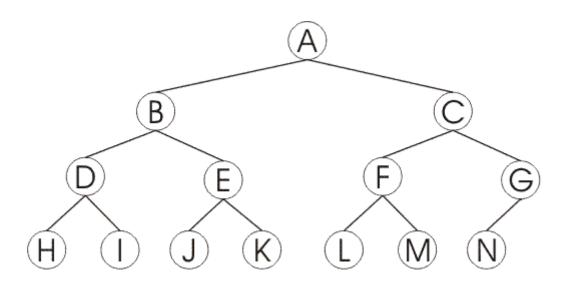
- Árvore Binária Quase Completa: se a diferença de altura entre as subárvores de qualquer nó é no máximo 1.
- □ As <u>folhas</u> devem estar <u>no nível d ou d-1</u>, para uma árvore de altura <u>d</u>.



- Árvore Binária Balanceada: manter a menor altura possível da árvore binária.
- Segue o padrão de uma Árvore Binária Quase Completa.



Árvore Binária Perfeitamente Balanceada: para cada nó, o número de nós de suas subárvores esquerda e direita diferem em, no máximo, um.



- □ Forma sistemática de percorrer uma árvore.
- Visitar cada nó uma única vez no percurso,
 mantendo a ordem.
- □ Formas de percorres árvores binárias:
 - □ Pré-ordem;
 - Em-ordem;
 - □ Pós-ordem.
- A "visita" ao nó consiste em executar alguma operação sobre os seus dados.

- □ Pré-ordem:
 - Visitar a raiz (nó atual).
 - Percorrer a sua subárvore esquerda em pré-ordem.
 - Percorrer a sua subárvore direita em pré-ordem.
- Conhecido também como percurso em profundidade.

□ Em-ordem:

- Percorrer a sua subárvore esquerda em em-ordem.
- Visitar a raiz (nó atual).
- Percorrer a sua subárvore direita em em-ordem.
- Conhecido também como percurso simétrico.

□ Pós-ordem:

- Percorrer a sua subárvore esquerda em pós-ordem.
- Percorrer a sua subárvore direita em pós-ordem.
- Visitar a raiz (nó atual).

```
1- Pré-ordem: Raiz Esquerda Direita;
```

2- Em-ordem: Esquerda Raiz Direita;

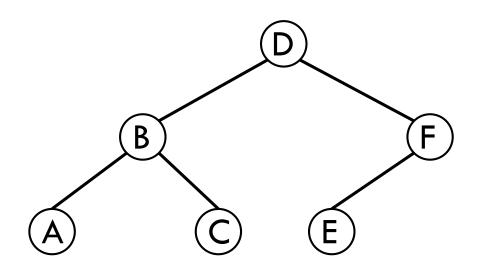
3- Pós-ordem: Esquerda Direita Raiz;

 Realizar a operação sempre que ocorrer a visita na Raiz.

```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

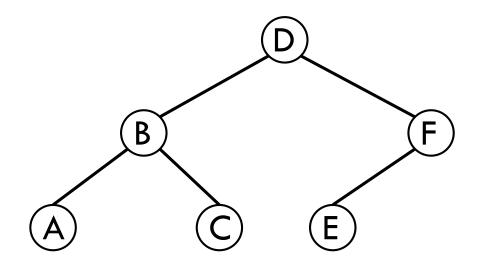
3- Pós-ordem: EDR;



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

- 2- Em-ordem: ERD;
- 3- Pós-ordem: EDR;

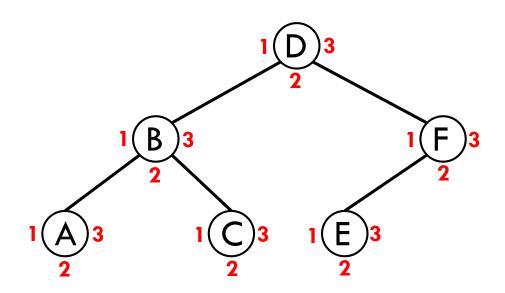
- 2- A-B-C-D-E-F
- 3- A-C-B-E-F-D



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

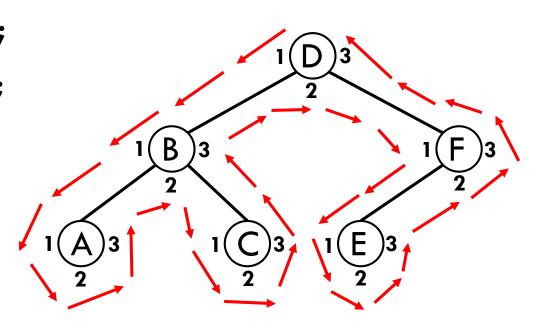
3- Pós-ordem: EDR;



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

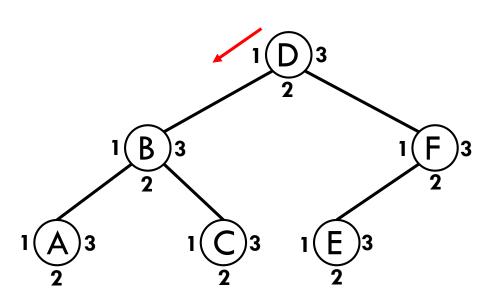
3- Pós-ordem: EDR;



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

- 2- Em-ordem: ERD;
- 3- Pós-ordem: EDR;

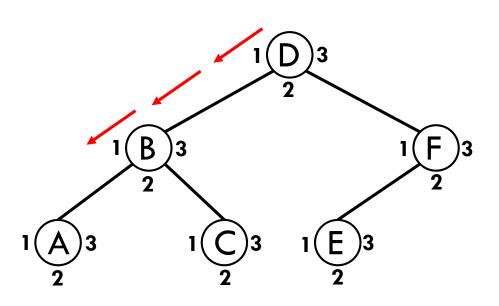
2-



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

- 2- Em-ordem: ERD;
- 3- Pós-ordem: EDR;

2-

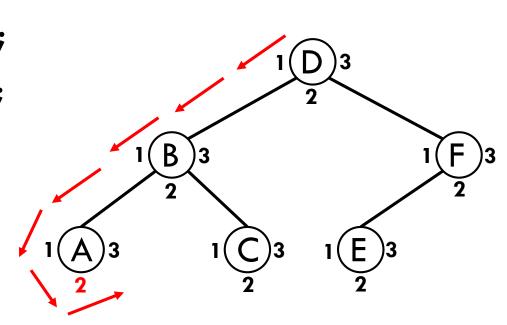


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A

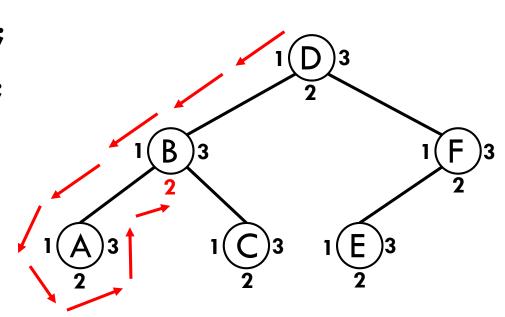


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B

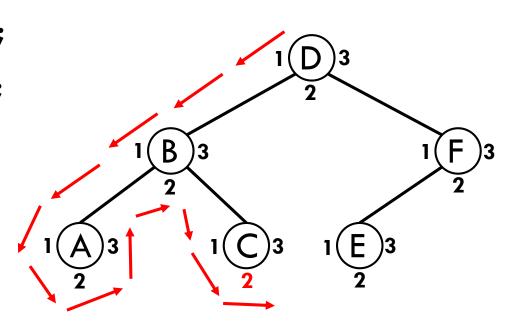


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C

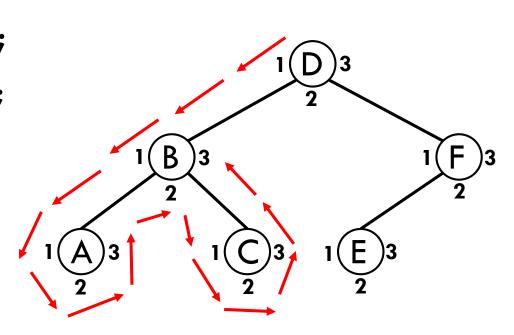


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C

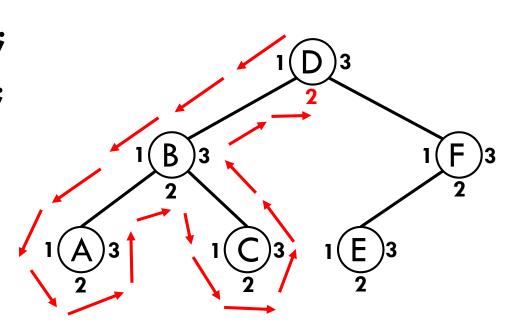


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C-D

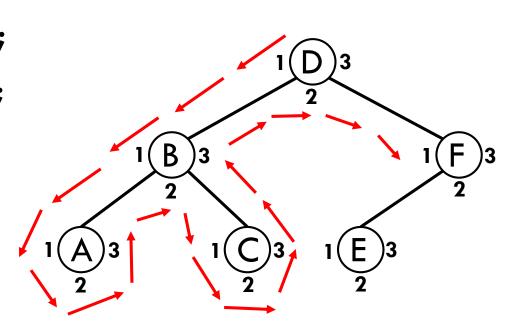


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

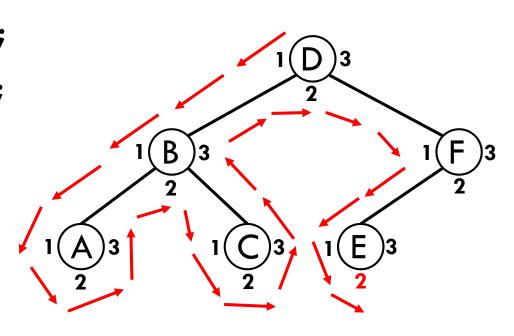
2- A-B-C-D



```
1- Pré-ordem: R E D;
```

- 2- Em-ordem: ERD;
- 3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C-D-E

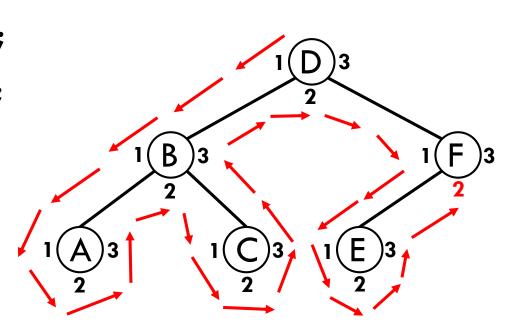


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C-D-E-F

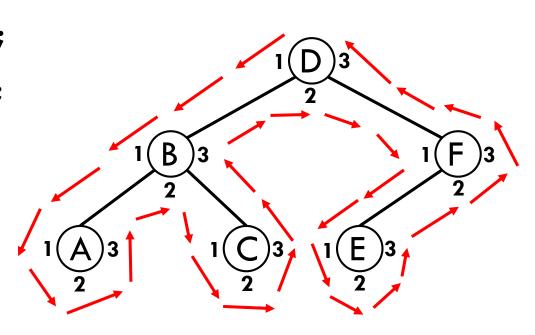


```
1- Pré-ordem: R E D;
```

2- Em-ordem: ERD;

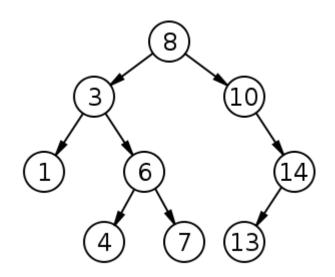
3- Pós-ordem: EDR;

2- A-B-C-D-E-F



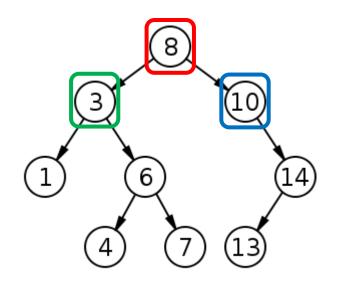
- Uma árvore binária pode ser implementada
 estaticamente em um vetor.
- São utilizadas duas funções para determinar os índices dos nós:
 - Esquerda(pai) = 2 * pai + 1
 - □ Direita(pai) = 2 * pai + 2
- $\ \square$ Tamanho do vetor: 2^h-1
 - Pior caso, árvore binária completa.

- □ Esquerda(pai) = 2 * pai + 1
- □ Direita(pai) = 2 * pai + 2



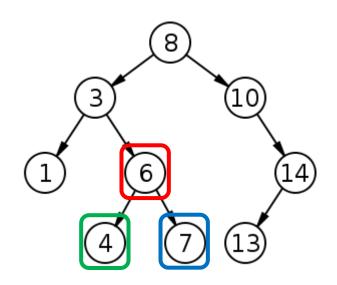
()	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
8	3	3	10	1	6	ı	14	ı	ı	4	7	1	ı	13	ı

- \square Esquerda(pai) = 2 * pai + 1
- □ Direita(pai) = 2 * pai + 2



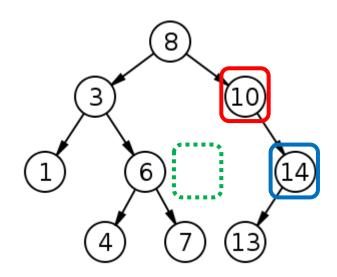
C)	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
8	3	3	10	1	6	ı	14	ı	ı	4	7	ı	ı	13	-

- \square Esquerda(pai) = 2 * pai + 1
- □ Direita(pai) = 2 * pai + 2



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
8	3	10	1	6	-	14	1	1	4	7	-	ı	13	-

- \square Esquerda(pai) = 2 * pai + 1
- □ Direita(pai) = 2 * pai + 2



		2									12	13	14
8	3	10	1	6	14	-	ı	4	7	1	1	13	ı

- A implementação dinâmica de uma AB consiste no encadeamento de vários nós.
- □ Cada nó é representado por: *Esq Dado *Dir

