



## INF 1010 Estruturas de Dados Avançadas

Árvores N-ária e Binária e Listas Generalizadas

3/10/12

## árvores

## Árvores



Uma árvore é uma estrutura de dados largamente usada que organiza os dados de forma hierárquica.

Os dados são organizados em nós e estes possuem recursos que podem ligar uns aos outros.

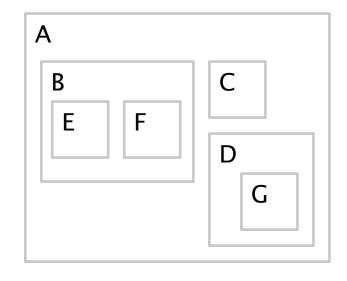
Árvores são organizadas em um grafo acíclico na qual cada nó possui zero ou mais filhos, e no máximo um nó pai.

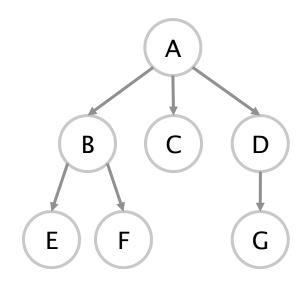
Um nó é uma estrutura que pode conter um valor, uma condição ou um apontamento para uma outra estrutura de dados.

## Árvore

#### estrutura hierárquica:

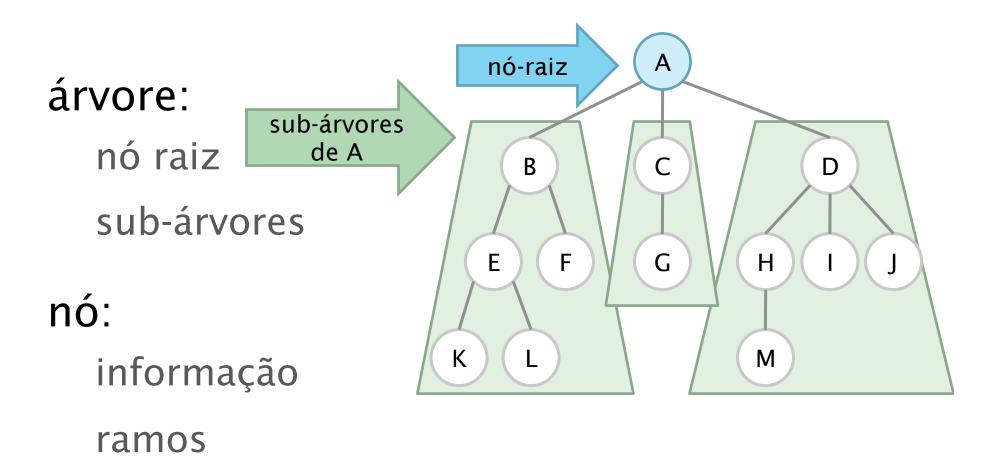






(A (B (E, F)), C, (D (G))) ????

## Árvores - definições



## Árvore - definições

#### grau de um nó:

número de sub-árvores do nó

grau de A = 3

grau de B = 2

grau de F = 0

#### se grau = 0

nó é chamado de folha ou terminal

{ F, G, I, J, K, L, M }

#### se grau > 0

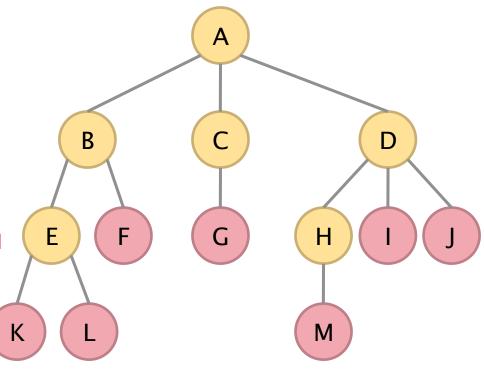
nó é chamado de não-terminal

{ A, B, C, D, E, H }

#### grau da árvore

maior dentre os graus dos nós

grau da árvore de exemplo = 3



nó não terminal



folha ou nó terminal

## Árvore - definições

#### filhos de A

raízes das sub-árvores de A {B, C, D}

#### pai de B: A

X é pai dos seus filhos

#### irmãos

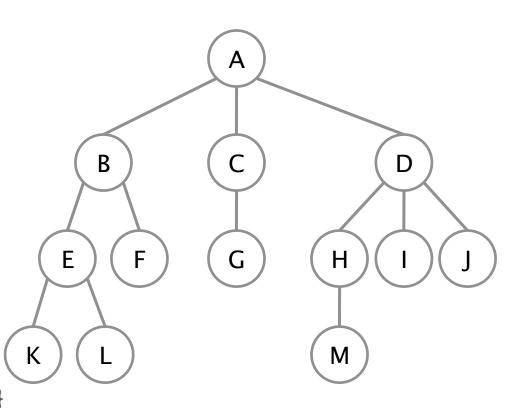
nós que têm um mesmo pai

{B, C, D}; {E, F}; {H, I, J}; {K, L}

#### ancestrais de K

nós no caminho da raiz até K

{A, B, E}



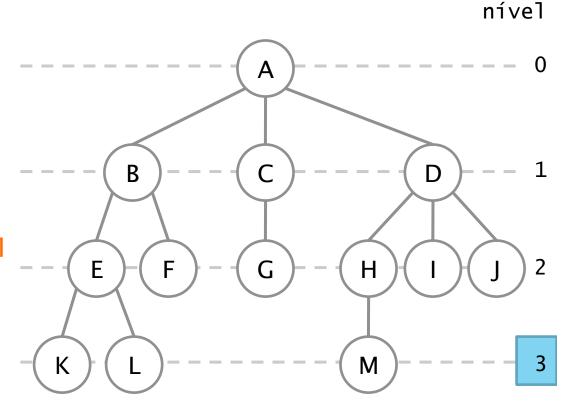
## Árvore - definições

nível (de um nó)

raiz tem nível 0

se nó X tem nível n,

seus filhos têm nível n+1



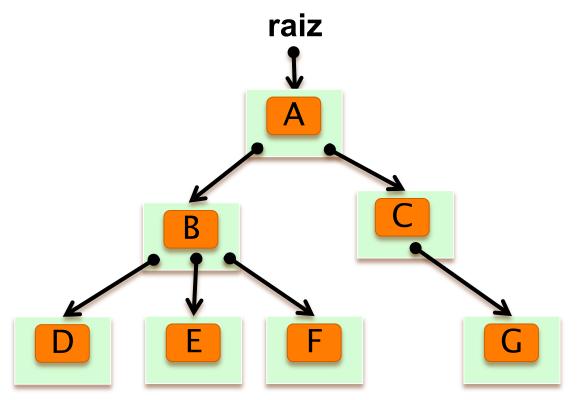
#### altura ou profundidade (da árvore)

maior nível dentre todos os nós

aqui: h = 3

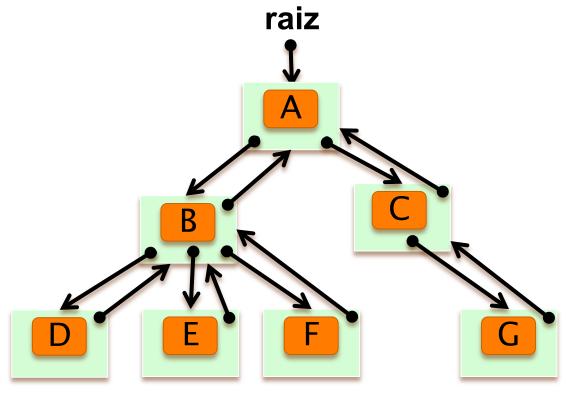
## Representação Convencional

Cada nó aponta para seus filhos.



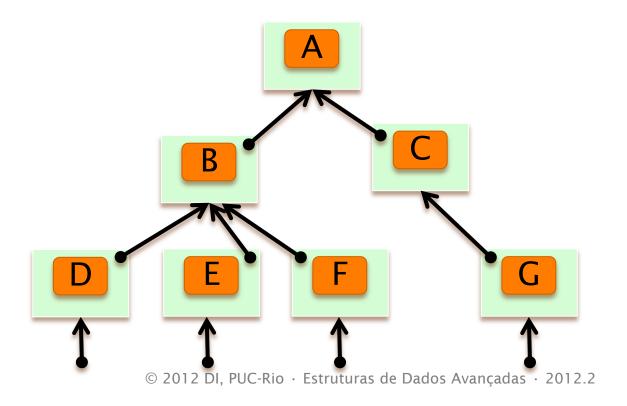
## Representação por Lista Ligada Tripla

Um ponteiro adicional permite verificar quem é o pai do nó em questão. Permitindo assim se subir ou descer pela árvore

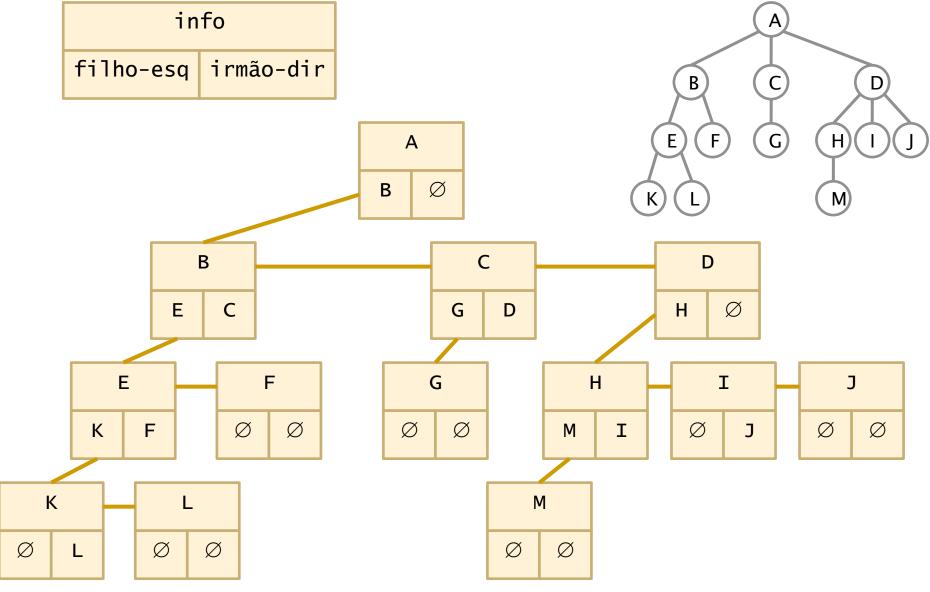


## Representação Invertida

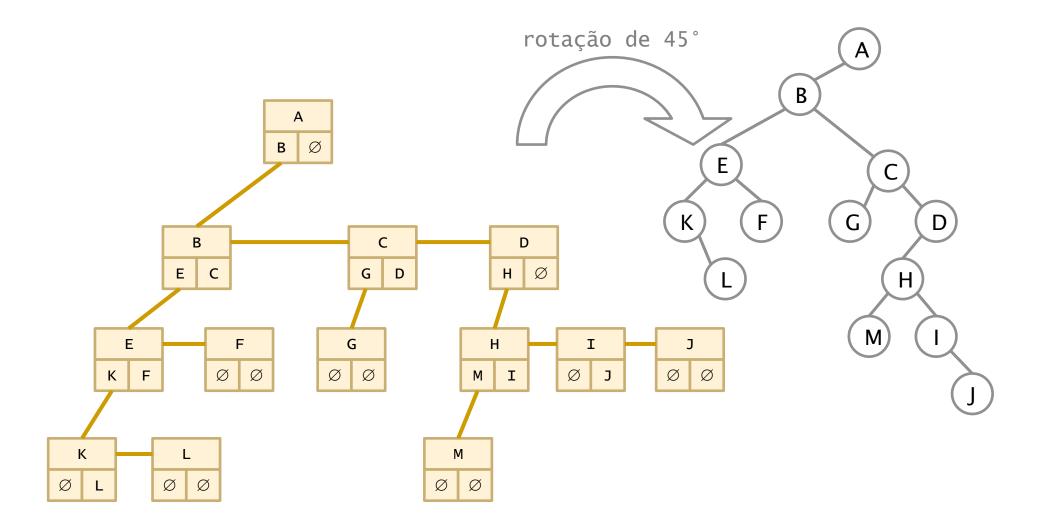
Os filhos apontam para o pai. Esta representação precisa de um conjunto de apontadores para todos os nós folhas.



## Representação binária de uma árvore



## Representação binária como árvore de grau 2 (árvore binária)



## Árvores Digitais (Tries)

Uma árvores digital (trie, prefix tree) é uma estrutura de árvore ordenada usada para armazenar vetores associativos.

O principio é usar os elementos do 'conteúdo' para indicar o 'caminho de busca'

## Árvores Digitais (Tries)

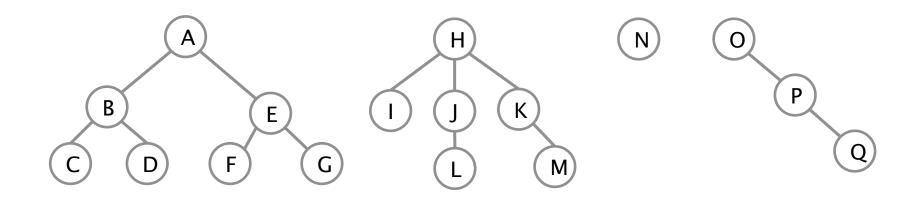
Sequencias de caracteres podem ser representadas por árvores digitais. As arestas recebem os caracteres. Nós finais delimitam palavras.

e i i e s
e o o m a t m s m i s
s s m e s s

#### **Floresta**

Uma sequencia de árvores é chamada de floresta.

As sub árvores de um nó podem ser consideradas uma floresta.



## dúvidas?

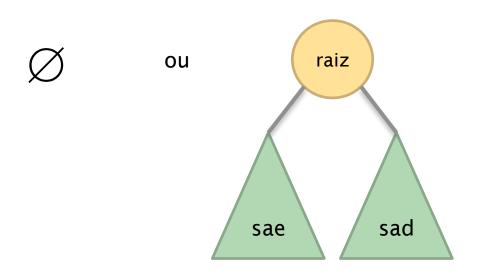
# árvores binárias

## Árvore binária - definição

### árvore binária: conjunto finito de nós

∅ (árvore vazia)

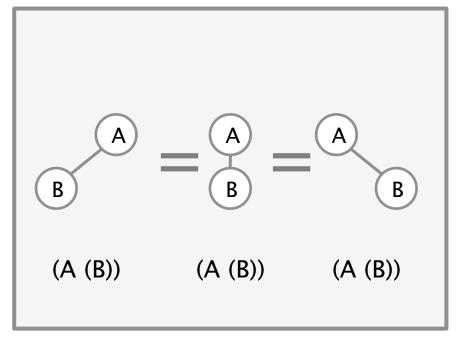
{raiz, sub-árvore esquerda, sub-árvore direita}, onde sae e sad são conjuntos disjuntos



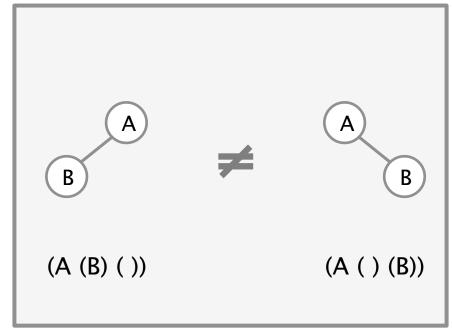
```
/* nó da árvore binária */
struct arvbin {
    char info;
    struct arvbin *esq;
    struct arvbin *dir;
};
```

## Árvore binária não é árvore comum

#### árvore



#### árvore binária



## Árvore binária - conceitos

número máximo de nós no nível i:

2<sup>i</sup>

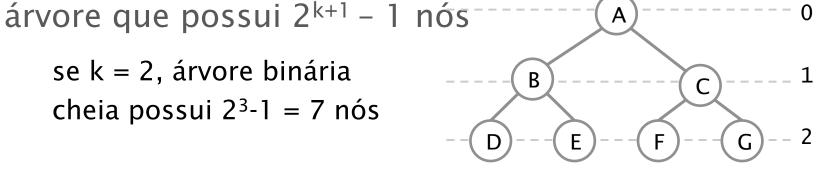
número máximo de nós na árvore de altura k:

$$2^{k+1} - 1, k \ge 0 \quad (= 2^k \dots + 2^2 + 2 + 1)$$

árvore binária cheja de altura k:

nível:

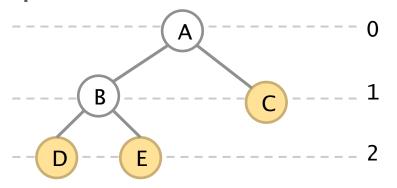
se k = 2, árvore binária cheia possui  $2^{3}-1 = 7$  nós



## Árvore binária - conceitos (cont.)

### árvore binária completa

toda folha está no último ou penúltimo nível nível:



#### árvore estritamente binária

cada nó tem 0 ou dois filhos



## TAD Árvore Binária

typedef struct arvbin ArvBin; ArvBin\* arvbin\_cria\_vazia (void); ArvBin\* arvbin\_cria (char c, ArvBin \*sae, ArvBin \*sad); ArvBin\* arvbin\_libera (ArvBin \*a); int arvbin\_vazia (ArvBin \*a); ArvBin\* arvbin\_esq (ArvBin \*a); ArvBin\* arvbin\_dir (ArvBin \*a); ArvBin\* arvbin\_encontra (ArvBin \*a, char c); char arvbin\_elemento (ArvBin \*a); void arvbin\_exibe\_pre (ArvBin \*a); void arvbin\_exibe\_pos (ArvBin \*a); void arvbin\_exibe\_in (ArvBin \*a); void arvbin\_exibe\_nivel(ArvBin \*a);

### Percursos em Árvores

#### Pré-ordem:

Visitar a raiz da sub-árvore

Percorrer a sub-árvore esquerda em pré-ordem

Percorrer a sub-árvore direita em pré-ordem

#### Pós-ordem

Percorrer a sub-árvore esquerda em pós-ordem

Percorrer a sub-árvore direita em pós-ordem

Visitar a raiz da sub-árvore

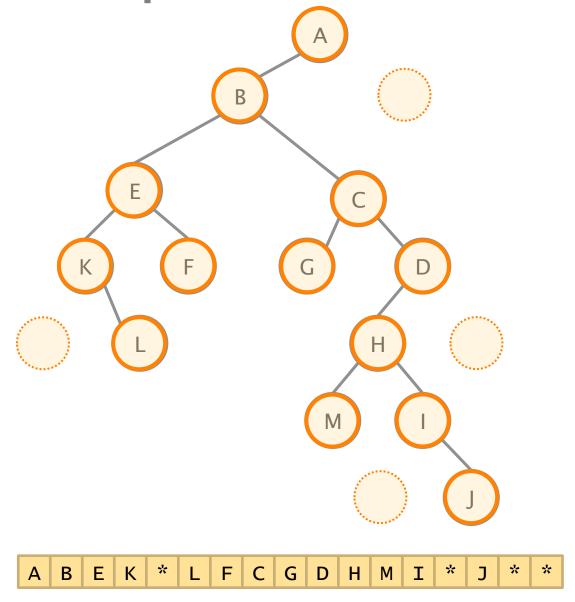
#### Ordem Simétrica (Inordem):

Percorrer a sub-árvore esquerda em inordem

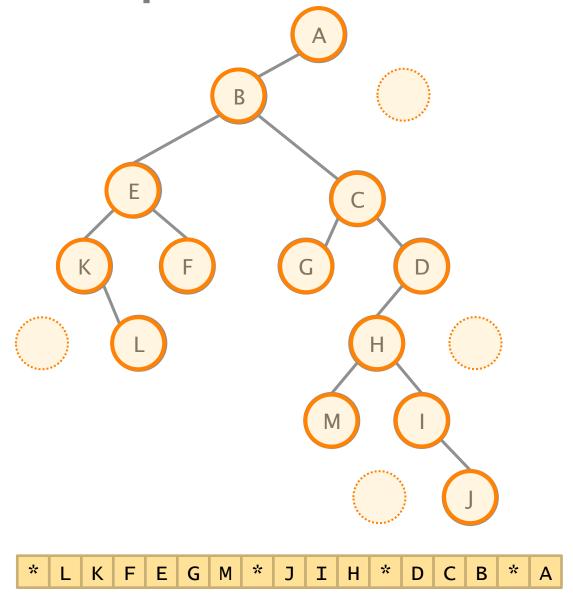
Visitar a raiz da sub-árvore

Percorrer a sub-árvore direita em inordem

## Percurso – pré-ordem

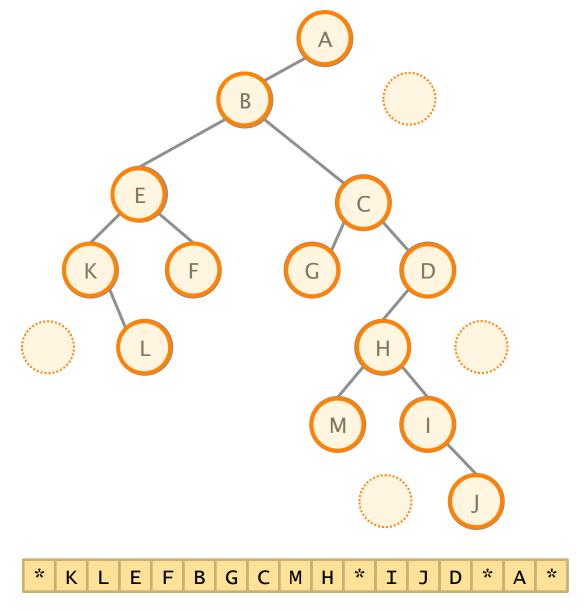


## Percurso – pós-ordem



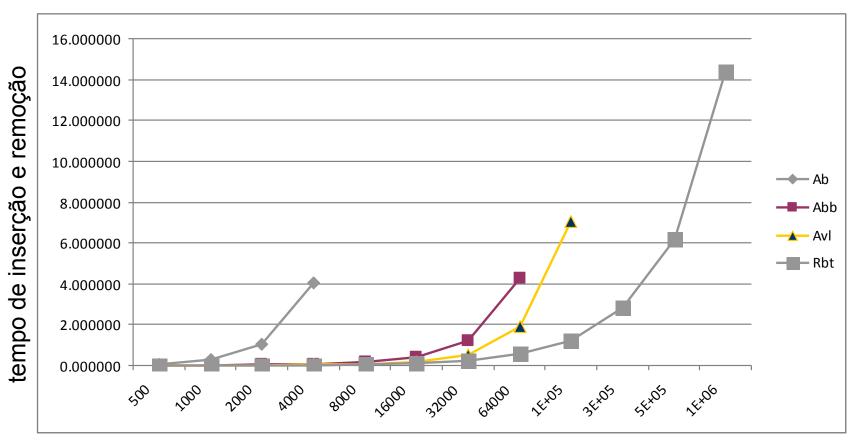
3/10/12

#### Percurso - ordem simétrica



3/10/12

### O que vamos estudar de árvores binárias?



tamanho do problema

## dúvidas?

# listas generalizadas

#### Listas Generalizadas

Cada elemento de uma lista generalizada ou é um átomo, ou é uma lista generalizada.

Um átomo pode ser um valor, uma letra, um texto, etc...

## Listas Generalizadas Notação Parentética

## Representação:

$$(\alpha_1, \alpha_2, ..., \alpha_n)$$

 $\alpha_i$  é um átomo ou uma lista generalizada

### Exemplo:

A = ()  
B = 
$$(1,2,3)$$
  
C =  $((3),(4,8),(5,(6)))$   
D =  $(B,4,5)$   
E =  $(1,E,2)$ 

## Expansão

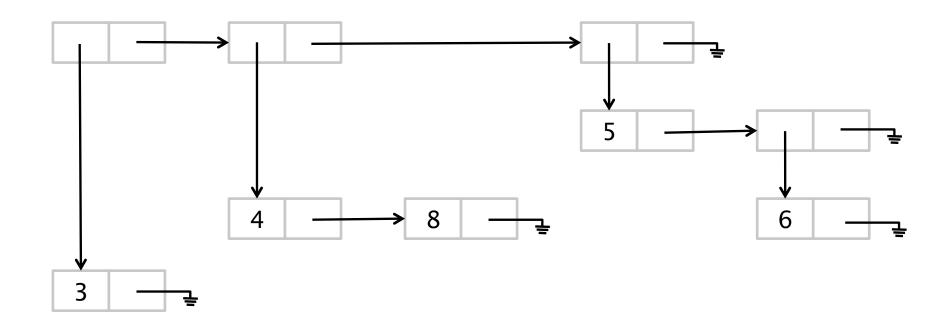
Lista D = 
$$(B,4,5)$$
 pode ser expandida:  
D =  $((1,2,3),4,5)$ 

Lista E = (1,E,2) é uma recursão infinita:

$$E = (1,(1,(1,(1,(1,...,2),2),2),2),2)$$

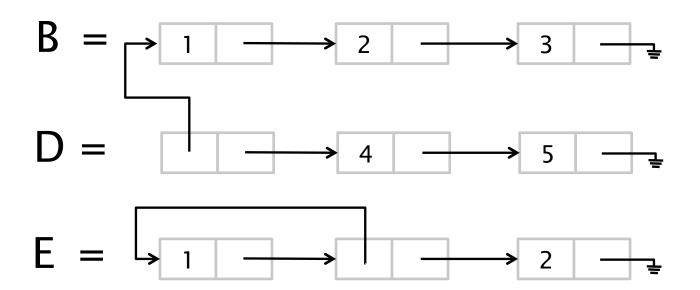
## Representação Gráfica

$$C = ((3),(4,8),(5,(6)))$$



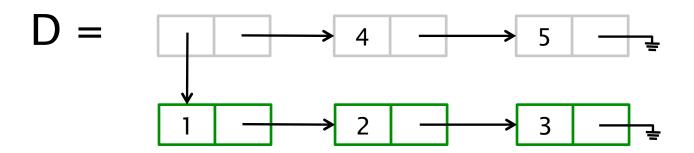
## Implementação Compartilhada

As listas podem compartilhar diretamente as outras listas:



## Implementação com Cópia

Neste modo os dados são copiados para a lista. Porém, não é possível completar a expansão de listas recursivas.



## dúvidas?