



Trabalho

- Individual

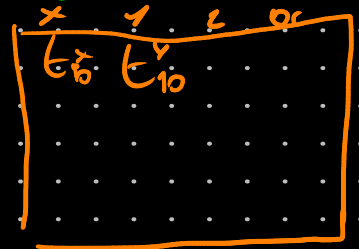
Código comentado  
Tabela é parte

- Implementar as estruturas de dados

Obrigatório: Vetor, Listas Encadeadas, Pilha, Fila

Opcional: Árvore e Tabela Hash.  
Lista encadeada Dupla e Circular

10  
100  
1000  
10000  
100000  
1000000



- Inserção e Remoção de elementos nessas estruturas, medindo o tempo. E realizando essas operações com número variado de tamanho: 10, 100, 1000, 10000, 100000, 1000000

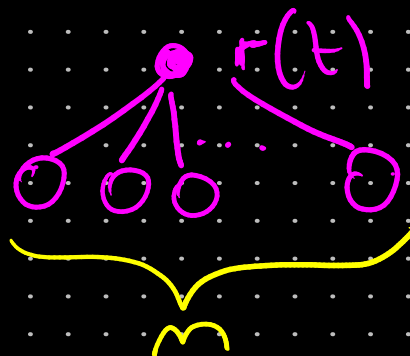
- Ordenação  $\begin{cases} O(n^2) \\ O(n \log n) \end{cases}$  — Tabela comparativa

# Árvore

Uma árvore enraizada  $T$  é um conjunto finito de elementos denominados nós ou vértices tais que

- $T = \emptyset$ , e a árvore é dita vazia, ou
- existe um nó especial chamado de  $T(r(T))$ ; os restantes constituem um único conjunto vazio ou são divididos em  $m \geq 1$  conjuntos disjuntos não vazios, as subárvores de  $r(T)$ , cada qual, por sua vez, uma árvore

↑ definição recursiva



# Exemplos de "coisas" com estrutura de árvores

- Diagramas de inclusão



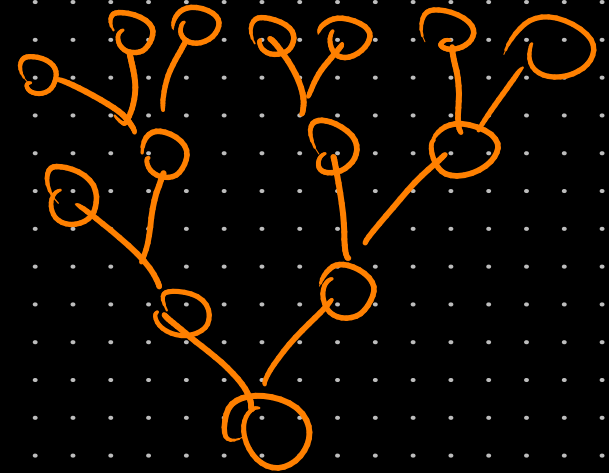
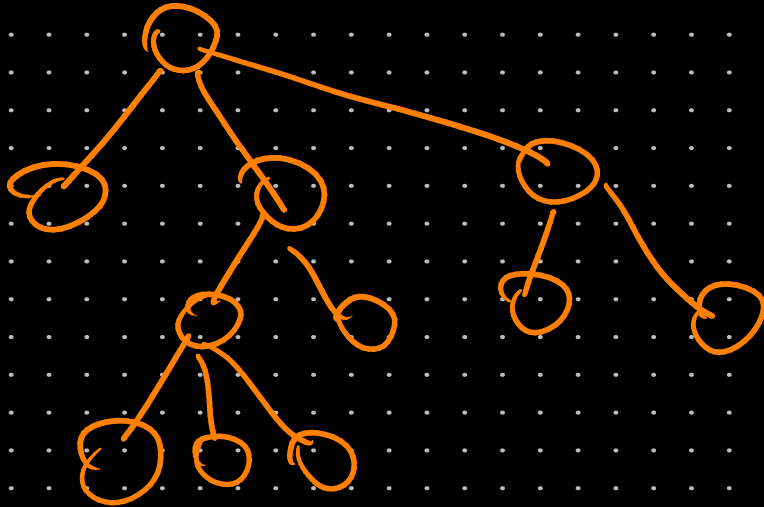
- Estrutura de diretório em sistemas de arquivos

/usr/bin  
/home

/usuario1

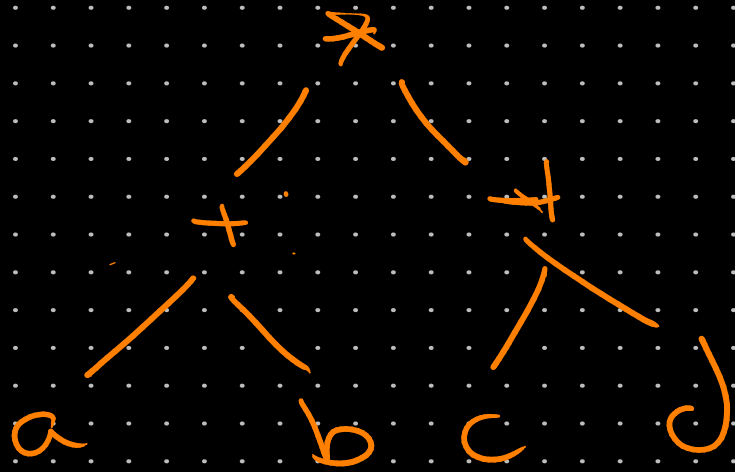
/usuario2

/Documentos



Expressões aritméticas parentizadas

$$((a+b) * (c+d))$$

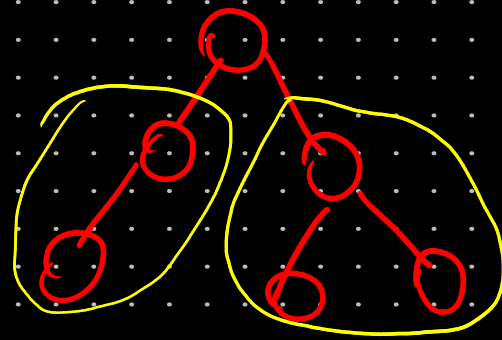
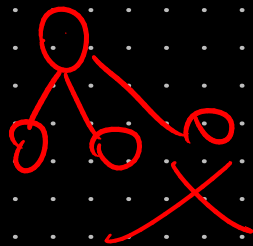


Compiladores de  
Linguagens de Programação  
estão baseados todos em  
árvores

Árvore é a primeira estrutura não linear

- Problemas específicos  $\rightarrow$  estrutura de dados específicas

Uma restrição na árvore muito útil é limitar a quantidade de subárvores em cada nó para no máximo 2.



Árvore  
binária

vetor

lista  
encadeada

tabela  
hash

árvore  
binária (de busca)

Inclusão

$O(1)$   
 $O(n)$

$O(1)$

$O(1)$  +  
 $O(n)$  -

$O(\log n)$  ±  
 ~~$O(n)$~~  +

Remoção

$O(1)$

$O(1)$   
 ~~$O(1)$~~  +

$O(1)$  +  
 $O(n)$  -

$O(\log n)$  ±  
 ~~$O(n)$~~  +

Ordenação

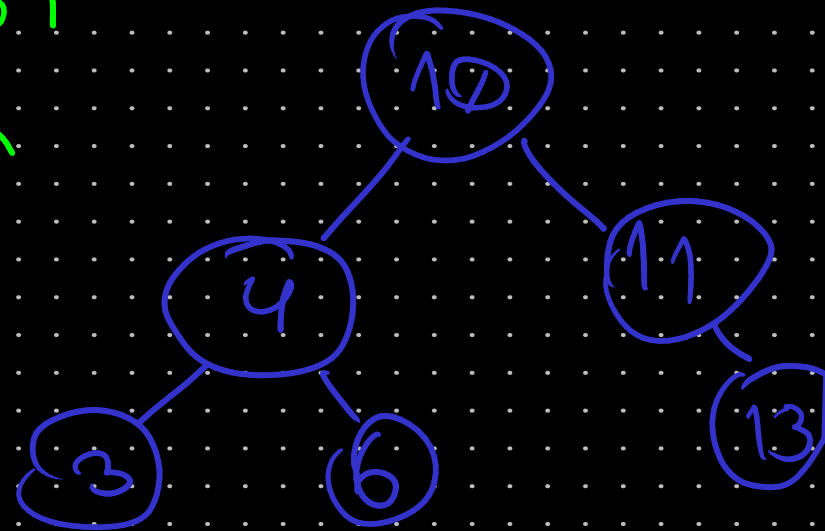
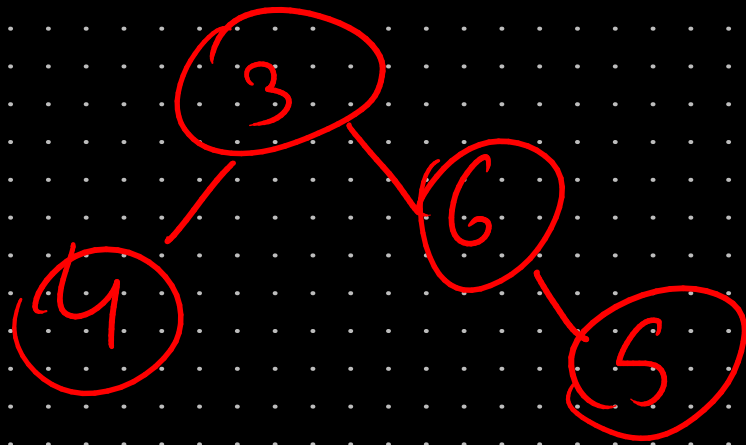
$O(n \log n)$

$O(n)$

X

$O(n)$

A árvore binária de busca  
é uma árvore binária tal que  
para todo nó  $t$  da árvore  
a  $c(t)$  é maior que  $s$  para todo  $s$   
que é um chave numa subárvore esquerda  
e  $c(t)$  é menor que  $r$  para todo  $r$   
chave em uma subárvore direita





# Propriedades

1) O número de subárvores esquerdas e direitas vazias em uma árvore binária com  $n > 0$  nós é  $n+1$

## Definições

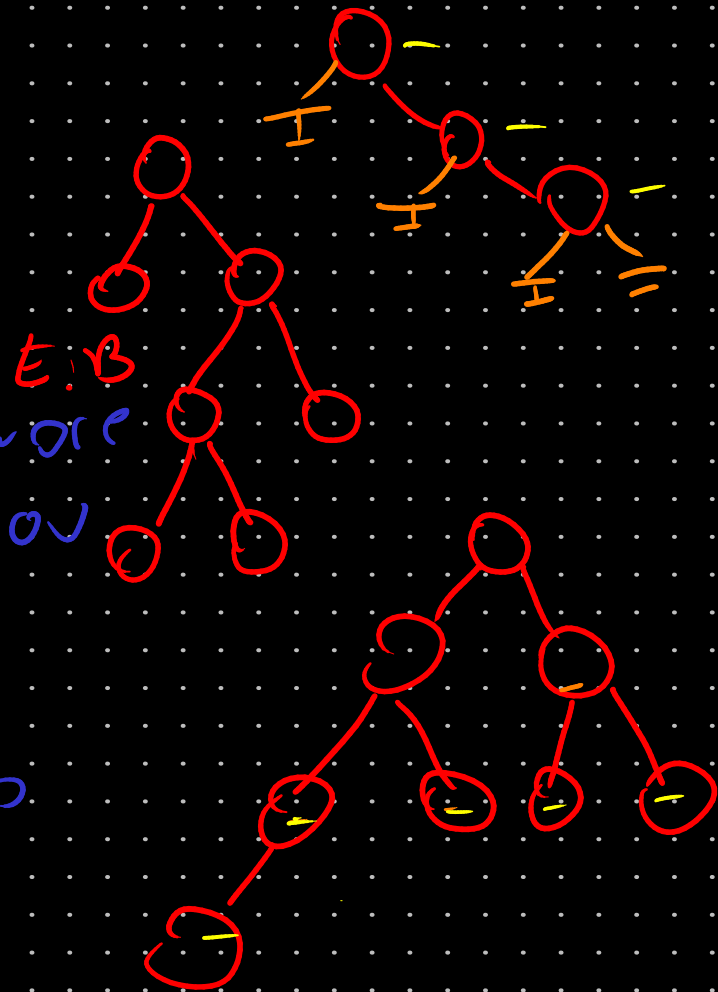
- Árvore estritamente binária:  
todo nó tem 0 ou 2 filhos

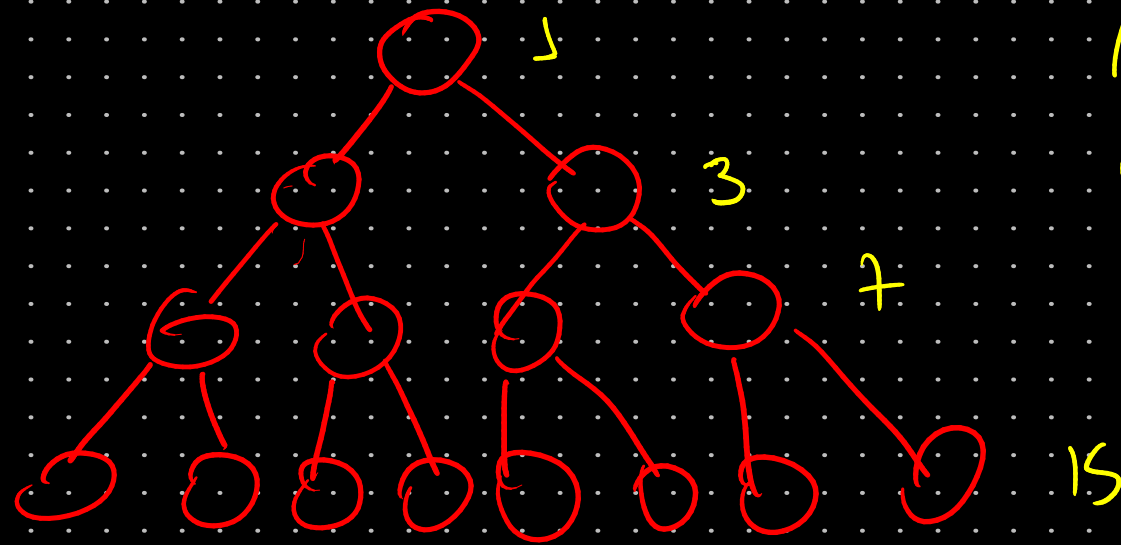
- Árvore completa

Se existe um nó com alguma subárvore vazia, esse nó está no último ou penúltimo nível

- Árvore cheia

todos os nós com subárvores vazias estão no último nível





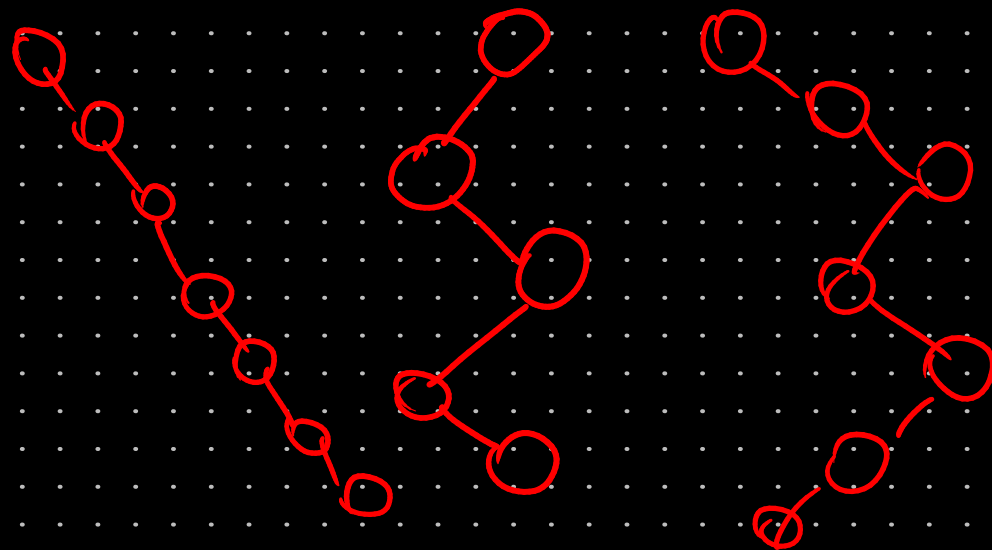
Após árvores  
com  $2^k - 1$  nós  
seu cheios

Árvore cheia

2) Seja  $T$  uma árvore binária completa com  $n > 0$  nós. Então  $T$  possui altura  $h$  mínima. Além disso

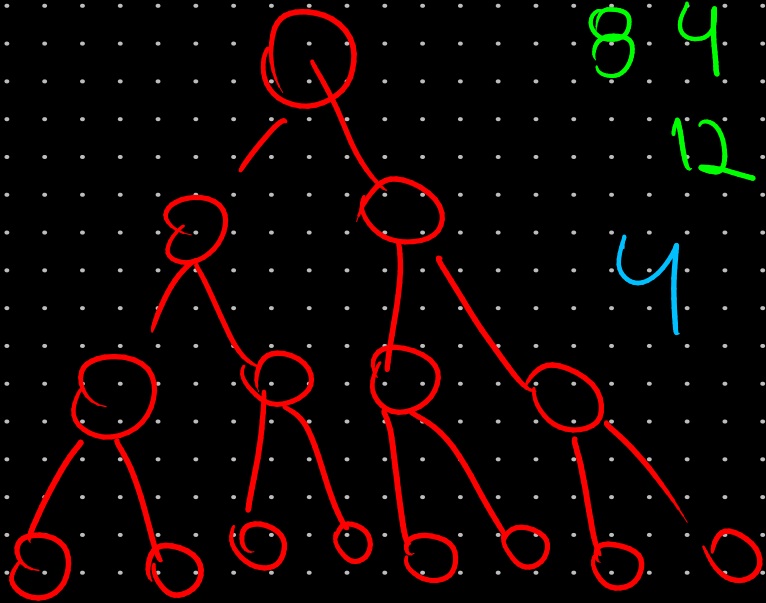
$$h = 1 + \lfloor \log_2 n \rfloor$$

Árvore Zigzag  
Toda nó possui no  
máximo 1 filho



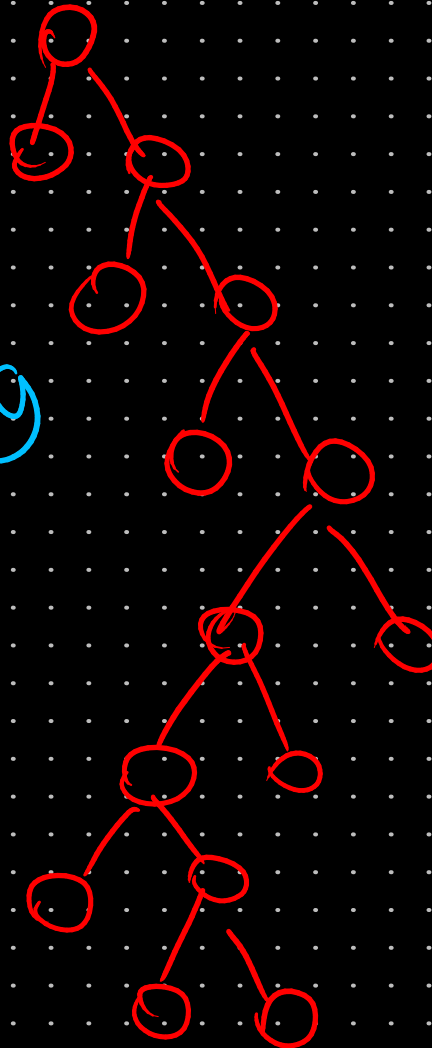
8 4 2 1 3 6 5 7  
12 10 9 11 14 13 15

4

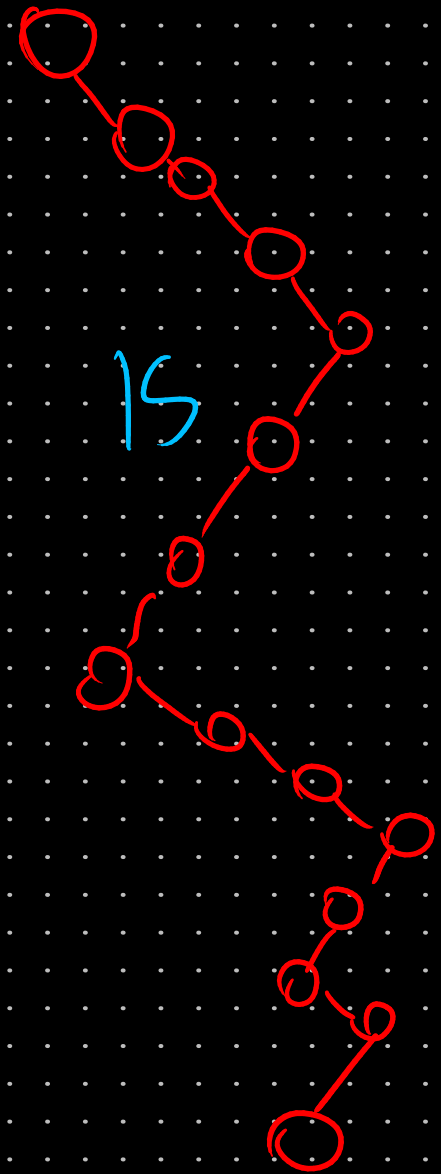


CHEIA

9



15



ZIG-ZAG