

Seminário de Estrutura de Dados

Árvores AVL

Daniel Carvalho Moreira	16/0116821	Ciência da Computação
João Victor Cabral de Melo	16/0127670	Ciência da Computação
Vinícius Bowen	18/0079239	Ciência da Computação



Roteiro:

- Contexto
- O que é?
- O que **não** é?
- Analise
 - **Balanceamento**
 - Rotações
- Exemplo
- Aplicação

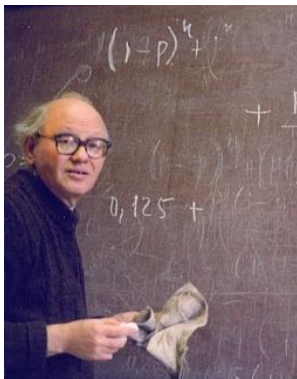


Contexto

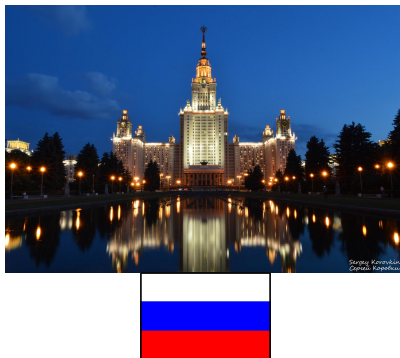
- Uma árvore binária de busca pode oferecer desvantagens, como por exemplo, afetar o seu tempo de busca à medida que foram inseridos ou/e remoção de muitos elementos em sua estrutura;
- As operações sobre uma árvore levam tempo proporcional ao número de níveis da árvore binária de busca;
- **Motivação:** Buscar manter a árvore sempre com a menor quantidade de níveis possíveis;

Contexto

AVL = **A**delson-**V**elskii e **L**andis



Georgy Maximovich Adelson-Velsky



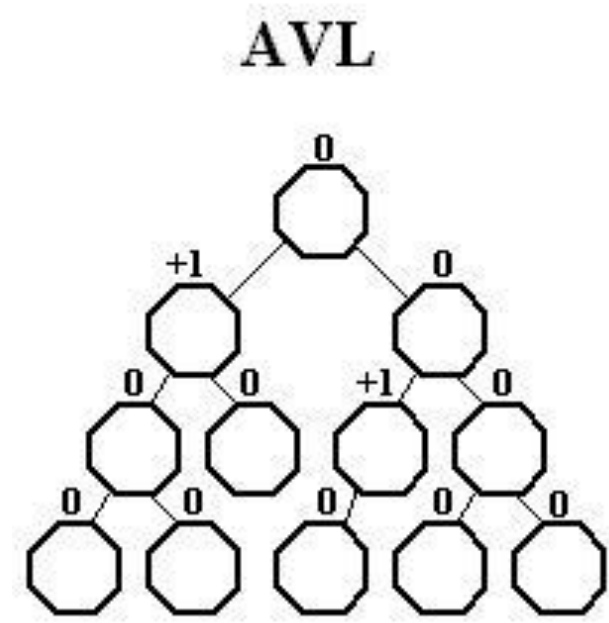
Evgenii Mikhailovich Landis

- Adel'son-Vel'skiĭ, G. M.; Landis, E. M. An algorithm for organization of information. (Russian) *Dokl. Akad. Nauk SSSR* **146** 1962 263–266.
 - “ Algoritmos para Organização de Informação “ em 1962

O que é uma **Árvore AVL**?

Modelo de árvore binária de busca :

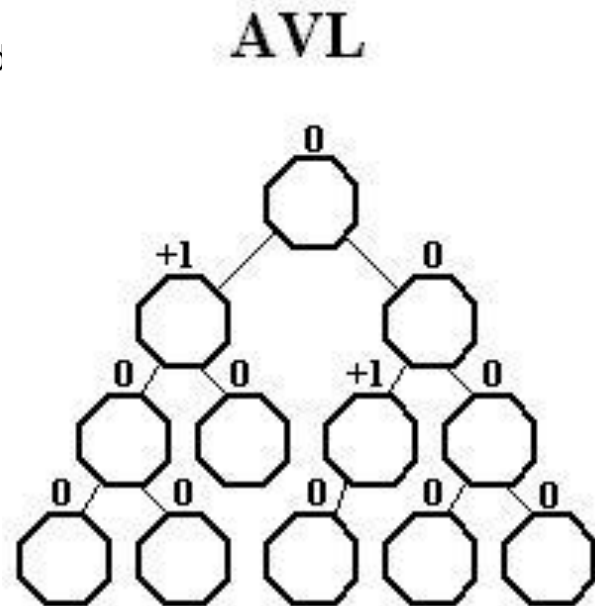
- Com uma característica: A subárvore à esquerda e à direita devem ter máximo a diferença em 1 (um) de altura;
- Utiliza-se o **balanceamento dinâmico** em sua execução, ou seja, seu conceito obriga que a árvore seja balanceada e organizada a cada interação;



Fator de balanceamento de uma árvore balanceada.

Definição

- Para uma árvore, A , não vazia qualquer, sendo as sub-árvores:
 - À esquerda: T_L ;
 - À direita: T_R ;
 - T_L e T_R são balanceadas por altura;
 - Com alturas h_L e h_R , respectivamente;
 - $|h_L - h_R| \leq 1$;
-
- **Fator de balanceamento;**
 - $fb = h_L - h_R$



Fator de balanceamento de uma árvore balanceada.

No exemplo, vejamos:

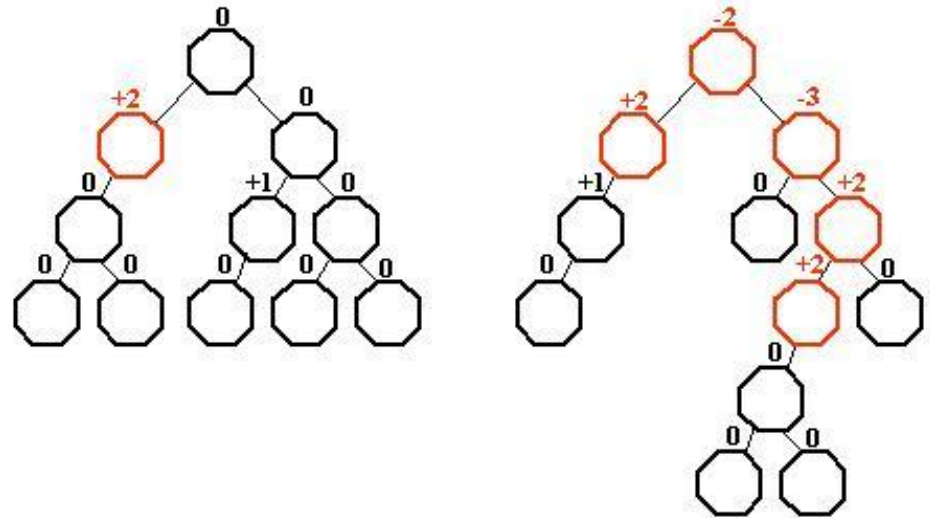
- Na primeira árvore, em sua subárvore da esquerda existe 2 alturas a mais pela esquerda;
 - Logo

$$fb = h_L - h_R$$

$fb = 2 - 0$

$fb = +2$;

NÃO AVL



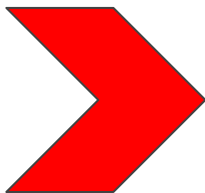
Fator de balanceamento de uma árvore não balanceada



Estrutura de nó da Árvore

- Exemplo:
 - Utiliza em sua estrutura a variável fb para guardar a informação do fator de balanceamento no nó;

Exemplo de
implementação



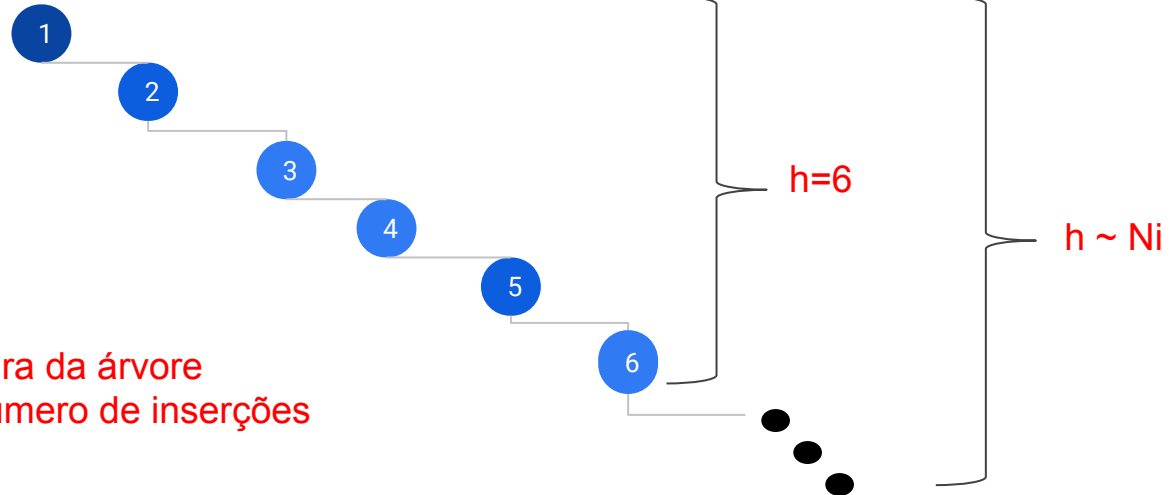
```
typedef struct no_AVL AVL;  
  
struct no_AVL {  
  
    int info;  
  
    int fb; // fator de balanceamento  
  
    AVL *pai;  
  
    AVL *esq;  
  
    AVL *dir;  
  
};
```


Análise sobre uma árvore qualquer

- Propondo a inserção de números em estrutura de árvore temos:

- Números: 1, 2, 3, 4, 5, 6.

-



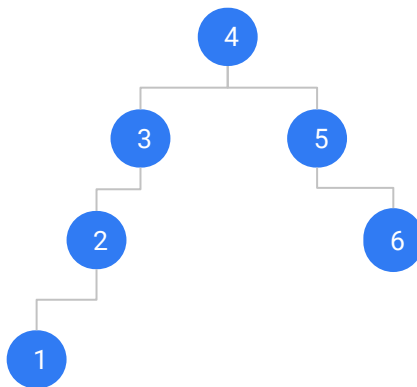
h = altura da árvore

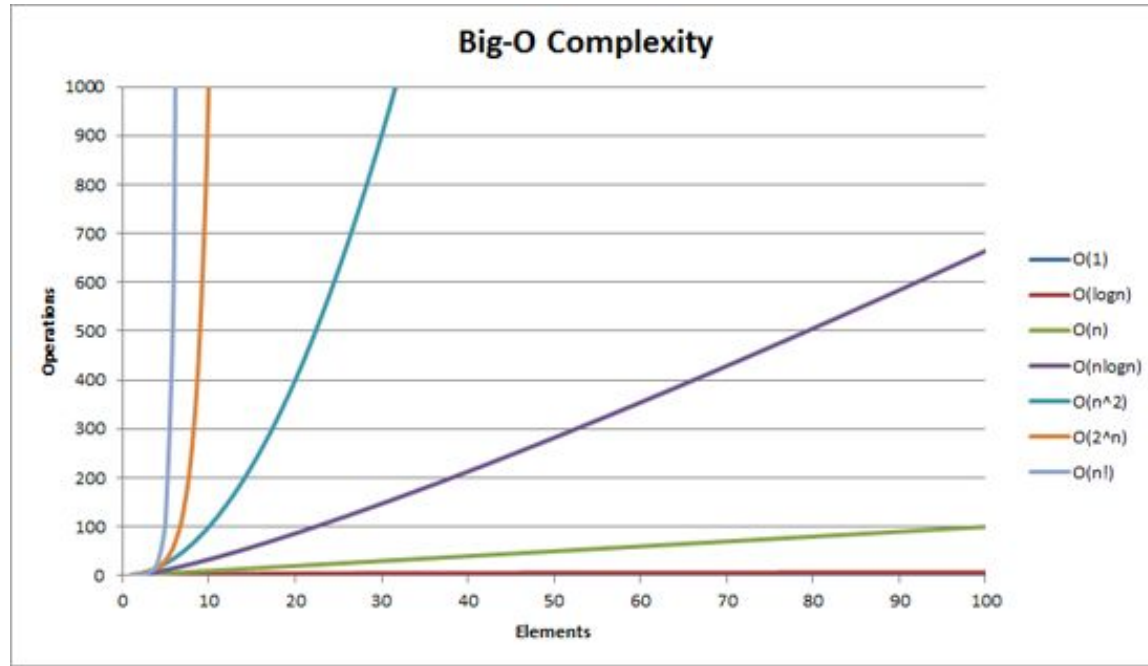
N_i = Número de inserções



Otimizando a árvore !

- Propondo a inserção de números em estrutura de árvore temos:
 - Números: 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9.
 -





Árvore binária de busca

Tipo	Árvore
Ano	1960
Inventado por	P.F. Windley, A.D. Booth, A.J.T. Colin, e T.N. Hibbard

Complexidade de Tempo em Notação big O

Algoritmo	Caso Médio	Pior Caso
Espaço	$O(n)$	$O(n)$
Busca	$O(\log n)$	$O(n)$
Inserção	$O(\log n)$	$O(n)$
Remoção	$O(\log n)$	$O(n)$

V.S.

Árvore AVL

Tipo	Árvore
Ano	1962
Inventado por	Georgy Adelson-Velsky e Yevgeniy Landis

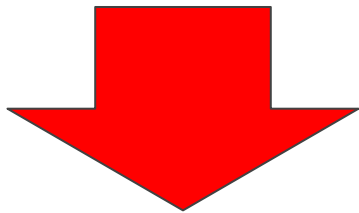
Complexidade de Tempo em Notação big O

Algoritmo	Caso Médio	Pior Caso
Espaço	$O(n)$	$O(n)$
Busca	$O(\log n)^{[1]}$	$O(\log n)^{[1]}$
Inserção	$O(\log n)^{[1]}$	$O(\log n)^{[1]}$
Remoção	$O(\log n)^{[1]}$	$O(\log n)^{[1]}$



Análise sobre uma árvore qualquer

- **Motivação:** Buscar manter a árvore sempre com a menor quantidade de níveis possíveis;



Balanceamento



Balanceamento

- Para isso utilizaremos de rotação, são 4 tipos :
 - Rotação à esquerda;
 - Rotação à direita;
 - Rotação dupla à esquerda;
 - Rotação dupla à direita;

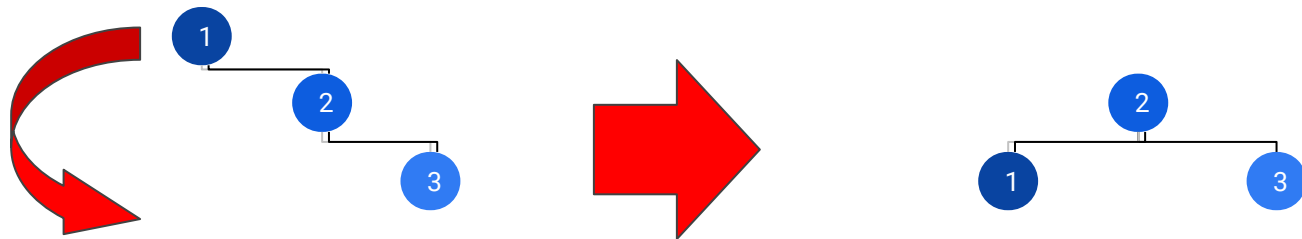
Simple e
primitivas

Dupla e derivada



Balanceamento

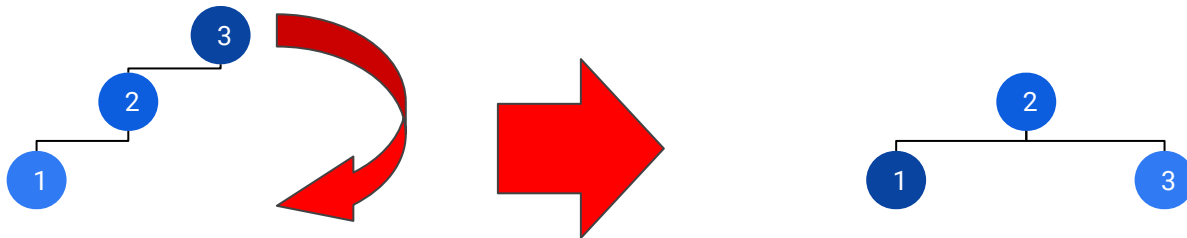
- Rotação à esquerda





Balanceamento

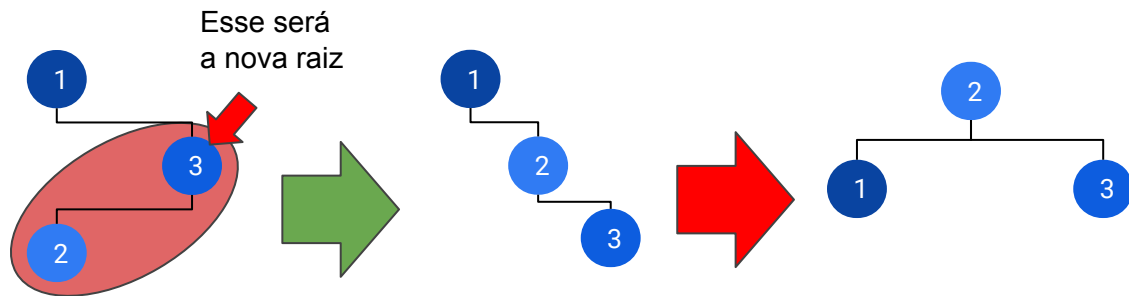
- Rotação à direita





Balanceamento

- Rotação dupla à esquerda



1º Rotação à direita na subárvore à direita.

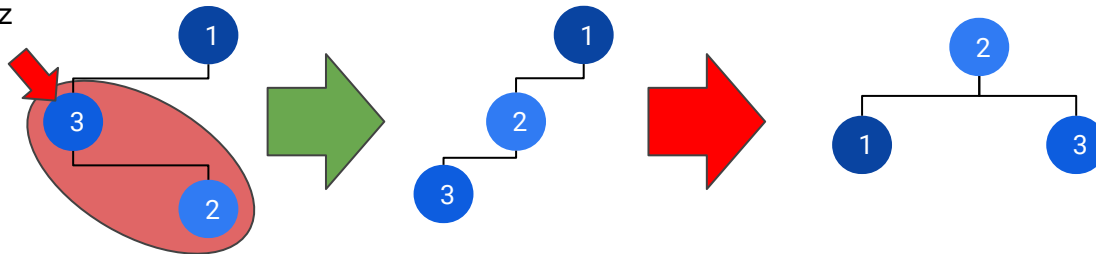
2º Rotação à esquerda na árvore original.



Balanceamento

- Rotação dupla à direita

Esse será
a nova raiz



1º Rotação à esquerda na subárvore à esquerda.

2º Rotação à direita na árvore original.



Como decidir as rotações

Calcule $fb = hl - hr$

Se $-1 \leq fb \leq 1 \rightarrow$ árvore equilibrada

Se $fb > 1$:

Se a subárvore da direita tem $fb < 0$

Rotação dupla à esquerda

Se não

Rotação à esquerda

Se não :

Se a subárvore da esquerda tem $fb > 0$

Rotação dupla à direita

Se não

Rotação a direita



Árvore Binária de Busca v.s. **Árvore AVL**



https://www.youtube.com/watch?v=imNI_qq6ILw&list=FLQRfghLDX3omBa2nZwhsGZA ~ [árvores binárias de busca x árvores AVL](#)



Aplicações

- Devido suas operações (inserção, busca, remoção) levarem o tempo da complexidade $O(\log N)$, ou seja, sendo rápida em suas buscas.



Dicionários [[editar](#) | [editar código-fonte](#)]

Árvore AVL pode ser usada para formar um dicionário de uma linguagem ou de programas, como os opcodes de um [assembler](#) ou um [interpretador](#).

Geometria Computacional [[editar](#) | [editar código-fonte](#)]

Árvore AVL pode ser usada também na [geometria computacional](#) por ser uma estrutura muito rápida. Sem uma estrutura com complexidade $O(\log n)$ alguns algoritmos da geometria computacional poderiam demorar dias para serem executados.

Conjuntos [[editar](#) | [editar código-fonte](#)]

Árvore AVL podem ser empregadas na implementação de conjuntos, principalmente aqueles cujas chave não são números inteiros.

A complexidade das principais operações de conjuntos usando árvore AVL:

- Inserir - $O(\log n)$;
- Remover - $O(\log n)$;
- Pertence - $O(\log n)$;
- União - $O(n \cdot \log n)$;
- Interseção - $O(n \cdot \log n)$.



Bibliografia:

- https://pt.wikipedia.org/wiki/Georgy_Adelson-Velsky
- https://pt.wikipedia.org/wiki/Yevgeniy_Landis
- <https://mathscinet.ams.org/mathscinet-getitem?mr=0156719>
- <http://www.lcad.icmc.usp.br/~nonato/ED/AVL/node67.html>
- https://www.youtube.com/watch?v=imNI_gg6lLw&list=FLQRfghLDX3omBa2nZwhsGZA
- <https://www.quora.com/How-would-you-explain-O-log-n-in-algorithms-to-1st-year-undergrad-student-Can-any-one-explain-it-with-mathematical-proof-for-log-n-complexity-by-taking-a-simple-example-like-Binary-search-and-simple-to-understand>
- https://pt.wikipedia.org/wiki/%C3%81rvore_AVL
- https://pt.wikipedia.org/wiki/%C3%81rvore_bin%C3%A1ria_de_busca