

UNIVERSIDADE FEDERAL DO CEARÁ

ESTRUTURAS DE DADOS - TIO140 2022.2 TQ2A

AULA 24 - 11/11/2022 - SEXTA-FEIRA

### INserÇÃO em ÁRVORES AVL

1. RECAPITULANDO: UMA ÁRVORE BINÁRIA DE BUSCA  $\tilde{A}$  É AVL SE E SOMENTE SE, PARA TODA SUBÁRVORE

$\begin{array}{c} x \\ \swarrow \quad \searrow \\ \triangle_{EX} \quad \triangle_{DX} \end{array}$  DE  $\tilde{A}$ ,  $|h(E) - h(D)| \leq 1$ , SENDO  $h(T)$  A ALTURA DE UMA ÁRVORE  $T$  QUALQUER (A ALTURA DE  $T$  É A ALTURA DE SUA RAÍZ SE  $T$  NÃO FOR VAZIA, E ZERO SE VAZIA).

NÓS TAMBÉM DEFINIMOS  $b(x) = h(Dx) - h(Ex)$  COMO O VALOR DO BALANCEAMENTO DE  $x$ . Logo, NUMA ÁRVORE AVL,  $b(x) \in \{-1, 0, +1\}$ , PARA TODO NÓ  $x$ .

### 2. ESTRATÉGIA GERAL DE INserÇÃO em ÁRVORES AVL:

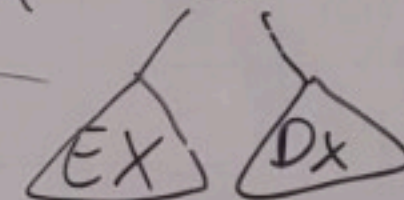
SEJA  $\tilde{A}$  UMA ÁRVORE AVL E  $v$  UM VALOR QUE NÃO ESTÁ EM  $\tilde{A}$ . NÓS DESCREVEMOS A SEGUIR A ESTRATÉGIA DE INserÇÃO DE  $v$  EM  $\tilde{A}$ , POR ANÁLISE DE CASOS:

2.1. SE  $A = \emptyset$ : O RESULTADO É  $A' = v$ ,

QUE EVIDENTEMENTE É AVL, POIS  $b(v) = 0$ .

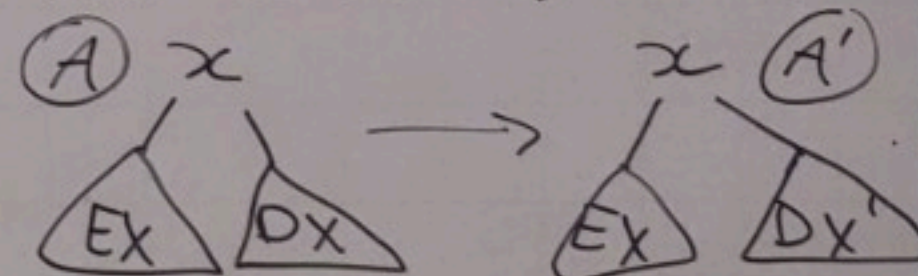
ALÉM DISSO,  $h(A') = h(A) + 1$ .

2.2. SE  $A = x$  : SEM PERDA DE GENERALIDADE, SUPONHAMOS QUE



$v > x$ . NESSE CASO, SEJA  $DX'$  O RESULTADO DA INserÇÃO RECURSIVA DE  $v$  EM  $DX$ . NESSE CASO, LOGO APÓS ESTA INserÇÃO RECURSIVA, TEMOS:

A SEGUINTE ÁRVORE  $A'$ :





COM RELAÇÃO A  $A'$ , OBSERVE QUE EX CONTINUA AVL E QUE  $DX'$ , SENDO O RESULTADO DO ALGORITMO RECURSIVO DE INSERÇÃO EM ÁRVORES AVL, TAMBÉM JÁ É AVL.

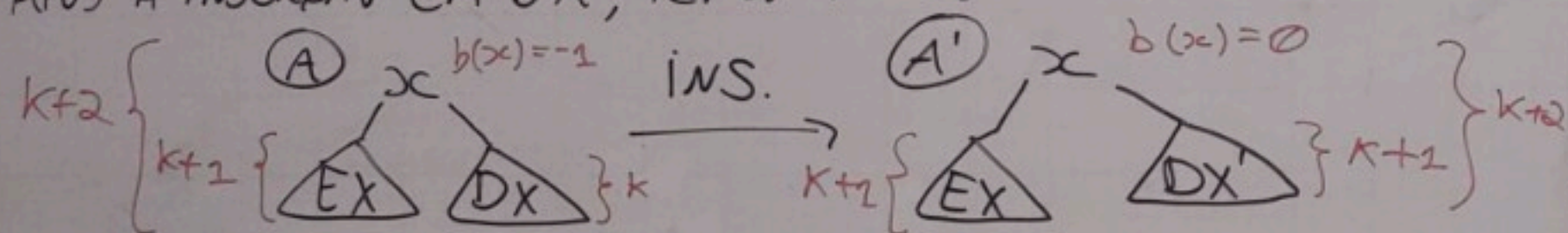
RESTA, PORTANTO, ANALISAR O BALANCEAMENTO DE  $x$ .

OBSERVE ENTÃO QUE, SE  $h(DX') = h(DX)$ , ENTÃO  $x$  CONTINUA BALANCEADO E NÃO HÁ MAIS NADA A FAZER, OU SEJA, O RESULTADO DA INSERÇÃO EM  $A$  É A ÁRVORE  $A'$  E  $h(A') = h(A)$ .

SE, PORÉM,  $h(DX') \neq h(DX)$ , ENTÃO, COMO VEREMOS, VALE QUE  $h(DX') = h(DX) + 1$ . TEMOS ENTÃO 3 CASOS:

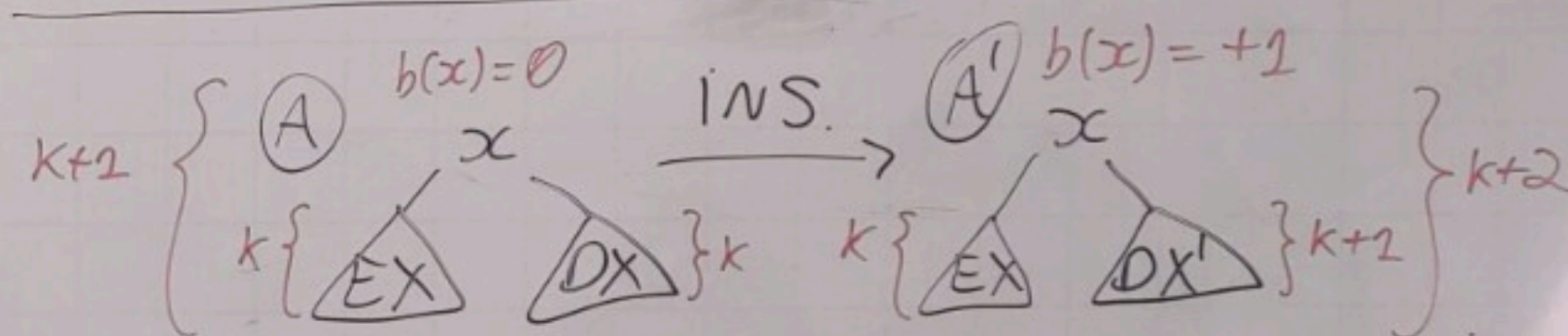
2.2.1) ANTES DA INSERÇÃO,  $b(x) = -1$ : NESSE CASO,

APÓS A INSERÇÃO EM  $DX$ , TEMOS A SEGUINTE ÁRVORE  $A'$ :



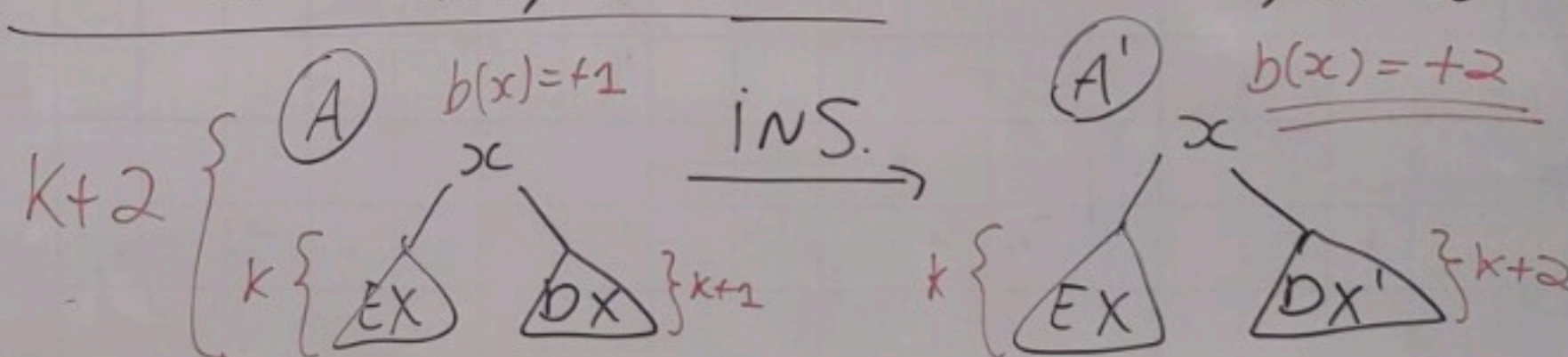
VEREMOS ENTÃO QUE, EM  $A'$ ,  $x$  ESTÁ BALANCEADO. Logo, O RESULTADO DA INSERÇÃO DE  $v$  EM  $A$  É  $A'$ ,  $A'$  É AVL E  $h(A') = h(A)$ .

2.2.2) ANTES DA INSERÇÃO,  $b(x) = 0$ : NESSE CASO, TEMOS:



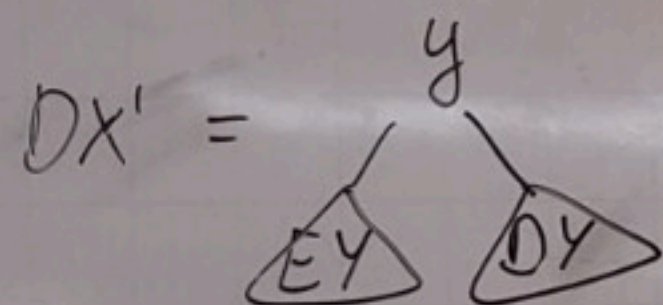
NESSE CASO, VEREMOS QUE, EM  $A'$ ,  $x$  ESTÁ BALANCEADO. Logo,  $A'$  É O RESULTADO DA INSERÇÃO DE  $v$  EM  $A$ ,  $A'$  É AVL E  $h(A') = h(A) + 1$ .

2.2.3) ANTES DA INSERÇÃO,  $b(x) = +1$ : NESSE CASO, TEMOS:

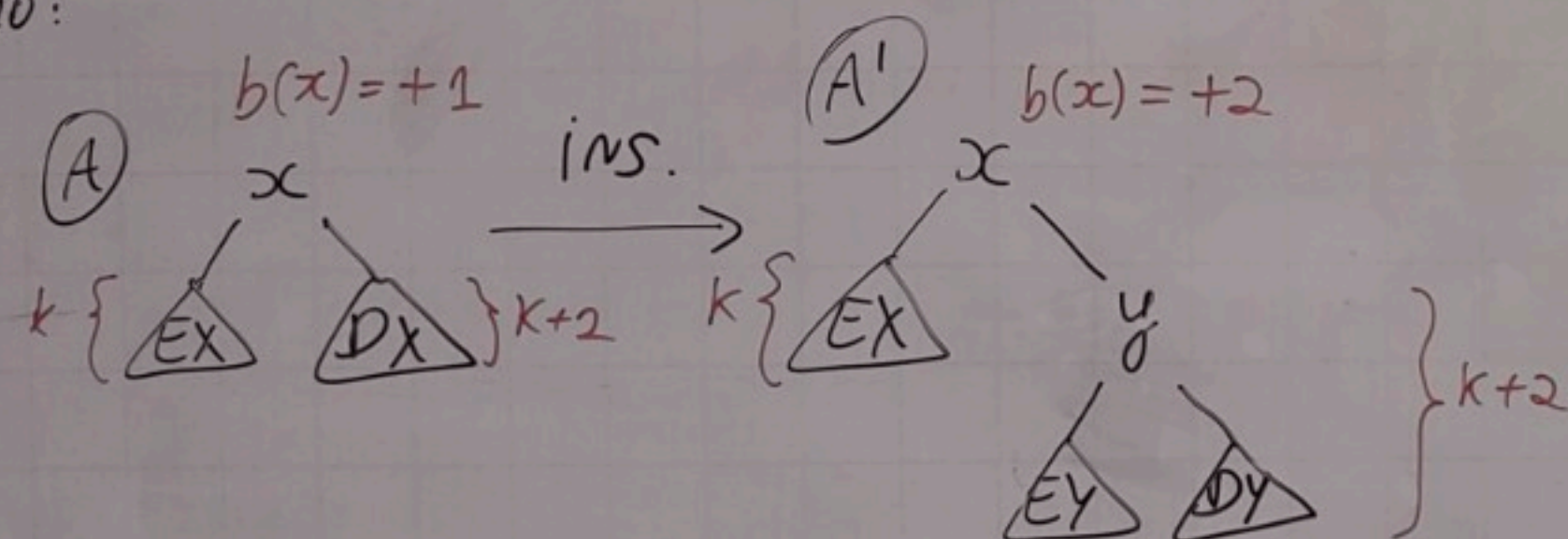




AGORA, COMO  $h(DX') \geq 2$ , ENTÃO  $DX' \neq \emptyset$ ; SEJA ENTÃO  $y$  A RAIZ DE  $DX'$ :



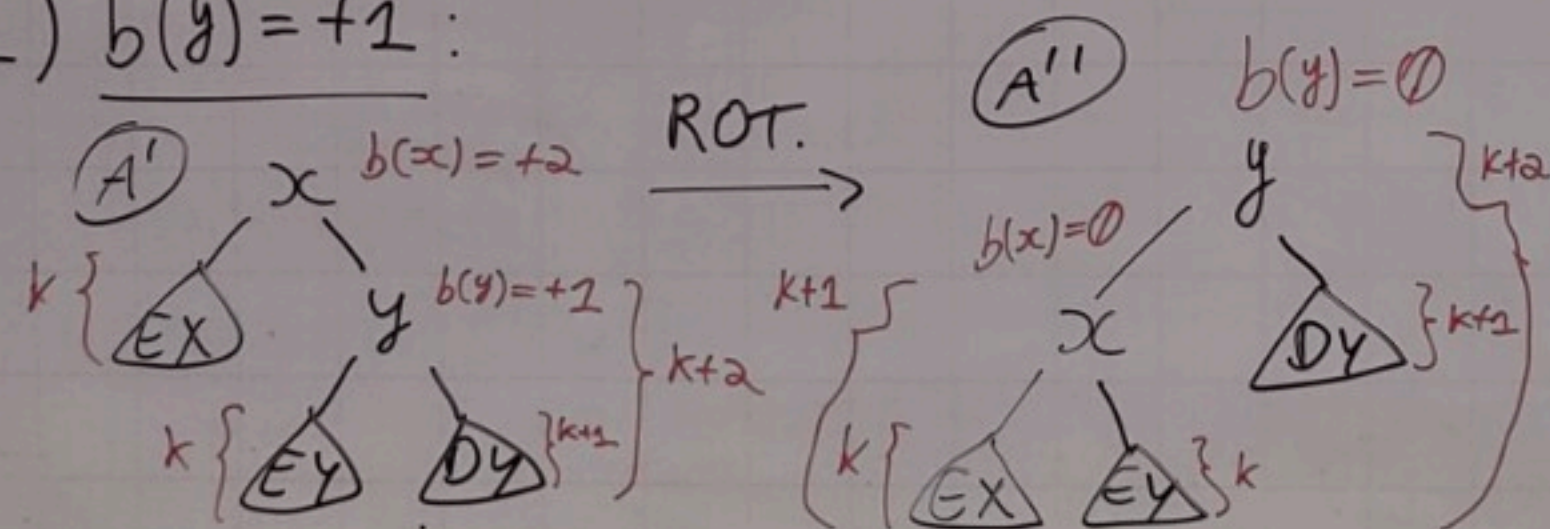
Logo:



ANALISEMOS AGORA AS POSSIBILIDADES PARA  $b(y)$ ,

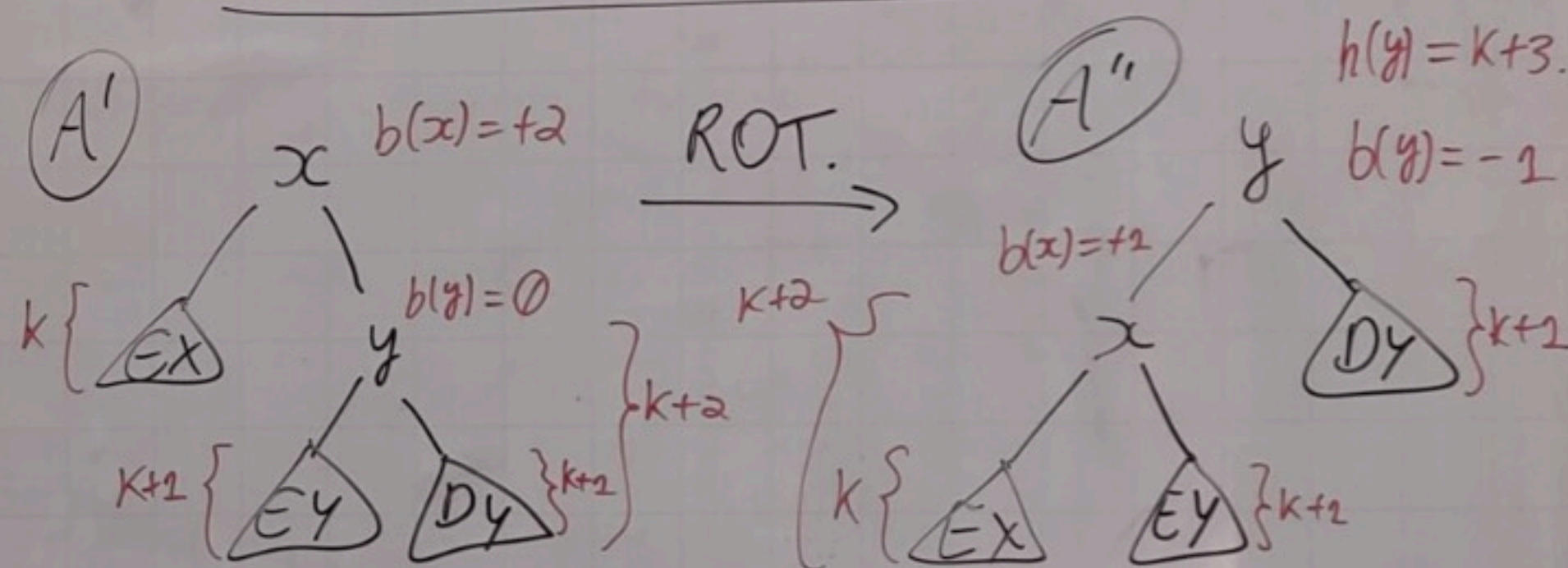
JÁ QUE  $DX'$  É AVL:

2.2.3.1)  $b(y) = +1$ :



VEMOS ENTÃO QUE, COM UMA ROTAÇÃO À ESQUERDA EM  $A'$ , GERAMOS UMA ÁRVORE  $A''$  QUE É AVL E TAL QUE  $h(A'') = h(A)$ .  $A''$  É ENTÃO O RESULTADO DA INSERÇÃO DE  $v$  EM  $A$ .

2.2.3.2)  $b(y) = 0$  (EXISTE UM DETALHE SOBRE ESTE CASO...):



VEMOS ENTÃO QUE, COM UMA ROTAÇÃO À ESQUERDA EM  $A'$ , OBTENEMOS  $A''$  QUE É AVL E TAL QUE  $h(A'') = h(A) + 1$ .  $A''$  É O RESULTADO DA INSERÇÃO DE  $v$  EM  $A$ .