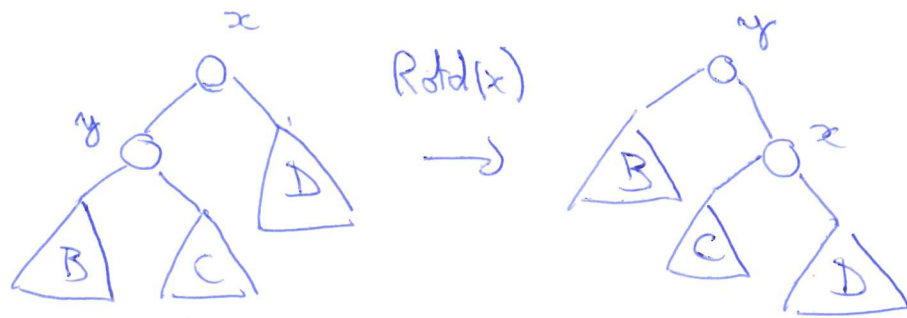


## Rotation droite

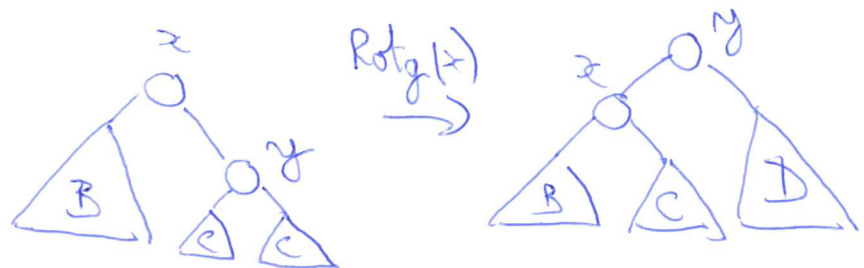


$$\begin{aligned}
 h(B) &> \max(h(C), h(D)) \Leftrightarrow \Delta = -1 & \Leftrightarrow eq_y^m > 0 \\
 h(D) &> \max(h(B), h(C)) \Leftrightarrow \Delta = 1 & \Leftrightarrow eq_x \leq 0
 \end{aligned}$$

$$eq_x^m = eq_x - 1 - \max(0, eq_y)$$

$$\begin{aligned}
 eq_y^m &= eq_y - 1 \text{ si } eq_x^m > 0 \\
 &\leq eq_x - 2 + \min(0, eq_y) \text{ sinon}
 \end{aligned}$$

## Rotation gauche



$$\begin{aligned}
 h(B) &> \max(h(C), h(D)) \Leftrightarrow \Delta = 1 & \Leftrightarrow eq_x \geq 0 \\
 h(D) &> \max(h(B), h(C)) \Leftrightarrow \Delta = -1 & \Leftrightarrow eq_y^m \leq 0 \\
 &\Delta = 0 \text{ sinon}
 \end{aligned}$$

$$eq_x^m = eq_x + 1 - \min(0, eq_y)$$

$$\begin{aligned}
 eq_y^m &= eq_y + 1 \text{ si } eq_x^m \leq 0 \\
 &\leq eq_x + 2 + \max(0, eq_y) \text{ sinon}
 \end{aligned}$$

AVL16-AVL-1

$$A) \text{Par } eq_x^m = eq_x - 1 - \max(0, eq_y)$$

$$\textcircled{1} eq_x^m = h(C) - h(D)$$

$$\textcircled{2} eq_y = h(B) - h(C)$$

$$\textcircled{3} eq_x = 1 + \max(h(B), h(C)) - h(D)$$

Si  $h(B) \geq h(C)$  :  $eq_y \geq 0$  d'après  $\textcircled{2}$

$$eq_x = 1 + h(B) - h(D)$$

$$\textcircled{1} + \textcircled{2} : eq_x^m + eq_y = h(B) - h(D)$$

$$eq_x = 1 + eq_x^m + eq_y$$

$$\Rightarrow eq_x^m = eq_x - 1 - eq_y \\ = eq_x - 1 - \max(0, eq_y) \text{ car } eq_y \geq 0$$

Si  $h(B) < h(C)$  :  $eq_y < 0$  d'après  $\textcircled{2}$

$$eq_x = 1 + h(C) - h(D)$$

$$= 1 + eq_x^m$$

$$\Rightarrow eq_x^m = eq_x - 1$$

$$= eq_x - 1 - \max(0, eq_y) \text{ car } eq_y < 0$$

Algorithme Rotd(A, x, Δ)

Si gauche[x] ≠ NULL

  y := gauche[x]

  c := droit[y]

  pere[y] := pere[x]

Si gauche[

  Si pere[x] ≠ NULL

    Si gauche[pere[x]] = x

      gauche[pere[x]] := y

    Sinon

      droit[pere[x]] := y

  droit[y] := x

  pere[x] := y

  gauche[x] := c

  Si c ≠ NULL

    pere[c] := x

  eqx := eq[x]

  eqy := eq[y]

  eq[x] := eqx - 1 - max(0, eqy)

  Si eq[x] ≥ 0

    eq[y] := eqy - 1

  Sinon

    eq[y] := eqx - 2 + min(0, eqy)

  Δ := 0

  Si eqx ≤ 0

    Δ := 1

  Si eq[y] ≥ 0

    Δ := 1

# NF16-AVL-3

c) D'après TD précédent

$$\textcircled{1} \Delta = -1 \Leftrightarrow h(B) > \max(h(D), h(C))$$

$$\textcircled{2} \Delta = 1 \Leftrightarrow h(D) > \max(h(B), h(C))$$

$$\Delta = 0 \text{ équilibré}$$

$$\textcircled{1} \Leftrightarrow h(B) - \max(h(D), h(C)) > 0$$

$$\Leftrightarrow h(B) - \max(h(D), h(C)) - 1 \geq 0$$

$$\Leftrightarrow eq_y^m \geq 0$$

$$\textcircled{2} \Leftrightarrow h(D) - \max(h(B), h(C)) > 0$$

$$\Leftrightarrow h(D) - \max(h(B), h(C)) - 1 \geq 0$$

$$\Leftrightarrow eq_x \leq 0$$

On ajoute à la fin de l'algorithme les instructions :

$$\Delta_i = 0$$

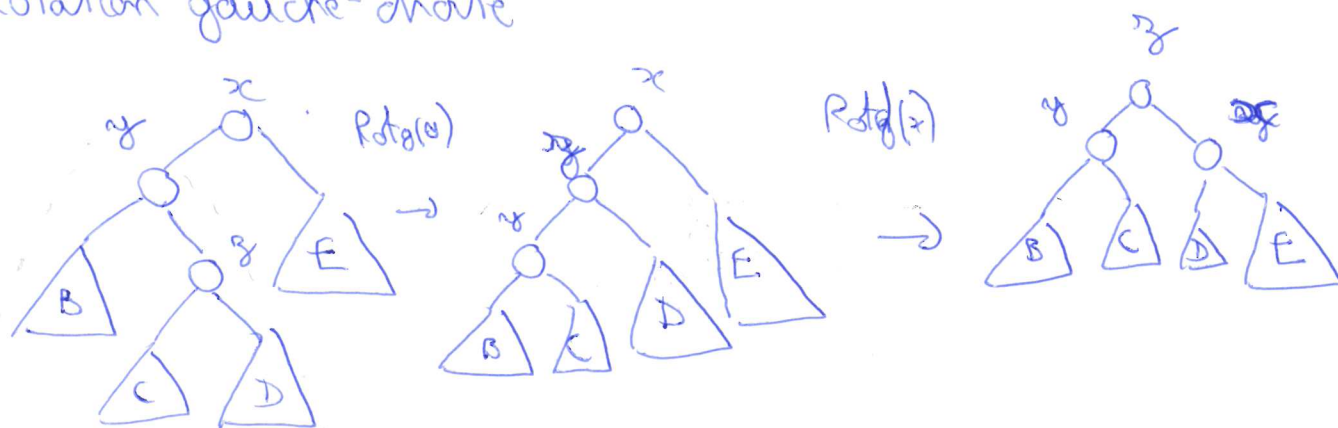
$$\text{Si } eq_x \leq 0$$

$$\Delta_i = 1$$

$$\text{Si } eq_y \geq 0$$

$$\Delta_i = -1$$

D) On suppose qu'on a les fonctions  $Rotd(x, \Delta)$  et  $Rotg(x, \Delta)$   
 Rotation gauche-droite



Algorithme  $RGD(x, \Delta)$

Si gauche[x]  $\neq$  NULL et droit[gauche[x]]  $\neq$  NULL

eqx := eq[x]

gauche[x] := RG(gauche[x],  $\Delta_1$ )

eq[x] := eq[x] +  $\Delta_1$

$\Delta := 0$

Si (eqx > 0) ou (eqx = 0 et  $\Delta_1 = 1$ )

$\Delta := \Delta_1$

g := RD(x,  $\Delta_2$ )

$\Delta := \Delta + \Delta_2$

retourner g

j sous arbre non modifié  
 i sous arbre modifié

$h'(v) = h(v) + \Delta$  si  $h(i) > h(j)$   
 ou  $h(i) = h(j)$  et  $\Delta = 1$



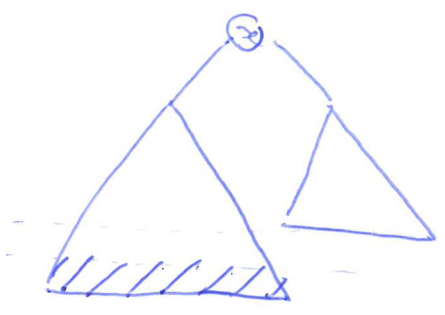
On sait que :

- $A(x)$  est un AVL avant insertion de new\_node  
 $\rightarrow |eq(u)| \leq 1 \forall u \in A(x)$  avant insertion
- Après insertion :  
 $\rightarrow |eq(x)| \leq 2$  (équilibre de la racine)  
 $\rightarrow |eq(y)| \leq 1 \forall y \in A(x), y \neq x$

On note  $y$  la racine du sous arbre où new\_node a été insérée

Montrons que si  $eq(x) = 2$  alors

- new\_node a été insérée dans  $Ag$   
 $SAG[x]$



Avant insertion, le <sup>sommet</sup> ~~graphe~~ était équilibré

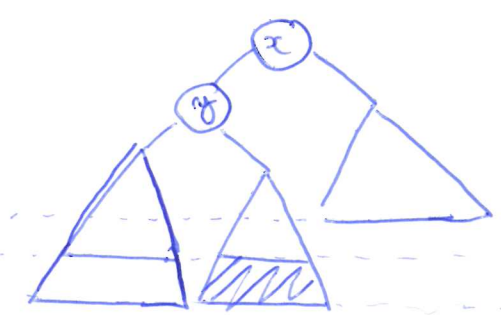
$$|eq_{init}[x]| \leq 1$$

Après insertion,  $eq[x] = 2$ .

L'insertion d'un sommet modifie au plus l'équilibre de 1.

$\hookrightarrow eq_{init}[x] = 1$  et le sommet est inséré dans  $SAG[x]$

Supposons  $eq[y] = 0 : h(Ag[y]) = h(Ad[y])$



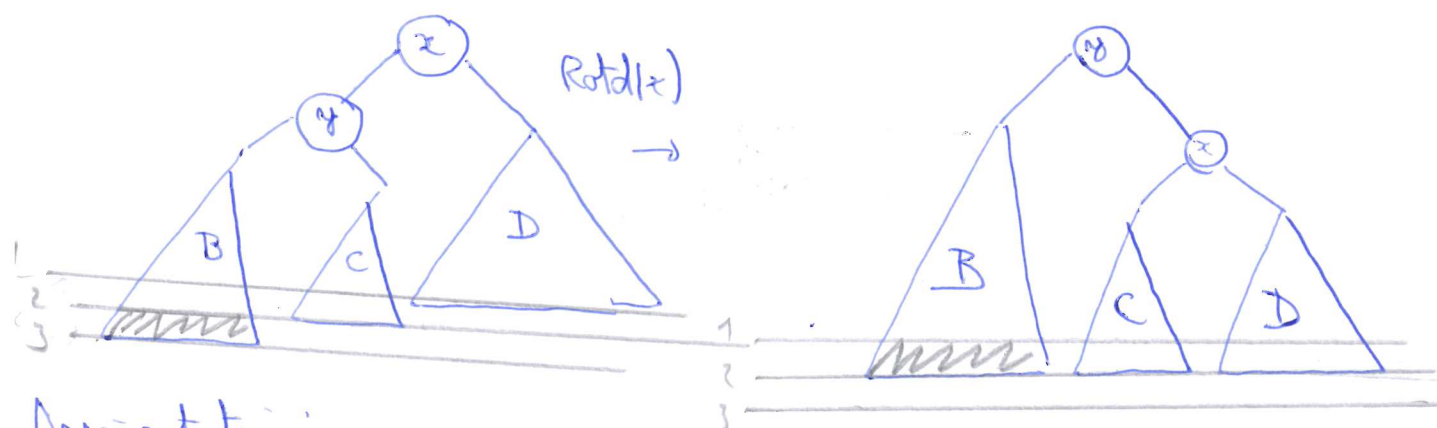
Si new\_node est inséré dans  $Ad[y]$  :

avant insertion,  $eq[y] = 2$  FAUX

Même chose si insertion dans  $Ag[y]$ .

$\rightarrow$  Si  $eq(x) = 2$  alors le sommet est inséré dans  $Ag(x)$ , <sup>de racine</sup> augmente de 1 la hauteur et est tel que  $eq[y] \neq 0$ . Même raisonnement <sup>par SAD</sup>  $\rightarrow 4$  cas

E)  $\Pi_q \text{ eq}[x] = 2$  Alors  $\text{Rotd}(x)$  needéquilibre l'arbre  
 $\text{eq}[y] = 1$



Après rotation:

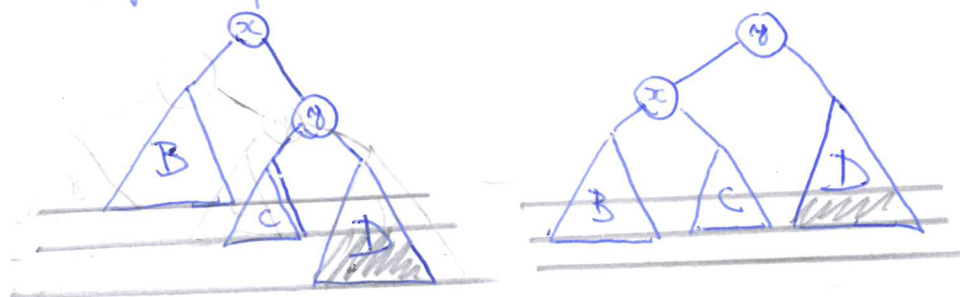
$$\begin{aligned} \text{eq}_x^m &= \text{eq}_x - 1 - \max(0, \text{eq}_y) \\ &= 2 - 1 - 1 = 0 \end{aligned}$$

$$\text{eq}_y^m \geq 0 \text{ donc } \Delta = -1$$

(cf: question c)

$$\begin{aligned} \text{eq}_y^m &= \text{eq}_y - 1 \text{ si } \text{eq}_x^m \geq 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

$\Pi_q \text{ eq}[x] = -2$  Alors  $\text{Rotg}(x)$  needéquilibre l'arbre  
 $\text{eq}_y = -1$



Après rotation

$$\begin{aligned} \text{eq}_x^m &= \text{eq}_x + 1 - \min(0, \text{eq}_y) \\ &= 0 \end{aligned}$$

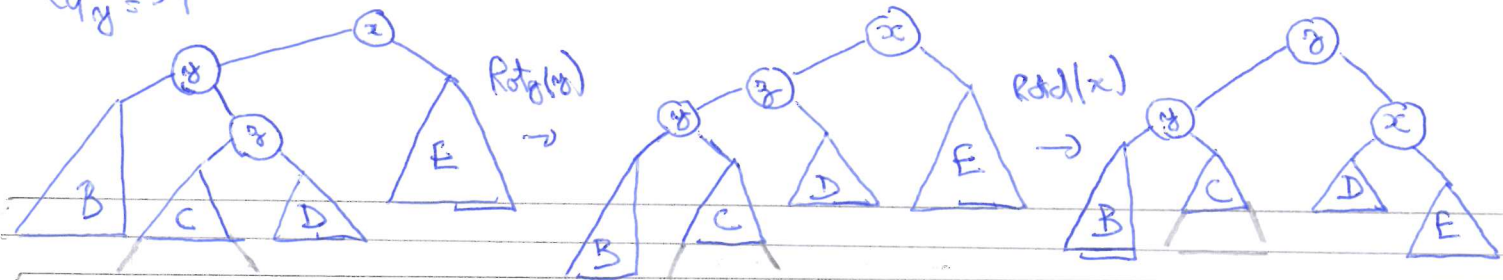
$$\text{eq}_y^m \leq 0 \text{ donc } \Delta = -1$$

(cf: question c)

$$\begin{aligned} \text{eq}_y^m &= \text{eq}_y + 1 \text{ si } \text{eq}_x^m \leq 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

# NF16-AVL-8

Pq  $eq_x = 2$  Alors  $Rotg(x)$  rééquilibre l'arbre  
 $eq_y = -1$



Cas 1: Le sommet est ajouté à C  $eq_y = 1$

Après notation 1  $Rotg(y)$

$$eq_y^m = eq_y + 1 - \min(0, eq_z) \\ = -1 + 1 - \min(0, 1) = 0$$

$$eq_z^m = eq_z + 1 \text{ si } eq_y^m \leq 0 \\ = 2$$

$$eq_z^m > 0 \text{ donc } \Delta_1 = 0 \text{ et } eq_x^m = eq_x = 2$$

Après notation 2  $Rotd(x)$

$$eq_x^m = eq_x - 1 - \max(0, eq_z) \\ = 2 - 1 - \max(0, 2) = -1$$

$$eq_z^m = eq_x - 2 + \min(0, eq_y) \text{ si } eq_x^m < 0 \\ = 2 - 2 + \min(0, 1) = 0$$

$$eq_z^m \geq 0 \text{ donc } \Delta_2 = -1$$

Cas 2: Le sommet est ajouté à D  $eq_y = -1$

Après notation 1

$$eq_y^m = eq_y + 1 - \min(0, eq_z) \\ = -1 + 1 - \min(0, -1) = -1$$

$$eq_z^m = 2 + eq_y + \max(0, eq_z) \text{ si } eq_y^m > 0 \\ = 2 - 1 + \max(0, -1) = 1$$

$$eq_z^m > 0 \text{ donc } \Delta_1 = 0 \text{ et } eq_x^m = eq_x = 2$$

Après notation 2

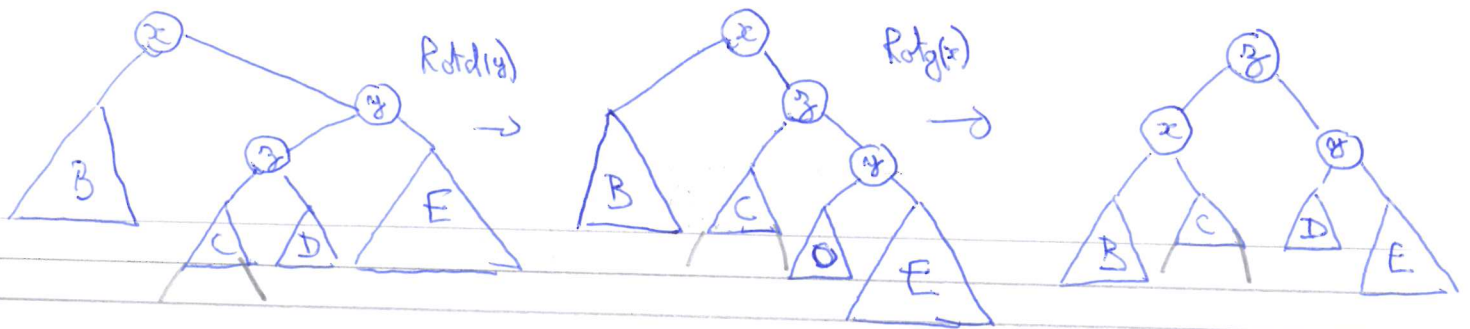
$$eq_x^m = eq_x - 1 - \max(0, eq_z) \\ = 2 - 1 - \max(0, 1) = 0$$

$$eq_z^m = eq_z - 1 \text{ si } eq_x^m \geq 0 \\ = 1 - 1 = 0$$

$$eq_z^m \geq 0 \text{ donc } \Delta_2 = -1$$



$\Pi q \text{ eq}_x = -2$  Alors  $\text{Rotd}(x)$  rééquilibre l'arbre  
 $\text{eq}_y = 1$



Cas 1: Le sommet est ajouté à C  $\text{eq}_z = 1$

Après rotation 1  $\text{Rotd}(y)$

$$\begin{aligned} \text{eq}_y^m &= \text{eq}_y - 1 - \max(0, \text{eq}_z) \\ &= 1 - 1 - \max(0, 1) \\ &= -1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{eq}_z^m &= \text{eq}_z - 2 + \min(0, \text{eq}_y) \text{ si } \text{eq}_y^m < 0 \\ &= 1 - 2 + \min(0, 1) = -1 \end{aligned}$$

$$\text{eq}_z^m < 0 \text{ donc } \Delta_1 = 0 \text{ et } \text{eq}_x^m = \text{eq}_x - 2$$

Cas 2: Le sommet est ajouté à D  $\text{eq}_z = -1$

Après rotation 1  $\text{Rotd}(y)$

$$\begin{aligned} \text{eq}_y^m &= \text{eq}_y - 1 - \max(0, \text{eq}_z) \\ &= 1 - 1 - \max(0, -1) = 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{eq}_z^m &= \text{eq}_z - 1 \text{ si } \text{eq}_z \geq 0 \\ &= -2 \end{aligned}$$

$$\text{eq}_z^m < 0 \text{ donc } \Delta_1 = 0 \text{ et } \text{eq}_x^m = \text{eq}_x - 2$$

Après rotation 2  $\text{Rotg}(x)$

$$\begin{aligned} \text{eq}_x^m &= \text{eq}_x + 1 - \min(0, \text{eq}_z) \\ &= -2 + 1 - \min(0, -1) \\ &= 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{eq}_z^m &= \text{eq}_z + 1 \text{ si } \text{eq}_x^m \leq 0 \\ &= -1 + 1 = 0 \end{aligned}$$

$$\text{eq}_z^m \leq 0 \text{ donc } \Delta_2 = -1$$

Après rotation 2  $\text{Rotg}(x)$

$$\begin{aligned} \text{eq}_x^m &= \text{eq}_x + 1 - \min(0, \text{eq}_z) \\ &= -2 + 1 - \min(0, -2) \\ &= 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{eq}_z^m &= \text{eq}_z + 2 + \max(0, \text{eq}_y) \\ &= -2 + 2 + \max(0, -1) = 0 \end{aligned}$$

$$\text{eq}_z^m \leq 0 \text{ donc } \Delta_2 = -1$$

F) Tous les cas de figure ont été traités à la question précédente

Algorithme Reequilibrer-AVL( $x, \Delta$ )

Si  $eq[x] = 2$

$y := gauche[x]$

    Si  $eq[y] = 1$

        retourner  $rotl(x, \Delta)$

    Sinon

        retourner  $rotgd(x, \Delta)$

Si  $eq[x] = -2$

$y := droit[x]$

    Si  $eq[y] = -1$

        retourner  $rotg(x, \Delta)$

    Sinon

        retourner  $rotgd(x, \Delta)$

$\Delta := 0$

retourner  $x$

G)  $\Theta(1)$

H)  $\text{Insere\_AVL}(A: \text{AVL}, x: \text{maerd}, \Delta: \text{entier})$

Si  $A = \text{NULL}$

$\Delta := 1$

    retourner  $x$

Si  $\text{de}[x] \leq \text{de}[A]$

$\text{gauche}[A] := \text{Insere\_AVL}(\text{gauche}[A], x, \Delta 1)$  // Insertion dans SAG

    Si  $(\text{eq}[A] > 0)$  ou  $(\text{eq}[A] \leq 0 \text{ et } \Delta 1 \leq 1)$

~~$\Delta := \Delta + 1$~~   $\text{eq}[A] := \text{eq}[A] + \Delta 1$

// Pas d'équilibre maerd père du SAG

Le SAG est équilibré

Si  $\text{de}[x] > \text{de}[A]$

$\text{droit}[A] := \text{Insere\_AVL}(\text{droit}[A], x, \Delta 1)$  // Insertion SAD

    Si  $(\text{eq}[A] < 0)$  ou  $(\text{eq}[A] \leq 0 \text{ et } \Delta 1 \leq 1)$

// Pas d'équilibre père du SAD

$\text{eq}[A] := \text{eq}[A] - \Delta 1$

$\text{eq}[A]$  diminué de SAD ↑

$\text{eq}[A]$  ↑ de SAD ↓

Si  $|\text{eq}[A]| = 2$

$A := \text{reequilibrer\_AVL}(A, \Delta 2)$

// Reequilibrage si  $(\text{eq}[A] \leq 2)$

Si  $\Delta 2 \leq 0$

$\Delta := \Delta 1 + \Delta 2$

retourner  $A$

I) Les cas où  $|\text{eq}[A]|$  ont déjà été identifiés.

- L'insertion du nouveau sommet dans  $A$  a provoqué une variation de hauteur de  $h$  de  $\Delta 1 \leq 1$

- Le reequilibrage de  $A$  provoque une variation de hauteur de  $A$  de  $\Delta 2 \leq -1$

→ Après une seul reequilibrage,  $\Delta = 0$  et les sommets parents ne nécessitent pas de reequilibrage → un unique appelé reequilibrage

J) Insertion du sommet / place de descente:  $O(h)$   $h \leq 1,44 \log_2(m)$

Redescente du sommet tq  $|\text{eq}[A]| \leq 2$ :  $O(h)$  si il faut remonter jusqu'à racine

Equilibrage:  $O(1)$ : Redescente remonte le bien

Si  $|\text{eq}[A]| = 2$

$A := \text{reequilibrer\_AVL}(A, \Delta 2)$

Si  $\Delta 2 \leq 0$

$\Delta := \Delta 1 + \Delta 2$

retourner  $A$

