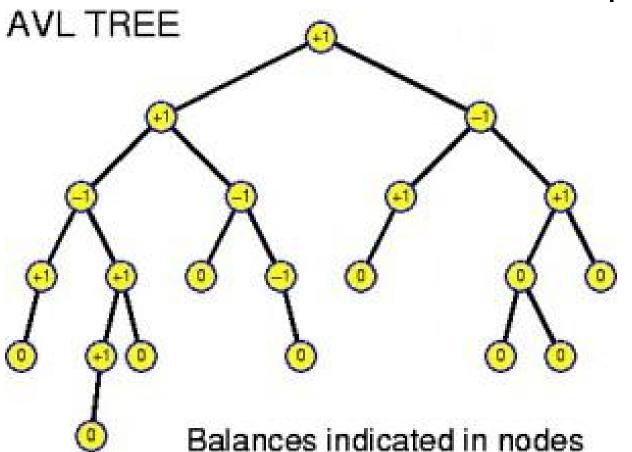
מעבדה בתכנות מתקדם

AVL הרצאה 10 - עצי

AVL- Adelson-Velskii & Landis 1962 עצי

.<u>גורם האיזון של צומת</u> – ההפרש שבין גובה תת-העץ השמאלי לגובה תת העץ הימני. |h(v.left)-h(v.right)| <= 1

-1 הוא עץ חיפוש בינרי שבו גורם האיזון של כל צומת הוא AVL עץ AVL



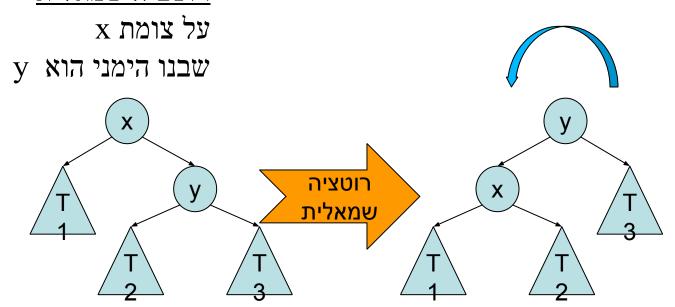
הגובה של עץ AVL עם ח קדקודים הוא O(logn)

AVL פעולות על עצי

- שאילתות כגון: חיפוש, מינימום, מקסימום, מתבצעות כמו בעץ חיפוש בינארי. •
- פעולות המשנות את מבנה העץ, כגון: הוצאה, הכנסה, צריכות לוודא שתכונת האיזון אינה מופרת.
- פעולות ההכנסה והמחיקה מתבצעות באופן הרגיל. לאחר ביצוע הפעולה, גורם האיזון עשוי להשתנות ל-2 או 2.-
 - לאחר ביצוע הפעולה מתבצעות רוטציות שתפקידן להחזיר את האיזון לעץ.
 - הרוטציה מופעלת על הצומת שבו יש חוסר איזון.
 - הרוטציות משנות את מבנה העץ כך שגורם האיזון יחזור להיות תקין, מבלי לפגוע בתכונת
 הסדר של עץ בינארי, ובלי לגרום להפרות נוספות מעל הצומת בו מטפלים כעת.

רוטציה

פעולה מקומית בעץ חיפוש בינרי, השומרת על הסדר התוכי של המפתחות. סיבוכיות זמן ריצה O(1) .



סוגי רוטציה

- שמאלה-שמאלה (LL): •
- (בן שמאלי גבוה יותר) \circ
- (נכד שמאלי גבוה יותר או זהים) או 1 (נכד שמאלי גבוה יותר או זהים) 🜼
 - שמאלה-ימינה (LR): •
 - גורם האיזון בצומת הופר ל- 2 (בן שמאלי גבוה יותר) ○
 - גורם האיזון בבן השמאלי הוא 1- (נכד ימני גבוה יותר)
 - ימינה-ימינה (RR): •
 - (בן ימני גבוה יותר) \circ
 - גורם האיזון בבן הימני הוא 0 או 1- (נכד ימני גבוה יותר או זהים)
 - ימינה-שמאלה(RL):
 - (בן ימני גבוה יותר) \circ
 - (נכד שמאלי גבוה יותר) גורם האיזון בבן הימני הוא 1

Left Left Rotate

```
node* avl rotate leftleft( node *tree )
node *a = tree;
node *b = a \rightarrow left;
a \rightarrow left = b \rightarrow right;
 if (b->right != NULL)
    b->right->parent = a;
b->right = a;
b->parent = a->parent;
a->parent = b;
    // Update heights
return b;
```

Left Right Rotate

```
node* avl rotate leftright( node *tree )
 node *a = tree;
 node *b = a - > left;
 node *c = b->right;
 a \rightarrow left = c \rightarrow right;
 if (c->right != NULL)
      c->right->parent = a;
 b->right = c->left;
 if (c->left != NULL)
      c->left->parent = b;
 c->left = b;
 c->right = a;
 c->parent = a ->parent;
 b->parent = a->parent = c;
      // Update heights
 return c;
```

Right Left Rotate

```
node *avl rotate rightleft( node *tree )
 node *a = tree;
 node *b = a->right;
 node *c = b \rightarrow left;
 a->right = c->left;
 if (c->left != NULL)
     c->left->parent = a;
 b->left = c->right;
 if (c->right != NULL)
     c->right->parent = b;
 c->right = b;
 c->left = a;
 c->parent = a ->parent;
 b->parent = a->parent = c;
     // Update heights
 return c;
```

Right Right Rotate

```
node *avl rotate rightright( node *tree )
node *a = tree;
node *b = a \rightarrow right;
a->right = b->left;
if (b->left != NULL)
   b->left->parent = a;
b->left = a;
b->parent = a->parent;
a->parent = b;
    // Update heights
return b;
```

AVL מחיקה מעץ



Deletion in an AVL Tree

תרגיל כיתה:

.AVL בהינתן קודקודים הבאים: 2,10,5,8,3,0,60,92,73,12,1,4,81 הכניסו אותם לעץ