

מבני נתונים - פרויקט מעשי עץ AVL

19 במאי 2021

תוכן העניינים

3	1	המחלקה AVLNode
3	1.1	שדות המחלקה:
3	1.2	בנאיי המחלקה:
3	1.2.1	הבנאי הריק public AVLNode()
3	1.2.2	הבנאי public AVLNode(int key, boolean info, AVLNode parent)
4	1.3	פעולות המחלקה:
4	1.3.1	הפעולה public boolean isRealNode()
4	1.3.2	הפעולה public int getKey()
4	1.3.3	הפעולה public Boolean getValue()
4	1.3.4	הפעולה public void setLeft(AVLNode node)
4	1.3.5	הפעולה public AVLNode getLeft()
4	1.3.6	הפעולה public void setRight(AVLNode node)
4	1.3.7	הפעולה public AVLNode getRight()
5	1.3.8	הפעולה public void setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)
5	1.3.9	הפעולה public AVLNode getChildInDir(Direction dir)
5	1.3.10	הפעולה public void setParent(AVLNode node)
5	1.3.11	הפעולה public AVLNode getParent()
5	1.3.12	הפעולה public void setHeight(int height)
5	1.3.13	הפעולה public int getHeight()
5	1.3.14	הפעולה public void setSize(int size)
5	1.3.15	הפעולה public int getSize()
5	1.3.16	הפעולה public void setSubTreeXor(boolean xor)
6	1.3.17	הפעולה public boolean getSubTreeXor()
6	1.3.18	הפעולה public void setSuccessor(AVLNode successor)
6	1.3.19	הפעולה public AVLNode getSuccessor()
6	1.3.20	הפעולה public void setPredecessor(AVLNode predecessor)
6	1.3.21	הפעולה public AVLNode getPredecessor()
6	1.3.22	הפעולה public int getBalanceFactor()
6	1.3.23	הפעולה public void updateNodeFields()
6	1.3.24	הפעולה public int getChildCount()
7	1.3.25	הפעולה public boolean isLeftChild()

7	2	AVLTree המחלקה
7	2.1	טיפוס המנייה Direction
7	2.1.1	ערכי טיפוס המנייה
7	2.1.2	הפעולה public Direction reverseDir()
7	2.2	שדות המחלקה:
7	2.3	בנאי המחלקה:
7	2.3.1	הבנאי הריק public AVLTree()
7	2.4	פעולות המחלקה:
7	2.4.1	הפעולה public AVLNode getVirtualNode()
8	2.4.2	הפעולה public AVLNode getRoot()
8	2.4.3	הפעולה public void setRoot(AVLNode root)
8	2.4.4	הפעולה public boolean empty()
8	2.4.5	הפעולה public int size()
8	2.4.6	הפעולה public AVLNode getMin()
8	2.4.7	הפעולה public void setMin(AVLNode min)
8	2.4.8	הפעולה public AVLNode getMax()
8	2.4.9	הפעולה public void setMax(AVLNode max)
9	2.4.10	הפעולה public AVLNode searchNode(int k)
9	2.4.11	הפעולה public Boolean search(int k)
9	2.4.12	הפעולה protected void updateSuccessor(AVLNode node, AVLNode newNode)
9	2.4.13	הפעולה private void updateRelationsForNewLeftChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)
9	2.4.14	הפעולה private void updateRelationsForNewRightChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)
9	2.4.15	הפעולה private Direction getDirectionFromParent(AVLNode node)
10	2.4.16	הפעולה private void rotateInDir(AVLNode node, Direction dir)
10	2.4.17	הפעולה private void rotateRight(AVLNode node)
10	2.4.18	הפעולה private void rotateLeft(AVLNode node)
10	2.4.19	הפעולה private void rotateLeftThenRight(AVLNode node)
10	2.4.20	הפעולה private void rotateRightThenLeft(AVLNode node)
11	2.4.21	הפעולה private void balanceNode(AVLNode node)
11	2.4.22	הפעולה private boolean isUnbalanced(AVLNode node)
11	2.4.23	הפעולה protected AVLNode balanceTreeOnce(AVLNode node)
11	2.4.24	הפעולה private void replaceChildren(AVLNode oldParent, AVLNode newParent)
11	2.4.25	הפעולה private int balanceTree(AVLNode node)
12	2.4.26	הפעולה public int insert(int k, boolean i)
12	2.4.27	הפעולה public int delete(int k)
14	2.4.28	הפעולה public Boolean min()
14	2.4.29	הפעולה public Boolean max()
14	2.4.30	הפעולה public void inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)
14	2.4.31	הפעולה public AVLNode[] nodesToArray()
15	2.4.32	הפעולה public int[] keysToArray()
15	2.4.33	הפעולה public boolean[] infoToArray()
15	2.4.34	הפעולה public boolean prefixXor(int k)
15	2.4.35	הפעולה public AVLNode successor(AVLNode node)
15	2.4.36	הפעולה public boolean succPrefixXor(int k)

1 המחלקה AVLNode

1.1 שדות המחלקה:

1. הקבוע הפרטי *key* מסוג *int* אשר מייצג את המפתח של צומת זה בעץ AVL.
2. הקבוע הפרטי *info* מסוג *boolean* אשר מייצג את המידע של צומת זה בעץ AVL.
3. המשתנה הפרטי *height* מסוג *int* אשר מייצג את גובה תת-העץ אשר צומת זה הוא שורשו.
4. המשתנה הפרטי *parent* מסוג *AVLNode* אשר מייצג את אביו הישיר של צומת זה בעץ AVL.
5. המשתנה הפרטי *left* מסוג *AVLNode* אשר מייצג את בנו השמאלי הישיר של צומת זה בעץ AVL.
6. המשתנה הפרטי *right* מסוג *AVLNode* אשר מייצג את בנו הימני הישיר של צומת זה בעץ AVL.
7. המשתנה הפרטי *subTreeSize* מסוג *int* אשר מייצג את גודל תת-העץ אשר צומת זה הוא שורשו.
8. המשתנה הפרטי *subTreeXor* מסוג *boolean* אשר משמש למימוש יעיל של *perfixXor* ומייצג את תוצאת פעולת *xor* על שדות *info* של כל הצמתים בתת-העץ אשר צומת זה הוא שורשו.
9. המשתנה הפרטי *successor* מסוג *AVLNode* אשר מייצג את הצומת העוקב (הצומת עם המפתח העוקב בקבוצת המפתחות של הצמתים בעץ) של צומת זה בעץ AVL. אם הצומת הוא האיבר עם המפתח המקסימלי בעץ, ערך שדה זה יהיה צומת וירטואלי.
10. המשתנה הפרטי *predecessor* מסוג *AVLNode* אשר מייצג את הצומת הקודם (הצומת עם המפתח הקודם בקבוצת המפתחות של הצמתים בעץ) של צומת זה בעץ AVL. אם הצומת הוא האיבר עם המפתח המינימלי בעץ, ערך שדה זה יהיה צומת וירטואלי.

1.2 בנאי המחלקה:

1.2.1 הבנאי הריק `public AVLNode()`

- מה הוא עושה:** פעולה בונה של המחלקה, מאתחלת ערכים לשדות מסוימים עבור צומת וירטואלי בעץ. כלומר, פעולה זו בונה צומת וירטואלי.
- כיצד הוא פועל:** מאתחל לשדות ערכים לפי ערכי הצומת הוירטואלי הרצויים.
- סיבוכיות זמן הריצה:** מתבצע מספר קבוע של השמות, ולכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

1.2.2 הבנאי `public AVLNode(int key, boolean info, AVLNode parent)`

- מה הוא עושה:** פעולה בונה של המחלקה, מאתחלת את שדות המחלקה עבור עלה בעץ.
- השדה *key* מאותחל לפרמטר *key* שניתן על ידי המשתמש.
 - השדה *info* מאותחל לפרמטר *info* שניתן על ידי המשתמש.
 - השדה *height* מאותחל ל-0, שהוא גובה של תת-עץ בעל צומת אחד.
 - השדה *parent* מאותחל לפרמטר *parent* שניתן על ידי המשתמש.
 - השדה *subTreeSize* מאותחל ל-1, שהוא כמות הצמתים בתת-עץ בעל צומת אחד.
 - השדה *subTreeXor* מאותחל לפרמטר *info* שניתן על ידי המשתמש, שכן זהו תוצאת פעולת *xor* על כלל המידע של הצמתים שנמצאים בתת-העץ ששורשו הוא צומת זה, כלומר תת-עץ עם צומת יחיד.
 - השדה *left* מאותחל לצומת הוירטואלי של העץ (*AVLTree*) בו הוא נוצר, שכן הייצוג של חוסר קיום ילד לצומת, הוא צומת וירטואלי.
 - השדה *right* מאותחל לצומת הוירטואלי של העץ (*AVLTree*) בו הוא נוצר.
 - השדה *successor* מאותחל לצומת הוירטואלי של העץ (*AVLTree*) בו הוא נוצר.

• השדה *predecessor* מאותחל לצומת הוירטואלי של העץ (AVLTree) בו הוא נוצר.

כיצד הוא פועל: מאתחל חלק משדות המחלקה בהתאם לכללים והגדרות אחריהם אנו עוקבים בקורס, כאשר השמה חוקית לשדות *successor* ו-*predecessor* תתבצע במהלך הפעולה `public int insert(int k, boolean i)`, פעולת הכנסת צומת של המחלקה AVLTree.

סיבוכיות זמן הריצה: מתבצע מספר קבוע של השמות, וכן קריאה למתודה `getVirtualNode()` אשר כפי שניתן יהיה לראות בהמשך, פועלת ב- $O(1)$ סיבוכיות זמן ריצה. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

1.3 פעולות המחלקה:

1.3.1 הפעולה `public boolean isRealNode()`

מה היא עושה: מחזירה האם הצומת הוא אמיתי.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה השוואה וגישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.2 הפעולה `public int getKey()`

מה היא עושה: מחזירה את המפתח של הצומת (אם הצומת וירטואלי מוחזר -1).

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.3 הפעולה `public Boolean getValue()`

מה היא עושה: מחזירה את המידע של הצומת, או null אם הצומת וירטואלי.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.4 הפעולה `public void setLeft(AVLNode node)`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, קובעת את *node* כבן השמאלי שלו.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.5 הפעולה `public AVLNode getLeft()`

מה היא עושה: מחזירה את הבן השמאלי של הצומת.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.6 הפעולה `public void setRight(AVLNode node)`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, קובעת את *node* כבן הימני שלו.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.7 הפעולה `public AVLNode getRight()`

מה היא עושה: מחזירה את הבן הימני של הצומת.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.8 הפעולה `public void setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)`

מה היא עושה: משימה את `node` כבן השמאלי או הימני של הצומת הנוכחי, כתלות בכיוון `dir`.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה השוואה וקריאה לפעולה `setRight(AVLNode node)` או `setLeft(AVLNode node)` שרצות ב- $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.9 הפעולה `public AVLNode getChildInDir(Direction dir)`

מה היא עושה: מחזירה את הבן השמאלי או הימני של הצומת, כתלות בכיוון `dir`.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה השוואה וקריאה לפעולה `getRight()` או `getLeft()` שרצות ב- $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.10 הפעולה `public void setParent(AVLNode node)`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, קובעת את `node` כאביו.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.11 הפעולה `public AVLNode getParent()`

מה היא עושה: מחזירה את אביו הישיר של הצומת.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.12 הפעולה `public void setHeight(int height)`

מה היא עושה: קובעת את הגובה של הצומת להיות `height`.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.13 הפעולה `public int getHeight()`

מה היא עושה: מחזירה את הגובה של הצומת.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.14 הפעולה `public void setSize(int size)`

מה היא עושה: קובעת את כמות הצמתים בתת-העץ ששורשו הוא הצומת הנוכחי להיות `size`.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.15 הפעולה `public int getSize()`

מה היא עושה: מחזירה את כמות הצמתים בתת-העץ ששורשו הוא הצומת הנוכחי.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.16 הפעולה `public void setSubTreeXor(boolean xor)`

מה היא עושה: קובעת את תוצאת פעולת `xor` על המידע של כלל הצמתים בתת-העץ ששורשו הוא הצומת הנוכחי להיות `xor`.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.17 הפעולה `public boolean getSubTreeXor()`

מה היא עושה: מחזירה את תוצאת פעולת xor על המידע של כלל הצמתים בתת-העץ ששורשו הוא הצומת הנוכחי.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.18 הפעולה `public void setSuccessor(AVLNode successor)`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, קובעת את *successor* כעוקב שלו.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.19 הפעולה `public AVLNode getSuccessor()`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, מחזירה את הצומת העוקב של הצומת הנוכחי, אחרת מחזירה צומת וירטואלי.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.20 הפעולה `public void setPredecessor(AVLNode predecessor)`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, קובעת את *predecessor* כקודם שלו.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `isRealNode()` שרצה ב- $O(1)$ וכן גישה אחת לשדה, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.21 הפעולה `public AVLNode getPredecessor()`

מה היא עושה: אם הצומת הנוכחי הוא אמיתי, מחזירה את הצומת הקודם של הצומת הנוכחי, אחרת מחזירה צומת וירטואלי.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

1.3.22 הפעולה `public int getBalanceFactor()`

מה היא עושה: אם הצומת הוא אמיתי, מחזירה את גורם האיזון (כפי שהוגדר בקורס - ההפרש בין גובה תת-העץ השמאלי של הצומת לבין גובה תת-העץ הימני של הצומת) של הצומת הנוכחי, אחרת מחזירה 0.
סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה למספר קבוע של הפעולות `isRealNode()`, `getLeft()`, `getRight()` ו-`getHeight()` אשר רצות ב- $O(1)$ לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

1.3.23 הפעולה `public void updateNodeFields()`

מה היא עושה: מעדכנת את השדות `height`, `subTreeSize`, `subTreeXor` של הצומת בהתאם לאלו של ילדיה בעץ.
כיצד היא פועלת: מעדכנת את הערכים לפי הנוסחאות הרקורסיביות שראינו בקורס בהנחת נכונות השדות של ילדיה. שדה הגובה מעודכן להיות המקסימום בין גבהי ילדיו ועוד אחד (עבור הצומת עצמו). שדה הגודל מעודכן להיות סכום גדלי תתי-העצים שילדי הצומת הם שורשיהם, ועוד אחד (עבור הצומת עצמו). שדה ה-xor מעודכן להיות תוצאת פעולה xor על שדות xor תתי-העצים של ילדיו וכן על המידע של הצומת עצמו.
סיבוכיות זמן הריצה: מתבצע מספר קבוע של השמות, שימוש במספר קבוע של פעולות "get" ו-"set" של המחלקה `AVLNode` וכן מספר קבוע של פעולות אריתמטיות ופעולות xor. כל אלו מתבצעים ב- $O(1)$ זמן, ולכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(1)$.

1.3.24 הפעולה `public int getChildCount()`

מה היא עושה: מחזירה את כמות הילדים הישירים של הצומת בעץ.
כיצד היא פועלת: עבור כל אחד משני ילדיה, בודקת האם הוא צומת וירטואלי או צומת אמיתי. אם הוא צומת אמיתי, מוסיפה אחד למניין הילדים.
סיבוכיות זמן הריצה: מתבצע מספר קבוע של השמות, ושימוש בפעולות `getLeft()`, `getRight()` ו-`isRealNode()`, כולם ב- $O(1)$. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(1)$.

1.3.25 הפעולה `public boolean isLeftChild()`

מה היא עושה: מחזירה האם הצומת הוא בן שמאלי של אביו הישיר.

כיצד היא פועלת: בודקת האם המפתח של הצומת קטן מהמפתח של צומת האב. אם כן, לפי הגדרת עץ חיפוש בינארי, הצומת הוא בן שמאלי, ולכן מחזירה `true`. אחרת, סימן שהצומת הוא בן ימני, ולכן מחזירה `false`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנו שימוש בפעולות `getKey()` ו-`getParent()` אשר רצים ב- $O(1)$. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(1)$.

2 המחלקה `AVLTree`

2.1 טיפוס המנייה `Direction`

2.1.1 ערכי טיפוס המנייה

1. הכיוון `Right`.

2. הכיוון `Left`.

2.1.2 הפעולה `public Direction reverseDir()`

מה היא עושה: פעולה זו "מנגדת" את הכיוון הנתון. כלומר, עבור ערך `Right` היא תחזיר `Left` ולהיפך.

סיבוכיות זמן הריצה: פעולה זו רצה בסיבוכיות $O(1)$.

2.2 שדות המחלקה:

1. הקבוע הפרטי `virtualNode` מסוג `AVLNode` אשר מצביע לצומת הוירטואלי של העץ.
2. המשתנה הפרטי `root` מסוג `AVLNode` אשר מצביע לשורש של העץ. אם העץ הוא עץ ריק, `root` מצביע לערך `null`.
3. המשתנה הפרטי `minNode` מסוג `AVLNode` אשר מצביע לצומת בעל המפתח המינימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ. אם העץ הוא עץ ריק, `minNode` מצביע לערך `null`.
4. המשתנה הפרטי `maxNode` מסוג `AVLNode` אשר מצביע לצומת בעל המפתח המקסימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ. אם העץ הוא עץ ריק, `maxNode` מצביע לערך `null`.

2.3 בנאי המחלקה:

2.3.1 הבנאי הריק `public AVLTree()`

מה הוא עושה: ללא מימוש, יוצר אובייקט מטיפוס `AVLTree` אשר ניתן להתחיל להכניס אליו מפתחות ומידע בעזרת הפעולה `insert(int k, boolean i)`.

סיבוכיות זמן הריצה: סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4 פעולות המחלקה:

2.4.1 הפעולה `public AVLNode getVirtualNode()`

מה היא עושה: מחזירה את הצומת הוירטואלי של העץ.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.2 הפעולה `public AVLNode getRoot()`

מה היא עושה: מחזירה את השורש של העץ.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.3 הפעולה `public void setRoot(AVLNode root)`

מה היא עושה: קובעת את שורש העץ להיות `root`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.4 הפעולה `public boolean empty()`

מה היא עושה: מחזירה האם העץ הוא ריק (או באופן שקול, האם שורשו הוא `null`).

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולה `getRoot()` שרצה ב- $O(1)$ וכן פעולת השוואה אחת, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

2.4.5 הפעולה `public int size()`

מה היא עושה: מחזירה את כמות הצמתים בעץ (או באופן שקול את גודל תת-העץ ששורשו הוא שורש העץ, או 0 אם לא קיים שורש).

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה קריאה לפעולות `getRoot()` ו-`getSize()` שרצות ב- $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

2.4.6 הפעולה `public AVLNode getMin()`

מה היא עושה: מחזירה את הצומת בעל המפתח המינימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ. אם העץ הוא עץ ריק, מחזירה `null`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.7 הפעולה `public void setMin(AVLNode min)`

מה היא עושה: קובעת את הצומת בעל המפתח המינימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ להיות `min`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.8 הפעולה `public AVLNode getMax()`

מה היא עושה: מחזירה את הצומת בעל המפתח המקסימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ. אם העץ הוא עץ ריק, מחזירה `null`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.9 הפעולה `public void setMax(AVLNode max)`

מה היא עושה: קובעת את הצומת בעל המפתח המקסימלי מבין המפתחות של כלל הצמתים (לא וירטואליים) של העץ להיות `max`.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנה גישה אחת לשדה לכן $O(1)$.

2.4.10 הפעולה `public AVLNode searchNode(int k)`

מה היא עושה: מחזירה את הצומת בעץ (כאשר נתון שהעץ לא ריק) עם המפתח k , אם קיים צומת כזה. אם לא קיים בעץ צומת עם מפתח k , הפעולה מחזירה את הצומת שאמור להיות האבא הישיר של עלה עם מפתח k (אם מכניסים צומת עם מפתח k לעץ, ולפני ביצוע פעולות איוון).

כיצד היא פועלת: מבצעת חיפוש של k בעץ חיפוש בינארי ("מתקדמת" שמאלה או ימינה בעץ בהתאם להשוואה בין מפתח של צומת נוכחי לבין k). אם נמצא צומת עם המפתח k , מחזירה אותו. אילו הצומת הבא אליו אמורים "להתקדם" בלולאה הוא צומת וירטואלי, סימן שלא קיים כזה צומת עם מפתח k בעץ, ומוחזר הצומת האחרון בו פגשנו בלולאה (אילו היה צומת עם מפתח k בעץ בתור עלה, צומת זה היה אביו (לפני ביצוע פעולות האיוון), שכן המסלול שהלולאה עברה הוא המסלול בו הייתה עוברת במקרה זה).

סיבוכיות זמן הריצה: חיפוש בעץ חיפוש בינארי עובר במסלול מהשורש אל עלה בעץ, מסלול שאורכו לכל היותר $h + 1$ כאשר h הוא גובה העץ, וכן בעץ AVL מתקיים $h = O(\log n)$. לכן, הפעולה `searchNode(int k)` מבצעת לכל היותר $O(\log n)$ איטרציות, ובכל איטרציה מתבצעת מספר פעולות שכפי שראינו סיבוכיות זמן הריצה שלהן הוא $O(1)$ (כמו גם הסיבוכיות של הפעולה `getRoot` שמתבצעת לפני הלולאה). לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(\log n)$.

2.4.11 הפעולה `public Boolean search(int k)`

מה היא עושה: מחזירה את המידע של צומת בעץ עם המפתח k , אם קיים צומת כזה. אם לא קיים בעץ צומת עם מפתח k , הפעולה מחזירה `null`.

כיצד היא פועלת: אם העץ ריק, הפעולה מחזירה `null`. אחרת, משתמשת בצומת `node` שהוחזר מהפעולה `searchNode(int k)`. אילו ערך המפתח של `node` הוא k , מוחזר את המידע של הצומת. אחרת, המשמעות היא שלא נמצא בעץ צומת עם מפתח k , ומוחזר `null`.

סיבוכיות זמן הריצה: חוץ מהקריאה היחידה לפעולה `searchNode(int k)` אשר מתבצעת ב- $O(\log n)$ זמן, כלל הפעולות מתבצעות ב- $O(1)$. לכן סיבוכיות הזמן הכוללת של הפעולה היא $O(\log n)$.

2.4.12 הפעולה `protected void updateSuccessor(AVLNode node, AVLNode newNode)`

מה היא עושה: מגדירה את העוקב של `node` להיות `newNode` ואת הקודם של `newNode` להיות `node`.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `setPredecessor(AVLNode predecessor)` ו-`setSuccessor(AVLNode successor)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.13 הפעולה `private void updateRelationsForNewLeftChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)`

מה היא עושה: מגדירה את `newNode` בתור בנו השמאלי של `node` תוך התחשבות במקרי הקצה ועדכון המצביעים הרלוונטיים.

כיצד היא פועלת: משימה את `newNode` כבן השמאלי של `parent`, מעדכנת אותו להיות המינימום של העץ במידת הצורך וכן מעדכנת את שדות העוקב והקודם בצמתים הרלוונטיים.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `setLeft(AVLNode node)`, `getMin()`, `setMin(AVLNode min)` ו-`updateSuccessor(AVLNode node, AVLNode newNode)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.14 הפעולה `private void updateRelationsForNewRightChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)`

מה היא עושה: מגדירה את `newNode` בתור בנו הימני של `node` תוך התחשבות במקרי הקצה ועדכון המצביעים הרלוונטיים.

כיצד היא פועלת: משימה את `newNode` כבן הימני של `parent`, מעדכנת אותו להיות המקסימום של העץ במידת הצורך וכן מעדכנת את שדות העוקב והקודם בצמתים הרלוונטיים.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `setRight(AVLNode node)`, `getMax()`, `setMax(AVLNode min)` ו-`updateSuccessor(AVLNode node, AVLNode newNode)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.15 הפעולה `private Direction getDirectionFromParent(AVLNode node)`

מה היא עושה: מחזירה את הכיוון של הצומת באופן יחסי לאבא, אם הצומת הנתון הוא השורש הכיוון שיוחזר הוא ימינה.

כיצד היא פועלת: קוראת לפעולה `isLeftChild()` ולפי ערך ההחזרה שלו מחזירה את הכיוון המתאים.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולה `isLeftChild()` מתבצעת בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.16 הפעולה `private void rotateInDir(AVLNode node, Direction dir)`

מה היא עושה: מבצעת פעולת איזון מסוג סיבוב יחיד ימינה או שמאלה בהינתן הכיוון `dir`.

כיצד היא פועלת: מבצעת גלגול באופן שראינו בהרצאה. הפעולה מעדכנת יחסים בין אבות לילדים, "מזיזה" תתי עצים למקומות חדשים מתאימים, מתקנת מצביעים, ומעדכנת שדות של צמתים על מנת לשמר את הנכונות. נציין כי לאחר הגלגול עצמו, הפעולה מעדכנת את המצביע לשורש העץ במידת הצורך.

סיבוכיות זמן הריצה: ישנן מספר קבוע של קריאות לפעולות שהראינו שרצות בסיבוכיות $O(1)$:

- הפעולה `getDirectionFromParent(AVLNode node)`
- הפעולה `reverseDir()`
- הפעולה `getChildInDir(Direction dir)`
- הפעולה `setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)`
- הפעולה `setParent(AVLNode node)`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `updateNodeFields()`
- הפעולה `getRoot()`
- הפעולה `setRoot(AVLNode root)`

לכן סך הכל סיבוכיות זמן הריצה של הפונקציה היא $O(1)$.

2.4.17 הפעולה `private void rotateRight(AVLNode node)`

מה היא עושה: מבצעת סיבוב יחיד ימינה מהצומת הנתון.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולה `rotateInDir(AVLNode node, Direction dir)` מתבצעת בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.18 הפעולה `private void rotateLeft(AVLNode node)`

מה היא עושה: מבצעת סיבוב יחיד שמאלה מהצומת הנתון.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולה `rotateInDir(AVLNode node, Direction dir)` מתבצעת בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.19 הפעולה `private void rotateLeftThenRight(AVLNode node)`

מה היא עושה: מבצעת סיבוב שמאלה של הילד השמאלי של הצומת הנתון ואז מסובבת ימינה את הצומת הנתון.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `rotateLeft(AVLNode node)` ו-`rotateRight(AVLNode node)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.20 הפעולה `private void rotateRightThenLeft(AVLNode node)`

מה היא עושה: מבצעת סיבוב ימינה של הילד הימני של הצומת הנתון ואז מסובבת שמאלה את הצומת הנתון.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `rotateLeft(AVLNode node)` ו-`rotateRight(AVLNode node)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.21 הפעולה `private void balanceNode(AVLNode node)`

מה היא עושה: מפעילה את פעולת האיזון המתאימה על הצומת לפי החוקיות שראינו בכיתה.

סיבוכיות זמן הריצה: הפונקציה קוראת לאחת מארבע פעולות האיזון

- הפעולה `rotateRight(AVLNode node)`
- הפעולה `rotateLeft(AVLNode node)`
- הפעולה `rotateLeftThenRight(AVLNode node)`
- הפעולה `rotateRightThenLeft(AVLNode node)`

ומבצעת מספר קבוע של שאילתות `getBalanceFactor()`, `getLeft()`, `getRight()`, כולן ב- $O(1)$ זמן (גם הגלגולים). לכן סך כל זמן הריצה הוא $O(1)$.

2.4.22 הפעולה `private boolean isUnbalanced(AVLNode node)`

מה היא עושה: מחזירה האם הצומת הוא "עברייני AVL" (כלומר האם גורם האיזון אינו בטווח הרצוי).

סיבוכיות זמן הריצה: הפעולה מבצעת לכל היותר שתי קריאות ל-`getBalanceFactor()` ב- $O(1)$ זמן, לכן לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

2.4.23 הפעולה `protected AVLNode balanceTreeOnce(AVLNode node)`

מה היא עושה: עולה מהצומת המועבר לכיוון השורש. אם היא נתקלת בצומת לא מאוזן, מאזנת אותו ומחזירה את אביו. אם העץ מאוזן הפעולה תחזיר את הצומת הוירטואלי.

סיבוכיות זמן הריצה: הפעולה עולה במסלול ישיר לכיוון השורש, ומבצעת את הפעולות `getParent()`, `getVirtualNode()` וכן בכל איטרציה לכל היותר את הפעולות `balanceN-`, `isUnbalanced(AVLNode node)`, `updateNodeFields()`, `isRealNode()`, `getParent()`, `ode(AVLNode node)`, כולן ב- $O(1)$ זמן. אז עבור d אורך המסלול לכיוון השורש שהפעולה עברה בו, סך הכל סיבוכיות זמן הריצה היא $O(d)$.

2.4.24 הפעולה `private void replaceChildren(AVLNode oldParent, AVLNode newParent)`

מה היא עושה: מעבירה את ילדי `oldParent` להיות ילדי `newParent`.

כיצד היא פועלת: קוראת לפעולות `setLeft(AVLNode node)`, `setRight(AVLNode node)` על מנת להגדיר את ילדי `oldParent` להיות ילדי `newParent` ומשתמשת בפעולה `setParent(AVLNode node)` על מנת להגדיר את `newParent` בתור ההורה של הצמתים שהיו הילדים של `oldParent`.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `getLeft()`, `setParent(AVLNode node)`, `setRight(AVLNode node)`, `getRight()`, `setLeft(AVLNode node)` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.25 הפעולה `private int balanceTree(AVLNode node)`

מה היא עושה: מאזנת את העץ מהצומת הנתון ועד לשורש, מעדכנת את השדות של הצמתים הרלוונטיים ובסיום מחזירה את כמות פעולות האיזון (ועוד אחת) שהתבצעו.

כיצד היא פועלת: מתחילה מהצומת הנתון וממשיכה לעלות בעץ בלולאה עד שהיא מגיעה לאבא של השורש (הצומת הוירטואלי), כאשר בכל איטרציה קוראת לפעולה `balanceTreeOnce(AVLNode node)` על מנת לעדכן את השדות המתאימים עד האיזון הבא, ולאזן את עברייני AVL הבא. כמו כן, בכל איטרציה מגדילה את המונה של פעולות האיזון ב-1.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולה `balanceTreeOnce(AVLNode node)` מתבצעת בסיבוכיות לינארית באורך המסלול בין הצומת הנתון אל הצומת המוחזר. אנו קוראים בלולאה שוב ושוב לפעולה עם הערך המוחזר עד שאנו מגיעים לשורש, כלומר המסלול שאנו מבצעים הוא מסלול מהצומת הנתון אל השורש. מסלול זה חסום בגובה העץ, שהוא $O(\log n)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(\log n)$.

2.4.26 הפעולה `public int insert(int k, boolean i)`

מה היא עושה: מכניסה צומת חדש לעץ עם מפתח k ומידע i אם לא קיים צומת כזה, ומחזירה את כמות פעולות האיזון שבוצעו כולל פעולת ההכנסה. אם קיים בעץ צומת עם מפתח k , הפעולה מחזירה 1-.

כיצד היא פועלת:

נחלק למקרים:

1. אם העץ ריק,

יוצרת צומת חדש ומגדירה אותו בתור השורש, האיבר המינימלי והמקסימלי.

2. אם העץ לא ריק,

משתמשת בפעולה `searchNode(int k)` כדי למצוא את הצומת שאמור להיות אביו של הצומת החדש, מכניסה את הצומת החדש בתור בנו בעזרת `updateRelationsForNewLeftChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)` או `updateRelationsForNewRightChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)` ולאחר מכן מאזנת את העץ ומעדכנת את השדות המתאימים בעזרת הפעולה `balanceTreeOnce(AVLNode node)` פעם אחת על ידי קריאה יחידה (או שתיים במידה ונדרשה פעולת איזון).

סיבוכיות זמן הריצה: אם העץ ריק, הראינו כי הפעולות `setRoot(AVLNode root)`, `setMin(AVLNode min)`, `setMax(AVLNode max)` ו-`empty()` רצות ב- $O(1)$ זמן לכן סה"כ $O(1)$.

אם העץ אינו ריק, קריאה לפעולה `searchNode(int k)` מתבצעת ב- $O(\log n)$ זמן, קריאות לפעולות `updateRelationsForNewLeftChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)` או `updateRelationsForNewRightChild(AVLNode parent, AVLNode newNode)` מתבצעות ב- $O(1)$ זמן וקריאה לפעולה `balanceTreeOnce(AVLNode node)` לכל היותר פעמיים, אשר מתבצעת בסיבוכיות זמן לינארית באורך מסלול בין צומת לבין צומת אחר במסלולו אל השורש, לכן מתבצעת לכל היותר בסיבוכיות לינארית בגובה ה- h , שהוא $O(\log n)$ זמן.

לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(\log n)$.

2.4.27 הפעולה `public int delete(int k)`

מה היא עושה: אם קיים בעץ צומת בעל המפתח k , מוחקת אותו מהעץ ומחזירה את כמות פעולות האיזון שנדרשו לאיזון העץ. אם לא קיים כזה צומת בעץ, הפעולה מחזירה 1-.

כיצד היא פועלת: תחילה הפעולה מחפשת בעץ צומת עם המפתח הנתון. אם הוא לא קיים, מחזירה 1- . אחרת, אם הוא קיים, מעדכנת מצביעים של העוקב והקודם שלו באמצעות הפעולה `updateSuccessor(AVLNode node, AVLNode newNode)` ולאחר מכן נוקטת באחד מששת המקרים המתאימים:

1. אם הצומת הוא השורש וללא ילדים, משמע הוא הצומת היחיד בעץ, נגדיר את העץ להיות עץ ריק ונחזיר 1 כנגד המחיקה היחידה שבוצעה.

איפוס העץ יתבצע באמצעות הפעולות:

- הפעולה `getRoot()`
- הפעולה `setRoot(AVLNode root)`
- הפעולה `setMin(AVLNode min)`
- הפעולה `setMax(AVLNode max)`

2. אם הצומת הוא המינימום בעץ, נעדכן את המינימום בעץ להיות העוקב של הצומת ונבצע מעקף עם בנו הימני (הבן היחיד שיכול להיות לו). אם אין לו בן ימני אז המעקף מתבצע עם צומת וירטואלי, שמדמה מחיקת עלה מעץ ושומר על נכונות המבנה. נציין כי אם הצומת הנמחק היה השורש, אין לו אב ולכן מגדירים את הבן הימני שלו כשורש.

זאת באמצעות הפעולות:

- הפעולה `getMin()`
- הפעולה `setMin(AVLNode min)`
- הפעולה `getSuccessor()`
- הפעולה `getRight()`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `setParent(AVLNode node)`

- הפעולה `getRoot()`
- הפעולה `setLeft(AVLNode node)`
- הפעולה `setRoot(AVLNode root)`
- הפעולה `getVirtualNode()`

3. אם הצומת הוא המקסימום בעץ, נעדכן את המקסימום בעץ להיות הקודם של הצומת ונבצע מעקף עם בנו השמאלי (הבן היחיד שיכול להיות לו). אם אין לו בן שמאלי אז המעקף מתבצע עם צומת וירטואלי, שמדמה מחיקת עלה מעץ ושומר על נכונות המבנה. נציין כי אם הצומת הנמחק היה השורש, אין לו אב ולכן מגדירים את הבן השמאלי שלו כשורש. זאת באמצעות הפעולות:

- הפעולה `getMax()`
- הפעולה `setMax(AVLNode min)`
- הפעולה `getPredecessor()`
- הפעולה `getLeft()`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `setParent(AVLNode node)`
- הפעולה `getRoot()`
- הפעולה `setRight(AVLNode node)`
- הפעולה `setRoot(AVLNode root)`
- הפעולה `getVirtualNode()`

4. אם הצומת הוא לא השורש והוא אינו המינימום או המקסימום בעץ, נחלק למקרים הבאים:

(א) אם לצומת בן יחיד, נבצע מעקף עם בן זה, בשימוש בפעולות

- הפעולה `getChildCount()`
- הפעולה `getLeft()`
- הפעולה `isRealNode()`
- הפעולה `getChildInDir(Direction dir)`
- הפעולה `setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `getDirectionFromParent(AVLNode node)`
- הפעולה `setParent(AVLNode node)`

(ב) אם לצומת שני בנים, כפי שראינו בהרצאה הקודם לצומת חייב להיות בתת העץ של אותו הצומת, בפרט בתת העץ השמאלי. כמו כן, לא ייתכן כי לקודם יש ילד ימני, אחרת אחד הצמתים בתת העץ של הילד הימני היה הקודם. מכך נובע כי ניתן לבצע מעקף לצומת הקודם, ולהחליף אותו פיזית בצומת אותו אנו מוחקים מהעץ. נציין כי אם הצומת הנמחק היה השורש, נעדכן את השורש להיות הקודם שלו. נבצע זאת באמצעות הפעולות:

- הפעולה `getChildCount()`
- הפעולה `getPredecessor()`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `getLeft()`
- הפעולה `getDirectionFromParent(AVLNode node)`
- הפעולה `setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)`
- הפעולה `setParent(AVLNode node)`
- הפעולה `replaceChildren(AVLNode oldParent, AVLNode newParent)`
- הפעולה `getRoot()`
- הפעולה `setRoot(AVLNode root)`

(ג) אם לצומת אין בנים כלל, כלומר הוא עלה בעץ, נמחק אותו ונגדיר את הבן המתאים של אביו להיות צומת וירטואלי, זאת באמצעות הפעולות:

- הפעולה `getChildCount()`
- הפעולה `getParent()`
- הפעולה `getDirectionFromParent(AVLNode node)`

- הפעולה `setChildInDir(AVLNode node, Direction dir)`
- הפעולה `getVirtualNode()`

בכל מקרה, בסיום, רצה הפעולה `balanceTree(AVLNode node)` אשר מאזנת את העץ ומעדכנת את השדות המתאימים. ראינו כי כלל הפעולות והשאליות מתבצעות בסיבוכיות $O(1)$ למעט `balanceNode(AVLNode node)` הרצה בסיבוכיות $O(\log n)$ לכן הפעולה רצה בסיבוכיות $O(\log n)$.

סיבוכיות זמן הריצה: תחילה מתבצע שימוש בפעולה `empty()` ב- $O(1)$ זמן, ואם העץ לא ריק גם `searchNode(int k)` ב- $O(\log n)$ זמן. אם הצומת עם המפתח הנתון לא קיים בעץ, נפסיק את ריצת הפעולה. אחרת, נשים לב כי כלל הפעולות בהן היה שימוש (וכל אחת מספר קבוע של פעמים) בכל אחד מהמקרים מתבצעות ב- $O(1)$ זמן. כמו כן, הפעולה `balanceTree(AVLNode node)` רצה בסיבוכיות זמן $O(\log n)$. אזי סך הכל סיבוכיות זמן הריצה של הפעולה היא $O(\log n)$.

2.4.28 הפעולה `public Boolean min()`

מה היא עושה: מחזירה את ערכו של האיבר בעץ בעל המפתח המינימלי, או null אם העץ ריק.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `empty()`, `getValue()` ו-`getMin()` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.29 הפעולה `public Boolean max()`

מה היא עושה: מחזירה את ערכו של האיבר בעץ בעל המפתח המקסימלי, או null אם העץ ריק.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `empty()`, `getValue()` ו-`getMax()` מתבצעות בסיבוכיות זמן $O(1)$, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(1)$.

2.4.30 הפעולה `public void inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)`

מה היא עושה: פעולה רקורסיבית אשר מכניסה למערך `arr` החל מאינדקס `offset` את הצמתים של תת-העץ ש-`node` הוא שורשו ממוינים על פי המפתחות.

כיצד היא פועלת: פועלת בדומה להילוך in-order בעץ כפי שלמדנו בקורס, כאשר לאחר הקריאה הרקורסיבית לבן השמאלי, מכניסה כל צומת למערך `arr` באינדקס המתאים (אינדקס שהוא תוצאת החיבור של `offset` וכמות הצמתים בתת-העץ שבנו השמאלי של `node` הוא שורשו, על מנת שבמקומות שבין `offset` לאינדקס זה יוכנסו למערך כל הצמתים בתת-העץ שבנו השמאלי של `node` הוא שורשו, שאלו כל הצמתים שקטנים מ-`node` בתת-העץ ש-`node` הוא שורשו). לאחר ההכנסה למערך, מתבצעת קריאה רקורסיבית לבן הימני של `node` עם `offset` שהוא האינדקס העוקב של האינדקס אליו `node` הוכנס במערך. מקרה הבסיס של הפעולה הוא כאשר `node` הוא צומת שאינו אמיתי, כלומר צומת וירטואלי (שכן הוא מייצג "סיום מסלול" מהשורש לצומת בעץ).

סיבוכיות זמן הריצה: בכל קריאה רקורסיבית של `inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)` מתבצע מספר קבוע של קריאות לפעולות `getLeft()`, `getRight()` ו-`getSize()` אשר הראינו קודם כי מתבצעות ב- $O(1)$ זמן. הילוך מהצורה in-order עובר על כל הצמתים בעץ לכל היותר מספר קבוע של פעמים, לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(n)$.

2.4.31 הפעולה `public AVLNode[] nodesToArray()`

מה היא עושה: יוצרת ומחזירה מערך אשר מכיל את כלל הצמתים בעץ ממוינים על פי המפתחות שלהם, או מערך ריק אם העץ ריק.

כיצד היא פועלת: יוצרת מערך כגודל העץ, ואם הוא לא ריק קוראת איתו ועם שורש העץ לפונקציה `inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)`, אשר כפי שהראינו מכניסה למערך `arr` החל מאינדקס 0 את הצמתים של העץ ממוינים על פי המפתחות.

סיבוכיות זמן הריצה: הפעולות `empty()` ו-`size()` כמו גם שאר הפעולות חוץ מ-`inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)`, מתבצעות ב- $O(1)$ זמן, ואילו `inOrder(AVLNode node, int offset, AVLNode[] arr)` מתבצעת ב- $O(n)$ זמן. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(n)$.

2.4.32 הפעולה `public int[] keysToArray()`

מה היא עושה: מחזירה מערך ממוין המכיל את כל המפתחות בעץ, או מערך ריק אם העץ ריק.

כיצד היא פועלת: משתמשת בפעולה `nodesToArray()` על מנת לקבל מערך של הצמתים בעץ ממוינים על פי המפתחות שלהם, ולאחר מכן בעזרת לולאה מכניסה את המפתחות בסדר הממוין למערך `arr`.

סיבוכיות זמן הריצה: הפעולות `empty()` ו-`size()` מתבצעות ב- $O(1)$ זמן, ואילו `nodesToArray()` כמו גם הלולאה מתבצעות ב- $O(n)$ זמן. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(n)$.

2.4.33 הפעולה `public boolean[] infoToArray()`

מה היא עושה: מחזירה מערך בוליאנים המכיל את כל הערכים בעץ, ממוינים על פי סדר המפתחות, או מערך ריק אם העץ ריק.

כיצד היא פועלת: משתמשת בפעולה `nodesToArray()` על מנת לקבל מערך של הצמתים בעץ ממוינים על פי המפתחות שלהם, ולאחר מכן בעזרת לולאה מכניסה את הערכים שלהם בסדר הממוין למערך `arr`.

סיבוכיות זמן הריצה: הפעולות `empty()` ו-`size()` מתבצעות ב- $O(1)$ זמן, ואילו `nodesToArray()` כמו גם הלולאה מתבצעות ב- $O(n)$ זמן. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת של הפעולה היא $O(n)$.

2.4.34 הפעולה `public boolean prefixXor(int k)`

מה היא עושה: מקבלת מפתח k כאשר נתון ש- k נמצא במבנה ומחזירה את תוצאת פעולת xor על הערכים הבוליאניים הנמצאים במבנה תחת מפתחות שקטנים או שווים ל- k .

כיצד היא פועלת: מבצעת הילוך בעץ במסלול שבין השורש לבין הצומת עם המפתח k . אם הצומת הנוכחי הוא עם מפתח גדול יותר מ- k , ממשיכים במסלול (ולא מחשבים אותו כחלק מ-xor). אם הצומת הנוכחי הוא עם מפתח קטן או שווה ל- k , נחשב את הערכים הבוליאניים שלו ושל הצמתים בתת-העץ השמאלי שלו ב-xor (בעזרת הפעולה `getSubTreeXor()`), שכן כל אלו הם צמתים עם מפתחות קטנים מ- k . כל הצמתים עם המפתחות שקטנים מ- k הם כל אלו שנמצאים בעץ "משמאל" למסלול בין השורש לבין הצומת עם המפתח k (כולל משמאל לצומת עם המפתח k עצמו).

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `getRoot()`, `getKey()`, `getLeft()`, `getRight()`, `getValue()` ו-`getSubTreeXor()` הן פעולות המתבצעות ב- $O(1)$ זמן. לפי ההסבר של הפעולה, הלולאה מבצעת לכל היותר $h + 1$ איטרציות כאשר h הוא גובה העץ (שכן זהו אורך המסלול הארוך ביותר בין השורש לצומת בעץ), וכן בעץ AVL מתקיים $h = O(\log n)$. לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(\log n)$.

2.4.35 הפעולה `public AVLNode successor(AVLNode node)`

מה היא עושה: מקבלת צומת בעץ כקלט ומחזירה את העוקב שלו. אם לא קיים עוקב, מחזירה null.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `getSuccessor()` ו-`isRealNode()` הן פעולות המתבצעות ב- $O(1)$ זמן, לכן סיבוכיות זמן הריצה היא $O(1)$.

2.4.36 הפעולה `public boolean succPrefixXor(int k)`

מה היא עושה: מקבלת מפתח k כאשר נתון ש- k נמצא במבנה ומחזירה את תוצאת פעולת xor על הערכים הבוליאניים הנמצאים במבנה תחת מפתחות שקטנים או שווים ל- k .

כיצד היא פועלת: מתחילה מהצומת המינימלי של העץ, ומבצעת עליו פעולות `successor(AVLNode node)` עד שמגיעה לצומת בעל המפתח k . עבור כל צומת שהתקבל בפעולות ה-`successor(AVLNode node)` (וכן הצומת המינימלי עצמו), הפעולה מחשבת xor עם ערכו הבוליאני, ולבסוף מחזירה את התוצאה.

סיבוכיות זמן הריצה: הראינו כי הפעולות `getKey()`, `getMin()` ו-`getValue()` הן פעולות המתבצעות ב- $O(1)$ זמן. הפעולה מבצעת מספר איטרציות כמספר הצמתים בעץ עם מפתחות שקטנים מהמפתח k , ובכל איטרציה מבצעת פעולת xor ופעולת `successor(AVLNode node)` ב- $O(1)$ זמן. כלומר מתבצעות לכל היותר n איטרציות (כמספר סך כל הצמתים בעץ), לכן סיבוכיות זמן הריצה הכוללת היא $O(n)$.