תאריך פרסום: 5.5.2023

(23:59 בשעה 25.5.2023 (בשעה הגשה:

מתרגל אחראי: אדם עוזיאל

ADT, Trees, AVL, B-tree :נושאים

הנחיות:

- יש לקרוא הנחיות לגבי הגשת עבודות באתר הקורס ולהגיש עבודות על פי הנחיות אלו.
- אין צורך לפרט על הגדרות או משפטים שנלמדו בכיתה. עם זאת, יש להוכיח כל טענה שלא נלמדה בהרצאה או בתרגול.
 - שאלות לגבי העבודה יש לשאול בפורום באתר הקורס או בשעות קבלה של המתרגל האחראי.
 - בתיאור האלגוריתם יש להקפיד על השלבים הבאים:
 - הסבירו במילים את הרעיון הכללי.
- כתבו את האלגוריתם בצורה ברורה, הקפידו על אינדנטציה ברורה, מספרו את השלבים השונים. לא חובה לצרף פסאודו-קוד (אלא אם כן צויין במפורש שצריך לספק פסאודו-קוד), ניתן לתאר את השלבים בשפה פשוטה. יש לעשות זאת בצורה ברורה שאינה משתמעת לשני פנים. במידה ובחרתם לתאר פסאודו-קוד, ציינו מחוץ למסגרת של הפסאודו-קוד מה כל משתנה שהגדרתם מייצו
 - הביאו הסבר/נימוק מדוע האלגוריתם אכן פותר את הבעיה.
 - נתחו את סיבוכיות האלגוריתם מבחינת זמן ריצה וזיכרון.
 - בתיאור מבנה נתונים יש להקפיד על השלבים הבאים:
 - תארו את מבנה הנתונים במילים באופן מדויק.
 - יש להציג תרשים של מבנה הנתונים הכולל את החלקים השונים והקשרים ביניהם.
 - אם משתמשים במבנה נתונים שנלמד בכיתה "as is", ניתן להשתמש בו כקופסה שחורה ולהסביר באופן כללי כיצד הפעולות מתבצעות. אולם, שינויים במימוש הנלמד בכיתה מצריכים הסבר מדויק של השינויים שבוצעו.

עבודה 3 – מבני נתונים

שאלה 1 (17 נק'):

נתון תור Q עם n מספרים. הציעו אלגוריתם יעיל ככל שתוכלו הממיין את המספרים בתור מהמספר הקטן לגדול. לאחר פעולת המיון התור Q יהיה ממוין כך שהאיבר שבראשו יהיה המינימלי.

- ניתן להשתמש רק בתור עזר ובמספר קבוע של משתני עזר.
 - נתחו את סיבוכיות זמו הריצה של האלגוריתם שתיארתם.

על הפתרון להכיל הסבר מילולי לאלגוריתם המלווה בפסאודו-קוד.

שימו לב: בעבודה עם תור אפשר להשתמש אך ורק בפעולות שמוגדרות על תור:

.isEmpty, enqueue, dequeue, create

הינו קבוע. dequeue, enqueue, isEmpty, create הינו שזמן ריצה של פעולות

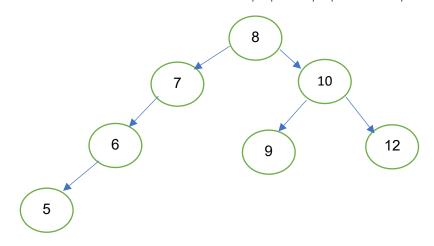
שאלה 2 (16 נק'):

כתבו אלגוריתם שמוצא את המסלול הקצר ביותר בין שני קודקודים ב BST. אלגוריתם זה יקבל עץ ואת 2 המפתחות של 2 הקודקודים. בעץ המדובר לכל צומת יש מצביעים לשני קודקודי הבן (left & right), ואין מצביע לקודקוד האב. ספקו בפתרונכם הסבר מילולי, פסאודו-קוד ונתחו את סיבוכיות זמן הריצה והזיכרון של האלגוריתם. ניתן להניח שלכל קודקוד בעץ יהיה ערך שונה.

דרישות סיבוכיות:

- O(h) :זמן ריצה
- ייכרון נוסף: O(h) כאשר h זיכרון נוסף: •

1.4 אורכו של המסלול הקצר ביותר מקודקוד 9 לקודקוד 6 הוא 4.



שאלה 3 (14 נק'):

t=2 ריק עם פרמטר B-tree נתון עץ

הכניסו את המפתחות הבאים לעץ (משמאל לימין), והראו את מצב העץ לאחר כל הכנסה:

37,24,42,32,5,47,10,25,13,7,35

לאחר מכן, הוציאו את המפתחות הבאים (משמאל לימין), והראו את המצב העץ לאחר כל הוצאה:

42,10,24

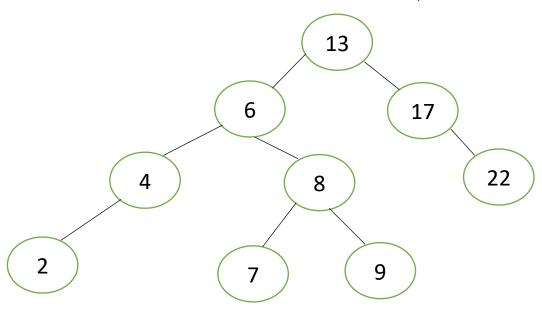
שאלה 4 (14 נק'):

הוכיחו או הפריכו את הטענות הבאות. תנו הסבר קצר לתשובותיכם (2-6 משפטים).

- א. אם T הוא עץ AVL בגובה h, אז כל הרמות ב- T עד הרמה ה AVL א. אם T אם הגדרה: i הוא עץ היא אוסף כל הצמתים בעומק i. נאמר שהרמה ה i מלאה אם מספר האיברים בה הוא i. נאמר שהרמה ה מלאה אם היא הרמה האפס ובה i
- זהה לעץ אולאחריו x ולאחריו א המתקבל ממחיקה בעץ חיפוש בינארי היא חילופית (כלומר, העץ המתקבל ממחיקת x ולאחריו x, לכל x,y בעץ)
 - .12 הוא h=4 בגובה AVL בעץ של אמתים של המינימלי המספר המינימלי בעץ
- ד. נתון עץ חיפוש בינארי T בעל ממתים. נתון כי כל צומת ב T מחזיק את השדה הבינארי T בעל הוצים לבדוק הנ"ל האם T מקיים את תכונת האיזון של עץ AVL. אזי זמן הריצה של האלגוריתם היעיל ביותר לבדיקה הנ"ל במקרה הגרוע הוא $\theta(\log(n))$.

שאלה 5 (9 נק'):

נתון עץ AVL: בכל סעיף, במידה ויש צורך, ציינו מי הוא הקודקוד הלא מאוזן, אילו פעולות רוטציה ביצעתם (ימינה\שמאלה...) וציירו כיצד ייראה העץ לאחר ההכנסה/הוצאה.



- 1 א. כעת בוצעה הכנסה של הערך
- ב. לאחר מכן בוצעה ההכנסה של הערך 12.
 - ג. לאחר מכן בוצעה מחיקה של הערך 7.

שאלה 6 (30 נק'):

תארו מבני נתונים השומר זוגות (x,s) כאשר x מספר ממשי ו-s הוא צורה (shape). הצורות האפשריות הן כוכב מרבוע. המבנה תומך בפעולות הבאות:

זמן נדרש	תיאור	פעולה
O(1)	אתחול מבנה נתונים ריק.	Init()
O(log(n))	הכנסת זוג (x,s) למבנה הנתונים. ניתן להניח שלא קיים עוד	Insert(x,s)
	זוג עם מספר x במבנה לפני פעולת ההכנסה.	
$O(\log(n))$	מחק את הזוג שהמספר הממשי שלו הינו x. אם אין זוג כזה	Delete(x)
	יש להדפיס הודעת שגיאה.	
O(log(n))	מחזירה תשובה לשאלה: האם לכל הזוגות (z,s) במבנה כך	SameShape(x,y)
	ש- את אותה הצורה. (יש להחזיר כן גם $x \leq z \leq y$ -ש	
	$(x \le z \le y \ \text{עם} \ (z,s))$ אם אין אף זוג	
$O(\log(n) + k)$	מדפיסה את כל הזוגות (y,s) במבנה עבורן הפעולה	PrintSameShape(x)
כאשר k הינו מספר	מחזירה כן. SameShape(x,y)	
הזוגות שעבורם		
הפעולה		
SameShape(x,y)		
מחזירה כן.		

הבהרה: n הינו מספר הזוגות במבנה ברגע נתון.

תארו בקצרה את מבנה הנתונים, ספקו אלגוריתם לכל אחת מהשיטות, נתחו את זמני הריצה והראו שאתם עומדים בדרישות.