20407

מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים חוברת הקורס אביב 2020ב

כתב: יצחק בייז

מרץ 2020 - סמסטר אביב - תשייפ

פנימי – לא להפצה.

. כל הזכויות שמורות לאוניברסיטה הפתוחה. ©

תוכן העניינים

N	אל הסטודנטים
λ	1. לוח זמנים ופעילויות
ח	2. תיאור המטלות
ח	2.1 מבנה המטלות
ח	2.2 חומר הלימוד הדרוש לפתרון המטלות
١	2.3 ניקוד המטלות
١	2.4 הנחיות לכתיבת אלגוריתמים
7	2.5 הגשה עצמאית
ח	2.6 הנחיות לכתיבת פרויקט הרצה
ח	2.6.1 כתיבת קוד
v	2.6.2 תיעוד
v	3. התנאים לקבלת נקודות זכות בקורס
1	ממיין 11
5	ממיין 12
9	ממיין 13- תכנותי
11	ממיין 14
13	ממיין 15

אל הסטודנטים,

אנו מברכים אתכם עם הצטרפותכם לקורס "מבני-נתונים ומבוא לאלגוריתמים" באוניברסיטה הפתוחה. על מנת לסייע לכם לעבור את הקורס בהצלחה, ברצוננו להפנות את תשומת לבכם למספר נקודות חשובות:

- נוכחות במפגשי ההנחיה אינה חובה. יחד עם זאת, מומלץ מאד להגיע באופן סדיר למפגשי ההנחיה. המפגשים כוללים תרגול רב וההשתתפות בהם תסייע לכם בפתרון המטלות. כמו כן, ניסיון העבר מלמד, כי קיים מתאם גבוה בין נוכחות סדירה במפגשי ההנחיה לבין הצלחה במבחן הסופי.
- במהלך הקורס יש להגיש תרגילי בית. כדי להיות זכאי לגשת לבחינה, יש להגיש שלוש מתוך המטלות 11 עד 15. הכנת המטלות מהווה הכנה מצוינת לבחינה ולכן מומלץ להגיש כמה שיותר מהן.

יש להקפיד על הגשת המטלות במועד.

לקורס קיים אתר אינטרנט בו תמצאו חומרי למידה נוספים. בנוסף, האתר מהווה עבורכם ערוץ תקשורת עם צוות ההוראה ועם סטודנטים אחרים בקורס. פרטים על למידה מתוקשבת ואתר הקורס, תמצאו במערכת אופ״ל בכתובת: http://opal.openu.ac.il

מידע על שירותי ספרייה ומקורות מידע שהאוניברסיטה מעמידה לרשותכם, תמצאו באתר השפריה באינטרנט www.openu.ac.il/Library.

מומלץ לעקוב אחרי ההודעות המתפרסמות בלוח ההודעות שבאתר. מאגר המשאבים שבאתר מתעדכן באופן שוטף במהלך הסמסטר, והוא מכיל פתרונות לשאלות מספר הלימוד, בחינות לדוגמה וכדומה.

צוות הקורס ישמח לעמוד לרשותכם בכל שאלה שתתעורר.

ניתן לפנות למנחים בשעות ההנחיה הטלפונית שלהם, או אל מרכז הקורס יצחק בייז. פרטי ההתקשרות מופיעים באתר.

פגישות יש לתאם מראש.

לתשומת לב הסטודנטים הלומדים בחו"ל:

למרות המרחק הפיסי הגדול, נשתדל לשמור אתכם על קשרים הדוקים ולעמוד לרשותכם ככל

הפרטים החיוניים על הקורס נכללים בחוברת הקורס וכן באתר הקורס.

מומלץ מאד להשתמש באתר הקורס ובכל אמצעי העזר שבו וכמובן לפנות אלינו במידת הצורך.

אנו מאחלים לכם לימוד פורה ומהנה.

בברכה,

יצחק בייז מרכז ההוראה בקורס



1. לוח זמנים ופעילויות (20407/ ב2020)

תאריך אחרון למשלוח	*מפגשי ההנחיה	יחידת הלימוד	תאריכי שבוע הלימוד	שבוע
ממיין (למנחה)		המומלצת		לימוד
	עייפ לוח המפגשים	פרק אי במדריך הלמידה פרקים 2-1 בספר פרק בי במדריך הלמידה	20.03.2020-15.03.2020	1
	עייפ לוח המפגשים	פרק 3 בספר	27.03.2020 22.03.2020	2
	עייפ לוח המפגשים	פרק גי במדריך הלמידה פרק 4 בספר	03.04.2020-29.03.2020	3
ממיין 11 5.4	עייפ לוח המפגשים	נקיונות מהנים וחג שמח!	10.04.2020-05.04.2020 (ד ערב פטח) (ה-ו פטח)	4
	עייפ לוח המפגשים	פרק די במדריך הלמידה פרק 6 בטפר	17.04.2020-12.04.2020 (א-ד פטח)	5
	עייפ לוח המפגשים	פרק הי במדריך הלמידה פרק ז בטפר	24.04.2020-19.04.2020 (ג יום הזכרון לשואה)	6
	עייפ לוח המפגשים	פרק וי במדריך הלמידה פרק 9 בספר	01.05.2020-26.04.2020 (ג יום הזיכרון, ד יום העצמאות)	7
ממיין 12 3.5	עייפ לוח המפגשים	פרק זי במדריך הלמידה פרק 8 בספר	08.05.2020-03.05.2020	8
	עייפ לוח המפגשים	חזרה ועבודה על ממיין 13	15.05.2020-10.05.2020 (ג לייג בעומר)	9

^{*} התאריכים המדויקים של המפגשים הקבוצתיים מופיעים ביילוח מפגשים ומנחיםיי.

לוח זמנים ופעילויות - המשך

תאריך אחרון למשלוח הממיין (למנחה)	*מפגשי ההנחיה	יחידת הלימוד המומלצת	תאריכי שבוע הלימוד	שבוע הלימוד
ממיין 13 (תכנותי) 17.5	עייפ לוח המפגשים	פרק חי במדריך הלמידה	22.05.2020-17.05.2020	10
		פרק 10 בספר		
	עייפ לוח המפגשים	פרק טי במדריך הלמידה	29.05.2020-24.05.2020 (ו שבועות) חג שמח!	11
		פרק 11 בספר		
ממיין 14 31.5	עייפ לוח המפגשים	פרק יי במדריך הלמידה	05.06.2020-31.05.2020	12
		פרק 12 בספר		
	עייפ לוח המפגשים	פרק יאי במדריך הלמידה	12.06.2020-07.06.2020	13
		פרק 13 בספר		
	עייפ לוח המפגשים	פרק יב׳ פרק יב׳ במדריך הלמידה	19.06.2020-14.06.2020	14
		פרק 14 בספר		
ממיין 15 21.6	עייפ לוח המפגשים	חזרה	26.06.2020-21.06.2020	15

מועדי בחינות הגמר יפורסמו בנפרד

^{*} התאריכים המדויקים של המפגשים הקבוצתיים מופיעים ביילוח מפגשים ומנחיםיי.

2. תיאור המטלות

קראו היטב עמודים אלו לפני שתתחיל לענות על השאלות

חוברת זו מכילה ארבע מטלות תיאורטיות ומטלה מעשית אחת שניתן להגיש במהלך הקורס. מבין חמש המטלות יש לפתור שלוש לפחות.

2.1 מבנה המטלות

מטלה תיאורטית (מטלות 14,15, 11,12)

כל מטלה מורכבת מכמה שאלות. פתרון השאלות במטלה כזו אינו דורש הרצת תוכניות במחשב. את הפתרון של המטלות ניתן להקליד או לכתוב בכתב יד בעט על דף נייר, בכתב ברור ובצורה מסודרת. רצוי לכתוב ברווחים ולהשאיר שוליים רחבים להערות המנחה.

אם שאלה כלשהי בממיין אינה ברורה די הצורך, תוכלו להיעזר בקבוצת הדיון של הקורס, או ליצור קשר עם אחד המנחים או מרכז ההוראה (במייל או בשעת ההנחיה הטלפונית).

פרויקט הרצה (מטלה 13)

במטלה כזו עליכם לכתוב ולהריץ במחשב תוכנית בשפת +C/C++ או בשפות אחרות במטלה כזו עליכם לכתוב ולהריץ במחשב תוכנית לעבור הידור (קומפילציה) ולבצע את בתאום עם המנחה/בודק התרגילים). מובן שעל התוכנית לעבור הידור (קומפילציה) ולבצע את הנדרש ממנה ללא טעויות.

עליכם לשלוח למנחה: 1. הדפסה של קובץ התוכנית

- 2. דוגמאות מייצגות של קלטים/פלטים אפשריים
 - 3. קובץ התוכנית וקובץ הרצה של התוכנית.

הערה: מומלץ להתחיל לעבוד על הפרויקטים לפחות שבועיים לפני מועד ההגשה.

2.2 חומר הלימוד הדרוש לפתרון המטלות

חומר הלימוד הנדרש לפתרונה (בספר הלימוד)	מטלה
1-4 פרקים	ממיין 11
פרקים 6,7,9	ממיין 12
תכנותית	13 ממיין
פרקים 8,10,11	14 ממיין
12-14 פרקים	15 ממיין

:הערות

- 1. לצורך פתרון המטלה, יש להשתמש רק בחומר שנלמד עד למועד הגשת המטלה ולא בחומר הנמצא בפרקים מתקדמים יותר.
- 2. בעת פתרון שאלות, ניתן להסתמך על תוצאות **מוכחות** מתוך ספר הלימוד ומדריך הלמידה של הקורס. במקרה זה יש לציין את המקור עליו מסתמכים (אין צורך במראה מקום מדויק).

ניקוד המטלות 2.3

משקל כל אחד מהממיינים הוא 5 נקודות. כאמור, חובה להגיש לפחות שלושה ממיינים.

לתשומת לבכם!

כדי לעודדכם להגיש לבדיקה מספר רב של מטלות הנהגנו את ההקלה שלהלן:

אם הגשתם מטלות מעל למשקל המינימלי הנדרש בקורס, **המטלות** בציון הנמוך ביותר, שציוניהן נמוכים מציון הבחינה (עד שתי מטלות), לא יילקחו בחשבון בעת שקלול הציון הסופי.

זאת בתנאי שמטלות אלה אינן חלק מדרישות החובה בקורס ושהמשקל הצבור של המטלות האחרות שהוגשו, מגיע למינימום הנדרש.

זכרו! ציון סופי מחושב רק לסטודנטים שעברו את בחינת הגמר בציון 60 ומעלה והגישו מטלות כנדרש באותו קורס.

הגשה עצמאית 2.4

הכנת המטלות התיאורטיות חייבת להיעשות על-ידי כל סטודנט בנפרד. במקרה שתוגשנה שתי מטלות זהות, המטלות תיפסלנה ותוגש תלונה לוועדת המשמעת.

הכנת הממיין התכנותי (ממיין 13) יכולה <u>להיעשות</u> בזוגות.

<u>: נדגיש</u>

מותר (ואף רצוי) – להתייעץ, לקבל רעיונות מאחרים, וכוי.

אסור – להעתיק פתרון של מישהו אחר, בין אם זה תלמיד בקורס, בין אם זה פתרון שמצאתם במקום כלשהו (אלא אם ציינתם זאת מפורשות).

אם יוגש תרגיל מועתק אחד בתוך המטלה, הוא ייפסל. אם יהיו מסי תרגילים מועתקים באותה המטלה, אז כל המטלה תיפסל (ללא תלות במי העתיק ומי נתן להעתיק). אם זה יחזור על עצמו במטלה נוספת אז הנושא יעלה לוועדת משמעת.

בנימה אחרת, מעבר לנהלים, חוקים ועונשים, חשוב מאוד לכם שתדעו לענות על השאלות בעצמכם. מי שמעתיק תשובה קיימת בכדי להרוויח מסי נקודות בממיין, ככל הנראה יפסיד אחייכ נקודות במבחן. מדוע? מכיון שנסיון העבר מלמד שבקורס הזה (וסביר שבהרבה אחרים), מי שלא יינמצא עם היד על הדופקיי במהלך כל הקורס, מאוד מתקשה להצליח במבחן. לכן, עדיף לכם לנסות לפתור בעצמכם (גם אם זה לא יהיה מושלם ייותפסידויי נקודות) בכדי שלקראת המבחן

תוכלו להתמקד בהכנה למבחן ולא בלימוד החומר הבסיסי. זכרו, 20 נקי בממיין שוות פחות מנקודה אחת בציון הסופי; לעומת זאת 20 נקי במבחן שוות כ-15 נקודות בציון הסופי. כך שעדיף להתאמץ בממיין (ואולי יילהפסידיי מסי נקודות) ולהרוויח מכך במבחן.

כך או כך, אנא הקפידו על הגשה עצמאית בכדי לעזור לעצמכם ולהימנע מחיכוכים מיותרים עם מוסדות האוניברסיטה.

2.5 הנחיות כלליות לכתיבה וניתוח של אלגוריתמים במטלות התיאורטיות

במרבית השאלות בממ"נים הרגילים יש לכתוב **אלגוריתם**. להלן מספר הנחיות לגבי אופן

- (בפסאודוקוד) יש להציג תיאור מילולי של הרעיון (בפסאודוקוד) יש להציג תיאור מילולי של הרעיון המרכזי באלגוריתם (תיאור High-Level) על התיאור להיות כתוב באופן רהוט וברור, ומטרתו לאפשר לקוראים לקבל תמונה ברורה של אופן פעולת האלגוריתם, גם ללא קריאת התיאור המפורט בפסאודוקוד.
- יש לכתוב את האלגוריתם בפסאודוקוד, בדומה לספר. מותר לשלב הוראות בעברית, במידה שהמימוש שלהן חד-משמעי וברור. (לדוגמה: ניתן לכתוב "בחר את האיבר הראשון ברשימה; אם הוא גדול מ-7 אז...").
 - 3) אסור בשום אופן לכתוב תוכניות בשפת תכנות במקום בפסאודוקוד.
 - 4) גם אם לא נדרשתם במפורש, יש להוכיח כי האלגוריתם מקיים את הדרוש בשאלה.
- א) יש לנסח תחילה באופן פורמלי מדויק את הטענות המרכזיות שאתם מעוניינים להוכיח. או יש לנסח תחילה באופן פורמלי מדויק את הטענות המערך בו האלגוריתם מחפש את למשל: "לכל ℓ . בשלב (איטרציה) ה- ℓ בהרצה, אורך המערך בו האלגוריתם מחפש את ערך הקלט אינו עולה על $n/2^\ell$ ")
- ב) עבור כל טענה שניסחתם, יש לכתוב הוכחה פורמלית ומדויקת. אם הטענה פשוטה מאד, מספיק הסבר קצר ומשכנע.
 - יש לנתח את סיבוכיות האלגוריתם (סיבוכיות זמן ריצה וסיבוכיות מקום).
- א) גם אם לא התבקשתם מפורשות, יש לנתח את זמן הריצה של האלגוריתם. את סיבוכיות המקום יש לנתח רק במקומות בהם התבקשתם באופן מפורש.
- ב) אם לא נאמר באופן מפורש אחרת, יש לנתח את סיבוכיות המקרה הגרוע ביותר (worst case analysis)
 - יש לנסות ולתכנן אלגוריתמים יעילים ככל האפשר.

2.6 הנחיות לכתיבת פרויקט הרצה

ההנחיות נחלקות לשני נושאים עיקריים:

- ... כתיבת הקוד: תכנות פשוט וקריא, מודולריות, תכנות מלמעלה למטה.
 - 2. תיעוד: תיעוד כללי, תיעוד בגוף התוכנית.

2.6.1 כתיבת הקוד

תכנות פשוט וקריא

לאחר קריאת התיעוד, על התכנית להיות מובנת גם למי שלא היה שותף לכתיבתה! לכו יש להקפיד על הכללים הבאים:

- א. יש לתת למשתנים שמות משמעותיים.
- ב. אין להשתמש באותו משתנה למטרות שונות (יוצאים מן הכלל בעניין זה הם משתנים המשמשים כאינדקסים).
 - ג. אם משתנה מקבל במהלך התכנית ערכים בתחום מסוים, יש להגדיר תחום זה.
- ,C/C++ בשפת. למשל, בשפת בכל מקום שאפשר. למשל, בשפת פחumerated type במקום פראי להשתמש ב- enum month = $\{\text{jan, feb ,..., dec}\}$ int month [12]
- ה. מומלץ להעביר פרמטרים בין הפונקציות השונות ומותר להשתמש במשתנים גלובליים במקרה הצורך.

מודולריות

את התוכנית יש לחלק לפונקציות בהתאם לכללים הבאים:

- א. אם קטע קוד או פעולה חוזרים על עצמם בשינויים קלים, יש לכתוב אותם פעם אחת כפונקציה.
- ב. מספר המשפטים בפונקציה צריך להיות מוגבל, כך שניתן לקרוא ולהבין את פעולתה בקלות.
 - ג. יש להשתדל לרכז את פעולות הקלט/פלט בתוך פונקציות ספציפיות למטרות אלו.
 - ר. הפונקציה הראשית צריכה להיות מורכבת אך ורק מקריאות לפונקציות.

תכנות מלמעלה למטה (Top-Down)

לאחר כתיבת האלגוריתם לפתרון הבעיה המוצגת בממיין, יש יילתרגםיי את האלגוריתם לתוכנית מחשב.

רצוי לכתוב את התוכנית באופן הבא:

שלב א - תכנון המבנה הכללי של התוכנית, וחלוקה לפונקציות עיקריות (מודולים).

שלב ב - תכנון כל מודול וחלוקה לתת-מודולים. (יש להחליט בשלב זה אילו ערכים מועברים בין המודולים).

שלב ג - כתיבת הקוד לתוכנית בסדר שבו היא תוכננה: מתחילים בפונקציה הראשית ומסיימים בפונקציות העזר.

שלב ד - ניפוי שגיאות, בדיקת נכונות התוכנית באמצעות הרצתה על קלטים שונים, כתיבת התיעוד.

2.6.2 תיעוד

: התיעוד צריך להיות מורכב משני חלקים

.1 תיעוד כללי:

- תיאור הבעיה והגישה הכללית של התוכנית לפתרונה.
- תיאור מבני הנתונים העיקריים שבהם התוכנית משתמשת.
- תיאור כללי של הפונקציות המרכיבות את התוכנית והקשרים ביניהן (מי קורא למי וכוי).

2. תיעוד בגוף התכנית:

לכל פונקציה יש להוסיף מספר שורות, המסבירות באופן כללי מה מבצעת השגרה ומהו תפקיד המשתנים המוגדרים בה. כמו כן יש להוסיף הסברים נוספים לפי הצורך.

3. התנאים לקבלת נקודות זכות בקורס

- א. הגשת שלושה ממיינים לפחות מתוך חמשת הממיינים.
 - ב. ציון של 60 לפחות בבחינת הגמר.
- ג. הציון המשוקלל של המטלות והבחינה נדרש להיות 60 לפחות.



הקורס: 20407 - מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

חומר הלימוד למטלה: פרקים 1-4 (ספר הלימוד)

מספר השאלות: 5 נקודות

סמסטר: 2020 מועד אחרון להגשה: 5.4.2020

קיימות שתי אפשרויות להגשת המטלות:

- שליחת המטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת המטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט ב"נוהל הגשת מטלות המנחה"

שימו לב!

מטרת המטלות היא לעזור לכם בתרגול החומר הנלמד, ופתרון המטלות באופן עצמאי הוא חיוני להצלחה בקורס. אם טרם עשיתם זאת, אנא קראו את סעיף 2 בחוברת הקורס (תאור המטלות) לפני תחילת העבודה על המטלה. רצוי להתחיל לעבוד על המטלה כשבועיים לפני מועד ההגשה.

משקל כל השאלות זהה.

שאלה 1

- א. פתרו את תרגילים 1.2-2 ו-1.2-3 בספר הקורס (עמי 11).
- ב. תהיינה f,g פונקציות חיוביות. נאמר ש f(n)=Sum(g(n)) אם f(n)=O($\sum_{k=1}^n g(k)$ אם f(n)=Sum(logn). הוכיחו n=Sum(logn) או הפריכו
 - ג. תנו דוגמה לשני זוגות של פונקציות (חיוביות, עולות, לא חסומות) (f,g), כך שעבור שני תנו דוגמה לשני זוגות של פונקציות (חיוביות, עולות, לא חסומות) קים f=O(g), אבל לאחד הזוגות יתקיים $g^{\circ}f=o(f^{\circ}g)$.

[g(f(n)) היא הרכבה של g על g כלומר הפונקציה $g^\circ f$]

.A[1...n] שלהלן מקבלת מערך של ערכים בוליאניים, TRUE SQUARES

TRUE SQUARES (A[1...n])

1. for $i \leftarrow 1$ to n do

- $A[i] \leftarrow FALSE$
- 3. for $i \leftarrow 1$ to n do 4. $k \leftarrow i$
- while $(k \le n)$ do 5.
- FLIP (A[k]) 6.
- 7. $k \leftarrow k + i$

והיא משתמשת בשגרת-העזר FLIP שלהלן, המקבלת משתנה בוליאני:

FLIP (x)

- 1. if x = TRUE then
- 2. $x \leftarrow FALSE$
- 3. else
- 4. $x \leftarrow TRUE$
 - א. הוכיחו כי לאחר שהרצת-השגרה TRUE SQUARES מסתיימת, ערך-התא ורק אם i הוא ריבוע שלם∗ (ואחרת ערכו TRUE). TRUE
 - * ריבוע שלם הוא מסי טבעי המהווה ריבוע של מסי טבעי כלשהו (למשל 25 הוא ריבוע
 - ב. נתחו את סיבוכיות-השגרה.

שאלה 3

- א. פתרו את בעיה 2-4 בספר הלימוד.
- עבור המערך שבסעיף אי $A^R=[1,6,8,3,2]$ את המערך ההפוך ל-A (למשל $A^R=[1,6,8,3,2]$ בספר). נתון שבמערך A יש K שגיאות. כמה שגיאות שבמערך A^R ! (כתבו את התשובה כפונקציה של K ו-n).

אחת מפרץ מופיע במערך מספר הנמצא שכל ידוע שכל מספרים של מספרים אחת של Aigl[1..n] של מספרים לנתון מערך ממוין בלבד.

- א. כתבו שגרה שזמן ריצתה (0), העונה לשאלה הבאה אחם קיים מספר שלם א. כתבו א. A[1] < v < A[n] מופיע במערך ומקיים את התנאי
- ב. בהנחה שהתשובה בסעיף הקודם חיובית, כתבו שגרה למציאת המספר v. זמן הריצה של ב. הנחה הזאת חייב להיות $\Theta(\lg n)$.

שאלה 5

א. מצאו פתרון אסימפטוטי הדוק עבור נוסחת הנסיגה הבאה:

$$\begin{cases} T(1) = c > 0 \\ T(n) = 16T(n/4) + n^{\alpha} \cdot \lg^{\alpha+1} n \end{cases}$$

. הוא פרמטר ממשי חיובי lpha

רמז: התייחסו לשלושה מקרים אפשריים.

ב. נתונות הפונקציות הבאות:

$$f_1(n) = \max \left\{ \sqrt{n^3} \cdot \lg n, \sqrt[3]{n^4} \cdot \lg^5 n \right\}$$

$$f_2(n) = \begin{cases} n \cdot \lg^3 n, & n = 2k \\ n^3 \cdot \lg n, & n = 2k+1 \end{cases}$$

. אלו. פונקציות פונקע פונק ω , o , Θ , Ω היחסים היחסים מתקיימים קבעו

הקורס: 20407 – מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

חומר הלימוד למטלה: פרקים 6,7,9 (ספר הלימוד)

מספר השאלות: 5 נקודות

סמסטר: 2020 מועד אחרון להגשה: 3.5.2020

קיימות שתי אפשרויות להגשת המטלות:

- שליחת המטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת המטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט ב"נוהל הגשת מטלות המנחה"

שימו לב!

מטרת המטלות היא לעזור לכם בתרגול החומר הנלמד, ופתרון המטלות באופן <u>עצמאי</u> הוא חיוני להצלחה בקורס. אם טרם עשיתם זאת, אנא קראו את סעיף 2 בחוברת הקורס (תאור המטלות) לפני תחילת העבודה על המטלה. רצוי להתחיל לעבוד על המטלה כשבועיים לפני מועד ההגשה.

משקל כל השאלות זהה.

שאלה 1

א. נתון המערך [45,33,55,15,28,66,64,18,14,49]

על המערך הנתון. BUILD-MIN-HEAP אל המערך הנתון.

.n בסעיפים הבאים התייחסו לערימת מינימום בגודל

- ב. כתבו שגרה למציאת האיבר הגדול ביותר בערימה. מספר ההשוואות שהשגרה מבצעת חייב להיות קטן מ- (n-1).
 - ג. כתבו שגרה למציאת האיבר השביעי בגודלו. זמן הריצה צריך להיות (0(1).
 - ד. בהנחה שגובה הערימה גדול משבע, כתבו שגרה המוצאת את האיבר השביעי בגודלו מבין איברי המסלול הימני בערימה. נסו לעשות זאת ללא השוואות כלל.

יש להסביר בקצרה את הנכונות של כל שגרה.

נתונה ערמת מקסימום H בת n איברים. נבחר צומת z בערמה שגובהו k שלם, L אוננו C>0. מוסיפים לכל אחד מאיברי התת-ערמה המושרשת ב- L את הקבוע L אחד מאיברים לתקן עתה את המבנה L כך שיחזור להיות ערמת מקסימום חוקית (ללא שינוי ערכי האיברים בערמה).

- $O(\lg n \cdot (\lg n k))$ שזמן הריצה שלה לתיקון הערמה H הסבירו את התוצאה.
- הסבירו את . $O(2^k \cdot \lg n)$ החבירה שלה H, שזמן הערמה שנייה לתיקון הערמה החוצאה.
 - ג. איזו שגרה תהיה עדיפה בכל אחד מהמקרים הבאים?

;קבועk

 $; k = \lg \lg n$

 $; k = \lg n / 2$

.(כלומר k קטן מ- $\lg n$ קבוע (כלומר k קבוע).

הוכיחו את תשובתכם.

שאלה 3

נתון מערך A[i] > A[i] > A[j] המקיים את התנאי הבא: אם A[1..n] > A[i] + 1 . A[i] > A[i]

מהם זמני הריצה (ההדוקים) של האלגוריתמים מיון-הכנסה, מיון-מיזוג, ומיון-מהיר בהפעלתם על המערך A? הוכיחו את טענותיכם.

- A א. נשנה את שגרת החלוקה של האלגוריתם מיון-מהיר באופן הבא: בהינתן מערך באורך n, נבחר כאיבר ציר את האיבר ה**מינימלי** בתת-מערך
 - . נחזור על פעולה זו בכל קריאה רקורסיבית; $A[\left\lfloor n/4 \right\rfloor + 1..n \left\lfloor n/4 \right\rfloor]$
 - מהו זמן הריצה של האלגוריתם מיון-מהיר במקרה הזה? הוכיחו את טענתכם.
- ב. נשנה את שגרת החלוקה של מיון-מהיר באופן דומה, אך הפעם נבחר כאיבר ציר את החציון של התת-מערך $A[\lfloor n/4 \rfloor + 1..n \lfloor n/4 \rfloor]$.

מהו זמן הריצה של האלגוריתם מיון-מהיר במקרה הזה? הוכיחו את טענתכם.

5 שאלה

נתון מערך לא ממוין בסדר בסדר למצוא את $n/\lg n$ ערכי המיקום הבאים, בסדר ממוין: A[1..n]

$$\frac{n}{2} + 1, \frac{n}{2} + 2, \dots, \frac{n}{2} + \frac{n}{\lg n}$$

כלומר, רוצים את ערך המיקום ה-(n/2+1), את ערך המיקום ה-(n/2+2), וכן הלאה, עד לערך (חוצים את ערך המיקום ה- $(n/2+n/\lg n)$, סך הכל $n/\lg n$ ערכי מיקום.

 $\Theta(n)$ כתבו אלגוריתם הפותר את הבעיה הזאת בזמן ריצה כולל

מטלה תכנותית

הקורס: 20407 – מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

חומר הלימוד למטלה: חוברת הקורס וספר הלימוד

מספר השאלות: 1 נקודות

סמסטר: 2020 מועד אחרון להגשה: 17.5.2019

אופן הגשת המטלה:

שליחת המטלה תתאפשר רק באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס

הסבר מפורט ב"נוהל הגשת מטלות המנחה" רצוי להתחיל לעבוד על המטלה לפחות שבועיים לפני מועד ההגשה

מותר לעבוד בזוגות, אך שימו לב להנחיות בהמשך

מבוא

בממ"ן זה עליכם לכתוב ולהריץ תכנית ב-Java או ב-++1c/c+, אשר מממשת ערימת max-min. לפני שתמשיכו בקריאה, קראו תחילה את סעיף 2.6 בחוברת הקורס (הנחיות לכתיבת ממ"ן תכנותי). ייתכן שיינתנו הנחיות נוספות לקראת מועד ההגשה – אנא בדקו באתר.

שלכם שלכם המנחה שבודק/ת את התרגילים שלכם (python אנא בדקו, אנא בדקו שלכם להגיש בשפה אחרת (כגון) אנא בדקו ${\color{black} 1}$

כללי:

ערימת max-min היא עץ בינרי כמעט שלם, המקיים את התנאים:

- לכל צומת בעומק זוגי, ערכו גדול מ- או שווה לערכו של כל אחד מצאצאיו; -
- . לכל צומת בעומק אי-זוגי, ערכו קטן מ- או שווה לערכו של כל אחד מצאצאיו.
 - א' הוכיחו שאפשר למצוא את ערך המקסימום ואת ערך המינימום בזמן קבוע.
- , BUILD-HEAP(A) , HEAPIFY(A,i) : את השָגָרות את השָבחרתם
- , HEAP-INSERT(A, key) , HEAP-EXTRACT-MIN(A) , HEAP-EXTRACT-MAX(A)
 - .max-min עבור ערימת , HEAP-DELETE(A, i)
 - ג' נתחו את סיבוכיות הזמן של כל שגרה.

צורת הקלט:

בשגרת בנית הערימה עליכם לאפשר קבלת קלט מתוך קובץ. בשאר השגרות, ע"פ הקלט המצופה (למשל ב-Heap-Extract-Max אין כלל קלט). עליכם לבדוק את תקינות הקלט (כלומר שהאינדקס הוא בגבולות המתאימים).

מהלך התכנית:

התוכנית תציג תפריט למשתמש בו יפורטו הפעולות האפשריות. בתחילה תוצג רק האפשרות לבנות ערימה (או יציאה מהתוכנית). לאחר בניית הערימה יוצג למשתמש תפריט הכולל את שאר הפעולות (אשר תתבצענה על הערימה שנבנתה).

התכנית תסתיים כאשר המשתמש יבחר באפשרות היציאה מהתוכנית.

צורת הפלט:

בנוסף לפעולות שלעיל תנתן אפשרות להדפסת הערימה למסך. כמו כן השגרות אפשרות להדפסת הערימה למסך. ו- Heap-Extract-Max תדפסנה את הפלט למסך.

מעבר לפתרון סעיף א' עליכם לתאר במסמך מלווה את אופן פעולות שאר השגרות שמימשתם עם ניתוח זמנים ודוגמאות הרצה.

בונוס יינתן עבור הוספת פעולת מיון הערימה. לעובדים בזוגות, זוהי דרישת חובה (ולא בונוס).

כאמור, ייתכנו הנחיות נוספות לקראת מועד ההגשה – אנא עקבו באתר.

הקורס: 20407 – מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

חומר הלימוד למטלה: פרקים 8,10,11 (ספר הלימוד)

מספר השאלות: 5 נקודות

סמסטר: 2020 מועד אחרון להגשה: 31.5.2020

קיימות שתי אפשרויות להגשת המטלות:

- שליחת המטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת המטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט ב"נוהל הגשת מטלות המנחה"

שימו לב!

מטרת המטלות היא לעזור לכם בתרגול החומר הנלמד, ופתרון המטלות באופן עצמאי הוא חיוני להצלחה בקורס. אם טרם עשיתם זאת, אנא קראו את סעיף 2 בחוברת הקורס (תאור המטלות) לפני תחילת העבודה על המטלה. רצוי להתחיל לעבוד על המטלה כשבועיים לפני מועד ההגשה.

משקל כל השאלות זהה.

שאלה 1

- ארבעה איברים. (Bubble Sort) א. ציירו עץ החלטה עבור מיון בועות
 - ב. מהו גובה עץ ההחלטה של מיון מיזוג (ל-n איברים)?
- ג. מהו אורך המסלול הקצר ביותר בין השורש לעלה האפשרי בעץ החלטה של האלגוריתם מיון הכנסה?
 - ד. הסבירו כיצד ניתן לשנות כל אלג' מיון מבוסס השוואות כך שאורך המסלול הקצר ביותר בו n-1.

שאלה 2

פרופ' קשקשנוביץ' טוען שהוא פיתח אלג' מיון מבוסס השוואות שזמן ריצתו במקרה הגרוע הוא nlognloglogn אבל במקרה הטוב הוא לינארי.

- א. האם זה ייתכן? הסבירו מדוע.
- ב. הפרופ' המשיך וטען שבמרבית המקרים (כלומר על יותר ממחצית הקלטים בגודל n) האלג' שלו ירוץ לפי זמן הריצה במקרה הטוב. האם זה ייתכן? הוכיחו.

נתונה סדרה S של n מספרים שלמים בתחום [n+1..n+p] הם שני פרמטרים שלמים בתונה סדרה S הבלתי תלויים).

- א. כתבו שגרה למציאת מספר ב- S כך שהשכיחות שלו מכסימלית (כלומר, מספר ה. O(n+p) או מופיע ב- S היא גדולה ביותר); זמן הריצה הנדרש הוא
- ב. בהינתן קבוע z, כתבו שגרה למציאת שני מספרים a ו- b ב- c כך שיתקיימו: c . c בהינתן קבוע c והשכיחויות של c ווהשכיחויות של c והשכיחויות ש

שאלה 4

א. הציעו מבנה נתונים S התומך בפעולות הבאות:

;S-ל x הכנסת האיבר : PUSH(S, x)

;S-ט מחיקת האיבר האחרון שהוכנס ל-POP(S)

S החזרת האיבר המינימלי של: MIN(S)

S הוספת הערך הממשי d לכל איברי המבנה : ADD(S,d)

O(1)כל פעולה צריכה להתבצע בזמן

O(1) ב. האם ניתן להוסיף למבנה הנתונים שלעיל פעולת מחיקת מינימום בזמן

שאלה 5

- א. הכניסו את המפתח 1111 לטבלת גיבוב בגודל 127 עם גיבוב בשיטת החילוק.
 - $A=\sqrt{2}/2$ ב. חזרו על התרגיל עם גיבוב בשיטת הכפל כאשר
 - ג. פתרו את סעיף א' בבעיה 11-3 בספר (עמ' 211).
- ד. הכניסו את המפתחות 222, 1111 ו-6699 לטבלת גיבוב בגודל 127 עם גיבוב בשיטה שתוארה בסעיף הקודם, כאשר h היא פונק' הגיבוב מסעיף א'. חזרו על הפעולה עם הקבועים שמצאתם בסעיף הקודם והראו שמתקבלת אותה תוצאה.
 - ה. חזרו על סעיף ד' כאשר h היא פונק' הגיבוב מסעיף ב'.

הקורס: 20407 – מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

חומר הלימוד למטלה: פרקים 12-14 (ספר הלימוד)

מספר השאלות: 5 נקודות

סמסטר: 22020 מועד אחרון להגשה: 22020 סמסטר:

קיימות שתי אפשרויות להגשת המטלות:

- שליחת המטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת המטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט ב"נוהל הגשת מטלות המנחה"

שימו לב!

מטרת המטלות היא לעזור לכם בתרגול החומר הנלמד, ופתרון המטלות באופן עצמאי הוא חיוני להצלחה בקורס. אם טרם עשיתם זאת, אנא קראו את סעיף 2 בחוברת הקורס (תאור המטלות) לפני תחילת העבודה על המטלה. רצוי להתחיל לעבוד על המטלה כשבועיים לפני מועד ההגשה.

משקל כל השאלות זהה.

שאלה 1

נתאר אלגוריתם חלופי עבור מחיקת צומת מעץ חיפוש בינרי: במקרה השלישי, כאשר לצומת z שני נתאר אלגוריתם חלופי עבור מחיקת צומת מעץ חיפוש בינרי: נתאר את העוקב שלו y, ואז מחליפים בין left[y] לבין left[z]; עכשיו אפשר להסיר את כמו במקרה השני.

הסבירו מדוע האלגוריתם הזה נכון. מהו זמן הריצה במקרה הגרוע? מהו היתרון שלו ומהו החיסרון שלו בהשוואה לאלגוריתם המתואר בספר?

שאלה 2

נתון עץ אדום-שחור מורחב המכיל בכל צומת z, בנוסף לשדות הרגילים, גם את השדה נתון עץ אדום-שחור מורחב המכיל בכל צומת z עצמו). sum-sons[z], המאחסן את סכום המפתחות בתת-עץ המושרש ב-z (ללא המפתח של z עצמו). ברצוננו לתחזק את השדה הזה בעת פעולות ההכנסה והמחיקה.

הראו כיצד ניתן לשנות את שגרת ההכנסה ואת שגרת המחיקה כך שיישמרו זמני הריצה שלהן.

נתונים מערך A[1..n] ואינדקס אימים התנאים ל $k \leq n$, גר ואינדקס

$$A[k+1] \le ... \le A[n] \le A[1] \le ... \le A[k]$$

מכניסים את כל איברי המערך, מהראשון עד לאחרון, לתוך עץ חיפוש בינרי $\,T\,$, ריק מלכתחילה.

- ?k ומהו גובהו, לכל ערך של T
- ב. מה מתקבל אם מוחקים מ- T את האיבר A[i] ומכניסים אותו מחדש (מדובר TREE-INSERT בפעולות i>k , i=1 , $1< i \le k$
- ג. האם ניתן לקבל כל תוצאה מסעיף ב' באמצעות פעולת סיבוב יחידה? התייחסו גם למקרה כאשר האיבר הנמחק הוא שורש העץ או עלה בעץ.

שאלה 4

T-נסמן ב-T את מספר האיברים ב-T נחון עץ חיפוש בינרי ; T

- ג. כתבו אלגוריתם למציאת שני צמתים x ו- y ב- T, המקיימים את התנאי גוריתם למציאת שני צמתים $key[x] + key[y] = 2 \cdot key[root[T]]$. $\Theta(n)$
 - ב. נניח עכשיו שהעץ T מאוזן.

לכל שני צמתים x ו- y ב- y, נסמן ב- p(x,y) את האב הקדמון המשותף הנמוך y ו- y נמצא ביותר של x ו- y ו- y נמצא בתת-עץ הימני של x, או להיפך).

 $\Theta(\lg n)$ הוא T-ם שימו לב שמספר הרמות ב-

הציען מבנה נתונים S , שבאמצעותו ניתן לבצע את הפעולות הבאות בזמנים הנדרשים (n מציין את מספר האיברים במבנה:

- $;O(\lg n)$: זמן הריצה: און למבנה S זמן המפתח וואSERT (S,k)
- הריצה (האיבר שנכנס ראשון) מהמבנה איבר הוותיק ביותר (האיבר האיבר הוותיק ביותר (האיבר הוותיק לS ; זמן הריצה : $O(\lg n)$
- $O(\lg n)$ מחיקת האיבר בעל המפתח המכסימלי מהמבנה: DEL-MAXS
- מוסדותב החזרת המפתח בעל אמן ההכנסה שהוא החציון של אמני המפתח בעל כל האיברים: MIDTIME (S) אמן הריצה: O(1) .

. יכול להיות מורכב מכמה מבני נתונים יסודיים. S