20407

# מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

השלמות לחוברת הקורס

כתב: דייר גיק וינשטין

פנימי – לא להפצה.

© כל הזכויות שמורות לאוניברסיטה הפתוחה.

# תוכן העניינים

.1	מידי	ע על הקורס	1
	1.1	פרקי הלימוד	1
	1.2	ידע מוקדם דרוש	2
	1.3	כיצד ללמוד	2
	1.4	מפגשי ההנחיה	3
	1.5	שימוש במחשב אישי	4
	1.6	בחינות הגמר	4
.2	נוהי	ל הגשת מטלות	5
נסו	2d : 5	אלגוריתמי מיוו - פסידוקוד	8

# 1. מידע על הקורס

הקורס דן בשני נושאים הקשורים באופן הדוק זה לזה: אלגוריתמים ומבני נתונים. בתחום האלגוריתמים מתוארות שיטות שונות לתכנון אלגוריתמים כמו, למשל, הפרד ומשול ותכנון דינמי. הקורס עוסק בניתוח אלגוריתמים ובהוכחת נכונותם, תוך שימת דגש מיוחד על ניתוח האלגוריתמים מבחינת יעילותם.

בתחום מבני הנתונים, כל מבנה נתונים מוצג תחילה בצורתו המופשטת, ולאחר מכן מוצג מימוש אפשרי של מבנה הנתונים המופשט.

הקורס מתבסס על התרגום לעברית של הספר "Introduction to Algorithms" שנכתב בידי שנכתב בידי למידה. לימוד T.H. Cormen, C.E. Leiserson, R.L. Rivest & C. Stein הפרקים הרלוונטיים בספר יתנהל בהתאם להנחיות במדריך הלמידה.

# 1.1 פרקי הלימוד

פרקי הספר הנלמדים בקורס הם:

פרקים 2-1 - מבוא

פרק 3 - גידול של פונקציות

פרק 4 - נוסחאות נסיגה

פרק 6 - מיון-ערמה

פרק 7 - מיון-מהיר

פרק 8 - מיון בזמן לינארי

פרק 9 - חציונים וערכי מיקום

פרק 10 - מבני נתונים בסיסיים

פרק 11 - טבלאות גיבוב

פרק 12 - עצי חיפוש בינריים

פרקים 14-13 - עצים אדומים-שחורים

מדריך הלמידה המלווה את הספר מתאר באופן מפורט את דרך הלימוד ואת הסדר שבו יש ללמוד את פרקי הספר השונים.

מדריך הלמידה כולל 12 פרקים המפורטים להלן:

נושאים	פרק במדריד
פרקים 1 ו-2 בספר	א'
פרק 3 בספר	בי
פרק 4 בספר	ړ'
פרק 6 בספר	די
פרק 7 בספר	הי
פרק 9 בספר	ין
פרק 8 בספר	71
פרק 10 בספר	חי
פרק 11 בספר	טי
פרק 12 בספר	'17
פרק 13 בספר	ייא
פרק 14 בספר	יייב

כל פרק במדריך הלמידה מכיל הסברים נוספים לגבי חלק מהחומר המתאים מהספר ואוסף של שאלות עם פתרונות מלאים.

# ידע מוקדם דרוש 1.2

הנספחים בספר הלימוד דרושים כתנאי מוקדם לצורך לימוד הקורס. במידה שאינך מכיר את המושגים המופיעים בסעיפים אלה, טוב תעשה אם תקרא לפני תחילת הקורס (או כאשר הדבר יידרש) את הסעיפים הרלוונטיים.

# 1.3 כיצד ללמוד?

הלימוד בקורס יתנהל על-פי מדריך הלמידה המכיל הנחיות לסדר הלימוד ומפרט במדויק אילו סעיפים יש לקרוא בספר בכל שלב. המדריך מחלק את החומר ליחידות קטנות, מסביר ומבהיר כל יחידה, ומכיל שאלות רבות בלוויית פתרונותיהן.

עליך לקרוא את הפרקים במדריך הלמידה בזה אחר זה על-פי תכנית הקורס. עליך ללמוד ביסודיות כל סעיף ולהקדיש לכך את מלוא הזמן הדרוש להבנת החומר הכלול בו. רצוי מאוד שתנסה לענות בעצמך על השאלות המופיעות בגוף הפרק לפני שתפנה לקרוא את התשובות.

יש להקדיש ללימוד ותרגול החומר כ- 15-10 שעות בשבוע. אם תיתקל בקשיים תוך כדי לימוד, נצל את ההנחיה הטלפונית, או שאל את המנחה במפגש הקרוב.

רק לאחר שהבנת היטב את חומר הלימוד, תוכל לגשת לפתרון המטלה. המטלה כוללת שאלות, שלפחות בחלקן הן קשות ומורכבות יותר מאלו המופיעות במדריך הלמידה, והן נועדו לבדוק את יכולתך ביישום חומר הלימוד.

שמירה על קצב הלימוד המתוכנן, כמפורט ביילוח זמנים ופעילויותיי והגשת המטלות בזמן ימנעו ממך קשיים בלתי רצויים במהלך הסמסטר ויסייעו לך בהפקת מלוא התועלת מהקורס.

ספרים המומלצים לצורך קריאה נוספת:

- 1. A.V. Aho & J.E. Hopcroft & J.D. Ullman: Data Structures & Algorithms
- 2. A.V. Aho & J.E. Hopcroft & J.D. Ullman: *The Design and Analysis of Computer Algorithms*

#### 1.4 מפגשי ההנחיה

במהלך הסמסטר יתקיימו שבעה מפגשי הנחיה במרכזי הלימוד השונים (בקבוצות הלימוד שבהן ההנחיה מוגברת, יתקיימו 12 מפגשים). בכל מפגש יוקדש חלק מן הזמן להבהרת נקודות מרכזיות בחומר הלימוד, ושאר הזמן יוקדש לשאלות הסטודנטים ולפתרון תרגילים.

חשוב להדגיש כי המפגש **אינו מהווה** תחליף ללימוד עצמי. (כלומר, אין לצפות לכך שהמנחה ילמד במפגשי ההנחיה את החומר!)

להלן פירוט המפגשים (בהנחיה רגילה):

מפגש 1: פרקים א,ב במדריך הלמידה

מפגש 2: פרקים ג,ד במדריך הלמידה

מפגש 3: פרקים ה,ו במדריך הלמידה

מפגש 4: פרקים ז,ח במדריך הלמידה

מפגש 5: פרקים ט,י במדריך הלמידה

מפגש 6: פרקים יא,יב במדריך הלמידה

מפגש 7: מפגש חזרה

מידע על מיקום מרכז הלימוד וכן על תאריכי המפגש של קבוצתך תוכל למצוא ב"לוח מפגשים ומנחים".

הערה: כדי להפיק את מלוא התועלת מהמפגשים, מומלץ לקרוא את החומר הרלוונטי לפני המפגש.

### שימוש במחשב אישי 1.5

במהלך הקורס תזדקק למחשב אישי כדי להכין את תרגילי ההרצה. אם אין ברשותך מחשב אישי מתאים, תוכל להשתמש במחשבים הנמצאים במרכז הלימוד של האו״פ. תוכל גם להדפיס את התוכניות במדפסות שבמרכז הלימוד.

#### 1.6 בחינות הגמר

הנך זכאי לגשת לבחינת גמר בקורס רק אם עמדת בכל דרישות הקורס לפני מועד בחינה. (כלומר הגשת מטלות במשקל מינימלי והשתתפת בשאר פעילויות החובה של הקורס).

בחינות הגמר יחלו כשבוע ימים לאחר תום הסמסטר. הודעה על המועדים המדויקים תישלח לסטודנטים על-ידי מרכז ההישגים הלימודיים במהלך הסמסטר.

מועדי בחינות הגמר שנקבעו לסמסטרים הבאים מפורטים בידיעון האקדמי.

# לתשומת לבך!

הנך זכאי להיבחן בקורס פעמיים: במועדים של הסמסטר הנוכחי או במועדים של הסמסטר הבא בו יילמד הקורס. בכך תמצה את זכותך להיבחן בקורס.

סטודנט שניגש לבחינות גמר בשני מועדים ונכשל בשניהם, יוכל להירשם לקורס זה פעם נוספת ולקבל הנחה בשכר הלימוד. פרטים בידיעון האקדמי.

# 2. נוהל הגשת מטלות מנחה (ממ"ן)

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

# • שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת

מערכת שליחת המטלות קלה להפעלה, היא חוסכת את הצורך במילוי טפסים, במשלוח דואר ובשמירת עותק של המטלה, ומאפשרת מעקב אחר המטלה.

הגישה למערכת המטלות המקוונת היא דרך אתר הבית של הקורס בקישור יימערכת המטלותיי.

## • שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

לכל מטלת מנחה עליכם לצרף טופס נלווה אחד.

הקפידו למלא את כל הפרטים בחלק א של הטופס. הכניסו את הטופס (על כל חלקיו הצבעוניים) יחד עם המטלה למעטפה המיועדת לכך ורשמו בכתב יד ברור את כתובתכם (כולל מיקוד!) במקום המיועד לכך.

רשמו את שם המנחה וכתובתו באופן מדויק. (דוגמה לטופס נלווה לממיין ראו בהמשך). השאירו עותק של המטלה בידכם!

#### מועדי הגשה ומשלוח מטלות בדואר

בעמוד הראשון של כל מטלה מצוין מועד הגשתה. יש לשלוח את המטלה עד ליימועד האחרון להגשהיי המצוין עבורה. אסור שחותמת הדואר על המעטפה תישא תאריך מאוחר מייהמועד האחרוןיי להגשת הממיין.

שימו לב: אין לשלוח מטלות בדואר רשום! הקפידו לרשום את כתובת המנחה בצורה מדויקת כולל מיקוד.

את הממיין עליכם לשלוח לבדיקה **רק למנחה שלקבוצתו אתם משובצים**. ממיין שיישלח למנחה אחר ללא אישור מראש של מרכז ההוראה ציונו לא ייחשב.

הממיין ייבדק ויוחזר לכם תוך שלושה שבועות מהתאריך האחרון להגשת הממיין. אם הממיין לא יוחזר אליכם במועד זה, אנא התקשרו עם המנחה לבירור סיבת העיכוב.

# דחייה בהגשת מטלות

במקרים מיוחדים, כגון שירות מילואים, תוכלו לפנות למנחה שלכם לקבלת אישור לדחיית מועד ההגשה. לכל מטלה המוגשת באיחור צרפו מכתב/אישור המנמק את סיבת האיחור.

בסמכותו של המנחה שלכם לאשר לכם איחור של עד שבוע בהגשת ממיין (אלא אם קיבל הנחיות אחרות ממרכז ההוראה). במקרה חריג ביותר שנדרש איחור בהגשה של למעלה מזה יש לבקש אישור של מרכז ההוראה בקורס. מטלות שתגענה באיחור וללא אישור תיבדקנה על-ידי המנחה אך לא יינתן להן ציון והן לא תובאנה בחשבון המטלות המוגשות.

# ערעור על ציון בממ"ן

אם יש לכם השגות על הציון שקיבלתם בממיין תוכלו להגיש ערעור מנומק בכתב למנחה שלכם בצירוף הממיין והטופס המלווה (ההעתק הצהוב), תוך שבוע ימים מיום קבלת הממיין.

אם המנחה לא יקבל את ערעורכם, הרשות בידכם לערער בפני מרכז ההוראה בקורס בצירוף הממיין והטופס המלווה, תוך שבוע מיום קבלת תשובת המנחה על ערעורכם. החלטת מרכז ההוראה היא סופית.

		לשימוש פנימי	)			<b>האוניברסיטה</b> הקריה ע"ש דורותי
21			611		ר. 808 רעננה 43104	רחי רבוצקי 108 ת.י
1-2	L	3-7	8-10	(ממיין)		טופס מלווה למטלה
12	34	מספר ה ב <mark>5 6 7 8 </mark> 1-19	9 1012 22-26	מטלה	למיד בדורי בכל	תלק א - ימולא על-ידי התי מלא נא את כל הפרטים בעט ו המלבנים הכהים וכן למטה. מספר הקורס והמטלה העתק
31		•	- ציונים ם מספרים שלמיו ני השאלות צריך וה ציון המטלה.	יש לרשונ סכום ציו להיות שו	זספרות של רת ביקורת) זמטלה אל	כן הקפד לרשום את כל תשע ו מספר הזהות (גם אפסים וסיפ שלת את כל העתקים בצירוף ו מנחה קבוצתך.
34		ציון שאלה 1		_	שם התלמיד ביי ארב. ביי אפר איי ביי ארב. כתובת התלמיד	l, Sicoli
37		ציון שאלה 2			שם התלמיד	/
39 .		ציון שאלה 3	<u> </u>		<u>ס 49 אין</u> כתורת התלמיד	ייתטאונטליי
41		ציון שאלה 4	0.	<b>3 - 3</b> 2	67+10	73332
43		ציון שאלה 5		1	oter ムル 3と	מיקוד
45		ציון שאלה 6			שם המנחה	
47	1	זיון שאלה <i>7</i>	1.1.0	02,	01	610 JES
49		8 ציון שאלה	לח ביום	נש 	קבי לימוד 	מוכז לימוד
51		9 ציון שאלה			חר	חלק ב - ימולא על-ידי המנ
53		ציון שאלה 10			כדורי). שמור את העותק	מלא נא את כל הפרטים (בעט
55						
1		ציון שאלה 11	ה (משייל).	אוניבו טיט.	ף המטלה למרכז שירות י	שכח את שאר העותקים בצירו
57		ציון שאלה 11 ציון שאלה 12				
57 59		,	ה (משייל). ו המנחה		ף המטלה למרכז שירות י נשלח ביום	שלוז את שאר העותקים בצירו
	1	י. ציון שאלה 12			נשלח ביום	התקבל ביום
59		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13			נשלח ביום	
59 61		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 15			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 16 ציון שאלה 17			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67 69		ציון שאלה 12 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 16 ציון שאלה 17 ציון שאלה 18			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67 69 71		ציון שאלה 13 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 16 ציון שאלה 17 ציון שאלה 18			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67 69 71 73		ציון שאלה 13 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 16 ציון שאלה 18 ציון שאלה 19 ציון שאלה 20 ציון שאלה 20			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67 69 71 73 75		ציון שאלה 13 ציון שאלה 13 ציון שאלה 15 ציון שאלה 15 ציון שאלה 17 ציון שאלה 17 ציון שאלה 19 ציון שאלה 19 ציון שאלה 20			נשלח ביום	התקבל ביום
59 61 63 65 67 69 71 73 75		ציון שאלה 13 ציון שאלה 13 ציון שאלה 14 ציון שאלה 15 ציון שאלה 16 ציון שאלה 18 ציון שאלה 19 ציון שאלה 20 ציון שאלה 20			נשלח ביום	התקבל ביום

דוגמה למילוי טופס מלווה לממ"ן

# שימו לב,

עליכם להשאיר לעצמכם העתק של המטלה.

אין האוניברסיטה הפתוחה אחראית למטלה שתאבד בשל תקלות בדואר.

# נספח א' - אלגוריתמי מיון - פסֵידוקוד

(א)

BUBBLESORT(A)for  $j \leftarrow length [A]$  downto 1 do for  $i \leftarrow 1$  to j-1do if A[i] > A[i+1]then  $T \leftarrow A[i]$  $A[i] \leftarrow A[i+1]$  $A[i+1] \leftarrow T$ (**ב**) BUBBLESORT2(A) for  $j \leftarrow length[A]$  downto 1 do  $flipped \leftarrow FALSE$ for  $i \leftarrow 1$  to j - 1do if A[i] > A[i+1]then  $T \leftarrow A[i]$  $A[i] \leftarrow A[i+1]$  $A[i+1] \leftarrow T$  $flipped \leftarrow TRUE$ if not *flipped* then return

(x)

```
BIDIRECTIONALBUBBLESORT(A)
  left \leftarrow 0
  right \leftarrow length[A] + 1
  while left < right
       \mathsf{do}\,\mathit{flipped} \leftarrow \mathsf{FALSE}
           left \leftarrow left + 1
           right \leftarrow right - 1
            for i \leftarrow left to right - 1
              do if A[i] > A[i+1]
                       then T \leftarrow A[i]
                              A[i] \leftarrow A[i+1]
                              A[i+1] \leftarrow T
                             \textit{flipped} \leftarrow \texttt{TRUE}
            if not flipped
              then return
              else flipped \leftarrow FALSE
            for i \leftarrow right - 1 downto left
               do if A[i] > A[i+1]
                       then T \leftarrow A[i]
                             A[i] \leftarrow A[i+1]
                             A[i+1] \leftarrow T
                             \textit{flipped} \leftarrow \texttt{TRUE}
```

if not *flipped* 

then return

(T)

```
SHAKERSORT(A)
  left \leftarrow 1
  right \leftarrow length[A]
  while left < right
     do \min \leftarrow left
          \max \leftarrow left
          for i \leftarrow left + 1 to right
             do if A[min] > A[i]
                    then \min \leftarrow i
                 if A[\max] < A[i]
                    then \max \leftarrow i
          T \leftarrow A[\min]
          A[\min] \leftarrow A[left]
          A[left] \leftarrow T
         if max = left
             then T \leftarrow A[\min]
                    A[\min] \leftarrow A[right]
                    A[right] \leftarrow T
             else T \leftarrow A[\max]
                     A[\max] \leftarrow A[right]
                     A[right] \leftarrow T
         left \leftarrow left + 1
         right \leftarrow right - 1
```

(ה)

**(ı)** 

```
do h \leftarrow 3h + 1
   while h > 0
      do for i \leftarrow h to length [A]
             do B \leftarrow A[i]
                   j \leftarrow i
                   while j > h and A[j-h] > B
                     do A[j] \leftarrow A[j-h]
                          j \leftarrow j - h
                  A[j] \leftarrow B
     h \leftarrow \lfloor h/3 \rfloor
CombSort11 (A)
             shrink\_factor \,{\leftarrow}\, 1.3
             \mathsf{flipped} \leftarrow \mathsf{FALSE}
             gap \leftarrow length [A]
             repeat
                 gap ← | gap/shrink_factor |
                 if gap = 0
```

SHELLSORT(A)

while 3h+1 < length[A]

 $h \leftarrow 1$ 

if gap = 0then  $gap \leftarrow 1$ else if gap = 9 or gap = 10then  $gap \leftarrow 11$ flipped  $\leftarrow$  FALSE  $top \leftarrow$  length [A] – gap

for  $i\leftarrow 1$  to top

11

do 
$$j \leftarrow i + gap$$

if  $A[i] > A[j]$ 

then  $T \leftarrow A[i]$ 
 $A[i] \leftarrow A[j]$ 
 $A[j] \leftarrow T$ 

flipped  $\leftarrow TRUE$ 

until not flipped and gap = 1

(٢)

```
MSORT(A, low, high)
  i \leftarrow low
 j \leftarrow high
  if i \ge j
     then return
  mid \leftarrow |(i+j)/2|
  MSORT(A, i, mid)
  MSORT(A, mid + 1, j)
  end\_i \leftarrow mid
  start_j \leftarrow mid + 1
  while i \le end \_i and start \_j \le j
    do if A[i] < A[start_j]
        then i \leftarrow i + 1
       else T \leftarrow A[start_j]
             for k \leftarrow start \_j - 1 downto i
                do A[k+1] \leftarrow A[k]
             A[i] \leftarrow T
             i \leftarrow i + 1
             end_i \leftarrow end_i + 1
             start\_j \leftarrow start\_j + 1
```

:קריאת ההפעלה

MERGESORT(A)
MSORT(A,1,length[A])

(n)

```
ExtraStorageMSort (A, i, j, B)
            if i≥j
                return
            mid \leftarrow \lfloor (i+j)/2 \rfloor
            ExtraStorageMSort (A, i, mid, B)
            ExtraStorageMSort (A, mid+1, j, B)
            ti \leftarrow i
            tj \leftarrow mid+1
            for k \leftarrow i to j
                do if ti \le mid and (tj > j \text{ or } A[ti] < A[tj]
                        then B[k] \leftarrow A[ti]
                                 ti \leftarrow ti +1
                        else B[k] \leftarrow A[tj]
                                tj \leftarrow tj+1
            for k \leftarrow i toj
               do A[k] \leftarrow B[k]
                                                                                             :קריאת ההפעלה
ExtraStorageMergeSort (A)
            allocate a new array B; length [B] \leftarrow length [A]
```

ExtraStorageMSort (A, 1, length[A], B)

(v)

QSort (A, low, high)

$$i \leftarrow low$$

$$j \leftarrow high$$

if 
$$i \ge j$$

then return

else if 
$$i = j-1$$

then if 
$$A[i]>A[j]$$

then 
$$T \leftarrow A[i]$$

$$A[i] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow T$$

return

$$pivot \leftarrow A[[(i+j)/2]]$$

$$A[[(i+j)/2]] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow pivot$$

while i < j

do while  $A[i] \le pivot$  and i < j

do 
$$i \leftarrow i+1$$

while  $pivot \le A[j]$  and i < j

do 
$$j \leftarrow j$$
-1

if 
$$i < j$$

then  $T \leftarrow A[i]$ 

$$A[i] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow T$$

 $A[high] \leftarrow A[j]$ 

 $A[j] \leftarrow pivot$ QSort (A, low, i-1)

QSort (A, j+1, high)

:קריאת ההפעלה

Quick Sort (A)

QSort (A,1,length [A])

BubbleSort (A, low, high)

for 
$$j \leftarrow high$$
 downto  $low+1$ 

do for  $i \leftarrow low$  to  $j-1$ 

do if  $A[i] > A[i+1]$ 

then  $T \leftarrow A[i]$ 
 $A[i] \leftarrow A[i+1]$ 
 $A[i+1] \leftarrow T$ 

QubbleSort (A, low, high)

$$i \leftarrow low$$

$$j \leftarrow high$$

if 
$$j-i \le 6$$

then BubbleSort (A,i,j)

return

pivot 
$$\leftarrow A[(i+j)/2]$$

$$A[(i+j)/2] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow pivot$$

while 
$$i < j$$

do while 
$$A[i] \le pivot$$
 and  $i < j$ 

do 
$$i \leftarrow i + 1$$

while  $pivot \le A[j]$  and i < j

do 
$$j \leftarrow j$$
-1

if i < j

then  $T \leftarrow A[i]$ 

$$A[i] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow T$$

 $A[high] \leftarrow A[j]$ 

```
A[j] \leftarrow pivot
           QubbleSort (A, low, i-1)
           QubbleSort (A, j+1, high)
                                                                                      קריאת ההפעלה:
QuickBubbleSort (A)
           QubbleSort (A, 1, length [A])
                                                                                                       (י"א)
BruteSort (A,i,j)
         if j-i = 1
            then if A[j] < A[i]
                        then T \leftarrow A[j]
                               A[i] \leftarrow A[j]
                               A[j] \leftarrow T
         if j-i = 2
             then if A[i] < A[i+1]
                        then pmin \leftarrow i
                        else pmin \leftarrow i+1
                    if A[pmin]>A[i+2]
                        then pmin \leftarrow i + 2
                    if pmin \neq i
                        then T \leftarrow A[i]
                               A[i] \leftarrow A[pmin]
                               A[pmin] \leftarrow T
                    BruteSort (A, i+1, j)
         if j-i = 3
```

```
then if A[i] < A[i+1]
                          then pmin \leftarrow i
                          else pmin \leftarrow i + 1
                      if A[pmin]>A[i+2]
                          then pmin \leftarrow i + 2
                      if A[pmin]>A[i+3]
                          then pmin \leftarrow i + 3
                      if pmin \neq i
                          then T \leftarrow A[i]
                                  A[i] \leftarrow A[pmin]
                                  A[pmin] \leftarrow T
                      \mathsf{if} \quad A[j] > A[j\text{-}1]
                          then pmax \leftarrow j
                          else pmax \leftarrow j-1
                      if A[pmax] < A[j-2]
                          then pmax \leftarrow j-2
                      if pmax \neq j
                          then T \leftarrow A[j]
                                  A[j] \leftarrow A[pmax]
                                  A[pmax] \leftarrow T
                      BruteSort (A, i+1, j-1)
EQSort (A, low, high)
            i \leftarrow low
            j \leftarrow high
            if j-i \leq 3
```

BruteSort (A, i, j)

# return

$$\begin{aligned} &\text{pivot} \leftarrow A \big[ (i+j)/2 \big] \\ &A \big[ (i+j)/2 \big] \leftarrow A[j] \\ &A[j] \leftarrow pivot \\ &\text{while} \quad i < j \\ &\text{do} \quad \text{while} \quad A[i] \leq pivot \text{ and } i < j \\ &\text{do} \quad i \leftarrow i+1 \\ &\text{while} \quad pivot \leq A[j] \text{ and } i < j \\ &\text{do} \quad j \leftarrow j\text{-}1 \\ &\text{if} \quad i < j \\ &\text{then} \quad T \leftarrow A[i] \\ &A[j] \leftarrow A[j] \\ &A[j] \leftarrow T \end{aligned}$$

$$A[high] \leftarrow A[j]$$

$$A[j] \leftarrow pivot$$

$$EQSort (A, low, i-1)$$

$$EQSort (A, j+1, high)$$

:קריאת ההפעלה

EnhancedQuickSort (A)

EQSort (A, 1, length [A])

(י"ב)

```
QuickSort (A, I, r)
         M ← 4
         if r-l > M
             then i \leftarrow \lfloor (l+r)/2 \rfloor
                     if A[I]>A[i]
                         then Swap (A, I, i)
                     if A[I]>A[r]
                         then Swap (A, I, r)
                     if A[i]>A[r]
                         then Swap (A, i, r)
                     j \leftarrow r-1
                     Swap (A, i, j)
                     i \leftarrow I
                     v \leftarrow A[j]
                     while i \le j
                         do i \leftarrow i+1
                              j \leftarrow j-1
                               while A[i] < v
                                  do i \leftarrow i+1
                               while A[j] > v
                                 do j \leftarrow j-1
                               if i \le j
                                  then Swap (A, i, j)
                     Swap (A, i, r-1)
                     QuickSort (A, I, j)
                     QuickSort (A, i+1, r)
```

Swap 
$$(A, i, j)$$
 $T \leftarrow A[i]$ 
 $A[i] \leftarrow A[j]$ 
 $A[j] \leftarrow T$ 

InsertionSort  $(A, low, high)$ 

for  $i \leftarrow low+1$  to  $high$ 

do  $v \leftarrow A[i]$ 
 $j \leftarrow i$ 

while  $j > low$  and  $A[j-1] > v$ 

do  $A[j] \leftarrow A[j-1]$ 
 $j \leftarrow j-1$ 
 $A[j] \leftarrow v$ 

:קריאת ההפעלה

QuickSort (A, 1, length[A])

InsertionSort (A, 1, length[A])