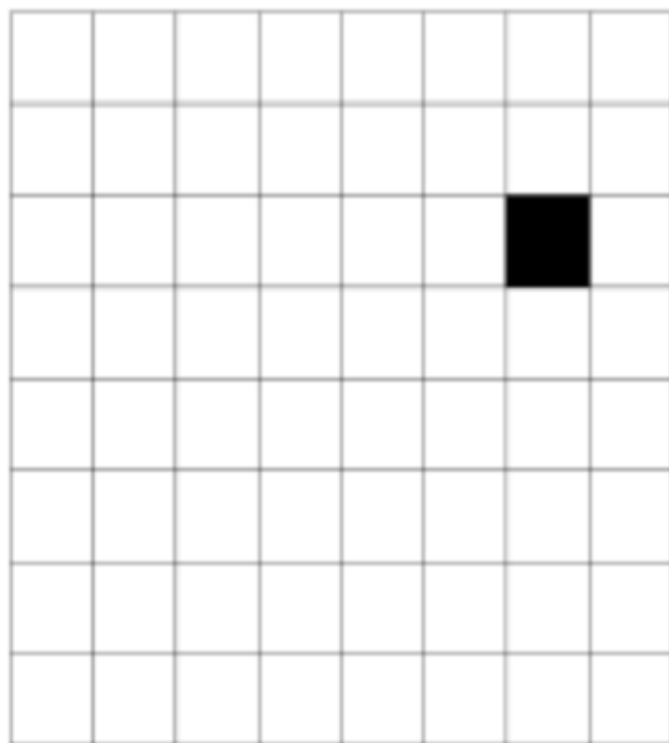


# פרק 5

## הפרד ומשול

*Tromino puzzle* A tromino is an L-shaped tile formed by adjacent 1-by-1 squares. The problem is to cover any  $2^n$ -by- $2^n$  chessboard with one missing square (anywhere on the board) with trominoes. Trominoes should cover all the squares of the board except the missing one with no overlaps.



Design a divide-and-conquer algorithm for this problem.

1. a. For the one-dimensional version of the closest-pair problem, i.e., for the problem of finding two closest numbers among a given set of  $n$  real numbers, design an algorithm that is directly based on the divide-and-conquer technique and determine its efficiency class.
- b. Is it a good algorithm for this problem?

### שאלה 3

נסמן ב-  $S + T = \{z \mid \exists x \in S \exists y \in T \text{ such that } x + y = z\}$  את הסכום של שתי קבוצות מספרים  $S, T$ . נתון כי  $S, T \subseteq \{1, \dots, n\}$  וכי  $|S|, |T| = \Theta(n)$ . הציגו אלגוריתם לחישוב  $S + T$  שמבצע  $\Theta(n \log n)$  פעולות אלמנטריות בלבד. (פעולה אלמנטרית על מספרים הינה פעולה של חיבור, חיסור, כפל, חילוק או השוואה).

## שאלה 4

תהי  $A$  מטריצה מסדר  $n \times n$ .

א. הוכיחו כי אם  $n = 2$  ניתן לחשב את  $A^2$  בעזרת 5 פעולות כפל של מספרים ממשיים.

ב. פרופסור תחכמוני טוען כי ברשותו אלגוריתם הפרד ומשול המחשב את  $A^2$  עבור מטריצה

מסדר  $n \times n$  ( $n$  טבעי) בזמן  $O(n^{\lg 5})$ . הפרופסור מציע להשתמש בגישת רקורסיבית כך

שבעזרת סעיף א, מתקבלות 5 תת בעיות מגודל  $n/2$ . האם האלגוריתם שהפרופסור מציע

אכן פותר את הבעיה בסיבוכיות הנדרשת? הסבירו את תשובתכם.

## שאלה 5

בהינתן טקסט  $T = t_0, t_1, \dots, t_{n-1}$  באורך  $n$ , ותבנית  $P = p_0, p_1, \dots, p_{m-1}$  באורך  $m$ , מא"ב  $\{a, b\}$ , תארו אלגוריתם יעיל המוצא לכל אינדקס  $0 \leq j \leq n - m$  את מספר האי-התאמות בין התבנית  $P$  לבין המחרוזת  $t_j, t_{j+1}, \dots, t_{m+j-1}$ .

למשל, אם התבנית  $P$  היא  $aabba$  והטקסט  $T$  הוא  $ababab$ , אז האלגוריתם צריך לתת את הפלט הבא:

אינדקס 0: 2

אינדקס 1: 3

אם  $T$  הוא  $bbbbbb$  ו- $P$  היא  $aabba$ , האלגוריתם צריך לתת את הפלט הבא:

אינדקס 0: 3

אינדקס 1: 3

אינדקס 2: 3

רמז: התאימו את  $a$  ל-1 ואת  $b$  ל-1.

הוכיחו את נכונות האלגוריתם ונתחו את סיבוכיותו.

בונוס: בהינתן טקסט  $T$  באורך  $n$  ותבנית  $P$  באורך  $m$ , בא"ב  $k$  אותיות, תארו אלגוריתם יעיל, המוצא את כל האינדקסים  $0 \leq j \leq n - m$  כך ש:

$$p_0 \dots p_{m-1} = t_j \dots t_{m+j-1}$$

חשב את הביטויים הבאים:

א.  $DFT_m(x^n)$  לכל  $n \leq m$  כך ש- $m$  מחלק את  $n$ .

ב.  $DFT_{n+1}\left(\sum_{j=0}^n x^j\right)$  (ערכי הפולינום הנתון בשרשי היחידה מסדר  $n+1$ )

ג.  $\sum_{k=0}^{n-1} \omega_n^k$  (סכום כל שרשי היחידה מסדר  $n$ )

ד.  $\prod_{k=0}^{n-1} \omega_n^k$  (מכפלת כל שרשי היחידה מסדר  $n$ )

## שאלה 7

- (א) נתון כי  $m \mid n$ , כלומר הטבעי  $m$  מחלק את הטבעי  $n$ . מהו הפלט של טרנספורם פורייה הדיסקרטי  $\text{DFT}_m$  מסדר  $m$ , כשהקלט הוא ווקטור המקדמים של הפולינום  $p(x) = x^n$ . (12 נק')
- (ב) נביט בפולינום  $p(x) = -x^3 + x^2 + 2x - 2$ . הציגו את כל החישובים מעל שדה המרוכבים (לרבות הקריאות הרקורסיביות) במסגרת הרצת FFT מסדר 4 (הרצת  $\text{FFT}(\cdot, \omega_4)$ ) על מקדמי הפולינום. בדקו את תשובתכם ע"י הצבה ישירה של הערכים המתאימים בפולינום. (13 נק')



## שאלה 8

**הרצת FFT**. נביט בפולינום  $p(x) = x^3 + 2x^2 + 3x + 4$  שדרגתו קטנה מ-4. הציגו את כל

החישובים מעל שדה המרוכבים (לרבות הקריאות הרקורסיביות) עבור:

(א) הרצת FFT מסדר 4 (הרצת  $FFT(\cdot; \omega_4)$  על מקדמי הפולינום).

(ב) הרצת INVERSE-FFT (הרצת  $FFT(\cdot; (\omega_4)^{-1})$  על הערכים שהתקבלו בסעיף הקודם).