

עבודת בית מס' 3

הוראות הגשה: (אי קיום הוראות אלו עלול לגרום להורדת ציון!)

1. יש להגיש עד תאריך **21/01/26 בשעה 22:00** למטלה הקשורה במודל בלבד.
2. יש להגיש בקובץ PDF אחד, מרוכז, ברור ונקי.
3. אין להגיש בשום פנים ואופן למייל של מרצה או מתרגל – אך ורק למודל.
4. ניתן להגיש בזוגות אך לא בקבוצות גדולות יותר. **(במידה ומוגש כעבודה זוגית, יש לרשום את שמות המגישים ואת מספרי הזהות שלהם).**
5. לא יתקבלו עבודות שהוגשו באיחור.
6. במקרה של העתקה מלאה או חלקית של העבודה (מסטודנטים אחרים, מהאינטרנט או מכל מקום אחר), יינתן ציון 0 על העבודה של כלל הסטודנטים המעורבים והם יועלו לוועדת משמעת.

שאלה 1

הוכיחו את הטענות הבאות:

- א) לכל שתי בעיות A ו- B , אם $A \leq_p B$ ו- $B \in NP$, אזי $A \in NP$.
- ב) לכל 3 בעיות A , B ו- C , אם $A \leq_p B$ וגם $B \leq_p C$ אזי $A \leq_p C$.
- ג) אם B היא בעיה NP -שלמה וגם $B \in CO-NP$, אזי $NP = CO-NP$.

שאלה 2

בעיית 2-color מוגדרת באופן הבא:

בהינתן גרף $G = (V, E)$, האם ניתן לצבוע את הקודקודים של הגרף בשני צבעים כך שכל צלע מחברת שני קודקודים בצבעים שונים? הוכיחו כי $2\text{-color} \in P$.

שאלה 3

בעיית $DominatingSet$ (קבוצה שלטת) מוגדרת באופן הבא:

- בהינתן גרף $G = (V, E)$ לא מכוון ומספר k , האם קיימת תת-קבוצה של קודקודים $D \subseteq V$ בגודל k כך שלכל קודקוד $u \notin D$, קיים קודקוד $v \in D$ כך $(u, v) \in E$?
- א) בנו אלגוריתם אימות פולינומיאלי עבור $DominatingSet$.
 - ב) בנו מ"ט א"ד המכריעה את $DominatingSet$ בזמן פולינומיאלי.
 - ג) הוכיחו כי $VertexCover \leq_p DominatingSet$.

בעיית *VertexCover* (כיסוי בקודקודים) שנלמדה בכיתה: בהינתן גרף לא מכוון $G = (V, E)$ ומספר k , האם קיימת

תת-קבוצה של קודקודים $C \subseteq V$ בגודל k כך שלכל צלע $(u, v) \in E$, מתקיים $u \in C$ או $v \in C$?

שאלה 4

בעיית *Partition* מוגדרת באופן הבא:

בהינתן קבוצת מספרים $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, האם קיימת חלוקה של A לשתי קבוצות A_1 ו- A_2 כך ש-

$$A_1 \cap A_2 = \emptyset \quad \bullet$$

$$A_1 \cup A_2 = A \quad \bullet$$

$$\sum_{a_i \in A_1} a_i = \sum_{a_i \in A_2} a_i = \frac{1}{2} \cdot \sum_{a_i \in A} a_i \quad \bullet$$

(א) בנו מ"ט א"ד המכריעה את *Partition* בזמן פולינומיאלי.

(ב) בנו אלגוריתם אימות פולינומיאלי עבור *Partition*.

(ג) הוכיחו כי $SubSetSum \leq_p Partition$.

בעיית *SubSetSum* (שנלמדה בכיתה)

קלט: קבוצת מספרים $S = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ ומספר T .

פלט: האם קיימת תת-קבוצה של S שסכום איבריה T ?

הדרכה לרדוקציה: בהינתן קלט $\langle S, T \rangle$ עבור *SubSetSum*, חלקו לשני מקרים לפי $T \leq \frac{1}{2} \cdot \sum_{x_i \in S} x_i$

ו- $T > \frac{1}{2} \cdot \sum_{x_i \in S} x_i$ ובהתאם לכל מקרה הוסיפו מספר נוסף L ל- S כדי ליצור קלט $\langle A \rangle$ עבור *Partition*.

בהצלחה!