

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** למטריה הקשורה במודל בלבד.
2. יש להגיש בקובץ PDF אחד, מרכז, 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 דוגית, יש לרשום את שמות המציגים ואת מספרי זהותם שלהם.**)
5. לא יתקבלו עבודות שהוגשו באיחור.
6. במקרה של העתקה מלאה או חלקית של העבודה (סטודנטים אחרים, מהאינטרנט או מכל מקום אחר), ניתן ציון 0 על העבודה של כלל הסטודנטים המעורבים והם יועלו לוועדת משמעת.

שאלה 1

הוכחו את הטענות הבאות:

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

שאלה 2

בעיית 2-color מוגדרת באופן הבא:

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

שאלה 3

בעיית קבוצה שלטת (*Dominating Set*) מוגדרת באופן הבא:

- בhai נתן גראף $G = (V, E)$ לא מכון ומספר k , האם קיימת תת-קבוצה של קודקודים $V \subseteq D$ בגודל k כך שלכל קודקוד $D \notin u$, קיימים קודקוד $v \in D$ כך $(u, v) \in E$?
- (א) בנו אלגוריתם אימות פולינומייאלי עבור *Dominating Set*.
 - (ב) בנו מ"ט א"ד המכדרעה את *Dominating Set* בזמן פולינומייאלי.
 - (ג) הוכחו כי $\text{VertexCover} \leq_P \text{DominatingSet}$.

בעיית VertexCover (כיסוי בקודקודים) שנלמדה בכיתה: בהינתן גרף לא מכוון $G = (V, E)$ ומספר k , האם קיימת תת-קובוצה 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:
בහינתן קבוצות מספרים $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, 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 פולינומייאלי.
- (ב) בנו אלגוריתם אימות פולינומייאלי עבור *Partition*.
- (ג) הוכיחו כי $\text{SubSetSum} \leq_p \text{Partition}$.

בעית SubSetSum (שנלמדה בכיתה)

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

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

הՃרכה לרדוקצייה: בהינתן קלט S, T עבור SubSetSum , חלקו לשני מקרים לפי x_i :
 ו- $x_i > \frac{1}{2} \cdot \sum_{x_j \in S} x_j$.
 במקרה הראשון מוסיפו מספר נוסף L ל- S כדי ליצור קלט A עבור *Partition* ו-

ברצלה!