

## תשובה 1

שרשור כזה אינו בהכרח מסלול: לפי הגדרת מסלול, אסור שקשת תופיע יותר מפעם אחת במסלול. אם יש קשת שנמצאת הן במסלול  $P_{u \rightarrow v}$  והן במסלול  $P_{v \rightarrow w}$ , קשת זו מופיעה פעמיים בשרשור שלהם, כלומר השרשור לא יהיה מסלול.

## תשובה 2

א. יהיו  $A, B$  צמתים שונים זה מזה ב- $G$ , נראה שיש ביניהם מסלול. אם יש קשת ביניהם – סיימנו. אם אין קשת ביניהם, החיתוך שלהם ריק או בעל שני אברים. אם  $A \cap B = \emptyset$ , אז מחוץ ל- $A \cup B$  יש בדיוק אבר אחד. נקרא לו  $x$ . נצרף ל- $x$  אבר אחד של  $A$  ואבר אחד של  $B$ . קיבלנו קבוצה בת 3 אברים (מדוע הם שונים זה מזה?), שהיא שכן משותף של  $A, B$  (מדוע?) יש אפוא מסלול באורך 2 בין  $A$  ל- $B$ .

אם  $|A \cap B| = 2$ , אז מחוץ ל- $A \cup B$  יש בדיוק 4 אברים. נבחר אחד מהם ונקרא לו  $x$ . נצרף ל- $x$  את האבר של  $A$  שאינו ב- $B$  ואת האבר של  $B$  שאינו ב- $A$ . קיבלנו קבוצה בת 3 אברים שהיא שכן משותף של  $A, B$  (מדוע?) יש אפוא מסלול באורך 2 בין  $A$  ל- $B$ .

$$\text{ב. } \binom{7}{3} = 35 \quad \text{ג. } 3 \cdot \binom{4}{2} = 18$$

ד. מספר הקשתות הוא חצי מסכום הדרגות:  $(35 \cdot 18)/2 = 315$ .  
ה. לכל הצמתים ב- $G$  דרגה זוגית, לכן  $G$  הוא אוילרי.  
ו. הדרגה של כל צומת היא יותר מחצי מספר הצמתים. לפי משפט דירק - הגרף המילטוני.

## תשובה 3

הגרף הוא דו צדדי, כאשר צד אחד הוא קבוצת האותיות והצד השני הוא קבוצת המספרים. קבוצת השכנים של הקבוצה  $\{a, b, c, d, e\}$  היא  $\{1, 2, 3, 4\}$ . מצאנו קבוצת צמתים בצד אחד של הגרף הדו-צדדי, שמספר שכניה קטן ממש ממספר אבריה. לפי משפט Hall (או מסקנה 4.8), אין בגרף זה זיווג מושלם.

## תשובה 4

לפי מסקנה 5.4 בעמ' 54 בספר, מספר הקשתות בגרף מישורי על 11 צמתים הוא לכל היותר  $27 = 33 - 6$ . בפרט, מספר הקשתות של  $G$  הוא לכל היותר 27.

בגרף המלא  $K_{11}$  יש  $\binom{11}{2} = 55$  קשתות.

לכן ב-  $\bar{G}$  יש לפחות  $55 - 27 = 28$  קשתות.

מכאן, לפי האמור בתחילת התשובה,  $\bar{G}$  אינו מישורי.

## תשובה 5

א. אילו היו שני צמתים כאלה, הרי מהעובדה שיש להם אותו צבע בצביעה של  $G$  נובע שהם אינם שכנים ב-  $G$ , ומהעובדה שיש להם אותו צבע בצביעה של  $\bar{G}$  נובע שהם אינם שכנים ב-  $\bar{G}$ . זה לא ייתכן: כל שני צמתים של  $G$ , או שהם שכנים ב-  $G$  או שהם שכנים ב-  $\bar{G}$ . לכן אין שני צמתים כאלה.

האמירה שאין שני צמתים כאלה פירושה בדיוק שהפונקציה של  $V$  ל-  $A \times B$  שהוגדרה בסעיף א' של השאלה היא חד-חד-ערכית.

ב. התשובה היא (3):  $\chi(G) \cdot \chi(\bar{G}) \geq n$ . השלימו בעצמכם את הנימוק.

איתי הראבן