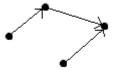
תורת הגרפים

<u>הגדרה</u>: ענף במתמטיקה העוסק בתכונותיהם של גרפים.

מושגים:

גרף: קבוצה של צמתים (קודקודים) וקבוצה של קשתות בין הקודקודים.

גרף מכוון: גרף שבו יש משמעות לכיוון של הקשת. D=(V,E) . כאשר V היא קבוצת הצמתים (הקודקודים). $E\subseteq V\times V$ ו $E\subseteq V\times V$ היא קבוצת הקשתות v היא קשת שיוצאת מv ומגיעה לv.



. גרף לא מכוון: אין משמעות לכיוון של הקשת. $E \subseteq \{\{u,v\}|\ u,v\in V\}$ כך שבמקרה G=(V,E)



גרף <u>פשוט:</u> גרף שבין כל 2 צמתים יש לכל היותר קשת אחת ואין קשת מקודקוד לעצמו.



גרף לא פשוט:

<u>שכנות:</u> 2 קודקודים יקראו שכנים אם קיימת קשת ביניהם.

<u>דרגה של צומת:</u> מספר הקשתות המחוברות לצומת.

.degree(v) :סימון

- בגרף מכוון יש <u>דרגת כניסה</u>: מספר הקשתות הנכנסות לצומת. \bullet indegree(v) .outdegree(v)
 - .1 עלה: קודקוד בעץ שהדרגה שלו היא
 - צומת מבודד: קודקוד שהדרגה שלו היא 0.
 - . גרף שדרגות כל הצמתים בו שוות לk נקרא גרף \star רגולרי.

משפט: סכום כל הדרגות בגרף הוא זוגי (כי כל קשת "תורמת" 2 דרגות: כניסה משפט: סכום כל הדרגות בגרף הוא זוגי (כי כל קשת "תורמת" 2 דרגות: כניסה ויציאה) $\sum_{v \in V} \text{degree}(v) = 2|E|$

. מספר הקודקודים - n כאשר n כאשר n בים. אין קשתות. סימון

• : :

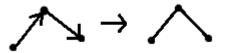
מספר - n כאשר k_n כאשר קשת. סימון k_n כאשר הקודקודים יש קשת. סימון הקודקודים.



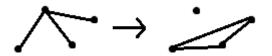
<u>קליקה</u>: תת גרף שבו בין <u>כל</u> 2 קודקודים יש קשת. (תת גרף שלם)

<u>גרף אינסופי</u>: גרף שבו קבוצת הצמתים היא אינסופית.

גרף תשתית: גרף התשתית של גרף מכוון הוא גרף שאינו מכוון שבו יש אותם קודקודים ואותם קשתות כמו במכוון רק ללא הכיוון.



גרף משלים: הגרף המשלים שיסומן כ \overline{G} , של גרף G הוא גרף עם אותם גרף משלים: הגרף המשלים שלא הייתה קשת בגרף המקורי יש קשת ב \overline{G} ובמקום שהייתה קשת ב G אין קשת ב G.



מסלול: סדרה של קשתות סמוכות בגרף (כך שסוף קשת מתחברת לתחילת $.P_n$ סברתה). גרף מסלול (גרף שכולו מסלול אחד) יסומן כ



- מסלול פשוט: מסלול שלא עובר באף צומת יותר מפעם אחת.
- מסלול אוילר: מסלול העובר בכל הקשתות בגרף בדיוק פעם אחת.
- מסלול אוילר קיים אם ורק אם יש בדיוק 0 או 2 צמתים בעלי דרגה אי זוגית.

- מסלול המילטוני: מסלול העובר בכל הצמתים בגרף בדיוק פעם אחת.
 - אורך של מסלול מספר הקשתות במסלול.

מרחק בין 2 קודקודים: כמות הקשתות במסלול הקצר ביותר בין 2 הקודקודים. אם אין מסלול אז המרחק שווה לאינסוף. מרחק מקודקוד לעצמו שווה 0.

פונקצית המרחק בגרף לא מכוון מקיימת:

$$d(u,v) = d(v,u)$$

$$d(u,v) + d(v,w) \ge d(u,w)$$

<u>קוטר של גרף</u>: המרחק הגדול ביותר בגרף. אם הגרף אינו קשיר אז הקוטר הוא אינסוף.

גרף קשיר: גרף לא מכוון שבו בין כל שני צמתים קיים מסלול (אפשר להגיע מכל קודקוד לחברו).



:גרף לא קשיר

<u>רכיב קשירות</u>: תת גרף קשיר מקסימאלי (כלומר, הגרף מתפרק לתתי גרפים כך שמכל קודקוד בתת גרף הראשון אי אפשר להגיע לאף קודקוד בתת הגרף השני.



רכיבי הקשירות:

מעגל: מסלול לא ריק המתחיל ומסתיים באותו צומת. גרף מעגל הוא גרף שכולו מעגל: מסלול לא ריק המתחיל ומסתיים באותו צומת. גרף מעגל הוא גרף שכולו מעגל. יסומן כ \mathcal{C}_n כאשר n - מספר הקודקודים.



- . מעגל פשוט: מעגל שלא עובר באף צומת יותר מפעם אחת.
- מעגל אוילר: מעגל העובר בכל הקשתות בגרף בדיוק פעם אחת.
- מעגל אוילר קיים אם ורק אם אין צמתים בעלי דרגה אי זוגית.
- . מעגל המילטוני: מעגל העובר בכל הצמתים בגרף בדיוק פעם אחת

. מספר הקודקודים - n כאשר n כאשר T_n מעגלים. סימון יצי



עץ בינארי: עץ שיש לו שורש ולכל קודקוד יש לכל היותר 2 בנים(והדרגה בעץ היא לכל היותר 3).

יער: גרף ללא מעגלים. (לא חייב להיות קשיר, כל רכיב קשירות הוא עץ).



גרף דו צדדי: גרף שאפשר לחלק את הקודקודים שלו ל 2 קבוצות זרות כך שלא קיימת קשת בין 2 קודקודים השייכים לאותה קבוצה.



גרף אפשריות. סימון: גרף בו נמצאות כל הקשתות האפשריות. סימון: m כאשר n קודקודים בצד אחד וm קודקודים בצד שני.



<u>גרף מישורי</u>: גרף שניתן לייצג אותו במישור מבלי שהקשתות יחתכו זו את זו.





:גרף שאינו מישורי

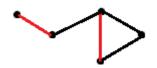
• פאה בגרף: פאה בגרף היא השטח הכלוא בין צלעות הגרף. הפאה החיצונה נספרת גם היא ונקראת הפאה האינסופית. קבוצת הפאות תסומן בד"כ בF.

בגרף יש 3 פאות.

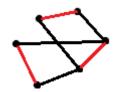
- E גרף מישורי קשיר, V קבוצת הקודקודים, G גרף נוסחת אוילר: יהא G גרף קישורי הפאות. אז מתקיים: F קבוצת הצלעות ו
- c כאשר |V|-|E|+|F|=1+c כאשר לגרפים לא קשירים: מספר רכיבי הקשירות בגרף.
 - $|E| \le 3 \cdot |V| 6$ משפט: בגרף מישורי מתקיים: •
- משפט: בגרף מישורי קיים קודקוד אחד לפחות שדרגתו קטנה או שווה ל
 5

2 צבעים כך שכל k צבעים שלו בk צבעים כך שכל k קודקודים סמוכים אינם צבועים באותו צבע. מספר הצביעה של הגרף הוא ה $\chi(G)$: מינימאלי שנדרש כדי לצבוע את הקודקודים בצורה חוקית ויסומן כ

זיווג בגרף G הוא אוסף של קשתות מהגרף כך שאין G <u>זיווג בגרף:</u> זיווג בגרף משותף. מהאוסף שנוגעות בקודקוד משותף.



<u>זיווג מושלם</u>: זיווג מושלם ב G הוא זיווג שבו משתתפים כל הקודקודים בגרף. (חלוקת קודקודי הגרף לזוגות כך שכל זוג קודקודים מחוברים בקשת)



משפטים בתורת הגרפים

- צלעות. n-1 בגרף אות עם n יש אפחות n-1 צלעות. •
- . בכל גרף $|V| \geq 3$ ו $|E| \geq |V|$ יש מעגל G בכל גרף
 - . גרף הוא דו צדדי אם ורק אם הוא 2 צביע.
- . גרף הוא דו צדדי אם ורק אם אין בו מעגלים מאורך איזוגי.
 - . כל עץ הוא גרף דו צדדי
 - . משפט ארבעת הצבעים: כל גרף מישורי הוא 4 צביע.
- משפט טורן: הגרף בעל n קודקודים ומספר קשתות מקסימאלי שאינו מכיל קליקה בגודל t+1 הוא גרף המחולק ל t קבוצות צמתים זרות מאותו גודל (עד כמה שאפשר) ושלכל צומת יש קשת לכל שאר הצמתים בקבוצות האחרות.

 $G=(V\uplus U,E)$ גדף דו צדדי, G = $(V\uplus U,E)$ יהא (משפט החתונה): יהא (אם לכל תת קבוצה של קודקודים $S\subseteq V$ מתקיים: |V|=|U| כאשר (S) מייצג את אוסף השכנים של קודקודי $|S|\leq |\Gamma(S)|$ קיים ב S זיווג מושלם.

 \mathcal{M}

מסקנה: יהא G גדף דו צדדי k רגולרי אז קיים ב G זיווג מושלם.

- משפט רמזי: לכל n טבעי קיים גרף שלם כך שאם נצבע את הקשתותה n שלו ב 2 צבעים בהכרח נקבל תת גרף שלם (קליקה) בגודל
- לכל גרף \mathbf{K}_n , אם נצבע את הקשתות שלו ב 2 צבעים שונים, בהכרח נקבל קליקה בגודל $R_{n,m}$ הצבועה כולה באחד מן הצבעים כאשר $R_{n,m}$ הוא מספר רמזי.

 K_6 משפט רמזי עבור



מספר רמזי R(m,n)=r אומר שאם נצבע את א ב 2 צבעים (כחול R(m,n)=r ואדום) אז בהכרח נקבל R_m צבועה כולה בכחול או R_m צבועה כולה באדום. מהדוגמא לעיל רואים כי: R(3,3)=6 אם נצבע את R_m ב צבעים (אדום וכחול) נקבל בהכרח קליקה בגודל R_m (משולש) בצבעים כולה באדום או קליקה בגודל R_m הצבועה כולה באדום או קליקה בגודל R_m