

## על בעיות אחדות בתורת הגרפים האלמנטרית\*

פאול ארדש

טורן [1] הוכיח את המשפט הבא:

יהי  $G$  גרף בעל  $m$  קדקדים ו-

$$(1) \quad M(m, k) = \frac{1}{2} \cdot \frac{k-2}{k-1} \cdot (m^2 - r^2) + \binom{r}{2}; \quad 1 \leq r \leq k-1, \quad m = (k-1)t + r$$

צלעות. אזי מכיל  $G$  גרף שלם מסדר  $k$ , כלומר קיימים  $k$  קדקדים אשר כל שניים מהם קשורים (ב- $G$ ) על-ידי צלע.

טורן גם הראה שההערכה (1) היא הטובה ביותר, בהציגו לכל  $m$  ולכל  $k$  גרף המכיל  $M(m, k) - 1$  צלעות ואינו מכיל שום גרף שלם מסדר  $k$ .

נסמן ב- $G_1^{(m)}$  גרף המכיל  $m$  קדקדים ו- $f(m)$  צלעות, כאשר

$$f(m) = \begin{cases} n^2 + 1; & m = 2n \\ n(n+1) + 1; & m = 2n + 1 \end{cases}$$

משפטו של טורן קובע שעבור  $l > 0$  מכיל  $G_1^{(m)}$  משולש. ברור ש- $G_0^{(m)}$  אינו צריך להכיל משולש: נסמן את קדקדיו ב- $1, 2, \dots, m$ , ונחבר את הקדקדים  $i$  ו- $j$  אם ורק אם  $1 \leq i \leq \lfloor \frac{m}{2} \rfloor < j \leq m$ .

רדמכר [2] הוכיח ש- $G_1^{(2n)}$  מכיל לפחות  $n$  משולשים. אוכיח כאן את משפטו של רדמכר בדרך פשוטה יותר. יתר על כן, הנני משער שעבור  $1 < \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  מכיל  $G_1^{(m)}$  לפחות  $1 \cdot \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  משולשים. אוכיח כאן את השערת עיבור  $3 \geq 1$ . ההוכחה מסתבכת והולכת כגדול  $1$  ואינה נראית מתאימה להוכחת ההשערה הכללית.

קל לראות שהתוצאה היא הטובה ביותר, אם היא בכלל נכונה. כי אם  $1 < \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$ , נכניס ל- $G_1^{(m)}$  את הצלעות  $(i, j)$  שעבורן  $1 \leq i \leq \lfloor \frac{m}{2} \rfloor < j \leq m$  ואת הצלעות  $(\lfloor \frac{m}{2} \rfloor, \lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1)$ ,  $(\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1, \lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 2)$ ,  $\dots$ ,  $(\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1 - 1, \lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1)$ . ברור ש- $G_1^{(m)}$  זה מכיל רק  $1 \cdot \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  משולשים.

כדי להראות שההשערה אינה נכונה עבור  $1 = \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$ , נגדיר בצורה הבאה:  $G_n^{(2n)}$  מכיל את הצלעות  $(i, j)$  שעבורן  $1 \leq i \leq n - 1 < j \leq 2n$ , ועוד את הצלעות  $(n, n+1)$ ,  $(n, n+2)$ ,  $\dots$ ,  $(n-1, 2n)$ ,  $(n, 2n)$ . ברור ש- $G_n^{(2n)}$  זה מכיל רק  $n^2 - 1$  משולשים.

עבור  $m = 2n + 1$  יתכן שההשערה נכונה עבור כל  $1$  המקיים  $1 \leq 2n - 2$ . היה גם מענין למצא מהו מספר המשולשים המוכללים ב- $G_1^{(m)}$  במקרה הכללי.

עבור  $m = 3n, k = 4$ , יוצא ממשפט טורן שכל גרף המכיל  $3n$  קדקדים ו- $3n^2 + 1$  צלעות מכיל לפחות גרף שלם אחד מסדר  $4$ . אפשר לשער שכל גרף כזה מכיל לפחות  $n^2$  גרפים שלמים מסדר  $4$ .

\*

\*

\*

משפט 1. יהי  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor > 1$ ,  $3 \geq 1$ . אז טכיל כל גרף  $G_1^{(m)}$  לפחות  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  מסולמים.

במקרה  $l=1$  ההוכחה היא פשוטה מאד ולכן נביאה בנפרד, אף על פי שכחה של ההוכחה סנתן עבור  $l > 1$  יפה גם ל  $l=1$ .

נניח אפוא  $l=1$ . בדרך אנדוקטיבית נסיק את נכונותו של המשפט עבור  $m$  מתוך הנחת נכונותו עבור  $m-1$ ; מאחר שהמשפט נכון עבור  $m=3$ , אפשר להניח  $m > 3$ .  $G_1^{(m)}$  מכיל לפחות קדקד אחד מסדרו  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  או פחות מזה (סדרו של קדקד מגדיר בתור מספר הצלעות היוצאות ממנו). כי לולי כן, היה מספר הצלעות של  $G_1^{(m)}$  לפחות  $\frac{1}{2} \cdot m \cdot (\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1)$ , כלומר יותר מ- $f(m)$ .

נניח  $m=2n+1$ . נשמיט מתוך  $G_1^{(m)}$  את אחד הקדקדים מסדר  $n$ ,  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor = n$ , ואת כל הצלעות היוצאות ממנו. הגרף הנשאר יכיל  $2n$  קדקדים ולפחות  $n^2+1$  צלעות ולכן, לפי הנחת האנדוקציה, לפחות  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor = n = \lfloor \frac{2n}{2} \rfloor$  מסולמים; לכן גם  $G_1^{(m)}$  המקורי מכיל לפחות  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  מסולמים, מה שהיה להוכיח.

נניח כעת  $m=2n$ . אם  $G_1^{(2n)}$  מכיל קדקד מסדר קטן מ- $n$ , נשמיט את הקדקד הזה (וכמובן גם את כל הצלעות היוצאות מקדקד זה - אף כי להבא לא נציין זאת בכל פעם); הגרף הנשאר מכיל  $2n-1$  קדקדים ולפחות  $n(n-1)+2$  צלעות ולכן, לפי הנחת האנדוקציה, הוא מכיל לפחות משולש אחד (לאמתו של דבר אפילו לפחות  $n-1$  משולשים). נשמיט אחת מצלעות המשולש הזה. הגרף הנשאר הוא  $G_1^{(2n-1)}$  ולכן הוא מכיל, טוב לפי הנחת האנדוקציה, לפחות  $n-1$  מסולמים. יוצא ש- $G_1^{(2n)}$  המקורי הכיל לפחות  $n = \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  מסולמים, מה שהיה להוכיח.

אם סדרו של כל קדקד של  $G_1^{(2n)}$  הוא לפחות  $n$ , יכיל  $G_1^{(2n)}$  לכל היותר שני קדקדים מסדרם גדול מ- $n$  (כי אחרת היה מספר הצלעות עולה על  $(f(m) = \frac{1}{2}(2n^2+2))$ . מצד שני מכיל  $G_1^{(2n)}$ , לפי משפטו של שורן, לפחות מסולט אחד. מאחר שידענו לכל היותר שני קדקדים מסדרם עולה על  $n$ , לפחות אחד מקדקדי המסולט סדרו בדיוק  $n$ . נשמיט אותו מ- $G_1^{(2n)}$ . הגרף הנשאר מכיל  $2n-1$  קדקדים ו- $n(n-1)+1$  צלעות, על כן, לפי הנחת האנדוקציה, הוא מכיל לפחות  $n-1$  מסולמים. יוצא מזה שהגרף המקורי מכיל לפחות  $n$  מסולמים, ובזה מסתימת הוכחת משפט 1 במקרה  $l=1$ .

עבור  $l > 1$  האנדוקציה מ- $m-1$  ל- $m$  היא מיגעת, לכן נוכיח את המשפט תחלה עבור  $m=2n$  בעזרת אנדוקציה מ- $2n-2$  ל- $2n$ . בגלל ארך ההוכחה נשמיט ממנה פרטים אחדים, ביחוד עבור  $l=3$ .

שקול פשוט, אף כי פמוסך, מוכיח את נכונות המשפט עבור  $m=6, 8, 10$  במקרה  $l=2$ , ועבור  $m=8, 10, 12, 14, 16$  במקרה  $l=3$ . נבדיל בין שני מקרים: א. כל צלע של  $G_1^{(2n)}$  ליכת למרות אחד לפחות. יוצא ש- $G_1^{(2n)}$  מכיל לפחות  $\lfloor \frac{n^2+1}{3} \rfloor$  מסולמים, ומספר זה אינו קטן מ- $n$  עבור  $l=2$ ,  $n > 5$ , או  $l=3$  עבור  $n > 8$ . לכן במקרה זה הוכח המשפט.

ב. ישנה צלע -נגיד  $(1,2)$  - ליכת לשום מסולט. אזי כל קדקד  $j$ ,  $3 \leq j \leq 2n$ , מחובר לאחד הקדקדים  $1, 2$  לכל היותר.

אם נניח ש כ ל  $j$  מחובר לאחד הקדקדים  $1, 2$ , יוצא שיסגן בדיוק

$2n-1$  צלעות היוצאות מהקדקדים 1 או 2. נסמיט מתוך  $G_1^{(2n)}$  את שני הקדקדים הללו. הגרף הנשאר הוא  $G_1^{(2n-2)}$ , ולכן הוא מכיל, לפי הנחת האנדוקציה, לפחות  $l(n-1)$  משולשים. נוסיף את קדקדי  $G_1^{(2n-2)}$  לסתי מחלקות זרות: לראסונה נסיך את כל הקדקדים שהיו ב- $G_1^{(2n)}$  קטורים ב-1, לסניה את אלה שהיו קטורים ב-2. יהיו  $x$  ו- $2n-2-x$  מספר הקדקדים במחלקה הראסונה והסניה, בהתאמה. מספר הצלעות המחברות קדקדים במחלקות סונות הוא לכל היותר

$$x(2n-2-x) \leq (n-1)^2.$$

מאחר של- $G_1^{(2n-2)}$   $(n-1)^2+1$  צלעות, יוצא שלפחות 1 מצלעותיו מחברות שני קדקדים מאותה המחלקה. לכן מכיל  $G_1^{(2n)}$  לפחות 1 משולשים שאחד מקדקדיהם הוא 1 או 2. יחד עם  $l(n-1)$  המשולשים הנ- $G_1^{(2n-2)}$ , זה נותן לפחות  $ln$  משולשים ב- $G_1^{(2n)}$ , מה שמוכיח את המיפוט במקרה זה. (עד כאן לא הסתמסנו בהנחה  $l \leq 3$ , אך להבא נצטרך להסתמך עליה.)

נשאר עוד המקרה שבו הצלע (1,2) אינה סיכת לסום משולל, ולא כל הקדקדים הנוותרים קטורים ב-1 או 2. לכן מספר הצלעות היוצאות מ-1 או 2 הוא  $2n-2$ , לכל היותר. נסמיט מתוך  $G_1^{(2n)}$  את הקדקדים 1 ו-2. בגרף הנשאר ישנם  $2n-2$  קדקדים ולפחות  $(n-1)^2+1$  צלעות.

כאן נזדקק למשפט-עזר פשוט, שמוכיחו אחרי סיום הוכחת משפט 1. **משפט-עזר:** יהי  $m \geq 4$  במקרה  $l=2$ ,  $m \geq 16$  במקרה  $l=3$ . אזי כל  $G_1^{(2m)}$  מכיל צלע הסיכת ל-1 משולשים לפחות.

לפי משפט-העזר סיכת לפחות צלע אחת ל-1 משולשים לפחות. נסמיטה מתוך הגרף. הגרף המתקבל הוא  $G_1^{(2n-2)}$ , לכן הוא מכיל, לפי ההנחה, לפחות  $l(n-1)$  משולשים, כלימר  $G_1^{(2n)}$  מכיל לפחות  $ln$  משולשים. בזה מסתימת הוכחת משפט 1 במקרה  $m=2n$ .

נעבר למקרה  $m=2n+1$ . גם כאן מוכיח דיון פשוט אך ממושך את נכונות משפט 1 עבור  $m=5,7$  במקרה  $l=2$ , ועבור  $m=7,9,11$  עבור  $l=3$ . מאחר ש- $l-1 > \frac{1}{2}(2n+1)(n+1) > n^2+n+1$  כאשר  $n > 3$ ,  $l=2$  או  $n > 5$ ,  $l=3$ , יוצא שבמקרים אלה מכיל  $G_1^{(2n+1)}$  לפחות קדקד אחד שסדרו אינו עולה על  $n$ . אם נסמיט את הקדקד הזה מהגרף, יתקבל גרף המכיל  $G_1^{(2n)}$ , אשר מצדו, לפי מה שהוכחנו, הוא מכיל  $ln$  משולשים לפחות; ובזה הסתימה הוכחת משפט 1.

ברור שהסיטה שבה הסתמסנו להוכחת משפט 1 מתאימה גם למקרה  $l < 3$ ; אלא שהערכים של  $m$  שיש לספל בהם בדרכים מיוחדות נעשים גדולים למדי, וייתכן גם שהמשפט יתגלה כבלתי נכון עבור  $l=1$  ימים כאלה.

**הוכחת משפט-העזר:** שקול פשוט מוכיח את נכונותו עבור  $m=4$ ,  $l=2$ , ו- $m=16$ ,  $l=3$ . כפי שראינו מכיל כל  $G_1^{(m)}$  לפחות קדקד אחד שסדרו אינו עולה על  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$ . נסמיט קדקד כזה מהגרף. מתקבל גרף המכיל  $G_1^{(m-1)}$ , ולכן, לפי הנחת האנדוקציה, צלע הסיכת ל-1 משולשים לפחות, מה שהיה להיכיח.

**הערה:** מעניין לצין לקימת רק אפשרות אחת (פרט לכנויי הסדר של הקדקדים) כדי ה- $G_1^{(m)}$  יכיל כדיוק  $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$  משולשים: ל- $G_1^{(m)}$  סיכות הצלעות  $(1, j)$  שעבורן  $1 \leq i \leq \lfloor \frac{m}{2} \rfloor < j \leq m$ . הוכחת הדבר פשוטה ונתנת להעברה בדרכים דומות לאלה שהשתמסנו בהן פעמים אחדות בהוכחת משפט 1.

משפט 2. כל  $G_1^{(m)}$  מכיל צלע הסיכת ל- $m$  מסולסים לפחות, כאשר  $c$  קבוע מוחלט,  $0 < c$ .

הערך המדויק של  $c$  אינו ידוע לי, אך ודאי  $c < \frac{1}{2}$ .

הוכחה: נתבונן במסולס כלשהו - נגיד  $(1, 2, 3)$  - של  $G_1^{(m)}$ . נניח שאין ב- $G_1^{(m)}$  שום צלע הסיכת ליותר מ- $x$  מסולסים. אזי לכל היותר  $x-1$  מהקדקים  $4, 5, 6, \dots, m$  קשורים לאותו זוג של קדקים מתוך  $(1, 2, 3)$ . לכן מספר הצלעות היוצאות מהקדקים  $1, 2, 3$  הוא לכל היותר  $m+3x-3 = m+3(x-1)+3$ . נסמיט מתוך  $G_1^{(m)}$  את הקדקים  $1, 2, 3$  ואת הצלעות היוצאות מהם. הגרף הנשאר מכיל  $m-3$  קדקים ולפחות  $f(m)-m-3x-3$  צלעות. אם  $f(m)-m-3x+3 > f(m-3)$ , הגרף הנשאר מכיל  $G_1^{(m-3)}$  ולכן הוא מכיל גם מסולס - נגיד  $(4, 5, 6)$ . לפי אותו הסקול כלעיל ישנן לכל היותר  $m+3x-6 = (m-3)+3x-3$  צלעות היוצאות מהקדקים  $4, 5, 6$  נסמיט את הקדקים האלה מהגרף ונמשיך בתהליך זה עד שכעבר  $k$  צעדים או הגרף הנשאר יכיל  $m-3k$  קדקים ופחות מ- $f(m-3k)$  צלעות, או לגרף הנשאר יהיו פחות מ- $x$  קדקים. במקרה הראשון יוצא

$$f(m) - f(m-3k) (m+3x-3) + (m+3x-6) + \dots + (m+3x-3k) = km + 3kx - \frac{3}{2}k(k+1).$$

במקרה השני יוצא

$$f(m) \leq km + 3kx - \frac{3}{2}k(k+1) + \binom{x}{2}.$$

בשני המקרים מוכיח חשבון קל ש- $x > m - c$  עבור קבוע  $0 < c$  מתאים, מה שמוכיח את משפט 2. האוניברסיטה העברית, ירושלים.

#### ס פ ר ו ת

[1] P. Turán, *Matem. és Fizikai Lapok* 43 (1941), 436-452.

On the theory of graphs, *Colloquium Mathematicum* 3 (1954), 19-30.

[2] מפיו.

#### SOME THEOREMS ON GRAPHS (Summary)

Paul Erdős

Turán [1] proved that if a graph of  $n$  vertices contains  $M(n, k) + 1$  edges where

$$M(n, k) = \frac{k-2}{2(k-1)}(n^2 - r^2) + \binom{r}{2}, \quad n = (k-1)t + r, \quad 1 \leq r \leq k-1$$

then it contains a complete  $k$ -gon, i.e. it contains  $k$  vertices any two of which are connected by an edge. He also showed that a graph having  $n$  vertices and  $M(n, k)$  edges does not have to contain a complete  $k$ -gon.

Thus in particular Turán's theorem implies that a graph of  $2n$  vertices and  $n^2 + 1$  edges contains at least one triangle. Rademacher [2] proved that such a graph contains at least  $n$  triangles. I shall simplify the proof of Rademacher and more generally prove the following

Theorem. Let  $l \leq 3$ ,  $n > 2l$  and assume that our graph  $G$  has  $n$  vertices and  $M(n, l) + 1$  edges. Then it contains at least  $l \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  triangles.

The theorem probably remains true for all  $2l < n$ . If  $n$  is even it certainly fails for  $l = \frac{n}{2}$ . This can be seen by considering the graph with the vertices  $1, 2, \dots, 2n$  and edges  $(i, j)$ ,  $1 \leq i \leq n-1$ ;  $n \leq j \leq 2n$ , and  $(n, n+1), [(n+1), (n+2)], \dots, [(2n-1), 2n], (n, 2n)$ . This graph has  $n^2 + n$  edges and only  $n^2 - 1$  triangles.

We prove our theorem in this summary only for  $l = 1$ . We shall use induction. Our theorem clearly holds for  $n = 3$ . Assume that it holds for  $n-1$ , we shall prove it for  $n$ . Assume first  $n = 2m+1$ . Our graph contains at least one vertex of order  $m$  or less, for if not, the number of  $i$ 's edges would be at least  $(m+1)(2m+1)/2 > m(m+1) + 1 = M[(2m+1), 3] + 1$ . Omit this vertex of order  $m$  or less. The remaining graph has  $2m$  vertices and at least  $m^2 + 1 = M(2m, 3) + 1$  edges, thus by the induction hypothesis it contains at least  $m = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  triangles, which completes our proof if  $n = 2m+1$ .

Assume next  $n = 2m$ . As before we can see that our graph contains at least one vertex of order  $\leq m$ . If it contains a vertex of order  $< m$ , we omit it, the remaining graph has  $2m-1$  vertices and at least  $M[(2m-1), 3] + 2$  edges, thus contains at least one triangle, by the induction hypothesis. Omit an edge of this triangle. The remaining graph has  $2m-1$  vertices and at least  $M[(2m-1), 3] + 1$  edges. Thus by the induction hypothesis it contains at least  $m-1$  triangles, and thus our original graph contains at least  $m$  triangles, q.e.d.

Assume finally that all vertices of our graph have order at least  $m$ . Then our graph can contain at most two vertices of order  $m+1$ . By omitting one of the vertices of order  $m$ , we see as in the previous paragraph that our graph contains at least one triangle. At least one vertex of this triangle must have order  $m$ . Omit this vertex. The remaining graph has  $2m-1$  vertices and  $M[(2m-1), 3] + 1$  edges. Thus by the induction hypothesis it must contain at least  $m-1$  edges and thus our original graph must contain at least  $m$  edges, this complements our proof.

The same method gives the following stronger theorem:

Let  $G$  be a graph of  $n$  vertices and  $M(n, 3) + 1$  edges. If  $G$  contains only  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  triangles its structure is uniquely determined, its edges are  $(i, j)$ ,  $1 \leq i \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ ,  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor < j \leq n$  and  $(n-1, n)$ .