אלגוריתמים ויישומים ברשתות חברתיות / תרגיל 2

שאלה 1

סעיפים אי-בי

מצורף אילום פלט של התוכנית Question_1.py שהרצנו עבור קובץ הקלט הנתון, עבור קבוצת מצורף אילום פלט של התוכנית אודל 224 צמתים), עבור k=3. הפלט מציין מהו גודל כל קבוצת קשירות, ואת כל הצמתים שהיא מכילה :

```
.>python 1a.py
e of graph extracted from input file is <u>333</u>
                                                                    following 223 nodes:
                                         77, 79, 80, 81, 82, 83, 84, 106, 107, 108, 109, 113, 129, 130, 132, 133, 134,
                                                       160,
                                                                                       164
                                           203,
232,
257,
283,
304,
                                                       204,
                                                                  206,
                                                                                       208,
237,
                                                                             207,
                                                                  285,
                                                                                                   290,
                                                                                                              291,
                                                                             286,
                                                                                        288,
                                                                                        313,
                                                       308,
                                                                  309,
                                                                                                             339,
                               329, 330, 331, 332,
                                                                            334.
                                                                                       336.
                                                                                                  338.
                   number 2 contains the following <u>91</u> nodes: 14, 17, 19, 20, 23, 28, 32, 35, 41, 44, 4 93, 95, 97, 99, 102, 110, 111, 112, 115, 147, 149, 151, 154, 155, 157, 162, 167,
                                                                                                          46, 49
, 116,
, 174,
                                                                                                                  49, 52,
6, 124,
4, 175,
                                                                                                                                   61,
131,
177,
                                                      154, 155, 157, 162,
220, 225, 226, 227,
278, 279, 289, 293,
                                                                                                 230,
296,
                                                                                                             305, 307,
326, 327, 333, 337, 343]

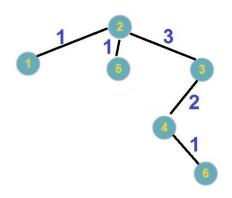
community number 3 contains the following 10 nodes:

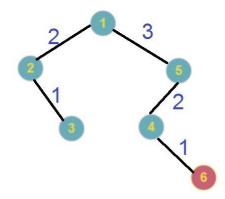
195, 4, 328, 78, 273, 306, 275, 181, 152, 218]
```

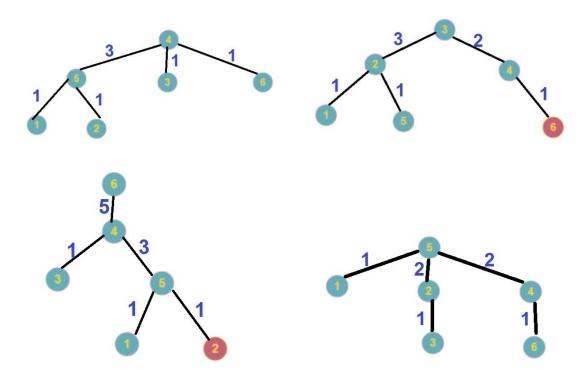
סעיף גי

* מציאת קשתות כבדות ביותר, איטרציה ראשונה

להלן עץ BFS מכל אחד מהצמתים, כולל משקלי קשתות עייפ האלגוריתם שנלמד בהרצאה שקף להלן אונים 14







$$EB(1,2) = (2+1+1)/2 = 2$$

$$EB(1,5) = (3+1+1+1)/2 = 3$$

$$EB(2,5) = (1+1+1+2+1)/2 = 3$$

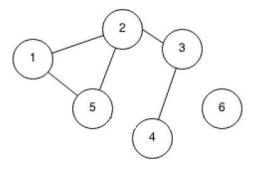
$$EB(2,3) = (1+3+3+1)/2 = 4$$

$$EB(4,5) = (2+3+2+3)/2 = 5$$

$$EB(3,4) = (2+2+1+1)/2 = 2$$

$$EB(4,6) = (1+1+1+1+1+5)/2 = 5$$

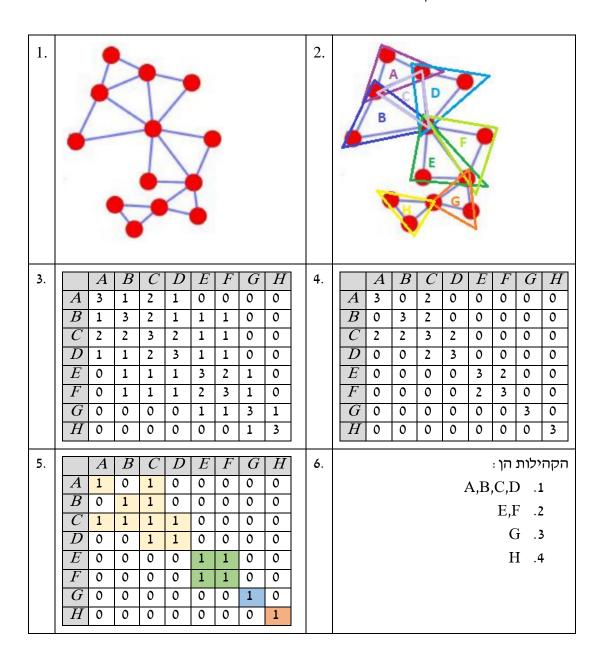
לכן נסיר את הקשתות שקיבלו EB מקסימלי, כלומר את שתי הקשתות (4,5) ו-(4,6). לאחר הסרתן הגרף יראה כך:



וכפי שניתן לראות, הסרתן פרקה את הגרף לשני רכיבי קשירות לא חופפים. הצומת 6 מנותקת מכל השאר ולכן היא רכיב קשירות, וכל שאר הצמתים (1-5) הם רכיב הקשירות השני.

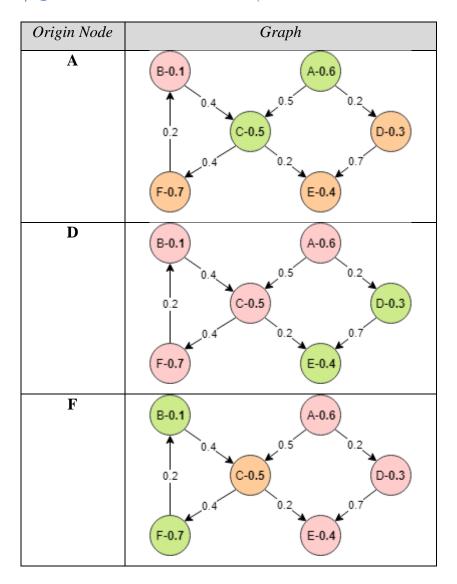
שאלה 2

- .a מומש בקובץ question_02.ipynb..a
- b. הורץ ונבדק את מול המימוש הפנימי של האלגוריתם מתוך network. הקהילות, (תוצאות) מוצגות בקובץ המימוש.
 - .c על פי האלגוריתם מתקיים כי:



שאלה 3

3 בהרצת האלגוריתם מתקיים כי אין קודקוד יחיד אשר הוא המשפיע ביותר. אלא ישנם קודקודים המשפיעים באותו האופן. הן \mathbf{F} -ו \mathbf{O} -ו שלושתם גורמים להפעלת קודקוד נוסף.



ירוק – מופעל (דלוק), כתום – לא עובר threshold, אדום – אין שכנים מופעלים (דלוקים)

שאלה 4

<u>סעיף אי</u>

מטריצת DeGroot המתאימה לסעיף היא

$$T = \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

(d-, רביעית ל-, c-, שורה שניה ל-b, שלישית ל-a, רביעית ל-) ווקטור דעות התחלתיות ע"פ הנתונים ב

oric1@mail.tau.ac.il / 200359032 אורי כהן / ת"ז: 200359032 אורי כהן / ת"ז: 200369113 יותם סחייק / ת"ז: 200369113 יותם סחייק / ת"ז: 200369113 יותם סחייק / ת"ז: 200369113

$$\boldsymbol{p}(0) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

בגרף הנתון יש קשת עצמית (של a) לכן $\gcd=1$ של אורכי מעגלים, אז הגרף בוודאות לא-מחזורי, gcd=1 פלימת התכנסות של T (אז בוודאות יהיה קונצנזוס). נשתמש במשפט Terron-Frobenius כדי למצוא את T בחזקת אינסוף. יהי v וקטור עצמי שמאלי של T, המתאים לערך עצמי t (מהמשפט ידוע שערך עצמי זה קיים). נחלץ את t

 $\boldsymbol{v} \cdot \boldsymbol{T} = 1 \cdot \boldsymbol{v}$

$$(A \quad B \quad C \quad D) \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} = (A \quad B \quad C \quad D)$$

 \Rightarrow

$$\begin{cases} 0.8A + 0.6B = A \\ C + D = B \\ 0.2A = C \\ 0.4B = D \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 3B = A \\ C + D = B \\ 6B = 10C \\ 6B = 15D \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 3B = A \\ 2C + 2D = 2B \Rightarrow \\ 2C = 3D \end{cases}$$

$$\begin{cases} 3B = A \\ 3D + 2D = 5D = 2B \Rightarrow \begin{cases} A = 3B \\ D = \frac{2}{5}B \end{cases} \\ C = \frac{3}{2} \cdot \frac{2}{5}B = \frac{3}{5}B \end{cases}$$

כעת נשתמש בעובדה שסכום ערכי הווקטור שווה ל-1 (גם נתון במשפט), אז:

$$A + B + C + D = 1$$

 $3B + B + B = 5B = 1$
 $B = 0.2$
 \Rightarrow
 $v = (0.6 \quad 0.2 \quad 0.12 \quad 0.08)$

 $: {m p}^\infty$ כעת נחשב את

oric1@mail.tau.ac.il / 200359032 אורי כהן / ת"ז: 200359032 אורי כהן / ת"ז: 203269113 יותם סחייק / ת"ז: 203269113

$$\boldsymbol{p}^{\infty} = \begin{pmatrix} 0.6 & 0.2 & 0.12 & 0.08 \\ 0.6 & 0.2 & 0.12 & 0.08 \\ 0.6 & 0.2 & 0.12 & 0.08 \\ 0.6 & 0.2 & 0.12 & 0.08 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.68 \\ 0.68 \\ 0.68 \\ 0.68 \end{pmatrix}$$

התקבל קונצנזוס כצפוי. הנטייה של כולם היא 68% לטובת צפייה במשחק (opinion=1). לכן ה"severity" שהם יצפו במשחק היא 68%.

<u>סעיף בי</u>

הרצנו את הסקריפט Question_4b.py הכלול בהגשה, ומבוסס על הדוגמא מהתרגול (השמטנו את פרצנו את הסקריפט Question_4b.py הכלול בהגשה, ומבוסס על החלק עם eps שלא רלוונטי פה כי ממילא הגרף אי-מחזורי), ואכן החישוב האיטר טיבי הניב תוצאה זהה לחישוב הידני. להלן תמונת מסך של סוף הריצה, ההתכנסות קרתה באיטרציה 32 (כי איטרציה 33 זהה):

עבורו ליים אם ורק אם ורק אם התכנסות (התכנסות ל טבעי עד טבעי עד טבעי t טבעי ל טבעי p(t) כעת נחשב (p(t')=p(t'+1)

oric1@mail.tau.ac.il / 200359032 אורי כהן / ת"ז: yotamsechayk@mail.tau.ac.il / 203269113 יותם סחייק / ת"ז:

$$p(1) = T \cdot p(0) = \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.8 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$p(2) = T \cdot p(1) = \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0.8 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.64 \\ 0.48 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

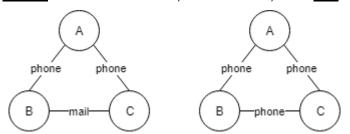
$$p(3) = T \cdot p(2) = \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0.64 \\ 0.48 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.712 \\ 0.784 \\ 0.48 \\ 0.48 \end{pmatrix}$$

$$p(3) = T \cdot p(2) = \begin{pmatrix} 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0.6 & 0 & 0 & 0.4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0.64 \\ 0.48 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.712 \\ 0.784 \\ 0.48 \\ 0.48 \end{pmatrix}$$

שאלה 5

אוכיח באינדוקציה.

בסיס: המקרה בו $\underline{n=2}$ הוא טריוויאלי (נבחר להוריד את הקשת מה-label שלא קיימת בגרף). נביט במקרה כאשר $\underline{n=3}$. כמו כן נשים לב שהמקרה ההפכי לנוכחי הוא <u>סימטרי</u>.



בגרף הימני נבחר להוריד את הקשת מה-label שאינו מופיעה. בשמאלי נבחר להוריד את הקשת מגרף הימני נבחר להוריד את הקשת ממנה יש רק אחת ולכן מתקבל n-1 קשתות בגרף לא מכוון (בלי קשתות כפולות), משמע הוא קשיר. במקרה זה נבחר עבור הגרפים להוריד קשתות מסוג mail

הוא קשיר החידים ח-1 ובו phone-ו משני סוגים: משני הוא קשיר החידים הוא קשיר החידים הוא קשיר החידים מיחדים מאחד הסוגים. בעת הסרה של כל הקשתות מאחד הסוגים. נוכיח עבור n

הוכחה: נביט בגרף מלא בהתאם להנחיות עם n קודקודים. את אחד הקודקודים נסיר מהגרף יחד עם כל הקשתות שלו. לפי ההנחה בתת הגרף של n-1 קודקודים שהתקבל ניתן להסיר את כל הקשתות מסוג מסויים ועדיין יהיה קשיר. נרצה להוסיף חזרה את הקודקוד שהסרנו, נביט בכל הקשתות שלו ונחלק למקרים:

- חקודקודים. מהגרף המכיל את כל n הקודקודים. הסוג השני מהגרף המכיל את כל n הקודקודים. בזכות היותו של הגרף מלא ניתן להגיע מכל קודקוד לכל קודקוד דרך מעבר בקודקוד ה-n.
 - אם קיימת קשת אחת לפחות מכל סוג, נבחר להסיר את אותו סוג קשת שניתן להסיר מהגרף ללא הקודקוד ה-n. כך הקודקוד יהיה נגיש דרך הקשת או הקשתות שנשארו (קיימת לפחות אחת כזו מההנחה).

בשני המקרים שתארו הגרף קשיר כנדרש. ■