

# חלוקה הוגנת של שכר דירה Fair Rent Division

אראל סגל-הלוי

# חלוקת שכר דירה: מודל קרדינלי

הנחות:

- "חדרים סבירים" - כל דייר מייחס ערך כספי לכל חדר, סכום הערכים  $\leq$  מחיר הדירה.
- "קוואזי-ליניאריות" - התועלת של דייר שמקבל חדר = ערך החדר פחות המחיר שלו.
- הנחת "הדיירים העניים" בדרך-כלל לא מתקיימת: אם חדר א = 100 וחדר ב = 50, נעדיף חדר א במחיר 5 מחדר ב בחינם.

# חלוקת שכר דירה: סכום הערכים

**משפט:** בכל השמה ללא קנאה, סכום הערכים של הדיירים בחדרים שהם גרים בהם הוא מקסימלי.

**הוכחה:** תהי  $X$  השמת-חדרים ללא קנאה.  
תהי  $Y$  השמה אחרת כלשהי. לפי הגדרת קנאה:

$$V_i(X_i) - P(X_i) \geq V_i(Y_i) - P(Y_i)$$

נסכום על כל הדיירים,  $i$  בין 1 ל- $n$ :

$$\sum (V_i(X_i) - P(X_i)) \geq \sum (V_i(Y_i) - P(Y_i))$$

$$\sum V_i(X_i) - \sum P(X_i) \geq \sum V_i(Y_i) - \sum P(Y_i)$$

בשני הצדדים, סכום המחירים שווה למחיר הדירה. \*\*\*

# מיקסום סכום הערכים

**משפט:** בכל השמה ללא קנאה, סכום הערכים של הדיירים בחדרים שהם גרים בהם הוא מקסימלי.

**מסקנות:**

(1) כל השמת-חדרים ללא קנאה היא יעילה פארטו.

(2) כדי למצוא חלוקת שכ"ד ללא קנאה, צריך אלגוריתם להשמה ממקסמת-סכום-ערכים.

בעיית מיקסום סכום הערכים ידועה בשמות שונים:

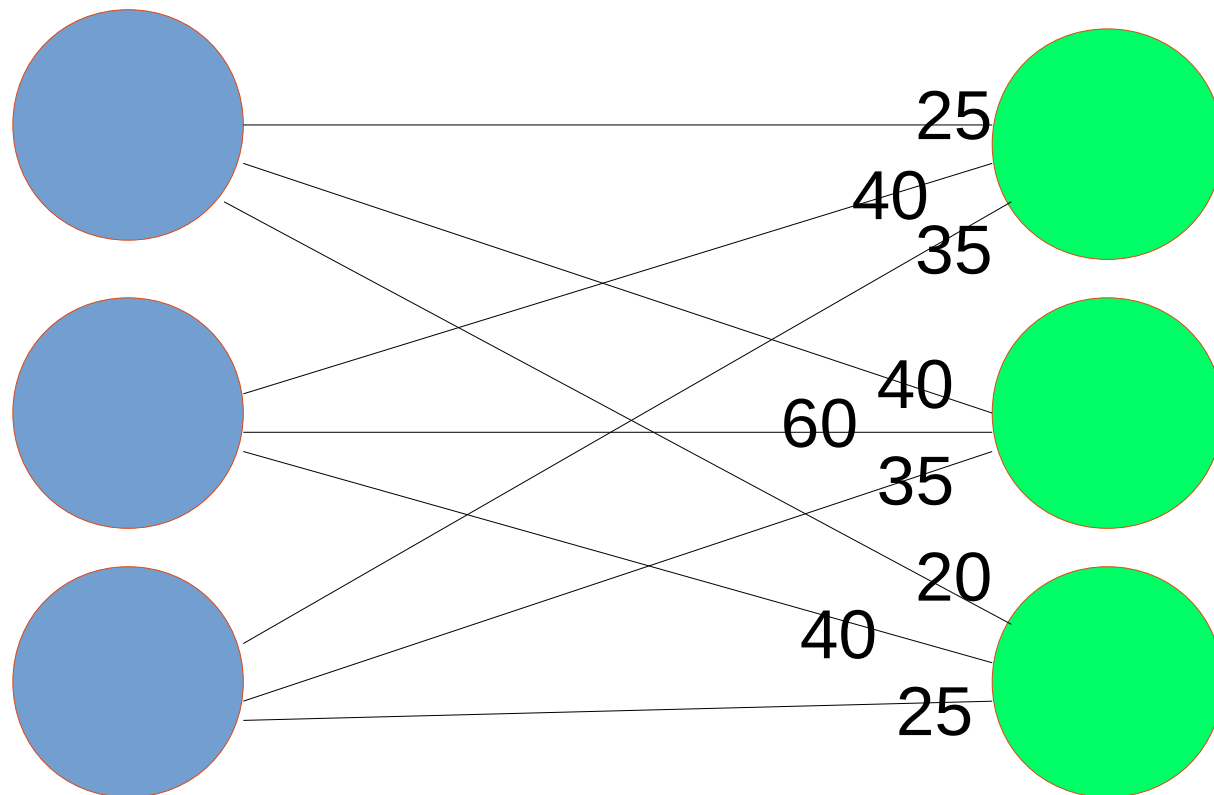
- בעיית ההשמה – Assignment problem

- שידוך עם משקל מקסימלי –

Maximum-weight matching

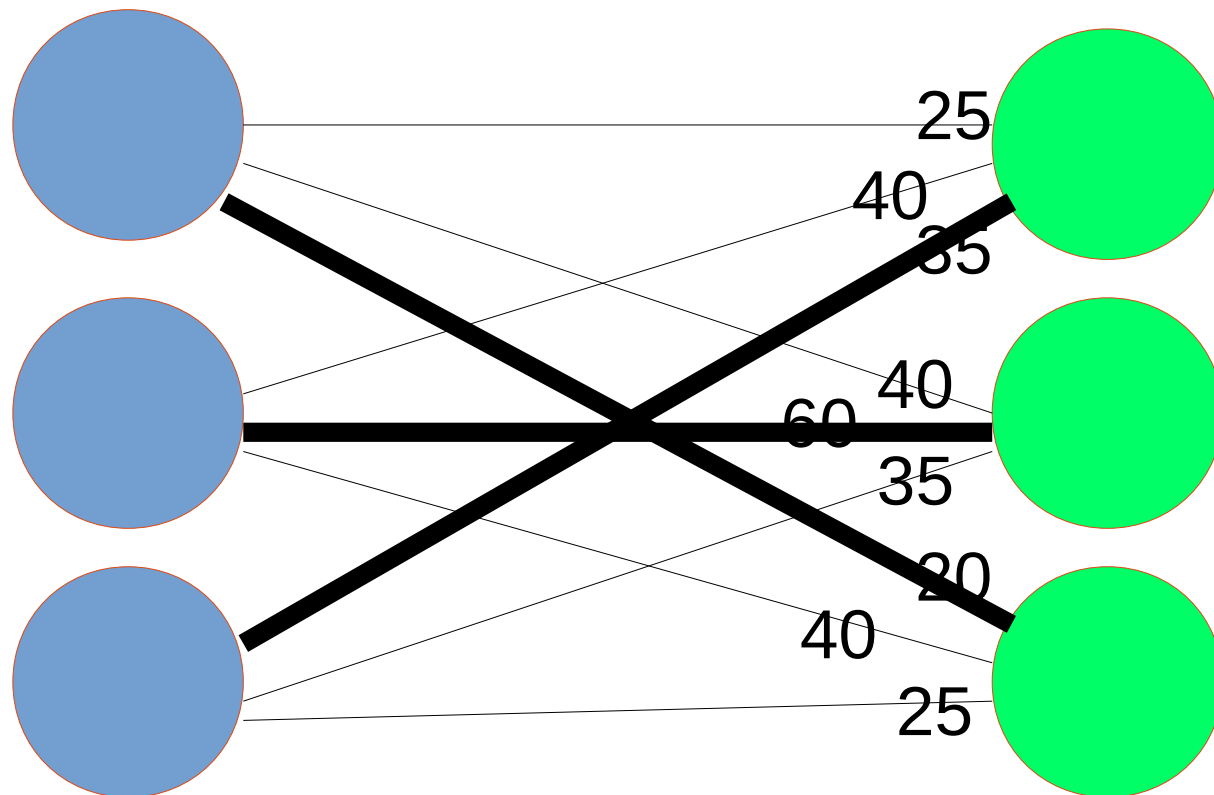
# שידוך עם משקל מקסימלי

- הקלט: גרף דו-צדדי עם משקלים על הקשתות:



# שידוך עם משקל מקסימלי

• הפלט: שידוך מושלם שמשקלו גדול ביותר:



# שידוך עם משקל מקסימלי

- מספר השידוכים האפשריים: המון (כמה?).
- יש הרבה אלגוריתמים יעילים לפתרון הבעיה.
- אנחנו נראה איך להפוך אותה לבעיית אופטימיזציה שאפשר לפתור ב Mathematica.
- לכל קשת בגרף (בין  $i$  ל  $j$ ), יהיה **משתנה**  $x[i,j]$ :  
1 - אם הקשת בשידוך, 0 - אם הקשת לא בשידוך.  
For all  $i$ :  $\sum_j x[i,j] = 1$ ; For all  $j$ :  $\sum_i x[i,j] = 1$
- **המשקל הכולל של שידוך**:  $\sum_{i,j} w[i,j] * x[i,j]$

# שידוך עם משקל מקסימלי - תוכנית

לסיכום, זו התוכנית שיש לפתור:

Maximize  $\sum_{i,j} w[i,j] * x[i,j]$

Such that For all  $i$ :  $\sum_j x[i,j] = 1$

For all  $j$ :  $\sum_i x[i,j] = 1$

For all  $i,j$ :  $1 \geq x[i,j] \geq 0$

For all  $i,j$ :  $x[i,j]$  in  $\mathbf{Z}$

הבעיה היחידה היא האילוץ האחרון –  
כל המשתנים חייבים להיות מספרים שלמים.

אופטימיזציה עם משתנים שלמים היא בעיה NP-קשה!



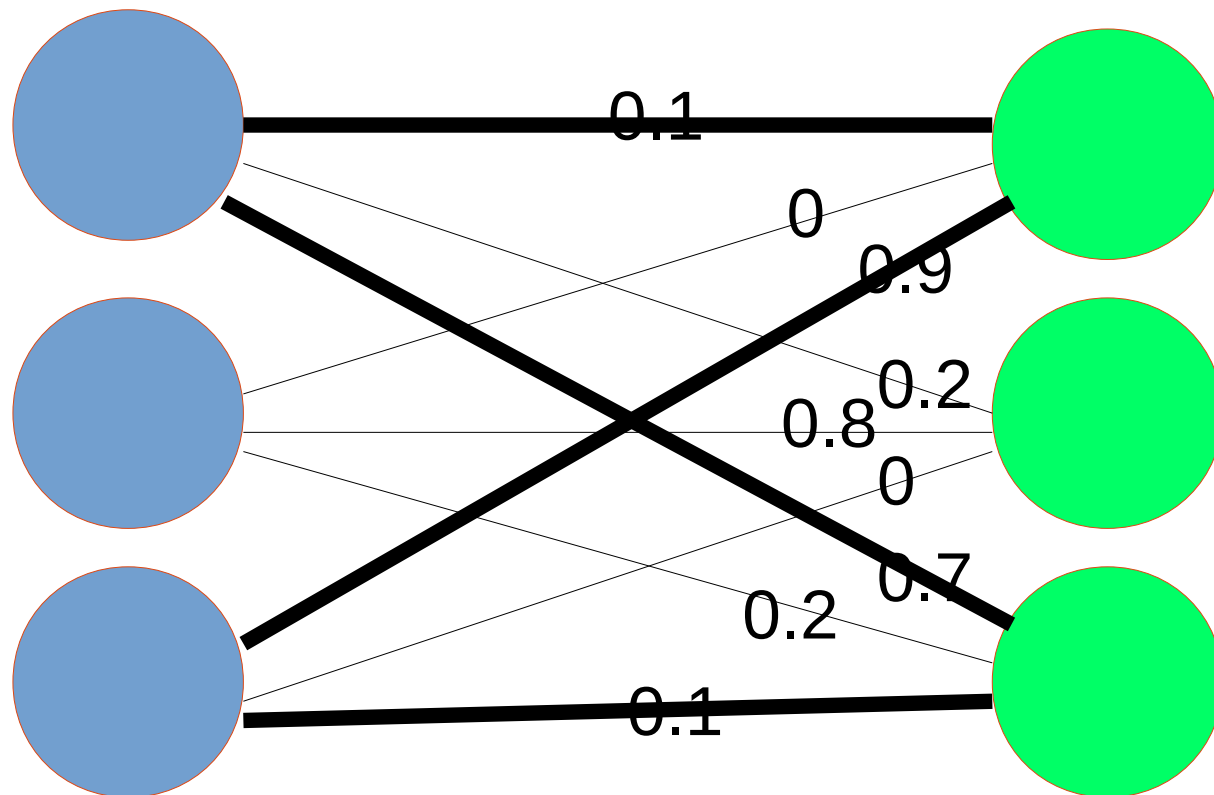
# שידוך עם משקל מקסימלי - תוכנית

**משפט:** אם קיים פתרון אופטימלי לבעיה מהשקף הקודם, אז קיים פתרון אופטימלי שבו כל המשתנים הם שלמים.

**הוכחה:** יהי  $x$  פתרון אופטימלי עם משתנים "שבורים".  
נבחר משתנה אחד שבור -  $x[i1, j2]$ .  
סכום המשתנים הסמוכים לצומת  $j2$  הוא שלם.  
לכן חייב להיות משתנה שבור נוסף -  $x[i3, j2]$ .  
לכן חייב להיות משתנה שבור נוסף -  $x[i3, j4]$ .  
מספר המשתנים סופי  $\leftarrow$  יש "מעגל" משתנים שבורים.

# שידוך עם משקל מקסימלי - דוגמה

בגרף למטה מצוייר מעגל של משתנים "שבורים".  
במעגל מספר זוגי של קשתות – כי הגרף דו-צדדי:

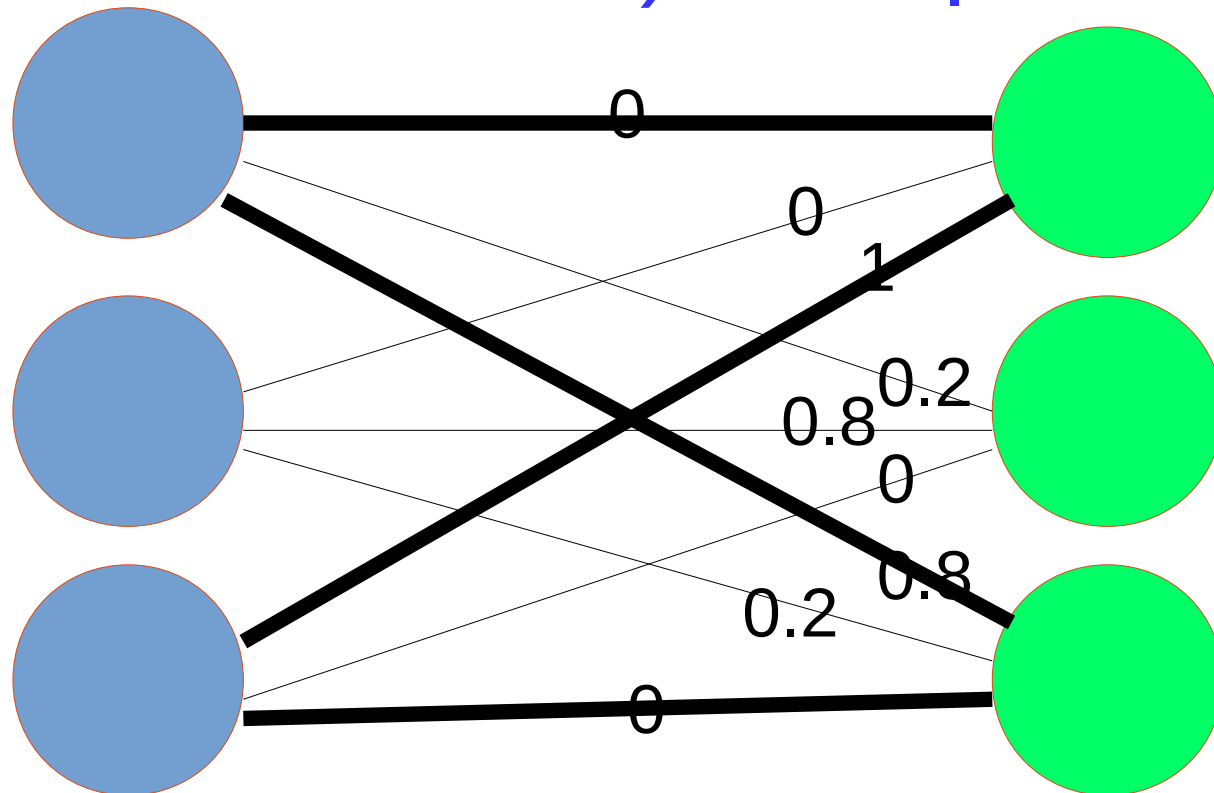


# שידוך עם משקל מקסימלי - דוגמה

מכל קשת איזוגית במעגל – נוריד  $e$ .

לכל קשת זוגית במעגל – נוסיף  $e$ .

נבחר את  $e$  כך שמשתנה אחד לפחות יהפוך לשלם,  
והשאר יישארו בין 0 ל-1 (בדוגמה למטה  $e=0.1$ ):



# שידוך עם משקל מקסימלי - השלמה

**משפט:** אם קיים פתרון אופטימלי לבעיה מהשקף הקודם, אז קיים פתרון אופטימלי שבו כל המשתנים הם שלמים.

**הוכחה [המשך]:** הורדנו  $e$  מקשתות איזוגיות והוספנו  $e$  לקשתות זוגיות. התוצאה:

- סכום המשתנים ליד כל צומת נשאר 1.

- הפתרון עדיין אופטימלי – אילו ערך הפתרון היה נמוך יותר, היה אפשר להוסיף מינוס  $e$  ולקבל פתרון עם ערך גבוה יותר, בסתירה לאופטימליות של  $x$ .

אם נמשיך כך, כל המשתנים השבורים יהפכו לשלמים!

# שידוך עם משקל מקסימלי - חלופות

יש עוד אלגוריתמים לפתרון בעיית ההשמה.  
לדוגמה: האלגוריתם ההונגרי.

[https://en.wikipedia.org/wiki/Hungarian\\_algorithm](https://en.wikipedia.org/wiki/Hungarian_algorithm)

רוב המימושים שלו (ראו בתחתית העמוד)  
דורשים מאות שורות קוד.

לעומת זאת, פתרון בעיית האופטימיזציה ב-  
Mathematica דורש בערך 10 שורות קוד.

# חלוקת שכר-דירה – קביעת המחירים

- מצאנו השמה ממקסמת-ערכים. צריך לקבוע מחירים כך שההשמה תהיה ללא קנאה, וסכום המחירים יהיה שווה לשכר-הדירה. איך?
- אפשר לפתור בעיית אופטימיזציה!

# חלוקת שכר-דירה – קביעת המחירים

- קובעים את המחיר של חדר  $j$  ל- $x_j$ .
- משווים את סכום המחירים למחיר הכולל של הדירה.
- מחלקים את העודף / גירעון שווה בשווה בין כולם.
- קיבלנו חלוקה ללא קנאה!

# חלוקת שכר-דירה – מימושים והדגמות

- גליון אלקטרוני rent-division.ods

- אתר לקבוצות רכישה <http://tora.us.fm/fairness/home/>

- אתר לחלוקת ירושות <http://tora.us.fm/fairness/home/ab.html>

- אלג. גל-מש-פרוקצ'יה-זיק: <http://www.spliddit.org/apps/rent>



# חלוקת שכר-דירה – בעיית הטרמפיסט

**משפט:** במודל הקרדינלי, ייתכן שבכל חלוקה ללא קנאה, אחד הדיירים ישלם מחיר שלילי (צריך לשלם לו שיסכים לגור איתנו...)

מרתף	סלון	
0	<b>150</b>	דייר א
<b>10</b>	140	דייר ב

**הוכחה:** נניח שיש שני דיירים ושני חדרים, הדירה עולה 100 והערכים הם כמו בטבלה למעלה.  
כל חלוקה ללא-קנאה ממקסמת סכום ערכים, לכן יש לתת את הסלון לדייר א ואת המרתף לדייר ב.  
כדי ש-ב לא יקנא, המחיר של הסלון חייב להיות גבוה יותר ב-130 (לפחות). הסכום הוא 100 ולכן:  
$$(\text{price\_martef} + 130) + \text{price\_martef} = 100$$
$$\text{price\_martef} = -15$$

**המחיר של המרתף חייב להיות שלילי! \*\*\***

# חלוקת שכר-דירה – בעיית הטרמפיסט

אותו משפט

נכון גם

כשסכום

הערכים של כל

דייר שווה

למחיר הכולל:

חדר א	חדר ב	חדר ג	חדר ד	
36	34	30	0	דייר א
31	36	33	0	דייר ב
34	30	36	0	דייר ג
32	33	35	0	דייר ד

$$p_c \geq 35 \text{ [d envies]}$$

$$p_b \geq 33 \text{ [d envies]}$$

$$p_a \geq 33 \text{ [c envies]}$$

$$p_d \leq -1/4 \text{ [sum=100]}$$

# חלוקת שכר דירה – טרילמה

דיירים שמקבלים כסף	קנאה	עובד רק עם "דיירים עניים"	
לא	לא	כן	אלגוריתם סו. והמשולשים
כן	לא	לא	האלגוריתם ההונגרי ודומיו
לא	כן	לא	אלגוריתם הונגרי עם מחיר מינ. 0