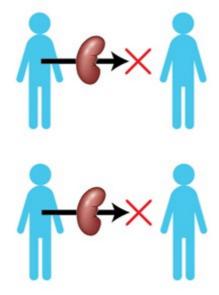
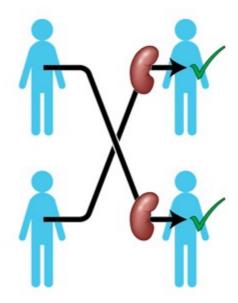
## החלפת כליות

### אראל סגל-הלוי חלק מהשקפים של: Wayne Racey



The donor in each pair cannot give their kidney to the recipient because they are not a match



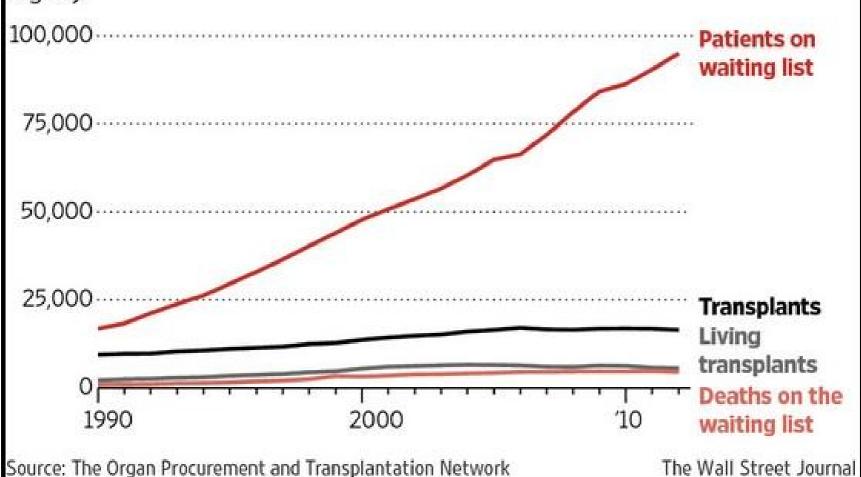
The donors can give their kidney to the **other** recipient because they are a good match

© UHN Patient Education

### התור להשתלת כליות

#### A Long Wait for a Kidney

Since 1990, the number of people on the waiting list for a kidney transplant has grown sharply, while the number of transplants has increased only slightly.



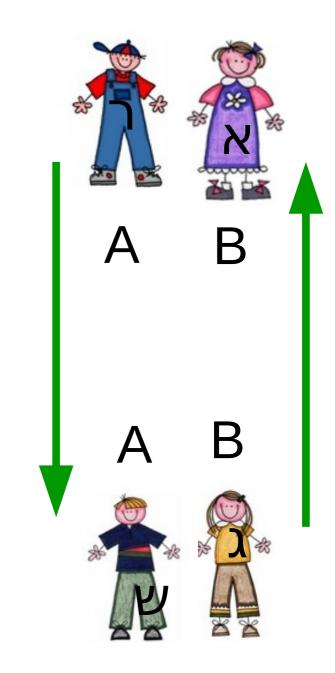
### החלפת כליות

- כמעט בכל המדינות:
- יש מחסור בכליות להשתלה.
- **אסור** לתרום כליות תמורת כסף.
  - מותר לתרום כליה תמורת כליה.

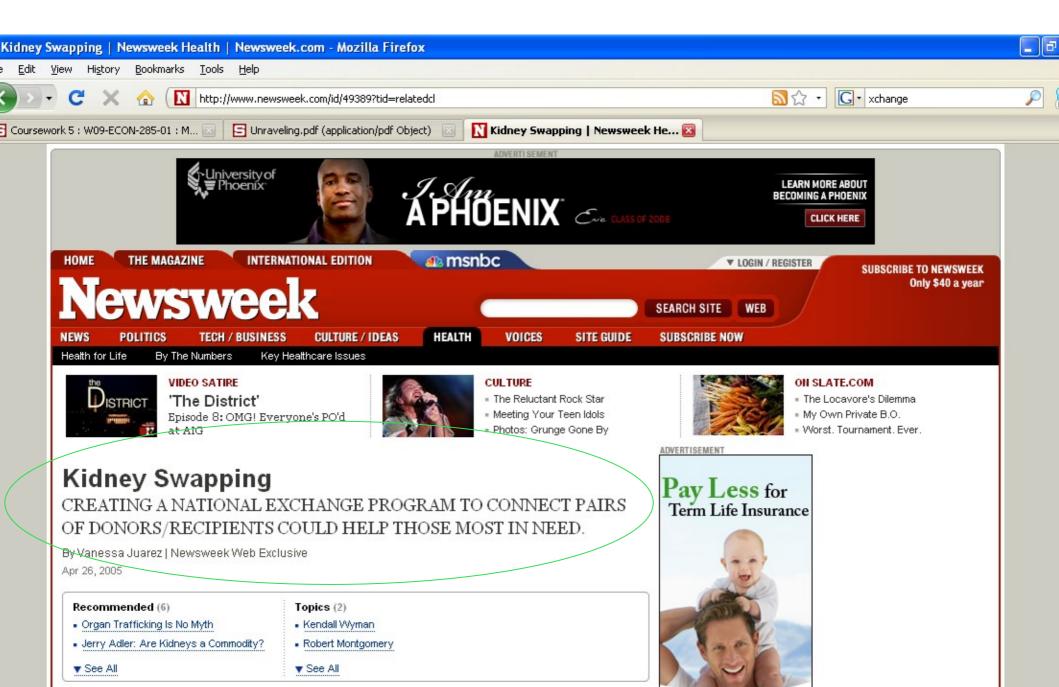
### למה להחליף כליות?

תורם מוכן לתרום לחולה אבל לא מתאים, בגלל סוג הדם או סיבות נוספות:

< נתרם תורם V	0	A	В	AB
0	JO	JO	JO	J
Α	לא	כן	לא	כן
В	לא	לא	JO	J
AB	לא	לא	לא	JO



### החלפת כליות 2004 - מעגלי מסחר



### החלפת כליות 2005 - שידוכי מסחר

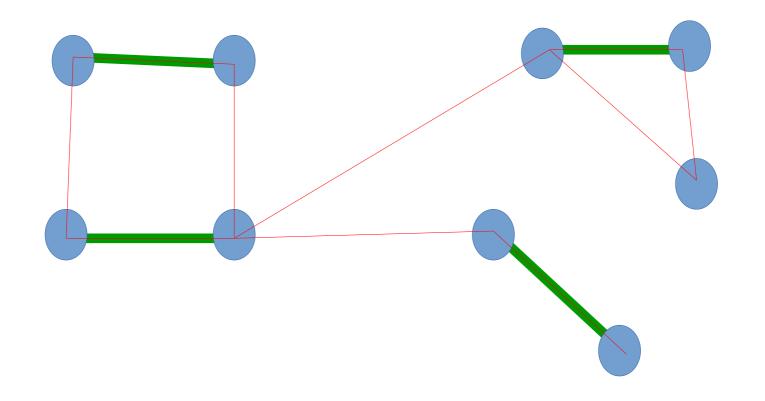
:אלגוריתם מעגלי המסחר לא התאים לבעיה

- המעגלים ארוכים מדי! בהחלפת כליות מעדיפים מעגלים קצרים – באורך 2 או 3 – כי כל ההשתלות במעגל חייבות להתבצע במקביל.
  - מצד שני, בהחלפת כליות ההעדפות בינאריות –
     כל חולה מוכן לקבל כליה מכל תורם מתאים.

*הפתרון*: במקום לחפש מעגלים, נחפש **שידוכים**.

### מציאת שידוך גדול ביותר

שידוך בגרף כללי = אוסף של זוגות-צמתים זרים. כל צומת מייצג זוג; כל קשת מייצגת התאמה הדדית. כדי להציל הכי הרבה חולים, נרצה למצוא שידוך גדול ביותר.

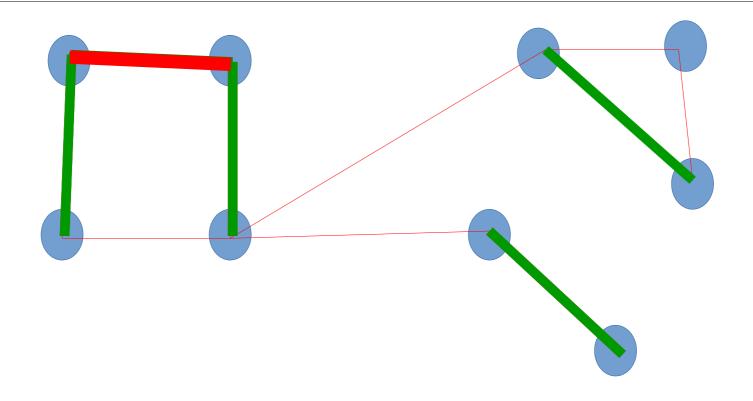


### אלגוריתם למציאת שידוך גדול ביותר

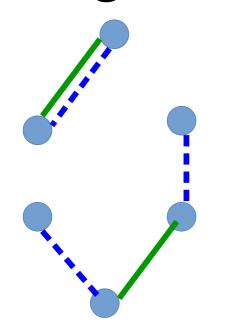
**מסלול שיפור** = מתחיל ומסתיים ב*צמתים לא* משודכים, ומתחלף בין קשתות בתוך ומחוץ לשידוך.

#### :האלגוריתם

כל עוד יש מסלול-שיפור -- הפוך אותו.

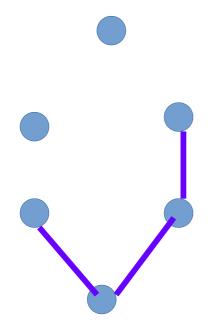


### (Berge's Lemma) הלמה של ברג'



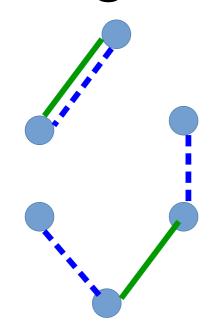
למה: שידוך M הוא מקסימלי אם"ם אין לו מסלול שיפור.

*הוכחה: -->:* אם יש מסלול שיפור – אפשר להפוך אותו וכך להגדיל את M ב-1.



<--: נניח ש-M לא מקסימלי.</li>
יהי K שידוך גדול יותר מ-M.
נסתכל על ההפרש הסימטרי
– כל הקשתות הנמצאות
באחד השידוכים ולא בשניהם.

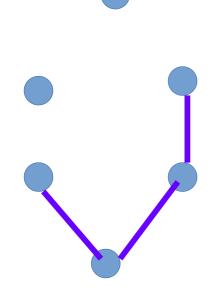
### (Berge's Lemma) הלמה של ברג'



[המשך]כל צומת בגרף סמוך לכל היותר לקשת אחת מכל שידוך. לכן, רכיבי הקשירות בגרף ההפרש הם:

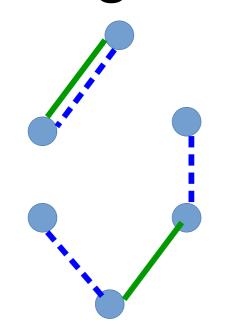
- א. צמתים מבודדים, או

ב. מסלולים מתחלפים, או -



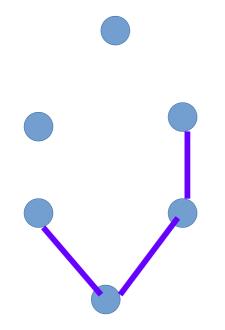
ג. מעגלים מתחלפים - באורך זוגי ועם מספר זהה של קשתות משני השידוכים.

### (Berge's Lemma) הלמה של ברג'



[המשך] הנחנו ש-K גדול יותר מ-M.

לפי כלל שובך היונים, רכיב אחד חייב לכלול *יותר* קשתות של K מקשתות של M.



הרכיב הזה חייב להיות מסלול מתחלף, שבו הקשת הראשונה והקשת האחרונה הן ב-K ולא ב-M. זה מסלול-שיפור עבור M! \*\*\*

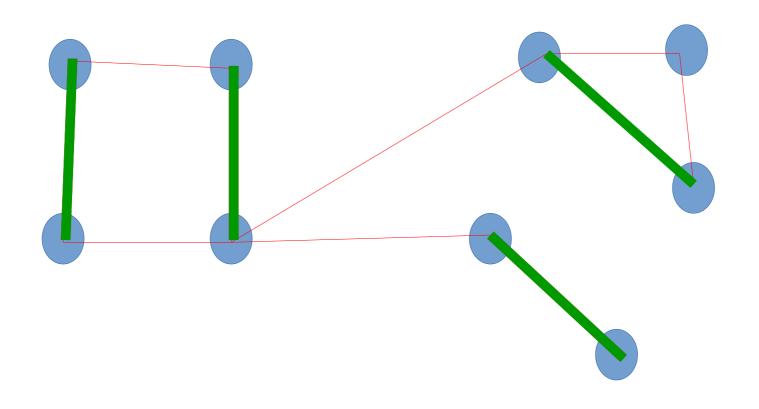
### אלגוריתם למציאת שידוך גדול ביותר

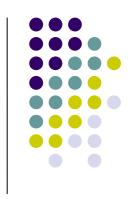
מהלֶמה של ברג' נובע שהאלגוריתם הבא מוצא שידוך גדול ביותר בגרף כללי:

> כל עוד יש מסלול-שיפור: הפוך אותו.

### אלגוריתם הפרחים (Blossom Algorithm – Edmonds 1965)

- ?איך מוצאים מסלול שיפור
- .- בעזרת *אלגוריתם הפרחים* פותח ע"י אדמונדס.
  - $O(|V|^2 |E|)$  :מן ריצה
  - נלמד בקורס מתקדם בתורת הגרפים.





#### החלפת כליות בישראל

#### תוכנית החלפת כליות בישראל:

https://www.health.gov.il/Subjects/Organ\_transplant/live\_donors/Pages/intersection\_plan.aspx

### :החלפת כליות בין ישראל לצ'כיה

https://www.ynet.co.il/articles/0,7340,L-5643924,00.html

### אלגוריתם אמיתי לשידוך כליות?

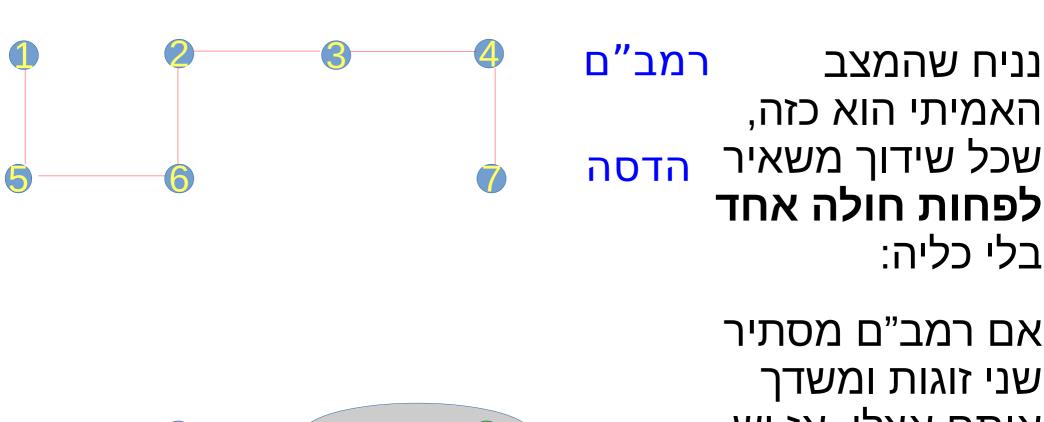
- **מי הם השחקנים** בבעיית שידוך הכליות?
  - **הזוגות** יכולים לכל היותר להסתיר קשתות, אבל זה לא יעזור להם.
  - המרכזים הרפואיים יכולים להסתיר זוגות - לשדך אותם באופן פנימי.
  - האינטרס של המרכזים הרפואיים הוא לדאוג לחולים "שלהם" - שכמה שיותר חולים שלהם יקבלו כליה.

### תמריצים של מרכזים רפואיים

משפט: אין אלגוריתם שהוא גם יעיל פארטו וגם אמיתי עבור המרכזים הרפואיים.

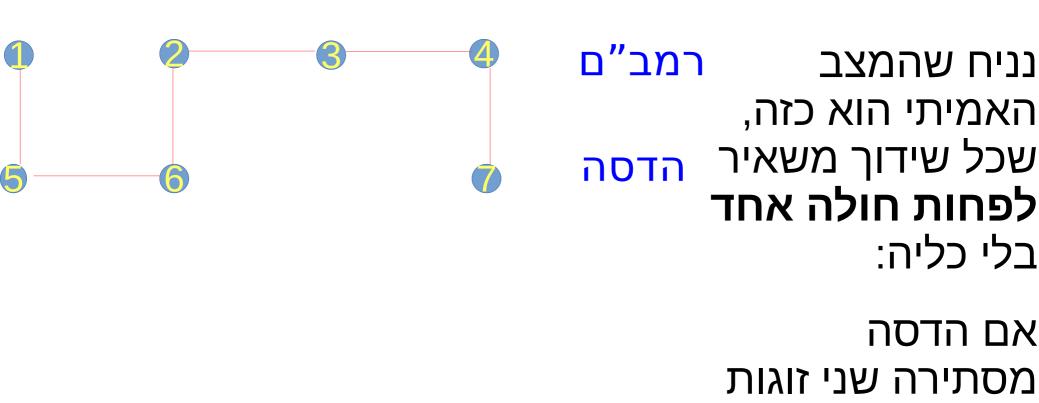
הוכחה: נניח בשלילה שקיים אלגוריתם כזה. נראה מצב שבו, לכל שידוך שהאלגוריתם בוחר, קיים מרכז שיכול להסתיר זוגות, וכך להגדיל את מספר החולים "שלו" שמקבלים כליה. -->

### תמריצים של מרכזים רפואיים – הוכחה



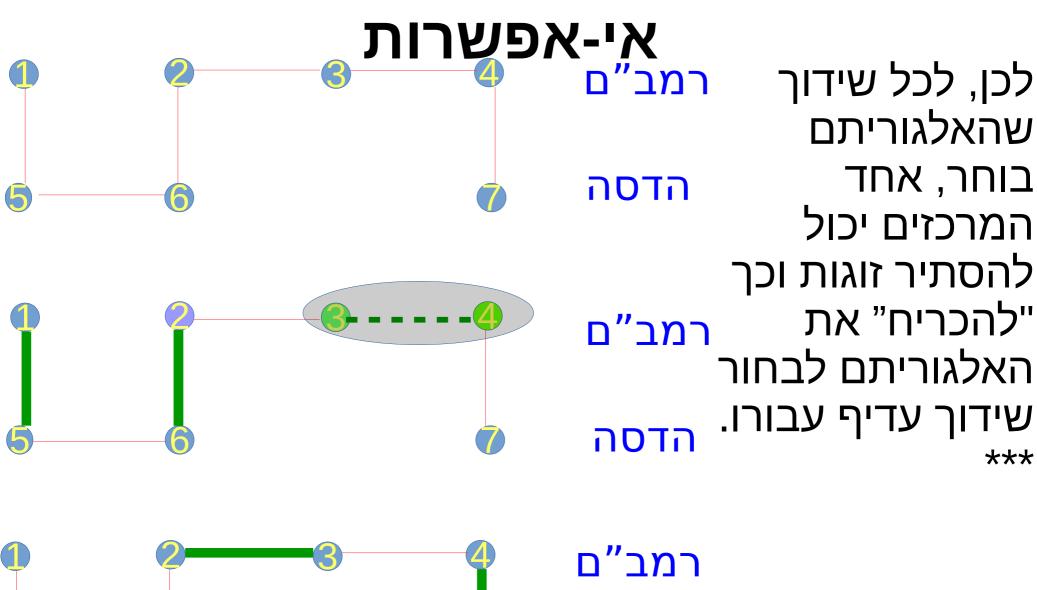
שני ווגוול ונזשון אותם אצלו, אז יש רמב"ם רק שידוך יעיל-פארטו אחד, ובו כל 4 החולים של הדסה רמב"ם מקבלים

### תמריצים של מרכזים רפואיים – הוכחה



מסתירה שני זוגות ומשדכת אותם אצלה, אז יש רק שידוך יעיל-פארטו אחד, ובו כל 3 החולים של הדסה מקבלים כליה:

### תמריצים של מרכזים רפואיים –



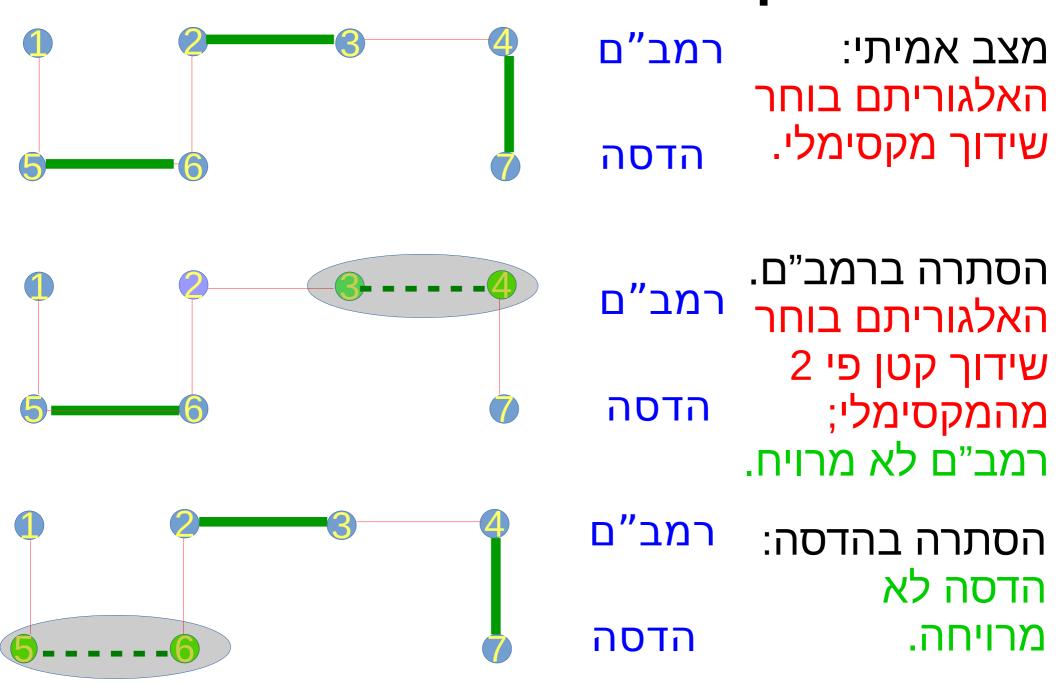
### – תמריצים של מרכזים רפואיים קירוב 1/2

כיוון שאין אלגוריתם אמיתי המשיג את השידוך הגדול ביותר, חיפשו אלגוריתם אמיתי המשיג שידוך שהוא גדול-ביותר-בקירוב.

:(2013) אשלגי, פישר, קאש, פרוקצ'יה, 2013)

- מחשבים, עבור כל מרכז רפואי, את המספר הגדול ביותר של קשתות בשידוך פנימי.
- מחשבים את השידוך הגדול ביותר מבין כל השידוכים עם אותו מספר של קשתות פנימיות בכל מרכז.

### קירוב 1/2 - דוגמאות



### קירוב 1/2 - הוכחה

משפט: אלגוריתם אשלגי-פישר-קאש-פרוקצ'יה מחזיר תמיד שידוך שגודלו לפחות 1/2 מהשידוך הגדול ביותר האפשרי.

הוכחה: נניח שהשידוך הגדול ביותר כולל *ח* קשתות (*n*2 צמתים). מכל *קשת*, לפחות *צומת* אחד נמצא בשידוך של האלגוריתם – אחרת האלגוריתם היה יכול להוסיף את הקשת ולהשיג שידוך גדול יותר. לכן השידוך של האלגוריתם כולל לפחות *n* צמתים.

### קירוב 1/2 אמיתי - הוכחה

משפט: אלגוריתם אשלגי-פישר-קאש-פרוקצ'יה הוא אמיתי כשיש שני מרכזים רפואיים.

[יש הכללה למספר כלשהו של מרכזים רפואיים].

**הוכחה**: ראו במאמר.

### מעבר לזוגות – מעגלי-החלפה באורך 3

- כיום אפשר לבצע שישה ניתוחים בו זמנית החלפת כליות במעגלים באורך 3.
  - איך מוצאים הכי הרבה מעגלים באורך ?3•
    - יש רדוקציה: הבעיה היא NP-קשה! יש רדוקציה
- •NP  $\rightarrow$  SAT  $\rightarrow$  3-coloring  $\rightarrow$ 
  - Set cover  $\rightarrow$  3D matching  $\rightarrow$  3-Circles
    - יש שתי גישות לפתרון בעיה NP-קשה:
    - •א. פתרון אופטימלי-בקירוב בזמן פולינומי;
      - •ב. פתרון אופטימלי-ממש בזמן מעריכי.
    - מה לדעתכם הפתרון המתאים לבעיה שלנו?

# - שרשראות-החלפה מעבר לזוגות – שרשראות-החלפה מתחילות בתורם אחד חסיד (אלטרואיסט)



- In July 2007, Alliance for paired donations started an "Altruistic Donor Chain"
- Altruistic donor in Michigan donated kidney to woman in Phoenix.
- Husband of Phoenix woman gave kidney to woman in Toledo.
- Her mom gave kidney to patient A in Columbus, whose daugher simultaneously gave kidney to patient B in columbus.
- And so on....

### שרשרת החלפה באורך 60



