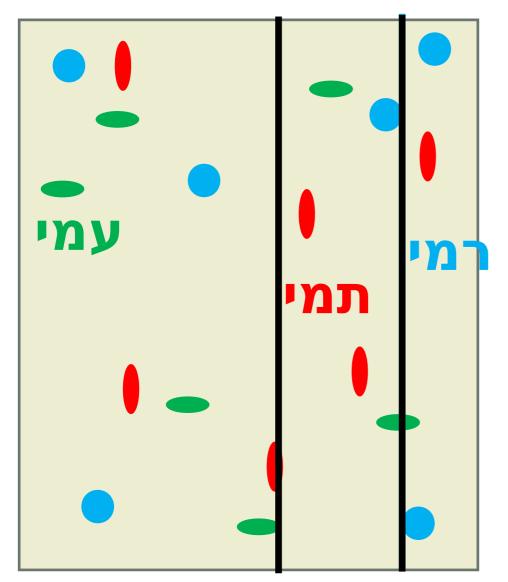
# חלוקה ללא קנאה Envy-Free Division

אראל סגל-הלוי

#### קנאה



האלגוריתמים שראינו לא מבטיחים שהחלוקה תהיה ללא קנאה.

קנאה זה דבר מעצבן – ולא רק בני אדם -

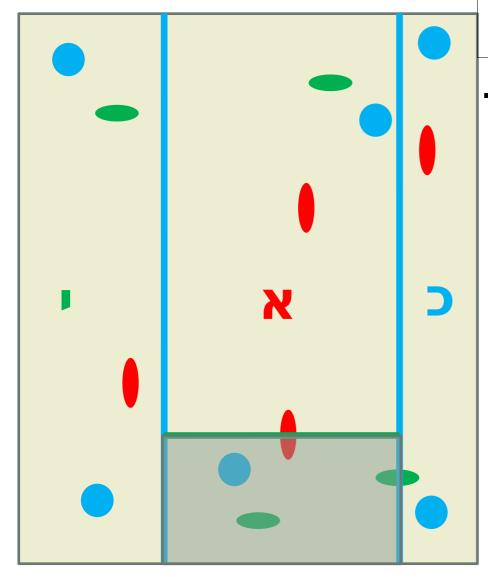
<u>youtube.com/watch?v=WUquKkTmbw</u> <u>w</u>

?אז איך מוצאים חלוקה ללא קנאה

#### חלוקה ללא קנאה ל-3 שותפים

#### Selfridge – אלגוריתם Conway, 1963

- חתר 3 חתיכות שוות בעיניו. >
  - אם א, י מעדיפים חתיכות שונות – סיימנו. אחרת -
  - מקצץ את החתיכה הטובה מקצץ את החתיכה בעיניו. ביותר ו**משווה** לשניה בעיניו.
- א, י, כ בוחרים חתיכה. י חייב לבחור את זו שקיצץ, אם לא נבחרה קודם.
  - קיבלנו חלוקה עם שארית



#### חלוקה ללא קנאה ל-3 שותפים

Selfridge – אלגוריתם ב – Conway, 1963



או י בחרו את החתיכה• המקוצצת; במקרה זה א]. שלא בחר את החתיכה • • המקוצצת) מחלק את השארית לשלוש חתיכות שוות בעיניו.

#### סלפרידג'-קונוויי

**משפט**: אלגוריתם סלפרידג'-קונוויי נותן חלוקה ללא קנאה - כל שחקן המשחק לפי הכללים מקבל חתיכה טובה לפחות כמו שתי האחרות.

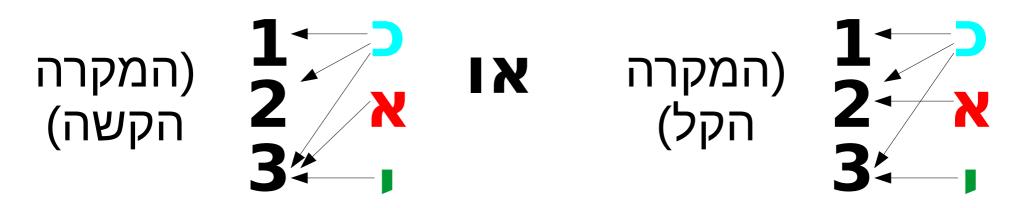
הוכחה: נבנה גרף דו"צ שבו:

• הצמתים - שחקנים מצד אחד וחתיכות מצד שני.

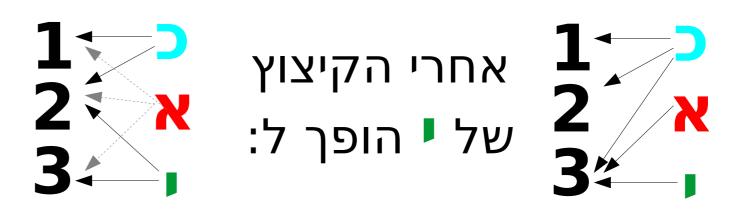
• הקשתות - מכל שחקן לחתיכות הטובות בעיניו.

שידוך מושלם בגרף זה = חַלוקה ללא קנאה!

:אחרי החלוקה הראשונה של כ יש שני מקרים



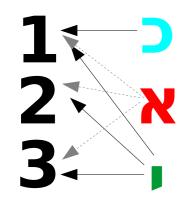
# סלפרידג'-קונוויי – המשך הוכחה



בוחרים לפי הסדר א, י, כ. לא משנה מה א בוחר -ל-י נשאר מה לבחור. הוא חייב לבחור את 3 אם היא קיימת, לכן גם ל-כ נשאר מה לבחור.

חלק ב: נניח ש-א לקח את החתיכה המקוצצת. אז י חותך; א, כ, י בוחרים. א בוחר ראשון; ל-י יש שלוש חתיכות לבחור; ו-כ לא יקנא ב-א אפילו אם א

ייקח את כל השארית!



#### חלוקה ללא קנאה

#### שאלות:

- מה קורה כשיש 4 שותפים או יותר?
- איך מוצאים חלוקה ללא קנאה עם חתיכות **קשירוֹת**?
- (כזכור, האלגוריתמים לפרופורציונליות מוצאים חלוקה **קשירה** לכל מספר של שותפים).

# חלוקה ללא קנאה ל-n שותפים

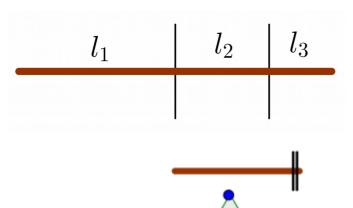
1963: אלג' סלפרידג'-קונוויי ל-3 אנשים. 5 שאילתות 1996: אלג' בראמס-טיילור. #שאילתות לא חסום. 1998: אלג' רוברטסון-ווֶב. #שאילתות לא חסום. 2000: אלג' פיקהורקו. #שאילתות לא חסום. 2009: אלג' פרוקצ'יה: #שאילתות לפחות n² משפט פרוקצ'יה: #שאילתות לפחות n² אלג' עזיז-מקנזי ל-4. #שאילתות חסום (200). 2016: אלג' עזיז-מקנזי ל-n. #שאילתות חסום:

$$O(n^{n^{n^{n^{n^{n^{n}}}}}})$$

עדיין לא ידוע כמה שאילתות באמת צריך – האם אפשר למצוא אלגוריתם הדורש n² שאילתות?

# n-חלוקה קשירה ללא קנאה ל

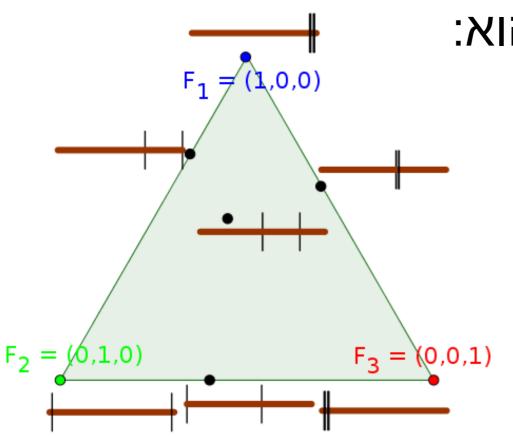
• נסתכל על *כל* החלוקות הקשירות ל-n חתיכות. • כל חלוקה מוגדרת ע"י *n* מספרים שסכומם קבוע.



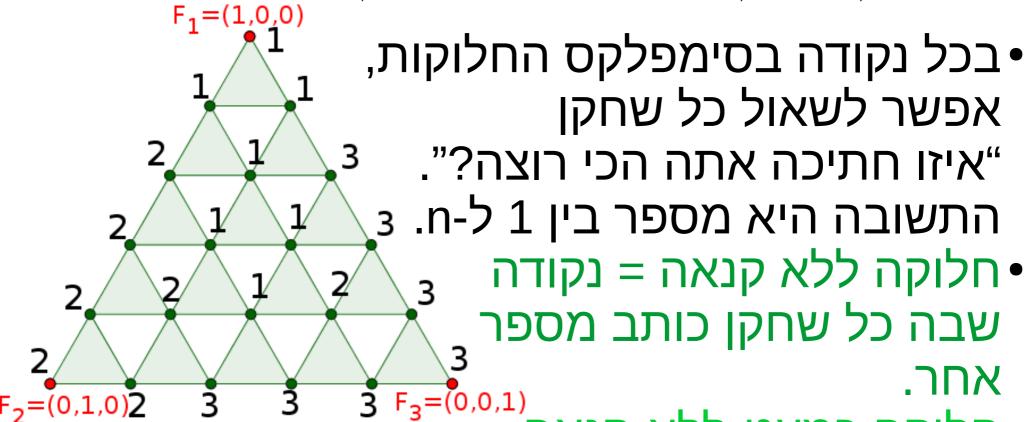
$$l_1 + l_2 + l_3 = 1$$

מרחב החלוקות הקשירות הוא:

- עבור n=2 **קטע**.
- עבור n=3 **משולש**
- . עבור n=4 טטראדר
- באופן כללי **סימפלקס**.



#### n-חלוקה קשירה ללא קנאה ל



• חלוקה כמעט-ללא-קנאה = סימפלקסון שבו אפשר לחלק קודקוד לכל שחקן, כך שכל שחקן כתב על הקודקוד שלו מספר אחר.

#### אלגוריתם סימונס (Su 1999)

 $F_1 = (1,0,0)$ 

A/1

A:1

B/2

A:1

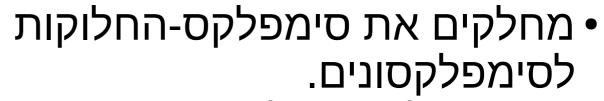
.B:3

₿:1

C:1

A:3

B:3



- נותנים כל צומת לשחקן, כך שבכל סימפלקסון, כולם מיוצגים.
  - כל שחקן כותב, בכל צומת שלו, את מספר החתיכה הכי טובה בעיניו.
  - מחפשים **סימפלקס-n מלא** = נ:3. עם n מספרים שונים =
    - חלוקה כמעט-ללא-קנאה.
    - נוכיח באינדוקציה על n שקיים
      מספר איזוגי של סימפלקס-n-מלא.

# (Sperner's Lemma) הלמה של ספרנר



התנאי הזה תמיד מתקיים אצלנו, כי כל שחקן מעדיף פרוסה לא ריקה!

 $_2$ בסיס:  $_1$  ל- $_2$ . הצלע בין  $_1$  ל- $_2$ . המספרים מתחילים ב-1 ומסתיימים ב-2, ולכן מספר המעברים הוא איזוגי.

# (Sperner's Lemma) הלמה של ספרנר



- תלא. n-מלא. הגענו לסימפלקס
- יש עוד סימפלקס-(n-1)-מלא. נצא דרכו ונמשיך לטייל בסוף, או שנגיע לסימפלקס-n-מלא, או שנצא החוצה דרך סימפלקס-(n-1)-מלא אחר.
- לכן, יש גם מספר איזוגי של סימפלקס-n-מלאים. \*\*\*

# חלוקה קשירה ללא קנאה

1980: משפט סטרומקוויסט: תמיד קיימת חלוקה.

.1980-1998 אלגוריתמי סכינים, לשלושה אנשים.

.1999: אלגוריתם סימונס, #שאילתות אינסופי.

2008: משפט סטרומקוויסט: #שאילתות תמיד

אינסופי!

 $\Theta(n \log n)$ 

שחקנים

"קַשָּה כִשְאוֹל קּנְאָה"		
חלוקה	חלוקה	חלוקה
בשורה ללע	ללע הנעה	סכוסוכעוונלום

2 שאילתות

200

 $\Omega(n^2)$ 

קנאה

!אינסוף