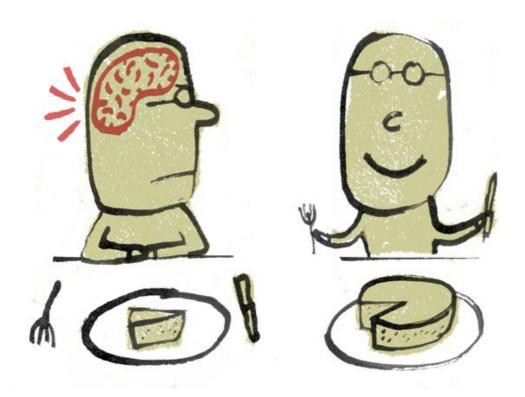
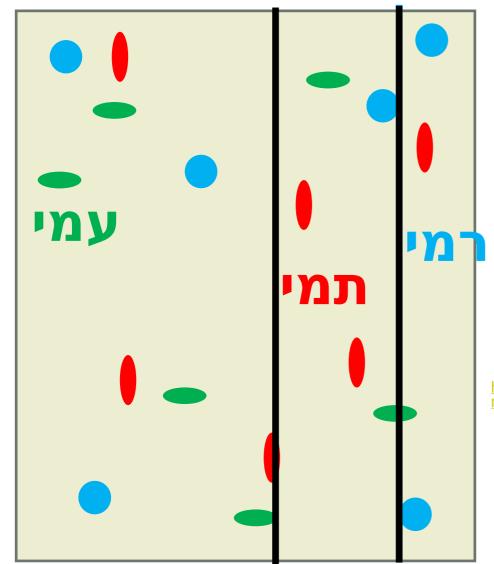
חלוקה ללא קנאה Envy-Free Division

אראל סגל-הלוי



קנאה



האלגוריתמים שראינו לא מבטיחים שהחלוקה תהיה ללא קנאה.

קנאה זה דבר מעצבן – ולא רק בני אדם -

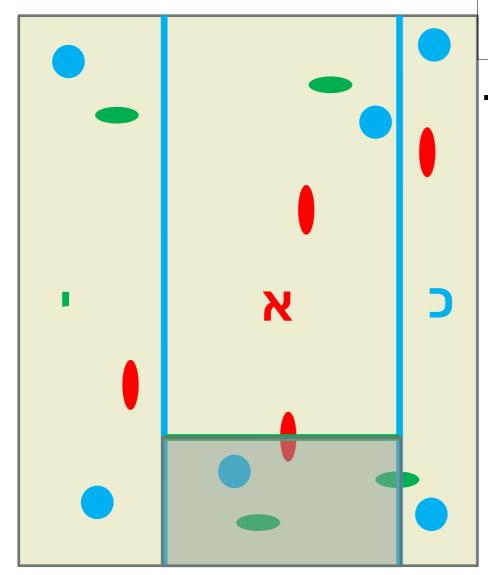
https://www.youtube.com/results?search_query=monkey+envy+experi ment

אז איך מוצאים חלוקה ללא קנאה?

חלוקה ללא קנאה ל-3 שותפים

Selfridge – אלגוריתם Conway, 1963

- חתיכות שוות בעיניו. כ חותך 3 חתיכות
 - אם א, י מעדיפים חתיכות שונות – סיימנו. אחרת -
 - מקצץ את החתיכה הטובה י מקצץ את החתיכה בעיניו. ביותר ומשווה לשניה בעיניו.
- א, י, כ בוחרים חתיכה. י חייב לבחור את זו שקיצץ, אם לא נבחרה קודם.
 - קיבלנו חלוקה ללא קנאה,אבל עם שארית.



חלוקה ללא קנאה ל-3 שותפים

Selfridge – אלגוריתם Conway, 1963 – חלק ב



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.

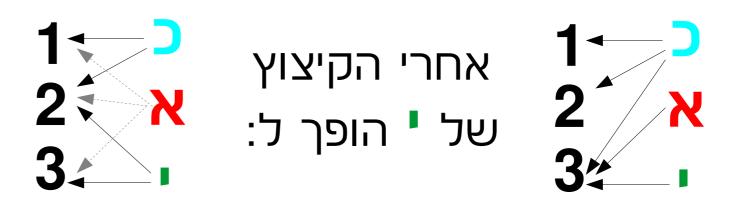
• הקשתות - מכל שחקן לחתיכות הטובות בעיניו.

שידוך מושלם בגרף זה = חלוקה ללא קנאה!

:אחרי החלוקה הראשונה של כ יש שני מקרים

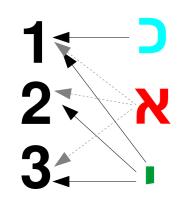


סלפרידג'-קונוויי – המשך הוכחה



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 ל-n שותפים

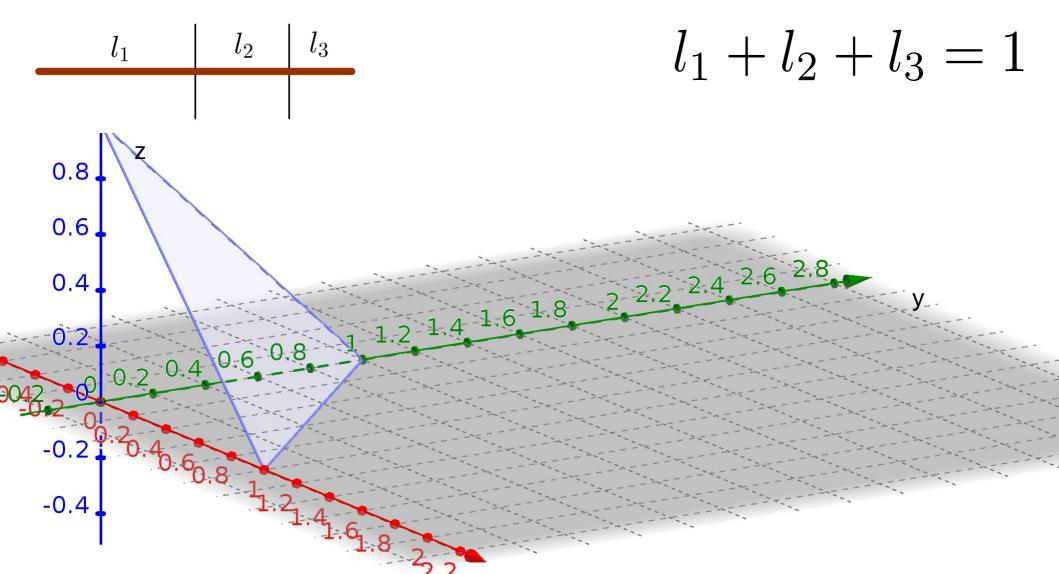
1963: אלג' סלפרידג'-קונוויי ל-3 עם 5 שאילתות 1996: אלג' בראמס-טיילור. #שאילתות לא חסום. 1998: אלג' רוברטסון-ווֶב. #שאילתות לא חסום. 2000: אלג' פיקהורקו. #שאילתות לא חסום. 2009: משפט פרוקצ'יה: #שאילתות לפחות ? 2000: אלג' עזיז-מקנזי ל-4. #שאילתות חסום (200). 2016: אלג' עזיז-מקנזי ל-4. #שאילתות חסום:

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

עדיין לא ידוע כמה שאילתות באמת צריך – האם אפשר למצוא אלגוריתם הדורש n^2 שאילתות?

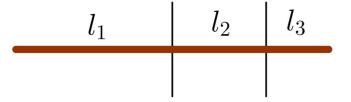
n-חלוקה קשירה ללא קנאה ל

נסתכל על כל החלוקות הקשירות ל-n חתיכות. כל חלוקה מוגדרת ע"י n מספרים חיוביים שסכומם 1 כל חלוקה מוגדרת ע"י



n-חלוקה קשירה ללא קנאה ל

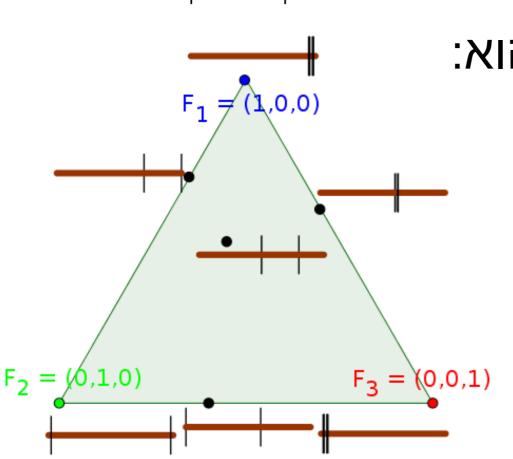
- . נסתכל על כל החלוקות הקשירות ל-n חתיכות.
- מספרים חיוביים שסכומם n כל חלוקה מוגדרת ע"יn מספרים חיוביים שסכומם -



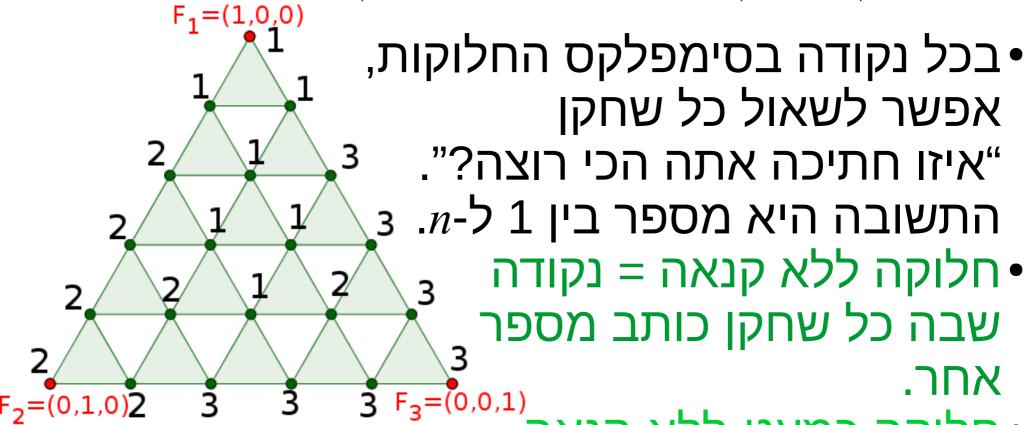
$$l_1 + l_2 + l_3 = 1$$

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 = הימפלקסון שבו אפשר לחלק סימפלקסון שבו אפשר לחלק קודקוד לכל שחקן, כך שכל שחקן כתב על הקודקוד שלו מספר אחר.

אלגוריתם סימונס-סו (Su 1999)

 מחלקים את סימפלקס-החלוקות לסימפלקסונים.

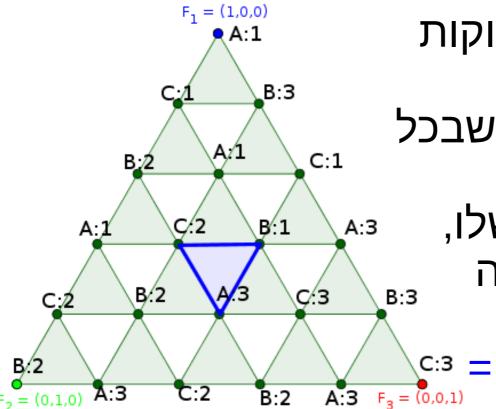
• נותנים כל צומת לשחקן, כך שבכל סימפלקסון, כולם מיוצגים.

• כל שחקן כותב, בכל צומת שלו, את מספר החתיכה הכי טובה בעיניו.

 $\mathbf{c}^{\text{C:3}} = \mathbf{o}^{\text{C:3}}$ מחפשים **סימפלקסון מגוון** = nעם n מספרים שונים =

חלוקה כמעט-ללא-קנאה.

- טענה: תמיד קיים סימפלקסוןמגוון!
- הוכחה: בעזרת הלמה של ספרנר



(Sperner's Lemma) הלמה של ספרנר

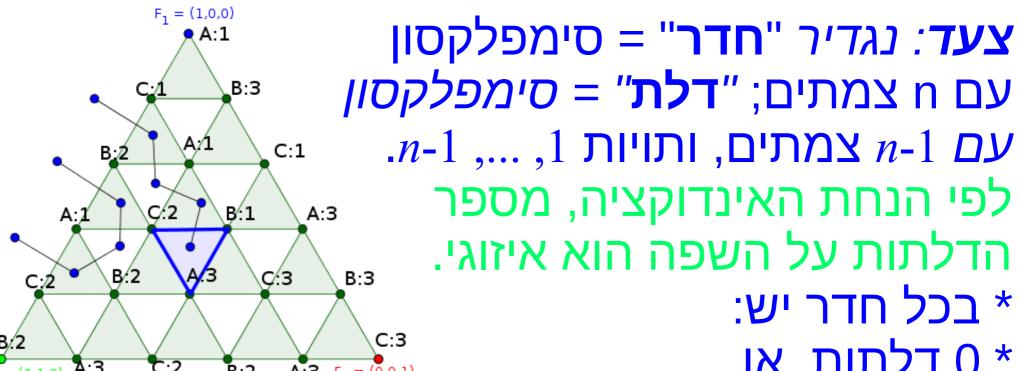


.n הוכחה: באינדוקציה על •

סימפלקסונים מגוונים.

בסיס: n=2. נסתכל על הצלע בין \mathbf{F}_1 ל- \mathbf{F}_2 . המספרים מתחילים ב-1 ומסתיימים ב-2, ולכן מספר המעברים הוא איזוגי.

(Sperner's Lemma) הלמה של ספרנר



- * בכל חדר יש:
 - * 0 דלתות, או
- * 2 דלתות, או
- * דלת אחת ואז זה סימפלקסון מגוון.
- * מספר החדרים עם דלת אחת חייב להיות איזוגי.

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!

"קשָׁה כִשְׁאוֹל קּנְאָה"			
חלוקה קשירה ללא קנאה	חלוקה ללא קנאה	חלוקה פרופורציונלית	שחקנים
2 שאילתות			2

200 !אינסוף $\Omega(n^2)$ $\Omega(n^{nnnnn})$ $\Theta(n \log n)$

n