"אלגוריתם "המנצח המתוקן" Adjusted Winner Algorithm

אראל סגל-הלוי



חלוקת חפצים בדידים

כשהחפצים לא ניתנים לחלוקה, בדרך-כלל אי אפשר למצוא חלוקה פרופורציונלית וללא קנאה (דוגמה: בית).

פתרונות מקובלים:

1)הוספת כסף למערכת. דוגמה[,] אלגוריםמי חלום

דוגמה: אלגוריתמי חלוקת שכר-דירה.

2)חלוקה ללא-קנאה-בקירוב. דוגמה: חלוקת תכשיטים ומקומות בקורסים.

3)שיתוף מספר מינימלי של חפצים. דוגמה: אלגוריתם "המנצח המתוקן".

?איך "חותכים" חפץ בדיד

החפץ שצריך "לחתוך" נשאר בבעלות משותפת. לא קל, אבל בדרך-כלל אפשרי:

- ילדים משמורת משותפת;
- **דירת מגורים** השכרה וחלוקת הרווחים;
- **דירת נופש, רכב** שימוש בזמנים שונים;
 - י **חפצים לא יקרים** הגרלה;
 - פשרה יצירתית כלשהי.

חלוקת חפצים בין שני אנשים

- נתונים:
- שני שותפים (למשל: דונאלד ואיוואנה).
- חפצים או נושאים שיש עליהם מחלוקת. $m \bullet$
 - כל שותף מייחס ערך באחוזים לכל נושא. •

- :האתגר להחליט מי יקבל כל חפץ/נושא כך ש
 - לא תהיה קנאה.
 - התוצאה תהיה יעילה פארטו.
 - נצטרך לחתוך/לשתף חפץ אחד לכל היותר.

חלוקת חפצים בין שני אנשים

ניסיון ראשון: אחד מחלק, השני בוחר.

אין קנאה; חפץ אחד נחתך; אבל לא יעיל פארטו. •

30	20	30	20	דונאלד:
20	40	10	30	:איואנה

ניסיון שני: כל חפץ נמסר למי שהכי רוצה אותו.

יעיל פארטו, אף חפץ לא נחתך; אבל יש קנאה. •

30	30	30	10	דונאלד:
16	18	20	40	:איואנה

חלוקת חפצים בין שני אנשים

ניסיון שלישי: מיקסום מכפלת הערכים.

- אין קנאה; יעיל פארטו;אבל לא ברור כמה חפצים נחתכים.
- עלול לגרום לכך שיהיה שיתוף במספר רב
 של חפצים דונאלד ואיוואנה לא יוכלו
 להיפרד..

"אלגוריתם "המנצח המתוקן" (Adjusted Winner) Brams and Taylor, 1996

- א. סדר חפצים בסדר עולה של היחס *דונאלד/איואנה*. ב. אתחול: תן את כל החפצים לדונאלד.
 - ג. העבר חפצים לאיואנה לפי הסדר, עד ש:
 - (1) הסכום של דונאלד שווה לסכום של איואנה, **או**
 - .ש חפץ אחד שאם "נחתוך" אותו הסכום ישתווה. (2)
 - .winner.ods ראו גליון אלקטרוני מצורף

"אלגוריתם "המנצח המתוקן"

משפט: אלגוריתם "המנצח המתוקן" מחזיר תמיד חלוקה יעילה פארטו.

הוכחה: יהי r יחס-הניקוד של החפץ האחרון שהועבר מדונאלד לאיוואנה (r>1). [היחס הגדול ביותר]. נכפיל את הניקוד של איוואנה ב-r. עכשיו בחלוקה הסופית, כל חפץ נמסר למי שנותן לו ניקוד מירבי. מכאן - החלוקה הסופית ממקסמת את הסכום: $r^*v_i + v_d$.

כל חלוקה הממקסמת סכום של פונקציה עולה של הערכים, היא יעילה פארטו. ***

"אלגוריתם "המנצח המתוקן

משפט: אלגוריתם "המנצח המתוקן" מחזיר תמיד חלוקה ללא קנאה.

הוכחה: לשני השותפים ניקוד שווה.

אילו הניקוד היה קטן מ-50, הם היו יכולים להתחלף וזה היה שיפור פארטו – סתירה למשפט הקודם. ***

"אלגוריתם "המנצח המתוקן

מקורות:

- Brams and Taylor: Fair Division (1996 book), The Win-Win Solution (1999 book).
- Brams, Steven J.; Togman, Jeffrey M. (1996).
 "Camp David: Was The Agreement Fair?".
 - <u>הקורס של ויליאם גסרך</u> בולל מצגות סטודנטים על יישומים של האלגוריתם במקרים שונים.
- <u>האתר של אוניברסיטת ניו-יורק</u> כולל הדגמה חיה ואפשרות לשלם כדי לקבל הסכם פורמלי.
 - http://fairoutcomes.com/fd.html •

שיתוף מספר מינימלי של חפצים

אלגוריתם "המנצח המתוקן" מחזיר חלוקה יעילה והוגנת עם שיתוף של **חפץ אחד לכל היותר**.

שיתוף זה לא נוח. לכן נעדיף חלוקה יעילה והוגנת **בלי שיתוף בכלל**, אם אפשר.

משפט: כל חלוקה יעילה פארטו בין שני אנשים, מתקבלת ע"י סידור החפצים *בסדר עולה של יחס הערכים*, ו"חיתוך" הסדרה בנקודה כלשהי.

(מסקנה: אם יחס-הערכים הוא שונה לכל חפץ, אז אלגוריתם "המנצח המתוקן" ימצא חלוקה יעילה-פארטו וללא-קנאה בלי שיתוף כלל, אם-ורק-אם קיימת חלוקה כזאת!).

שיתוף מספר מינימלי של חפצים

הוכחת המשפט: נניח שדונאלד קיבל את חפץ 1 או חלק ממנו, ואיוואנה קיבלה את חפץ 2 או חלק ממנו, ויחס הערכים הוא לא לפי הסדר הנכון:

$$r_1 = v_{d1} / v_{i1} < v_{d2} / v_{i2} = r_2$$

נעביר קצת (y) חפץ 1 מדונאלד לאיוואנה בתמורה לקצת (z) חפץ 2. התנאים לשיפור פארטו:

$$z v_{d2} > y v_{d1} \qquad y v_{i1} > z v_{i2}$$

:התנאי לכך שיש פתרון לשני האי-שיוויונים יחד הוא

$$z > y(v_{d1}/v_{d2}) > z(v_{i2}/v_{i1})(v_{d1}/v_{d2}) = z r_1/r_2$$

לדוגמה:
$$z = y * \text{sqrt} [(v_{d1} * v_{i1}) / (v_{d2} * v_{i2})].$$

חלוקת חפצים בדידים - טרילמה

יש קנאה	דרוש שיתוף של חפץ	דרוש כסף	
לא	לא	J	אלגוריתמי חלוקת שכר-דירה
J	לא	לא	מיקסום מכפלת הערכים
לא	J	לא	המנצח המתוקן

שאלה פתוחה

איך אפשר להכליל את אלגוריתם המנצח המתוקן ל**שלושה** משתתפים או יותר?