

"וְנִזְזוּ לָתֶם אוֹתָהּ אִישׁ כְּאִזְדִּיר" (מזקאל ב' 14)

מיזוג הצעות תקציב

budget-proposal aggregation

אראל סגל-הלוי ע"פ:

Freeman, Pennock, Peters, Wortman (2021).

איפה הכסף?

הקלט:

כסף בקופה: C .

נושאים: $1, \dots, m$ (סעיפי תקציב).

אזרחים: $1, \dots, n$.

לכל אזרח i יש תקציב אידיאלי:

$$\bullet p_{i,1}, \dots, p_{i,m}; \quad p_{i,1} + \dots + p_{i,m} = C$$

הפלט:

וקטור d המייצג תקציב: d_1, \dots, d_m .

$$\bullet d_1 + \dots + d_m = C.$$

התועלת של אזרח i מהתקציב d היא:

$$\bullet u_i(d) = - \sum_{j=1, \dots, m} |d_j - p_{i,j}|$$

חימום: סעיף אחד

• נניח שצריך להחליט רק על תקציב החינוך.

• כל אזרח i אומר מספר p_i .

• אלגוריתם א: רוב.

• חסר משמעות; אולי לכל מספר יש תומך 1.

• אלגוריתם ב: ממוצע.

• לא מגלה אמת, אפילו כשיש רק 2 אזרחים.

• אלגוריתם ג: קבוע שרירותי.

• לא יעיל פארטו.

• אלגוריתם ד: דיקטטור.

• לא אנונימי – מפלה בין אזרחים שונים.

• האם יש אלגוריתם מגלה-אמת, יעיל ואנונימי?

אלגוריתם החציון

. סדר את ההצבעות בסדר עולה:

$$p_1 \leq p_2 \leq \dots \leq p_n$$

. בחר את הצבעה מספר $n/2$ (עגל למעלה).

משפט. אלגוריתם החציון אנונימי ויעיל-פארטו.

הוכחה. אנונימי – ברור לפי הגדרה.

יעיל-פארטו – כי יש אנשים שהצביעו מעל
החציון – והם יפסידו אם הערך הנבחר יקטן;
יש אנשים שהצביעו מתחת לחציון – והם
יפסידו אם הערך הנבחר יגדל. ***

אלגוריתם החציון

. סדר את ההצבעות בסדר עולה:

$$p_1 \leq p_2 \leq \dots \leq p_n$$

. בחר את הצבעה מספר $n/2$ (עגל למעלה).

משפט. אלגוריתם החציון מגלה-אמת.

הוכחה. נניח שהחציון האמיתי הוא x , ואזרח כלשהו i

אינו מרוצה מהבחירה הזאת – נניח כי $p_i < x$.

החציון האמיתי הוא x , ולכן יש $n/2$ אנשים שהצביעו לפחות x , לא כולל i .

לכן, אם i ישנה את הצבעתו באופן כלשהו, עדיין יהיו לפחות $n/2$ אנשים שהצביעו לפחות x , והחציון יהיה לפחות x . לכן i לא ירויח מהשינוי.

ההוכחה למקרה $p_i > x$ דומה. ***

אלגוריתם החציון – עוד שימושים

אלגוריתם החציון יכול לשמש לבחירת ערך בנושאים רבים נוספים שהם חד-ממדיים:

- . כמה ימים בשנה צריך להיות שעון קיץ?
- . מה צריך להיות מספר השרים בממשלה?
- . מה יהיה גובה המס על שדות הגז?
- . לאיזו טמפרטורה לכוון את המזגן במשרד?

שני סעיפי תקציב

- . נניח שיש רק שני סעיפים בתקציב: התקציב לאיזור הצפון והתקציב לאיזור הדרום.
- . אפשר להשתמש באלגוריתם החציון לאיזור הצפון, ואת שאר התקציב לתת לדרום.

נניח ש:

- . 51% מהאזרחים בצפון, מצביעים 100%;
- . 49% מהאזרחים בדרום, מצביעים 0%.
- . אלגוריתם החציון נותן 100% לצפון.
- . לא הוגן כלפי תושבי הדרום.

תקציב הוגן לקבוצות

הגדרה. אלגוריתם לקביעת התקציב נקרא הוגן לקבוצות אם, כאשר האזרחים מחולקים לקבוצות וכל קבוצה j נותנת 100% מהתקציב לסעיף j , האלגוריתם מחלק את התקציב בין הסעיפים ביחס ישר לגדלי הקבוצות.

. אלגוריתם הממוצע – הוגן לקבוצות,

אבל לא מגלה-אמת.

. אלגוריתם החציון – מגלה אמת,

אבל לא הוגן לקבוצות.

. האם קיים אלגוריתם מגלה-אמת והוגן לקבוצות?

אלגוריתם החציון המוכלל

. בחר מראש קבוצה של הצבעות קבועות:

f_1, \dots, f_k .

. הוסף אותן לקבוצת הצבעות האזרחים:

p_1, \dots, p_n .

. הפעל את אלגוריתם החציון המקורי על קבוצת $n+k$ ההצבעות (הקבועות ושל האזרחים).

החציון המוכלל - דוגמאות

(1) נניח שיש $n-1$ הצבעות קבועות, וכולן שוות 0.
אז אלגוריתם החציון המוכלל בוחר את

ההצבעה המינימלית של אזרח: $\min_j p_j$.

(2) נניח שיש $n-1$ הצבעות קבועות, וכולן שוות C .
אז אלגוריתם החציון המוכלל בוחר את

ההצבעה המקסימלית של אזרח: $\max_j p_j$.

(3) נניח שחצי מההצבעות הקבועות הן 0 והחצי השני הן C .

אז אלגוריתם החציון המוכלל בוחר את החציון של הצבעות האזרחים.

החציון המוכלל - תכונות

משפט. לכל קבוצה של הצבעות קבועות, החציון המוכלל הוא אנונימי ומגלה-אמת.
הוכחה. זהה לאלגוריתם החציון הרגיל. ***

משפט. אם יש לכל היותר $n-1$ הצבעות קבועות, אלגוריתם החציון המוכלל יעיל-פארטו.
הוכחה. יש $(n+k)/2$ הצבעות גדולות או שוות לחציון, וכן $(n+k)/2$ הצבעות קטנות או שוות לחציון. כאשר $n-1 \leq k$, שתי הקבוצות כוללות הצבעות של אזרחים, כי $(n+k)/2 > k$.
לכן לא קיים שיפור פארטו. ***

שני סעיפי תקציב - המשך

נפעיל את אלגוריתם החציון המוכלל עם $n-1$ הצבעות קבועות מפוזרות אחיד בין 0 ל- C :

$$f_j := C * j / n.$$

($2n-1$ הצבעות בסה"כ; החציון הוא ההצבעה ה- n).

משפט. כשיש שני סעיפי תקציב, אלגוריתם

החציון המוכלל עם הצבעות קבועות מפוזרות באופן אחיד בין 0 ל- C הוא הוגן לקבוצות.

הוכחה. נניח ש- k אנשים תומכים רק בסעיף א (נותנים C) ו- $n-k$ תומכים רק בסעיף ב (נותנים 0). החציון המוכלל יהיה בהצבעה הקבועה

מס' k , שערכה הוא בדיוק $C * k / n$. ***

תקציב כללי – m סעיפים

מה יקרה אם נריץ את אלגוריתם החציון על כל סעיף בנפרד?

- נניח שהתקציב 30, יש 3 נושאים, 3 אזרחים.
הצבעות: (27, 0, 3); (10, 20, 0); (0, 15, 15).

א. בלי הצבעות קבועות:

חציונים = (10, 15, 3), סכום = 28.

ב. עם הצבעות קבועות מפוזרות אחיד 10, 20:
(10, 15, 10); סכום = 35.

אפשר לנרמל ע"י הכפלה ב: 30/35, אבל
האלגוריתם לא יהיה מגלה-אמת.

חציון מוכלל עם פונקציות עולות

. בחר מראש קבוצה של פונקציות:

$$f_1(t), \dots, f_{n-1}(t); \quad t \in [0,1].$$

. כל הפונקציות רציפות ועולות, ומקיימות:

$$f_i(0) = 0; \quad f_i(1) = C.$$

לכל t בין 0 ל-1, אפשר לחשב לכל נושא, חציון

מוכלל עם הצבעות קבועות $f_1(t), \dots, f_{n-1}(t)$.

. עבור $t=0$, החציון = המינימום; הסכום $C \geq$.

. עבור $t=1$, החציון = המקסימום; הסכום $C \leq$.

. לפי משפט ערך הביניים, קיים t^* שעבורו

סכום הסעיפים $C =$ (ניתן למצוא ע"י חיפוש בינארי).

התקציב = חציון מוכלל עם: $f_1(t^*), \dots, f_{n-1}(t^*)$.

חציון מוכלל עם פונקציות עולות

משפט: התוצאה של אלגוריתם החציון המוכלל עם פונקציות עולות אינה תלויה בבחירה של t^* .

הוכחה: נניח שיש שני ערכים של t , נניח $t_1 < t_2$,

שעבורם סכום כל הנושאים שווה C . כאשר t

גדל, החציון בכל הנושאים לא קטן. כיוון שסכום

החציונים נשאר זהה, החציון בכל הנושאים

נשאר זהה. ***

משפט: לכל $n-1$ פונקציות רציפות עולות,

אלגוריתם החציון המוכלל מגלה-אמת.

הוכחה: במאמר. ***

איזה פונקציות נבחר כדי שהתקציב יהיה הוגן? <

חציון מוכלל עם פונקציות ליניאריות

נגדיר $n-1$ פונקציות ליניאריות:

$$f_i(t) = C * \min(1, i*t), \quad \text{for } i = 1, \dots, n-1.$$

הפונקציות רציפות ועולות.

. $f_i(0) = C * \min(1, 0) = 0.$

. $f_i(1) = C * \min(1, i) = C.$

חציון מוכלל עם פונקציות ליניאריות

משפט. אלגוריתם החציון המוכלל עם פונקציות ליניאריות, $f_i(t) = C * \min(1, i*t)$, מוצא תקציב הוגן לקבוצות.

הוכחה. נניח שהאזרחים מחולקים לקבוצות של k_j אזרחים הרוצים לתת 100% לנושא j בלבד. בכל נושא j , יש $n - k_j$ אזרחים המצביעים 0.

כאשר $t = 1/n$, ההצבעות הקבועות בכל נושא הן:

$$f_i(t) = C * \min(1, i/n) = C * i/n.$$

החציון המוכלל הוא בהצבעה ה- n , שהיא הקבוע ה- k_j , שהוא $f_{k_j}(t) = C * k_j/n$. סכום החציונים הוא בדיוק C ; לכן זה התקציב שייבחר, והוא הוגן. ***

חציון מוכלל עם פונקציות ליניאריות

משפט. אלגוריתם החציון המוכלל עם פונקציות ליניאריות אינו תמיד יעיל פארטו.

הוכחה. נניח שיש 9 נושאים, 3 אזרחים, $C=30$:

. אזרח א: 6, 0, 0; 6, 6, 6, 6, 0, 0.

. אזרח ב: 0, 6, 0; 0, 6, 6, 6, 6, 0.

. אזרח ג: 0, 0, 6; 6, 6, 0, 0, 6, 6.

עבור $t=1/15$, הצבעות קבועות 4, 2, מתקבל:

. 2, 2, 2; 4, 4, 4, 4, 4, 4; סכום 30, הפרש 24.

יש שיפור פארטו:

. 0, 0, 0; 5, 5, 5, 5, 5, 5; סכום 30, הפרש 20.

מיזוג הצעות תקציב - טרילמה

משפט. לא קיים אלגוריתם מגלה-אמת, הוגן
לקבוצות, ויעיל-פארטו.

הוכחה: במאמר.

מיזוג הצעות תקציב - טרילמה

מגלה אמת	הוגן לקבוצות	יעיל פארטו	
כן	לא	כן	אוטיליטרי
כן	כן	לא	חציון מוכלל
לא	כן	כן	דיקטטורה "הוגנת"