

מטלה 9 - אלגוריתמים כלכליים

שאלה 2: זכויות לפי גובה המס

נניח שאזרח i משלם מס בגובה C_i (התקציב C שווה לסכום המיסים שמשלמים כל האזרחים). אנחנו רוצים להגדיר מערכת לחלוקת תקציב, שתתן זכויות רבות יותר לאזרחים המשלמים יותר מיסים. לדוגמה, ההגדרה של תכונת "הוגנות ליחידים" תהיה: "התועלת של אזרח i היא לפחות C_i ".

א. כתבו הגדרה מוכללת של תקציב הוגן לקבוצות, ושל תקציב פריק.

ב. הוכיחו, שכל תקציב פריק הוא הוגן לקבוצות – בהתאם להגדרות של סעיף א.

ג. נגדיר "תקציב נאש מוכלל" כתקציב d הממקסם את הסכום:

$$\sum_{i=1, \dots, n} C_i * \log(u_i(d))$$

(מכפילים את הלוג של אזרח i בגובה המס ששילם אזרח i).

הוכיחו שתקציב נאש מוכלל הוא פריק (לפי ההגדרה של סעיף א).

פתרון:

א. כתבו הגדרה מוכללת של תקציב הוגן לקבוצות, ושל תקציב פריק.

תקציב הוגן לקבוצות:

לכל קבוצה $k \subseteq n$, הסכום הכולל שמועבר לנושאים שלפחות אחד מחברי הקבוצה תומך בהם הוא

$$\sum_{i \in k} c_i$$

תקציב פריק:

תקציב d_1, \dots, d_m נקרא פריק אם קיימים סכומים $d_{i,j}$ לכל אזרח i ולכל נושא j כך ש:

$$\sum_i d_{i,j} = d_j \quad \text{לכל נושא } j \text{ מתקיים:}$$

$$\sum_j d_{i,j} = c_i \quad \text{לכל אזרח } i \text{ מתקיים:}$$

$$d_{i,j} > 0 \text{ רק אם } u_{i,j} > 0$$

ב. הוכיחו, שכל תקציב פריק הוא הוגן לקבוצות – בהתאם להגדרות של סעיף א.

הוכחה:

נניח שהתקציב d הוא פריק. לכל קבוצה $k \subseteq n$, סכום הכסף שניתן לחברי הקבוצה ע"י הפירוק של d הוא

$$\sum_{i \in k} (\sum_j d_{i,j}) = \sum_{i \in k} c_i$$

לפי הגדרת הפירוק, כל הסכום הזה מפוזר רק על נושאים שלפחות אחד מחברי הקבוצה k תומך בהם. לכן לפי ההגדרה, התקציב הוגן לקבוצות.

ג. נגדיר "תקציב נאש מוכלל" כתקציב d הממקסם את הסכום:

$$\text{Sum}[i=1, \dots, n] C_i \cdot \log(u_i(d))$$

(מכפילים את הלוג של אזרח i בגובה המס ששילם אזרח i).

הוכיחו שתקציב נאש מוכלל הוא פריק (לפי ההגדרה של סעיף א).

הוכחה:

נתון תקציב d הממקסם את סכום הלוגריתמים.

נבנה תקציב חדש d' ע"י העברת סכום קטן e מנושא 1 לנושא 2. השינוי בתועלת של כל שחקן i הוא:

$$u_i(d') - u_i(d) = e \cdot (u_{i,2} - u_{i,1})$$

השינוי בפונקציה כלשהי f של התועלת שווה בקירוב:

$$f(u_i(d')) - f(u_i(d)) \approx e \cdot (u_{i,2} - u_{i,1}) \cdot f'(u_i(d))$$

בפרט, כאשר f היא לוגריתם:

$$\log(u_i(d')) - \log(u_i(d)) \approx \frac{e \cdot (u_{i,2} - u_{i,1})}{u_i(d)}$$

השינוי בסכום הלוגריתמים הוא:

$$\sum_{i=1}^n \frac{e \cdot (u_{i,2} - u_{i,1})}{u_i(d)} = e \cdot \left[\sum_{i=1}^n \frac{u_{i,2}}{u_i(d)} - \sum_{i=1}^n \frac{u_{i,1}}{u_i(d)} \right]$$

התקציב המקורי d ממקסם סכום לוגריתמים. לכן השינוי בסכום הלוגריתמים הוא לכל היותר 0:

$$\sum_{i=1}^n \frac{u_{i,2}}{u_i(d)} - \sum_{i=1}^n \frac{u_{i,1}}{u_i(d)} \leq 0$$

אותו הדבר נכון אם הופכים את התפקיד של 1,2:

$$\sum_{i=1}^n \frac{u_{i,1}}{u_i(d)} - \sum_{i=1}^n \frac{u_{i,2}}{u_i(d)} \leq 0$$

ולכן חייב להתקיים שיוויון:

$$\sum_{i=1}^n \frac{u_{i,1}}{u_i(d)} = \sum_{i=1}^n \frac{u_{i,2}}{u_i(d)}$$

ולכן הסכום הנ"ל קבוע לכל נושא j :

$$\forall j \in [m]: \sum_{i=1}^n (c_i \cdot \frac{u_{i,j}}{u_i(d)}) = z$$

נפרק את התקציב באופן הבא: (פה מתחיל השינוי בהוכחה)

$$d_{i,j} := c_i \cdot d_j \cdot \frac{u_{i,j}}{u_i(d)}$$

א. לכל שחקן i , מתקיים:

$$\begin{aligned} \sum_j d_{i,j} &= c_i \cdot \sum_j (d_j \cdot u_{i,j}) \cdot \frac{1}{u_i(d)} \\ &= c_i \cdot u_i(d) \cdot \frac{1}{u_i(d)} \\ &= c_i \end{aligned}$$

$$\sum_i \sum_j d_{i,j} = \sum_i c_i = C \quad \textcircled{1}$$

ב. לכל נושא j , מתקיים:

$$\begin{aligned} \sum_i d_{i,j} &= \sum_i (c_i \cdot d_j \cdot \frac{u_{i,j}}{u_i(d)}) \quad \textcircled{3} \\ &= d_j \cdot \sum_i (c_i \cdot \frac{u_{i,j}}{u_i(d)}) \\ &= d_j \cdot z \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \sum_j \sum_i d_{i,j} &= \sum_j (d_j) \cdot z \\ &= C \cdot z \quad \textcircled{2} \end{aligned}$$

מ- $\textcircled{1}$ ו- $\textcircled{2}$ קיבלנו:

$$\begin{aligned} \sum_j \sum_i d_{i,j} &= C = C \cdot z \\ \rightarrow 1 &= z \end{aligned}$$

אז נציב את ה- z ב- $\textcircled{3}$ ונקבל:

$$\sum_i d_{i,j} = d_j \cdot 1 = d_j$$

לסיום, קיבלנו שמתקיימת ההגדרה שנתנו לתקציב פריק (בסעיף א):

$$\sum_i d_{i,j} = d_j \quad \text{לכל נושא } j \text{ מתקיים:} \quad -$$

$$\sum_j d_{i,j} = c_i \quad \text{לכל אזרח } i \text{ מתקיים:} \quad -$$