

## מטלה 3 שאלה 4 – ספיר דהן

נתונים  $n$  שחקנים עם תקציבים  $b_1, \dots, b_n$ .  
א. הוכיחו: כל שיווי-משקל תחרותי הוא ללא קנאה ממושקלת.

נגדיר את  $(X, p)$  להיות שיווי משקל תחרותי עם תקציבים  $b_1, \dots, b_n$ . לפי הגדרה של שיווי משקל תחרותי, לכל סוכן  $i$  נבחר  $X_i$  אשר יהווה את הבחירה הטובה ביותר עבורו עם התקציב  $b_i$ . כלומר,  $p(X_i) \leq b_i$ .

יהא  $j$  סוכן אחר מתקיים  $p(X_j) \leq b_j$  ונגדיר  $\hat{X}_j = \frac{b_i}{b_j} X_j$  אז:

$$p(\hat{X}_j) = p\left(\frac{b_i}{b_j} X_j\right) = \frac{b_i}{b_j} p(X_j) \leq \frac{b_i}{b_j} \cdot b_j = b_i$$

אז  $\hat{X}_j$  אפשרי לקניה על ידי סוכן  $i$ . עכשיו מכיוון שסוכן  $i$  ממקסם את הערך שהוא מקבל בתקציב שלו נקבל:

$$V_i(X_i) \geq V_i(\hat{X}_j) = V_i\left(\frac{b_i}{b_j} X_j\right) = \frac{b_i}{b_j} V_i(X_j)$$

$$\frac{V_i(X_i)}{b_i} \geq \frac{V_i(X_j)}{b_j}$$

**מסקנה:** כל שיווי משקל תחרותי הוא ללא קנאה ממושקלת.

■

ב. הוכיחו: אם חלוקה  $X$  ממקסמת סכום לוגריתמים ממושקל עם משקלים  $b_1, \dots, b_n$ , אז קיים תמחור  $p$  כך שהזוג  $(X, p)$  הוא שיווי משקל תחרותי חסכוני עם תקציבים שונים -  $b_1, \dots, b_n$ .

אנחנו מניחים שיש לנו את החלוקה  $X = (x_1, \dots, x_n)$  אשר ממקסם את הסכום הממושקל  $\sum_{i=1}^n b_i \log(V_i(X_i))$ . יש לנו  $m$  משאבים עם כמויות זמינות  $R = (R_1, \dots, R_m)$  ו- $i$  סוכן  $X_i = (X_{i,1}, \dots, X_{i,n})$  זה הכמות של סוכן  $i$  לכל משאב.

עבור כל משאב  $r$  נבחר סוכן  $i$  כך ש-  $x_{i,r} > 0$  ונגדיר:

$$p(r) = \frac{b_i V_i(r)}{V_i(X_i)}$$

**הבהרה:** במצגת בהנחה שהתקציבים שווים ל-1 הנוסחה היא  $p(r) = \frac{V_i(r)}{V_i(X_i)}$ . כאשר התקציבים שונים יש להוסיף משקל  $b_i$ . ההוכחה לכך די זהה להוכחה במצגת רק שלכל איבר צריך להכפיל בתקציב.

לכל סוכן  $i$  נחשב את העלות של החלק שהוא קיבל:

$$p(X_i) = \sum_r x_{i,r} p(r) = \sum_r x_{i,r} \cdot \frac{b_i V_i(r)}{V_i(X_i)} = \frac{b_i}{V_i(X_i)} \sum_r x_{i,r} V_i(r) = \frac{b_i V_i(X_i)}{V_i(X_i)} = b_i$$

כלומר כל סוכן  $i$  מוציא בדיוק את התקציב  $b_i$ .

כעת, נניח בשלילה שסוכן  $i$  יכול לבחור את  $Y_i$  כך ש-  $V_i(Y_i) > V_i(X_i)$  ועדיין בעלות  $p(Y_i) \leq b_i$ . לפי הגדרת המחירים נקבל:

$$p(Y_i) = \frac{b_i V_i(Y_i)}{V_i(X_i)} > b_i$$

מה שסותר את מגבלת התקציב. מכן אין חלק  $Y_i$  בעל ערך גבוה יותר במסגרת התקציב, ו  $X_i$  - הוא אכן אופטימלי עבור סוכן  $i$ .

**מסקנה:** מכיוון שלכל סוכן  $i$  מתקיים:

$p(X_i) = b_i$  כלומר, הסוכן מוציא את כל התקציב שלו.

אין חלופה בתקציב כך שסוכן  $i$  יעדיף אותה על פני  $X_i$ .

מתקיים שכל סוכן בוחר את החבילה האופטימלית עבורו, והחלוקה  $X$  עונה על דרישות השוק (כל המשאבים נוצלו). לפיכך,  $(X, p)$  הוא שיווי משקל תחרותי עם תקציבים  $b_1, \dots, b_n$ .

■