

מטלה 8

שאלה 2

* שאלה 2: עידוד השתתפות

הגדרה: אלגוריתם הוא מעודד השתתפות אם התועלת של כל שחקן המשתתף באלגוריתם היא לפחות 0 (אף אחד לא ניזוק מהשתתפות באלגוריתם).

נתונה בעיה כללית של החלטה בין אפשרויות שונות (כמו בעיית "בחירת המסעדה" שהודגמה בשיעור).

א. הוכיחו, שאם כל שחקן מייחס ערך לפחות 0 לכל אפשרות שאינה כוללת אותו, אז אלגוריתם VCG מעודד השתתפות.

ב. הראו, שאם התנאי לא מתקיים, אז אלגוריתם VCG אינו מעודד השתתפות.

א: הוכחה:

נניח : כל שחקן מייחס ערך לפחות 0 לאפשרות שהייתה נבחרת אם לא היה משתתף.

נוכיח VCG מעודד אפשרות :

יהי שחקן i כלשהו, כך שאם הוא משתתף תבחר אפשרות x ואם הוא לא משתתף תבחר אפשרות y

*אם $x=y$ אזי שחקן i לא משלם. זאת כיוון שסכום הערכים של שאר השחקנים של אפשרות x שווה לסכום הערכים של שאר השחקנים של אפשרות y . ולכן ההפרש היה 0

נחשב את התועלת של i :

$$V_i(x) - p(i) = V_i(y) - p(i) = V_i(y) \geq 0$$

**אם $x \neq y$ אזי שחקן i משלם. התשלום הוא:

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(x) = p(i)$$

$$V_i(x) - p(i) \geq 0$$

כיוון שאפשרות x נבחרה אזי:

$$\sum_{j=1}^n V_j(x) - \sum_{j=1}^n V_j(y) \geq 0$$

נחשב:

$$\sum_{j=1}^n V_j(x) - \sum_{j=1}^n V_j(y) \geq 0 \rightarrow \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(x) + V_i(x) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) + V_i(y) \geq 0 \rightarrow$$

$$\left(\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(x) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) \right) + (V_i(x) - V_i(y)) \geq 0 \rightarrow -p(i) + (V_i(x) - V_i(y)) \geq 0$$

$$\rightarrow V_i(x) - V_i(y) - p(i) \geq 0 \rightarrow V_i(x) - p(i) \geq V_i(y) \geq 0 \rightarrow$$

$$V_i(x) - p(i) \geq 0$$

לכן התועלת של i לפחות 0.

כיוון שלא הגדרנו את שחקן i אזי ההוכחה תקפה לכל השחקנים לכן התועלת של כל שחקן היא לפחות 0 ולכן VCG מעודד השתתפות. ■

ב:

פורת אהרן

		אפשרות 1 אפשרות 2		
		-6	5	ערך א:
		11	5	ערך ב:
		4	10	סכום:
		FALSE	TRUE	נבחר:
		11	5	סכום בלי א:
		-6	5	סכום בלי ב:
תועלת	תועלת	ערך	תשלום	
-1	-6	5	6	א:
5	5	5	0	ב:
4	-1	10	6	סה"כ:

ניתן לראות שהתנאי לא מתקיים כיוון ששחקן א מייחס לאפשרות ב ערך נמוך מ 0
וניתן גם לראות שהאלגוריתם לא מעודד השתתפות כיוון שהתועלת של שחקן א היא -1

נוכיח: אם קיים שחקן המייחס ערך שלילי לאפשרות הנבחרת בלעדיו, אז קיימים ערכים עבור שאר השחקנים, שאיתם האלגוריתם לא מעודד-השתתפות.

יִקְיִים שֶׁחֶקֶן i , כִּי שֶׁאִם הוּא מִשְׁתַּתֵּף תִּבְחָר אֶפְשָׁרוֹת x וְאִם הוּא לֹא מִשְׁתַּתֵּף תִּבְחָר אֶפְשָׁרוֹת y

ומתקיים: $V_i(y) < 0$

נוכיח: קיימים ערכים לשאר השחקנים כך שמתקיים: $V_i(x) - p(i) < 0$

לפי האלגוריתם מתקיים:

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(x) = p(i) \geq 0$$

:DλI

$$\sum_{i=1}^n V_i(x) - \sum_{i=1}^n V_i(y) \geq 0$$

לכן:

$$V_i(x) - p(i) < 0 \rightarrow V_i(x) - (\sum_{j=1}^n \mathbb{I}_{j \neq i} V_j(y) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(x)) < 0 \rightarrow \sum_{j=1}^n V_j(x) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) < 0 \rightarrow -\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) < -\sum_{j=1}^n V_j(x) \rightarrow$$

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) > \sum_{j=1}^n V_j(x)$$

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^n V_j(x) - \sum_{j=1}^n V_j(y) \geq 0 &\rightarrow \sum_{j=1}^n V_j(x) - \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) - V_i(y) \geq 0 \\ &\rightarrow -\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) \geq -\sum_{j=1}^n V_j(x) + V_i(y) \rightarrow \end{aligned}$$

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) \leq \sum_{j=1}^n V_j(x) - V_i(y)$$

:TK

קיימים ערכים לשאר השחקנים המקיימים: $V_j(x) - p(i) < 0$ ו- $V_j(y) - p(i) < 0$ לכל $j = 1, \dots, n$ ו- $i = 1, \dots, m$ אם ורק אם $\sum_{j=1}^n V_j(x) < \sum_{j=1, j \neq i}^n V_j(y) \leq \sum_{j=1}^n V_j(x) - V_i(y)$ לכל $i = 1, \dots, m$.

