

קטלוג 7

שאלה: ענין תגלית

שאלה 3: 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 אפס לכל אפשרות, אז אלגוריתם VCG מעודד השתתפות.

* ב. הוכיחו, שאם כל שחקן i מייחס ערך לפחות אפס לאפשרות הנבחרת כשהוא לא משפיע (האפשרות הממקסמת את סכום הערכים של השחקנים האחרים כאשר מתעלמים משחקן i), אז אלגוריתם VCG מעודד השתתפות.

ג. הוכיחו, שאם התנאי בסעיף ב אינו מתקיים, אז אלגוריתם VCG אינו מעודד השתתפות.

א. נתון: כל שחקן מייחס ערך לפחות 0 לכל אפשרות.

ב. אלגוריתם VCG מעודד השתתפות.

לנתן ערך למכירה שהתועלת של כל שחקן המשתתף באלגוריתם הוא לפחות 0.

הוכחה: נסתכל על שחקן ספציפי,

נבחין כי התועלת של השחקן מוגדרת להיות: תשלום - ערך = תועלת

לפי האלגוריתם, תשלום של השחקן מעודד סף:

• חשב את סכום הערכים של שאר השחקנים.

• חשב את סכום הערכים של שאר השחקנים

אילו השחקן הנוכחי לא היה משתתף.

• גבה מהשחקן את ההפרש בין שני הסכומים.

נבחין בין שני מקרים:

1. האפשרות שנבחרת עם וכלי השחקן היא אותה אפשרות. \Leftrightarrow תשלום הוא 0

$\Leftrightarrow 0 \geq \text{ערך} = \text{תועלת}$

2. האפשרות שנבחרת עם וכלי השחקן היא אפשרות שונה.

נבדוק את הקרה חד מזה יתה תשלום של השחקן: באשר j הוא השחקן העשירי:

מכיוון שהאפשרות שנבחרת היא האפשרות עם השחקן k סכום הערכים הכוללוקה עם השחקן גדול יותר מסכום הערכים הכוללוקה בלי השחקן,

אז מתקיים: $\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) - \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) \geq 0$

$$\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) - \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) \geq 0$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) + V_j(\text{צמצם ולוקה}) - \left(\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) + V_j(\text{צמצם ולוקה}) \right) \geq 0$$

$$\Rightarrow \underbrace{\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) - \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה})}_{\text{ערך}} + \underbrace{V_j(\text{צמצם ולוקה}) - V_j(\text{צמצם ולוקה})}_{\text{ערך}} \geq 0$$

$$\Rightarrow \underbrace{V_j(\text{צמצם ולוקה}) - \left(\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) + \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) \right)}_{\text{תועלת}} \geq 0$$

$$\Rightarrow \underbrace{V_j(\text{צמצם ולוקה}) - \left(\sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) + \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) \right)}_{\text{תועלת}} \geq 0$$

$$\Rightarrow \underbrace{V_j(\text{צמצם ולוקה}) + \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה}) - \sum_{i=1}^n V_i(\text{צמצם ולוקה})}_{\text{תועלת}} \geq 0$$

הראינו כי בעת האפשרויות התועלת של השחקן היא לפחות 0, ומכאן את זה עבור שחקן שרירותי.

\Leftrightarrow אלגוריתם VCG מעודד השתתפות.

באותו אופן כמו שהיה א' נכתבין בין שני מקרים:

1. $\text{אֲבִירֵי הַיָּם} \subseteq \text{כָּל הַיָּם}$ \Leftrightarrow $\text{הַיָּם} \subseteq \text{אֲבִירֵי הַיָּם}$

מתקבל שכן: מיוחס אך לפחות אלפי לנפשות הנמחרות כשהוא לא משלך. כיוון של אותה אפסחת באשר והא משלך, מתקיים: $0 \leq$ ערך = תועלת

2. האפשרות שנתחרת עם וכלי השחקן היא אפשרות שונה.

קלים לה שמתחילת הסוף, תשעה דחירה זה ש שניסו תתן: $0 \leq \left(\sum_{i=1}^n V_i \left(\frac{\text{זמן תחילת}}{\text{זמן הסוף}} \right) - \left(\sum_{i=1}^n V_i \left(\frac{\text{זמן תחילת}}{\text{זמן הסוף}} \right) \right) \geq V_j \left(\frac{\text{זמן תחילת}}{\text{זמן הסוף}} \right)$
 אבל תתן ש סוף זה מתקיים זה גם כיון שם אלא שתכלית על חלוקה בין תחילת וסוף תחילת של ציפון וסוף.

הראיות כי הסתייגויות התעלות על השחקן היא לפחות סבירה, ומאידך את זה צריך שחקן שירותי

← אלגוריתם VCG ממוצע השתכחות.

ז. נטו: ק"ס שחוק שיוחס לך קטן מאסם לכפלות הנחמה כשהוא לא משלך.

3: ק"טים צרםם שרר השחקנים סאטוררר VCG א"ן מרררר ושרררר

נניח בשלילה כי לא קיימים צרכים כסאליה עבור שאר השחקנים.

צדוד שחזן ו' שרתי , מחדת בלילה , כיוון של קיימים צרכים בלה צדוד בשר הפחתים מתקים $p_i \geq 0$ - (צדוד חלקי) $V_i = V_j$ ושלף
 $\sum_{j=1}^n y_j (\text{צדוד חלקי}) - \sum_{j=1}^n y_j (\text{בל הפחתן}) - p_i > 0$, $p(\text{שחזן}) = \sum_{j=1}^n y_j (\text{צדוד חלקי}) - \sum_{j=1}^n y_j (\text{בל הפחתן}) \geq 0$
 (→ מקטעם הקוטרים)

$$V_i(\text{הון חשבון}) - p_i \geq 0 \Rightarrow V_i(\text{הון חשבון}) - (\sum_{j=1}^n y_j(\text{הון חשבון}) - \sum_{j=1}^n y_j(\text{הון חשבון})) \geq 0$$

$$\Rightarrow V_i(\text{התנאי החדש}) - \sum_{j=1}^n y_j (\text{התנאי החדש}) + \sum_{j=1}^n y_j (\text{התנאי הישן}) \geq 0$$

$$\text{הכנסת חתך ב' השניון למחץ הסכום} \geq - \sum_{j=1}^n y_j (\text{צמצום השניון}) + \sum_{j=1}^n y_j (\text{צמצום המחץ}) \geq 0$$

$$\Rightarrow \sum_j^n y_j \left(\begin{smallmatrix} \text{מספר חלקיקי} \\ \text{של המסלול} \end{smallmatrix} \right) \geq \sum_{j=1}^n y_j \left(\begin{smallmatrix} \text{מספר חלקיקי} \\ \text{בלי המסלול} \end{smallmatrix} \right)$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^n y_j \left(\begin{array}{c} \text{מחיר המכור} \\ \text{למחיר הקנייה} \end{array} \right) \geq \sum_{j=1}^n y_j \left(\begin{array}{c} \text{מחיר המכור} \\ \text{למחיר הרכישה} \end{array} \right) - V_i \left(\begin{array}{c} \text{מחיר המכור} \\ \text{למחיר הרכישה} \end{array} \right)$$

$$\Rightarrow \sum_j^n y_j (\text{עצמי חלקיק}) - \sum_j^n y_j (\text{עצמי חלקיק}) \geq -V_j (\text{עצמי חלקיק})$$

$$|KSTN| \Rightarrow 0 \geq -V_i \left(\begin{smallmatrix} \text{நாள் 200} \\ \text{பாடல் 10} \end{smallmatrix} \right)$$

$$\Rightarrow V_i(\text{צרכי תחזוקה בלי חסכון}) \geq 0$$

הסתירה נפתר. קיום שחקן שיוחס ערך קטן מאדס לאפשרת תגובות כשהוא לא משפץ (שחקן ויזה שרירות)