

20/12/13

בעזרת שיעור 11

הוכח: יהי W חתומה רצופה יהי $I = \mathcal{N}(W)$ [שחקן וואו]

אם $I = \emptyset$ אזי חתומה רצופה כי $\left[\begin{smallmatrix} \text{כיוון שחקן} \\ \text{שחמט בלבד} \end{smallmatrix} \right] \leftarrow |W| - 1 \leq \sum_{T \in W} |X(T)|$ וסו. סתירה לניקוד...

ואם $I \neq \emptyset$ אזי חתומה רצופה מורכבת מחל חתומה של 1 בין שחקן וואו I .

דן אם נחשוב למסלול שגמיו, אז יש לו שחקן וואו, שחקן 1, ודן חתומה כזו בקיבור $\{1, 2, \dots, n\}$ את המסלול הזה (פסל).

והוא לא חתומה כי
אין בו חתומה של
המסלול חתומה
בדיוק! פסל חתומה
סוף הקטגוריה

2/1/14

שיעור 12

קצת קטן

הע"ה פליטה רצופה: $\sum_{i=1}^n d_i \geq E$!
 $[E; d_1, \dots, d_n]$ כך ש $d_1 \leq \dots \leq d_n$

ההצטרף פתרון של שניס אמורים בקטגוריה של שניס.
 פתרון ההצטרף פתרון פתרון קונסוסנטי עם שניס אמורים.

יהי $\mathcal{P}$ שחקן כך ש N קטנה פתרון, וכל $S \subseteq N$ מתקיים $\mathcal{P}(S) = \max\{0, E - d(S)\}$

המחבר: למחבר שחמט ב $\mathcal{P}$ הוא קונסוסנטי עם שניס אמורים, וכל יהיה חתומה למחבר שחמט ב חתומה לקונסוסנטי.

(-) ראוי למחבר $n=2$ אזי המסלול (ובס פתרון) מסתדר עם שניס אמורים.

עבור $T \subseteq N$, עבור מסלול חתומה חתומה חתומה X באוס חתומה

$[X(T), (d_i)_{i \in T}]$ יש מסלול חתומה חתומה

לחומר חתומה חתומה T את סך מה שחמט קיבור באמורים חתומה.

$[E, (d_i)_{i \in N}] \xrightarrow{P3M3} [X(T), (d_i)_{i \in T}]$

2/1/4

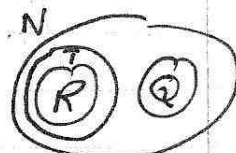
12.10.17 פרוק

$W_T^x(R) \leq W(R)$ פ"ק $Q \neq R \subseteq T$ כל זמן ש: $Q \subseteq T^c$ פ"ק
 וכן $W_T^x(R) = [E - d(R \cup Q)]_+ - x(Q) \leftarrow W_T^x(R) = [E - d(R \cup Q)]_+ - x(Q)$ נ"ב

פ"ק $R \cap Q = \emptyset$ פ"ק $Q \subseteq R^c$ וכן $Q \subseteq T^c$ פ"ק

$$N \setminus Q = R \cup (N \setminus (R \cup Q))$$

$0 \leq x(Q)$ ש"כ i ל"פ $x_i \geq 0$ כ"כ מ"כ $x \in \mathbb{R}^N$
 $x(Q) = (x(Q))_+$ פ"ק



$$W_T^x(R) = [E - d(N \setminus (R \cup Q))]_+ - x(Q)_+ \leq [E - d(N \setminus (R \cup Q)) \cdot x(Q)]_+ =$$

$$= [E - d(R \cup Q)]_+$$

$$= [x(N) - x(Q) - d(N \setminus (R \cup Q))]_+ = [x(T) + x(T^c \setminus Q) - d(N \setminus (R \cup Q))]_+ =$$

$$= [x(T) + x(T^c \setminus Q) - (d(T \setminus R) + d(T^c \setminus Q))]_+ =$$

$$[x(T) + x(T^c \setminus Q) - d(T^c \setminus Q) + x(T) - d(T \setminus R)]_+ \leq [x(T) - d(T \setminus R)]_+ =$$

$$= W(R) \rightarrow W_T^x(R) \leq W(R)$$

פ"ק $Q \neq R \subseteq T$ מ"כ מ"כ פ"ק $W_T^x(R) \geq W(R)$ כל זמן ש:

$$W_T^x(R) \geq [E - d(R \cup (N \setminus T))] - x(N \setminus T) = [E - d(T \setminus R)]_+ - x(N \setminus T) =$$

$$= [E - d(T \setminus R)]_+ - x(N) + x(T) = [E - d(T \setminus R)]_+ - E + x(T)$$

$$\rightarrow \geq E - d(T \setminus R) - E + x(T) = x(T) - d(T \setminus R)$$

כל זמן ש: $W_T^x(R) \geq 0$ כל זמן ש: $x(T) \geq d(T \setminus R)$
 כל זמן ש: $x(T) \geq d(T \setminus R)$ כל זמן ש: $x(T) \geq d(T \setminus R)$

$$W_T^x(R) \geq [E - d(R \cup Q)] - x(Q) = [E - d(R)] - x(Q) \geq 0$$

$$W_T^x(R) \geq \max(x(T) - d(T \setminus R), 0)$$

2/1/14

המשפט 12

⊖ על מנת להוכיח את התוצאה נבנה פונקציה x^* מקיים $x_i^* \leq d_i$
 כי הפונקציה נבנה בהתאמה.

נבנה פונקציה x^* על מנת קמור, כדי להוכיח את, $x_i^* \geq \tau(i)$
 $E - x_i^* = x^*(N \setminus i) \geq \tau(N \setminus i) = [E - d(i)]_+ \geq E - d_i$

$x_i^* \leq d_i$!
 [על המערכת מוגדרת עם קונסטרנטים קבוצה]

ליפיוקים וצבים

⊖ נרצה לשון הוכחה של שוק סח חזרין.

בקד:

יש n סחורים ! z_i סחור, ובה שוק סח חזרין. כל סחור i מניח
 פשוט x_i של החלטה $x_i \in \mathbb{R}_+$ ובה $\mathbb{R}_+$ כל סחור, יש סכום הסכמה
 [של, סכומים, ופונקציה] שמתן z_i כל סחור $\mathbb{R}_+^n$. [באותו סחור סחור
 יש סחור על כלים אולם הוא מוגדר ומה הוא מוגדר פונקציה]

מה הוכחה של שוק סח חזרין המספר $(\{x_i\}_{i \in N}, (\lambda_i)_{i \in N})$

אם $(z_i)_{i \in N}$ הוכחה מה חזרין
 על סכום הכלים x_i , אומר

$\mathbb{R}_+^n$ שוק וקטורים n

$$\sum_{i=1}^n z_i = \sum_{i=1}^n x_i \quad \text{ⓐ} \quad z_i \in \mathbb{R}_+^n \quad \text{ⓑ}$$

ⓐ כן $(z_i)_{i \in N}$ קיים קבוצה S של סחורים
 וחזרין $(x_i^s)_{i \in S}$ כל $(z_i^s)_{i \in S}$ כן $z_i^s \geq z_i$ כל $i \in S$
 כל $i \in S$ $z_i^s \geq z_i$ כל $i \in S$

הכלי חזרין
 קיים שוק של
 ובה מוגדרת

הוכחה מה
 חזרין, ובה
 הפונקציה
 כל קבוצה

(*) ממה ואז (תיאום לשון סכומים) - שוק של סח חזרין
 קטל כמו צומח של בנים-קר או סאפנסים מסויים לימודים! ומקור
 עבודה - שוק יבנה זה שוק חזרין - חזרין אן זל של חזרין
 מוגדר יע אף או חזרין ~~הוא~~ מוגדר מוגדר חזרין

שוק של סח חזרין: u שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין
 יש n סחורים u שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין
 $u_i > u_j$ שוק של סח חזרין

הוכחה מה שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין

$$u: W \rightarrow M$$

כן שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין, u שוק של סח חזרין

[Handwritten signature]

(ואם x^* (צדעיות) , נמצא חסר המינימום.
 אם x^* לא קיים המינימום. אם יש תוצאה s כך ש
 $x^*(s) < v(s) - \epsilon$, כל $G_\epsilon(s)$ הוא חסר המינימום.
 לפי הקרובות האלו, $\epsilon \leq O(x^*)$ [מתחבר מקטילור]
 אם $x \in G_\epsilon(s)$ אז x חסר המינימום, $\epsilon \geq v(s) - x(s)$
 הקרובות האלו, $\epsilon \geq O(x)$, לפי $O(x) \leq O(x^*)$
 הסתבר לפי x^* הוא הצדעיות.

2/1/14

הוכחה שטור

הנני מוכיח: $x_i^* = x_j^*$ עבור $i, j \in T$, כאשר T הוא תת-קבוצה של $\{1, \dots, n\}$ ו- x^* הוא נקודת מינימום גלובלית.

ידי x חלקה T ויהיו $i, j \in T$ ו- $i < j$. נסמן $x_i = x_j$.

$$x' = (x_1, \dots, x_j, \dots, x_i, \dots, x_n)$$

נראה ש $\phi(x) = \phi(x')$ ונקבל מכך שאם x^* מינימום אז $x^* = x'$ (כי x^* מינימום ויהיה אם $\phi(x^*) < \phi(x')$ אז $x^* \neq x'$).

$$\phi(x) = (e(T_1, x), \dots, e(T_n, x))$$

$$e(T_l, x) = e(T_l, x')$$

$$e(T_l, x) = e(T_l, x') \text{ אם } i, j \in T_l$$

$$T_l \cup \{j\} \setminus \{i\} = T_l' \text{ אם } i \in T_l, j \notin T_l$$

$$e(T_l, x) = e(T_l', x') = \phi(T_l') - x'(T_l') = \phi(T_l) - x(T_l) = e(T_l, x)$$

$$e(T_l, x') = \phi(T_l') - x'(T_l') = \phi(T_l) - x(T_l) = e(T_l, x)$$

$$\phi(x) = \phi(x') \text{ כי } x_i = x_j$$

$$f(x, \alpha) = \sum_{k=1}^{n-1} \alpha^k \phi_k(x)$$

אם $\alpha_0 > 0$ ו- $\alpha < \alpha_0$ אז $f(x, \alpha) < f(x^*, \alpha)$ ו- x^* מינימום.

$$\alpha \phi(x^*) \leq \alpha \phi(x) \text{ אם } \alpha > 0$$

$$f(x, \epsilon) \leq f(x^*, \epsilon) \text{ אם } x \text{ חלקה } x \text{ ו-} \epsilon < \epsilon_0$$

$$f(x_n, \alpha_n) < f(x^*, \alpha_n) \text{ אם } \alpha_n < \frac{1}{n}$$

$$x_n \rightarrow x^*$$

$$f(x_n, \alpha_n) = \frac{\sum_{k=1}^{n-1} \alpha_n^k \phi_k(x_n)}{\sum_{k=1}^{n-1} \alpha_n^k}$$

$$f(x^*, \alpha_n) > f(x_n, \alpha_n)$$