

פתרון תרגיל מספר 8 - כלים מתמטיים

שם: מיכאל גרינבאום, ת.ז: 211747639

21 בדצמבר 2020

1. פתרון:

(א) צ"ל: $d_{TV}(p, q) = \max_{S \subseteq [n]} [p(S) - q(S)]$
הוכחה:

נסמן $A = \{i : p_i \geq q_i\}$,
תהי $S \subseteq [n]$, נשים לב כי

$$\begin{aligned} p(S) - q(S) &= \sum_{i \in S} [p_i - q_i] = \sum_{i \in S \cap A} [p_i - q_i] + \sum_{i \in S \cap A^c} [p_i - q_i] \\ &\stackrel{\text{by } A \text{'s definition}}{=} \sum_{i \in S \cap A} |p_i - q_i| - \sum_{i \in S \cap A^c} |p_i - q_i| \\ &\leq \sum_{i \in S \cap A} |p_i - q_i| \leq \sum_{i \in A} |p_i - q_i| = p(A) - q(A) \end{aligned}$$

כלומר הראנו כי $\max_{S \subseteq [n]} [p(S) - q(S)] = p(A) - q(A)$
עתה נשים לב כי

$$\sum_{i \in A} [p_i - q_i] + \sum_{i \in [n] \setminus A} [p_i - q_i] = \sum_{i \in [n]} [p_i - q_i] = \sum_{i \in [n]} p_i - \sum_{i \in [n]} q_i = 1 - 1 = 0$$

כלומר קיבלנו כי $\sum_{i \in A} [p_i - q_i] = -\sum_{i \in [n] \setminus A} [p_i - q_i]$ ולכן

$$\sum_{i \in A} |p_i - q_i| = \sum_{i \in A} [p_i - q_i] = -\sum_{i \in [n] \setminus A} [p_i - q_i] = -1 \cdot -1 \sum_{i \in [n] \setminus A} |p_i - q_i| = \sum_{i \in [n] \setminus A} |p_i - q_i|$$

ולכן

$$\begin{aligned} 2 \cdot \sum_{i \in A} |p_i - q_i| &= \sum_{i \in A} |p_i - q_i| + \sum_{i \in A} |p_i - q_i| = \sum_{i \in A} |p_i - q_i| + \sum_{i \in [n] \setminus A} |p_i - q_i| \\ &= \sum_{i \in [n]} |p_i - q_i| = \|p - q\|_1 = 2 \cdot d_{TV}(p, q) \end{aligned}$$

ולכן קיבלנו כי

$$d_{TV}(p, q) = \sum_{i \in A} |p_i - q_i| = \sum_{i \in A} [p_i - q_i] = p(A) - q(A) = \max_{S \subseteq [n]} [p(S) - q(S)]$$

כלומר קיבלנו $d_{TV}(p, q) = \max_{S \subseteq [n]} [p(S) - q(S)]$, כנדרש

מ.ש.ל.א. ☺

$$\varepsilon_p(S) + \varepsilon_q(S) \geq 1 - d_{TV}(p, q) \quad \text{(ב) צ"ל:}$$

הוכחה:

נשים לב ש- $\varepsilon_p(S)$ היא בדיוק השגיאה שניחשנו q_i עבור בחירה של $i \in S$, שזה בדיוק $q(S)$,
נשים לב ש- $\varepsilon_q(S)$ היא בדיוק השגיאה של p_i עבור בחירה של $i \notin S$, שזה בדיוק $p(\bar{S})$,
וגם מתקיים כי $\varepsilon_q(S) + \varepsilon_q(\bar{S}) = p(S) + p(\bar{S}) = 1$
לאחר אבחנות אלו, נקבל כי

$$\begin{aligned} \varepsilon_p(S) + \varepsilon_q(S) &= \varepsilon_p(S) + 1 - \varepsilon_q(\bar{S}) = 1 + (\varepsilon_p(S) - \varepsilon_q(\bar{S})) \geq 1 - \max_{S \subseteq [n]} [\varepsilon_p(S) - \varepsilon_q(\bar{S})] \\ &= 1 - \max_{S \subseteq [n]} [q(S) - p(S)] = 1 - d_{TV}(q, p) = 1 - d_{TV}(p, q) \end{aligned}$$

מ.ש.ל.ב. ☺

2. פתרון:

$$\pi = \left(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n}\right) \quad \text{(א) צ"ל:}$$

הוכחה:

נשים לב כי P^T היא גם מטריצה סטוכסטית וגם מתקיים $\pi P^T = \pi$,

$$\text{לכן מתקיים } \pi^T = (\pi P^T)^T = P \cdot \pi^T$$

ראינו לפי משפט פרון פורבליוס שיש וקטור עצמי חיובי יחיד עד כדי כפולה בסקלר למטריצה ארגודית, ובהרצאה ראינו שהוקטור הימני הזה הוא 1_n למטריצה סטוכסטית P ,

לכן קיים סקלר c כך שמתקיים $\pi^T = c \cdot 1_n$ וגם מתקיים $\sum_{i=1}^n \pi_i = 1$ בגלל ש- π וקטור התפלגות ולכן $\sum_{i=1}^n c \cdot 1 = 1$
 $nc = 1 \implies c = \frac{1}{n}$

$$\text{כלומר } \pi^T = 1_n \cdot \frac{1}{n} = \left(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n}\right)^T \implies \pi = \left(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n}\right) \quad \text{כנדרש}$$

מ.ש.ל.א. ☺

$$d_{TV}(x^{(t+1)}, \pi) \leq d_{TV}(x^{(t)}, \pi) \quad \text{(ב) צ"ל:}$$

הוכחה:

נשים לב כי

$$\begin{aligned} d_{TV}(x^{(t+1)}, \pi) &= \frac{1}{2} \cdot \|x^{(t+1)} - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \|x^{(t)} \cdot P - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \|x^{(t)} \cdot P - \pi \cdot P\|_1 \\ &= \frac{1}{2} \cdot \|(x^{(t)} - \pi) \cdot P\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \sum_{i=1}^n \left| \left[(x^{(t)} - \pi) \cdot P \right]_i \right| \\ &= \frac{1}{2} \cdot \sum_{i=1}^n \left| \sum_{j=1}^n (x^{(t)} - \pi)_j \cdot P_{j,i} \right| \leq \frac{1}{2} \cdot \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| \cdot |P_{j,i}| \\ &= \frac{1}{2} \cdot \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n \left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| \cdot |P_{j,i}| = \frac{1}{2} \cdot \sum_{j=1}^n \left[\left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| \cdot \sum_{i=1}^n |P_{j,i}| \right] \\ &= \frac{1}{2} \cdot \sum_{j=1}^n \left[\left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| \cdot \sum_{i=1}^n P_{j,i} \right] = \frac{1}{2} \cdot \sum_{j=1}^n \left[\left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| \cdot 1 \right] \\ &= \frac{1}{2} \cdot \sum_{j=1}^n \left| (x^{(t)} - \pi)_j \right| = \frac{1}{2} \cdot \|x^{(t)} - \pi\|_1 = d_{TV}(x^{(t)}, \pi) \end{aligned}$$

$$\text{כלומר קיבלנו כי } d_{TV}(x^{(t+1)}, \pi) \leq d_{TV}(x^{(t)}, \pi) \quad \text{כנדרש.}$$

מ.ש.ל.ב.ב. ☺

$$\tau(\varepsilon) = \max_{1 \leq i \leq n} \tau(\varepsilon | e_i) \quad \text{צ"ל:}$$

הוכחה:

תהי $x_0 = \sum_{i=1}^n a_i \cdot e_i$ ו- $t \in \mathbb{N}$,

$$\begin{aligned} d_{TV}(x_0^{(t)}, \pi) &= \frac{1}{2} \cdot \|x_0^{(t)} - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \|x_0 \cdot P^t - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \left\| \sum_{i=1}^n a_i \cdot e_i \cdot P^t - \pi \right\|_1 \\ &= \frac{1}{2} \cdot \sum_{i=1}^n |a_i| \cdot \|e_i \cdot P^t - \pi\|_1 \stackrel{a_i \in [0,1]}{=} \frac{1}{2} \cdot \sum_{i=1}^n a_i \cdot \|e_i \cdot P^t - \pi\|_1 \\ &= \sum_{i=1}^n a_i \cdot \frac{1}{2} \cdot \|e_i \cdot P^t - \pi\|_1 = \sum_{i=1}^n a_i \cdot d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi) \end{aligned}$$

כלומר הראנו כי

$$d_{TV}(x_0^{(t)}, \pi) \leq \sum_{i=1}^n a_i \cdot d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi)$$

נסמן ב- $\alpha = \max_{1 \leq i \leq n} d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi)$ ונקבל כי

$$\sum_{i=1}^n a_i \cdot d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi) \leq \sum_{i=1}^n a_i \cdot \alpha = \alpha \cdot \sum_{i=1}^n a_i = \alpha \cdot 1 = \alpha$$

כלומר הראנו כי $d_{TV}(x_0^{(t)}, \pi) \leq \max_{1 \leq i \leq n} d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi)$ ולכן

$$\tau(\varepsilon | x_0) = \min_{t \in \mathbb{N}} \left\{ t : d_{TV}(x_0^{(t)}, \pi) \leq \varepsilon \right\} \leq \min_{t \in \mathbb{N}} \left\{ t : \max_{1 \leq i \leq n} d_{TV}(e_i^{(t)}, \pi) \leq \varepsilon \right\} = \max_{1 \leq i \leq n} \tau(\varepsilon | e_i)$$

ולכן נקבל כי

$$\tau(\varepsilon) = \max_{x_0} \tau(\varepsilon | x_0) \leq \max_{1 \leq i \leq n} \tau(\varepsilon | e_i)$$

וגם נשים לב כי $\tau(\varepsilon) = \max_{x_0} \tau(\varepsilon | x_0) \geq \max_{1 \leq i \leq n} \tau(\varepsilon | e_i)$ ולכן קיבלנו

$$\tau(\varepsilon) = \max_{1 \leq i \leq n} \tau(\varepsilon | e_i) \quad \text{כי}$$

מ.ש.ל.ג.ב. ☺

$$\tau(n^{-4}) = \Omega\left(\frac{\log(n)}{\gamma}\right) \quad \text{צ"ל:} \quad 3.$$

הוכחה:

נסמן $P = \frac{1}{d} A_G$,

תחילה נסמן ב- u_1, \dots, u_n בסיס של וקטורים עצמיים אורתונורמלי של $\frac{1}{d} A_G$ שמתאימים לערכים העצמיים $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_n$ בהתאמה. נשים לב כי ראינו בתרגול ובהרצאה כי $u_1 = n^{-1} \cdot 1 = \pi^T$ כאשר π זאת ההתפלגות הסטציונרית.

הערה: הבסיס האורתונורמלי אבל u_1 הוא מנורמל ביחס לנורמה 1 ולא 2 כמו השאר

למשך ההוכחה נניח בלי הגבלת הכלליות כי מתקיים $\lambda_2 \geq |\lambda_n|$,

נסתכל על הוקטור $x_0 = u_1 = n^{-1} \cdot 1 = \pi^T + n^{-1} \cdot u_2$,

תחילה נשים לב כי $x_0 \geq 0$ וגם כי $[u_2]_i = \sum_{i=1}^n [u_2]_i = \sum_{i=1}^n [u_1]_i \cdot [u_2]_i = \langle u_1, u_2 \rangle = 0$ ולכן

$$\sum_{i=1}^n [x_0]_i = \sum_{i=1}^n [u_1]_i + [u_2]_i = \sum_{i=1}^n [u_1]_i + \sum_{i=1}^n [u_2]_i = 1 + 0 = 1$$

וגם נשים לב שכל קורדיאנטה ב- u_2 היא לכל היותר $\frac{1}{2}$ (נסכמים 1 והסכום הוא 0) ולכן $\frac{1}{n} + \frac{1}{2} \leq 1$ ולכן $[x_0]_i = [u_1]_i + [u_2]_i \leq \frac{1}{n} + \frac{1}{2} \leq 1$ כלומר הראנו ש- $0 \leq x_0 \leq 1$ וגם $\sum_{i=1}^n [x_0]_i = 1$ ולכן הוקטור שהוגדר הוא אכן וקטור התפלגות. יהי $t \in \mathbb{N}$, תחילה נשים לב כי

$$\begin{aligned} x_0^T \cdot P^t &= (u_1 + n^{-1} \cdot u_2)^T \cdot P^t = (\pi + n^{-1} \cdot u_2^T) \cdot P^t = \pi \cdot P^t + n^{-1} \cdot u_2^T \cdot P^t \\ &= \pi + n^{-1} \cdot u_2^T \cdot P^t = \pi + n^{-1} \cdot u_2^T \cdot \lambda_2^t \end{aligned}$$

ולכן נקבל כי

$$\begin{aligned} \|x_0^T \cdot P^t - \pi\|_1 &= \frac{1}{2} \|\pi + n^{-1} \cdot u_2^T \cdot \lambda_2^t - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \|n^{-1} \cdot u_2^T \cdot \lambda_2^t\|_1 \\ \lambda_2 = 1 - (1 - \max\{\lambda_2, |\lambda_n|\}) = \gamma &\implies \frac{1}{2} \|n^{-1} \cdot u_2^T \cdot (1 - \gamma)^t\|_1 \geq \frac{1}{2} \|n^{-1} \cdot u_2^T \cdot (1 - \gamma)^t\|_2 = \frac{1}{2} \frac{(1 - \gamma)^t}{n} \end{aligned}$$

ונשים לב כי

$$\frac{(1 - \gamma)^t}{2n} \geq n^{-4} \iff (1 - \gamma)^t \geq 2n^{-3} \iff t \cdot \ln(1 - \gamma) \geq \ln(2n^{-3}) \iff t \geq \frac{-3 \ln(2n)}{\ln(1 - \gamma)} = \Theta\left(\frac{\ln(n)}{\gamma}\right)$$

כלומר הראנו כי עבור $t = \Omega\left(\frac{\ln(n)}{\gamma}\right)$ מתקיים $d_{TV}(x_0^T, \pi) = \frac{1}{2} \|x_0^T \cdot P^t - \pi\|_1 \geq \frac{(1 - \gamma)^t}{2n} \geq n^{-4}$ כלומר מצאנו וקטור התפלגות x_0 כך ש- $d_{TV}(x_0^T, \pi) \geq n^{-4}$ כאשר $t = \Omega\left(\frac{\ln(n)}{\gamma}\right)$ ולכן $\tau(\varepsilon) \geq \tau(\varepsilon | x_0^T) = \Omega\left(\frac{\ln(n)}{\gamma}\right)$

ולכן $\tau(\varepsilon) = \Omega\left(\frac{\ln(n)}{\gamma}\right)$ כנדרש.

מ.ש.ל.⊙

4. פתרון:

(א) צ"ל: מטריצת מעבר

הוכחה:

נסמן ב- P את מטריצת המעבר של ה- SRW ,

נשים לב כי $\mathbb{P}(X_{n+1} = i | X_n = i) = \frac{1}{2}$ לפי ההגדרה,

וגם $\mathbb{P}(X_{n+1} = j | X_n = i) = \mathbb{P}(\text{we didn't stay in } i) \cdot P_{i,j} = \frac{1}{2} P_{i,j}$ עבור $i \neq j$.

נשים לב כי מטריצת המעבר המקורית תקרה חצי מהזמן וחצי מהזמן נשאר באותו המצב ולכן ניתן לכתוב

$$P' = \frac{1}{2}P + \frac{1}{2}I_n$$

וזאת תהיה מטריצת המעבר של LRW

מ.ש.ל.א.⊙

(ב) צ"ל: אותה התפלגות סטציונרית

הוכחה:

תהי π התפלגות סטציונרית של ה- SRW ולכן $\pi \cdot P = \pi$, ונשים לב כי

$$\pi \cdot P' = \pi \cdot \left(\frac{1}{2}P + \frac{1}{2}I_n\right) = \frac{1}{2} \cdot \pi \cdot P + \frac{1}{2} \cdot \pi \cdot I_n = \frac{1}{2} \cdot \pi + \frac{1}{2} \cdot \pi = \pi$$

ולכן ההתפלגות הסטציונרית היא גם של ה- LRW

מ.ש.ל.ב.⊙

(ג) צ"ל: ה- LRW היא ארגודית

הוכחה:

נסמן $Q = P'$,

נוכיח כי $Q^n > 0$, כלומר לכל i, j יש מסלול באורך n ביניהם.

יהיו v_i, v_j קודקודים ב- G .
 תחילה מהיות ו- G קשיר, קיים מסלול בין i ל- j באורך $k \leq n$ ונסמן $v_i, v_{l_1}, \dots, v_{l_{k-1}}, v_j$ מסלול זה.
 נשים לב כי $v_i, \dots, v_j, v_{l_1}, \dots, v_{l_{k-1}}$ הוא מסלול באורך n בגרף ה- LRW בין v_i ל- v_j ולכן $Q_{i,j}^n > 0$.
 כלומר מצאנו חזקה n כך ש- $Q^n > 0$ ולכן המטריצה אכן ארגודית.

מ.ש.ל.ג.⊙

(ד) צ"ל: $\tau_{LRW}(\varepsilon) = \text{polylog}(n)$
 הוכחה:

נלך לפי טענת העזר, נבחר $t = \left(\tau_{SRW}\left(\frac{\varepsilon}{2}\right)\right)^2$, נשים לב ש-

$$\begin{aligned} d_{TV}(x_t, \pi) &= \frac{1}{2} \cdot \|x_t - \pi\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \left\| x_0 \cdot \left(\frac{1}{2}P + \frac{1}{2} \cdot I_n \right)^t - \pi \right\|_1 \\ &= \frac{1}{2} \cdot \left\| \frac{1}{2^t} \cdot x_0 \cdot \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot P^i - \pi \right\|_1 = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2^t} \cdot \left\| \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot x_0 \cdot P^i - \pi \right\|_1 \\ &= \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2^t} \cdot \left\| \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot x_0 \cdot P^i - \pi \cdot P^i \right\|_1 \leq \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2^t} \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot \|x_0 \cdot P^i - \pi \cdot P^i\|_1 \\ &= \frac{1}{2^t} \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot \left(\frac{1}{2} \cdot \|x_0 \cdot P^i - \pi\|_1 \right) = \frac{1}{2^t} \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \cdot d_{TV}(x_0 \cdot P^i, \pi) \\ &= \frac{1}{2^t} \left[\sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \binom{t}{i} \cdot d_{TV}(x_0 \cdot P^i, \pi) + \sum_{i=\sqrt{t}+1}^t \binom{t}{i} \cdot d_{TV}(x_0 \cdot P^i, \pi) \right] \\ &\leq \frac{1}{2^t} \left[\sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \binom{t}{i} \cdot 1 + \sum_{i=\sqrt{t}+1}^t \binom{t}{i} \cdot \frac{\varepsilon}{2} \right] \leq \frac{1}{2^t} \left[\sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \binom{t}{i} + \frac{\varepsilon}{2} \cdot \sum_{i=0}^t \binom{t}{i} \right] \\ &= \frac{1}{2^t} \left[\sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \binom{t}{i} + \frac{\varepsilon}{2} \cdot 2^t \right] = \frac{1}{2^t} \cdot \sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \binom{t}{i} + \frac{\varepsilon}{2} = \sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \frac{1}{2^t} \cdot \binom{t}{i} + \frac{\varepsilon}{2} \end{aligned}$$

נסמן $X \sim \text{Bin}(t, \frac{1}{2})$, לכן נקבל לפי הופדינג כי

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{\sqrt{t}} \frac{1}{2^t} \cdot \binom{t}{i} &= \mathbb{P}\left(X \leq \sqrt{t}\right) = \mathbb{P}\left(X - \frac{1}{2}t \leq \sqrt{t} - \frac{1}{2}t\right) \leq \mathbb{P}\left(\left|X - \frac{1}{2}t\right| \leq \frac{1}{2}t - \sqrt{t}\right) \leq 2e^{-\frac{(\frac{1}{2}t - \sqrt{t})^2}{2t}} \\ &\leq^* 2e^{-t \cdot c} \end{aligned}$$

נשים לב ש- \star נכון מהיות $\frac{(\frac{1}{2}t - \sqrt{t})^2}{2t} \rightarrow \frac{1}{2}$ אז מתקיים ש- $c_1 \cdot t \leq \frac{(\frac{1}{2}t - \sqrt{t})^2}{2t} \leq c_2 \cdot t$ כמעט תמיד (כש- c_1, c_2 קבועים),
 ולכן ניתן להחליף את הביטוי ב- $t \cdot c$ כש- c קבוע כלשהו (קרוב ל- $\frac{1}{2}$)
 כלומר נציב ונקבל כי $d_{TV}(x_t, \pi) \leq 2e^{-t \cdot c} + \frac{\varepsilon}{2}$ ונשים לב שעבור $t_1 = \max\left\{t, -\frac{\log(\frac{\varepsilon}{4})}{c}\right\}$ ונקבל כי

$$d_{TV}(x_{t_1}, \pi) \leq 2e^{-t \cdot c} + \frac{\varepsilon}{2} \leq \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

כלומר הראנו כי $\tau(\varepsilon) \leq t_1$ ונשים לב כי $\tau(\varepsilon) = \text{polylog}(n)$ ולכן $t_1 = \max\left\{t, -\frac{\log(\frac{\varepsilon}{4})}{c}\right\} = \text{polylog}(n)$ כנדרש.

מ.ש.ל.ד.⊙