

מבני נתונים

פתרון תרגיל 3

גלעד אשרוב

1 במאי 2012

שאלה 1. הוכח את חסם האיחוד. כלומר, יהיו A_1, \dots, A_n מאורעות. אזי מתקיים:

$$\Pr \left[\bigvee_{i=1}^n A_i \right] \leq \sum_{i=1}^n \Pr [A_i]$$

פתרון: ראינו כי

$$\Pr [A \vee B] \leq \Pr [A] + \Pr [B]$$

הרעיון הוא פשוט להפעיל את אי השיויון הנ"ל שוב ושוב. כלומר:

$$\begin{aligned} \Pr \left[\bigvee_{i=1}^n A_i \right] &= \Pr \left[A_1 \vee \bigvee_{i=2}^n A_i \right] \leq \Pr [A_1] + \Pr \left[\bigvee_{i=2}^n A_i \right] = \Pr [A_1] + \Pr \left[A_2 \vee \bigvee_{i=3}^n A_i \right] \\ &\leq \Pr [A_1] + \Pr [A_2] + \Pr \left[\bigvee_{i=3}^n A_i \right] \leq \dots \leq \Pr [A_1] + \Pr [A_2] + \dots + \Pr [A_n] = \sum_{i=1}^n \Pr [A_i] \end{aligned}$$

שאלה 2. נניח אלגוריתם אקראי A שעבור כל קלט x , מחזיר את התוצאה הנכונה בהסתברות $1/2$, ומחזיר "לא יודע" בהסתברות $1/2$. השאלה האם יחזיר את התשובה הנכונה או "לא יודע" תלויה באקראיות של האלגוריתם A בלבד, ולכן, ייתכן בהחלט שאם החזיר "לא יודע" בפעם הראשונה ונריץ אותו שוב, יחזיר את התוצאה הנכונה שוב בהסתברות $1/2$.

כעת, נניח אלגוריתם B העובד בצורה הבאה: B מריץ את A שוב ושוב, כל עוד A מחזיר "לא יודע". ברגע ש- A מחזיר תשובה אחרת, B עוצר, ומחזיר את התשובה ש- A החזיר.

1. מהי ההסתברות שהאלגוריתם B יצטרך להריץ את A יותר מ-100 פעמים בכדי לקבל תשובה נכונה?

פתרון: האלגוריתם צריך להיכשל 100 פעמים, ולכן ההסתברות היא 2^{-100} .

2. מהי תוחלת מספר הפעמים שהאלגוריתם B מריץ את A ?

פתרון: החישוב הוא פשוט מה שראינו בכיתה לגבי תוחלת מספר הפעמים שמטילים מטבע עד שמקבלים "עץ". נקבל תוחלת - 2.

3. חזור על שני הסעיפים הקודמים תחת ההנחה שאלגוריתם A מחזיר תשובה נכונה בהסתברות p ו"לא יודע" בהסתברות $1-p$, עבור אישהו $0 < p < 1$.

פתרון: ההסתברות שגורף 100 סיבובים היא: p^{100} .
ההסתברות שגורף i סיבובים אחרי i סיבובים היא: $(1-p)^{i-1}p$. נסמן ב- X את המשתנה המקרי המייצג את מספר הסיבובים. נקבל:

$$\begin{aligned} E[X] &= \sum_{i=1}^{\infty} (1-p)^{i-1} \cdot p \cdot i = p \cdot \sum_{i=1}^{\infty} (1-p)^{i-1} \cdot i \\ &= p \cdot \left((1-p)^0 + 2 \cdot (1-p)^1 + 2 \cdot (1-p)^2 + \dots \right) \\ &= p \cdot \left(\left((1-p)^0 + (1-p)^1 + (1-p)^2 + \dots \right) + \left((1-p)^1 + (1-p)^2 + \dots \right) + \dots \right) \\ &= p \cdot \left(\frac{1}{p} + \frac{1-p}{p} + \frac{(1-p)^2}{p} + \dots \right) \\ &= 1 + (1-p) + (1-p)^2 + \dots = \frac{1}{p} \end{aligned}$$

שאלה 3. נניח אנו מטילים קוביה 10 פעמים.

1. מהי ההסתברות שבכל הפעמים נקבל 6?

פתרון: $\left(\frac{1}{6}\right)^{10}$.

2. מהי ההסתברות שבכל הפעמים נקבל את אותה התוצאה?

פתרון: $\left(\frac{1}{6}\right)^9$.

3. מהי ההסתברות שבדיק ב-4 הטלות נקבל את התוצאה 5?

פתרון: $\binom{10}{4} \left(\frac{1}{6}\right)^4 \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^6$.

4. תאר נוסחא כללית. מהי ההסתברות שב- k מהמקרים נקבל את התוצאה x ? (עבור $x \in \{1, \dots, 6\}$)

פתרון: $\binom{10}{k} \left(\frac{1}{6}\right)^k \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^{10-k}$.

5. מהי תוחלת סכום ההטלות?

פתרון: 35.

שאלה 4. מגרילים גרף באקראי עם n קודקודים בצורה הבאה: לכל זוג קודקודים בגרף מטילים מטבע השווה 1 בהסתברות p (עבור $0 < p < 1$). אם המטבע יצא 1 - מגדירים קשת בין זוג הקודקודים בגרף.

1. חשב את תוחלת מספר הקשתות בגרף?

פתרון: נסדר את הקשתות לפי סדר $\binom{k}{2}, \dots, 1$. יהי X_i משתנה מקרי המקבל 1 אם הקשת i הוגרלה, ו-0 אחרת. יהי X משתנה מקרי המסמל את מספר הקשתות בגרף. ברור כי $X = \sum_{i=1}^{\binom{k}{2}} X_i$. כמו-כן, ברור כי $E[X_i] = p$ לכל i . נקבל:

$$E[X] = E \left[\sum_{i=1}^{\binom{k}{2}} X_i \right] = \sum_{i=1}^{\binom{k}{2}} E[X_i] = \sum_{i=1}^{\binom{k}{2}} p = \binom{k}{2} p$$

2. קליק בגרף בגודל k היא תת קבוצה של קודקודים בגודל k כך שקיימת קשת בין כל זוג קודקודים בתת קבוצה זו. מצא חסם תחתון להסתברות שלא קיים בגרף קליק בגודל k ?

פתרון: נקבע תת קבוצה של קודקודים בגודל k - A . מספר הקשתות בין k הקודקודים הנ"ל הוא $\binom{k}{2}$. ההסתברות שיש קליק בתת קבוצה זו היא:

$$\Pr[A \text{ is clique}] = p^{\binom{k}{2}}$$

כעת, ישנן $\binom{n}{k}$ קבוצות בגודל k . לכן, נקבל כי:

$$\Pr[G \text{ has } k\text{-clique}] \leq \binom{n}{k} p^{\binom{k}{2}}$$

ולכן,

$$\Pr[G \text{ does not have } k\text{-clique}] = 1 - \Pr[G \text{ has } k\text{-clique}] \geq 1 - \binom{n}{k} p^{\binom{k}{2}}$$

שאלה. באוניברסיטה מסוימת במרכז הארץ, נלמד הקורס "מבני נתונים". הסטודנטים בקורס קיבלו תרגיל לשיעורי בית ובו רשימה של פונקציות שעליהם למיין לפי סדר גודל. בנוסף, הסטודנטים התבקשו לבחור מהרשימה 5 זוגות של פונקציות, ולהוכיח לגביהן טענה מסוימת.

1. בהינתן שברשימה היו סה"כ 16 פונקציות - כמה זוגות של פונקציות ניתן להרכיב בסה"כ?
2. תחת ההנחה שכל סטודנט בחר באקראי בהתפלגות אחידה ובצורה בלתי תלויה את חמשת הזוגות, מה ההסתברות ששני סטודנטים נתונים יבחרו **בדיוק** את אותם חמשת הזוגות?
3. אם ישנם 100 סטודנטים בקורס בסה"כ, מצא חסם עליון להסתברות שישנם שני סטודנטים כלשהם עם אותם חמישה זוגות בדיוק?
4. **בנוסף:** בהינתן התוצאות שלעיל, מה מתרגלי הקורס עלולים להסיק אם נמצאו שני סטודנטים כלשהם עם אותם חמישה זוגות בדיוק? (-:

פתרון:

1. ניתן להרכיב $\binom{16}{2} = 16 \cdot 15 / 2 = 120$ זוגות בסה"כ.
2. אנחנו קובעים את הבחירה של הסטודנט הראשון, ושואלים מה ההסתברות שהסטודנט השני בוחר בדיוק אותן הפונקציות. כלומר - אנחנו שואלים מה ההסתברות שהסטודנט השני בחר חמש זוגות ספציפיים מתוך רשימה של 120 זוגות. נקבל:

$$\Pr[S_2 \text{ chooses the same functions as } S_1] = \frac{1}{\binom{120}{5}} = \frac{5!}{120 \cdot 119 \cdot 118 \cdot 117 \cdot 116} = 5.24 \cdot 10^{-9}$$

3. עבור שני סטודנטים נתונים, ההסתברות ששניהם בחרו בדיוק אותן שתי פונקציות היא $5.24 \cdot 10^{-9}$. ההסתברות שישנם שני סטודנטים כלשהם שבחרו את אותן הפונקציות חסומה ע"י:

$$\begin{aligned} & \Pr[\exists S_1, S_2 \text{ that chose the same 5 functions}] \\ & \leq \binom{100}{2} \Pr[S_2 \text{ chooses the same functions as } S_1] = 4950 \cdot 5.24 \cdot 10^{-9} = 2.59 \cdot 10^{-5} \end{aligned}$$