

## הכללה למשפט של YOUNG - מדור מתקדם

### מ ב ר א

בזמננו החיע יונג את הביעיה הבאה: נניח שאנו רוצחים לסדר כל המספריים הטבעיים מ-1 עד  $m$  כך  $a_1 < a_2 < \dots < a_m$  שורות של  $n$  מספריים כל אחת, כך שבכל עמודה (מלמעלה למטה) ובכל שורה (משטאל לימיין) חיווצר סדרה פונוטונית עולה. בכמה אפניהם אפשר לבצע את המשימה?

יונג פתר את הביעיה והוכיח כי מספר האופנים הוא

$$(1) \quad \frac{1!2!3!\dots(m-1)!}{n!(n+1)!\dots(n+m)!}$$

במקרה זה אנו סכילים את הביעיה. נתונים  $n$  מספריים טבעיות  $a_1, a_2, \dots, a_m$ , כך  $a_1 < a_2 < \dots < a_m$ . אנו רוצחים לסדר את המספריים הטבעיים מ-1 עד  $S$  בעמודות, כך שבעמודה הראשונה יופיעו  $a_1$  מספרים, בשניה  $a_2$  מספרים, וכו' ושבכל עמודה ובכל שורה חיווצר סדרה פונוטונית עולה. נסמן ב-  $F(a_1, a_2, \dots, a_m)$  את מספר הדרכים שניתן לבצע סידור כזה והביעיה היא לחשב את  $F(a_1, a_2, \dots, a_m)$ . רואים כי הביעיה של יונג מתייחסת למקרה הפרטי  $(n, n, n, \dots, n)$ . נוכיח כי, באופן כללי,

$$(2) \quad F(a_1, a_2, \dots, a_m) = \prod_{i=1}^m \frac{s!}{(a_i + m - i)!} \cdot \prod_{j=1}^{a_i} (a_i - j + 1)$$

ולא קשה לראות כי הנוסחה (2) מקבלת את הצורה הפשטית יחסית (1)  
 $a_1 < a_2 < \dots < a_m$

### הוכחה:

הוכחה היא ע"י אינדוקציה לגבי כל ה-  $a_i$ , ומתחבסה על שני משפטי עזר:

### משפט עזר 1:

$$(3) \quad F(a_1, a_2, \dots, a_m) = F(a_1 - 1, a_2, \dots, a_m) + \\ + F(a_1, a_2 - 1, a_3, \dots, a_m) + \dots + F(a_1, a_2, a_3, \dots, a_m - 1)$$

ההוכחה מידית כי הרי בכל סדר של  $S_m$  המספרים מוכראת המספר  $S$  בעצם להופיע בהתחיה עמודה ובקצתה הימני של שורה. בכך נקבל ע"י מהיקחו מערצת המתאימה למה שיתקבל ע"י קזר או חד העמודות ב-1.

### משפט עזר 2:

יהיו  $A_1, A_2, \dots, A_m$  מספרים כלשהם. אז

$$(4) \quad \sum_{k=1}^m A_k \left\{ 1 - \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^m \left( 1 + \frac{1}{A_j - A_k} \right) \right\} = \frac{m(m-1)}{2}$$

### הערות:

מאחר שהוכחת משפט עזר זה מסובכת במקצת, נדחה אותה לסעיף הבא. בינהתיים נעיר כי המשפט כשלעצמו מפתיע, מאחר שקשה היה לנחש שערך של הנוסחה המסorbitה ב-(4) יהיה תלוי ב- $m$  ולא במספרים  $A_i$ . כדי לפשט את הטיפול בנוסחאות כאלה משתמש במונחים הבאים.

יהיו  $X_1, X_2, \dots, X_m$  מספרים כלשהם, אז נכתוב

$$\sum_i X_i = \sum_{i=1}^m X_i$$

$$\sum_i^{(j)} X_i = \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^m X_i$$

ז.א., במקרה השני, כשהסכום הוא על כל הערכים של  $i$  מ-1 עד  $m$ .

ברט ל-  $\sum_{j=i}^m$ .

נשתמש גם בסימון דומים,  $\prod_i^{(j)}$  עבור מכפלות. עכשו נוכל לכתב את המשוואה (4) בזורה:  $\prod_i^{(j)}$

$$(4') \quad \sum_k A_k \left( 1 - \prod_j^{(k)} \left( 1 + \frac{1}{A_j - A_k} \right) \right) = \frac{1}{2} m(m-1)$$

עכשו נינש להוכיח המשפט העיקרי. ברור שהוא נכון במקרה  $a_1 = a_2 = \dots = a_m = 1$  היא את היחס (3). אבל זה יהיה נכון אם

$$(5) \quad \frac{s!}{\prod_{i=1}^m (a_i + m - i)!} \cdot \prod_{j > i}^{m-i} (a_i - a_j + j - i) \\ = \frac{(s-1)!}{\prod_{i=1}^{m-1} (a_i + m - i)!} \cdot \prod_{j > i}^{m-(m-k)} (a_k + m - k) \prod_j^{(k)} [1 + \frac{1}{a_j - a_k + k - j}]$$

אנו משאים לקרה לאשר כי (5) אמת מבטא בדיקת העובדה ש-(3) מקיים את היחס (2).

אבל (5) שווה ערך עם

$$(6) \quad s = \sum_k (a_k + m - k) \prod_j^{(k)} [1 + \frac{1}{a_j - a_k + k - j}]$$

כדי להוכיח את (6) נזכיר ב-(4) ונקבל  $a_k = a_k + m - k$

$$\sum_k (a_k + m - k) \left\{ 1 - \prod_j^{(k)} [1 + \frac{1}{a_j - a_k + k - j}] \right\} = \frac{1}{2} m(m-1)$$

$$\sum_k (a_k + m - k) \prod_j^{(k)} [1 + \frac{1}{a_j - a_k + k - j}] \quad \text{ולכן}$$

$$= \sum_k (a_k + m - k) - \frac{1}{2} m(m-1)$$

$$= s + \sum_{k=1}^m (m-k) - \frac{1}{2} m(m-1)$$

$$= s$$

. ס.ש.ל.

נשאר איפוא רק להוכיח את הנוסחה (4), ז.א. משפט עזר 2.

הוכחה משפט עזר 2

$$f(x) = x \prod_i [1 + \frac{1}{A_i - x}] \quad \text{נגידו}$$

$$f(x) = x - m + \frac{Q(x)}{\prod_i (A_i - x)} \quad \text{זה קל לראות כי}$$

כש-  $(x)$  הוא פולינום ממעלה  $1-m$ . נוכל אם כן להשתמש בעיקרון של שברים חלקיים, ונקבל

$$(7) \quad f(x) = x - m + \sum_k \frac{c_k}{A_k - x}$$

כשיש עוד לקבע את המקדמים  $c_k$ . נכפיל את (7) ב-  $A_j - x$  ונקבל

$$x(A_j - x + 1) \prod_i^{(j)} [1 + \frac{1}{A_i - x}] = (A_j - x)(x - m) + c_j + (A_j - x) \sum_i^{(j)} \frac{c_i}{A_i - x}$$

$$\frac{x(A_j - x + 1)}{A_j} \prod_i^{(j)} [1 + \frac{1}{A_i - A_j}] = c_j \quad \text{נzieיב כאן } x = A_j$$

ולכן, מ- (7)

$$(8) \quad x \prod_i [1 + \frac{1}{A_i - x}] = \\ = x - m + \sum_k \frac{A_k}{A_k - x} \prod_i^{(k)} [1 + \frac{1}{A_i - A_k}]$$

נפתח את שני אגפי (8) לפי חזקות יורדות של  $x$ :

$$(9) \quad x \sum_i \left[ 1 - \frac{1}{x} - \frac{A_1}{x^2} - \frac{A_1^2}{x^3} \dots \right] =$$

$$= x - m - \sum_k \frac{A_k}{x} \prod_i^{(k)} \left[ 1 + \frac{1}{A_1 - A_k} \right] \left( 1 + \frac{A_k}{x} + \frac{A_k^2}{x^2} \dots \right)$$

$$(10) \quad x \left\{ 1 - \frac{m}{x} + \frac{\frac{1}{2}m(m-1)-\sum A_k}{x^3} - \right.$$

$$\left. - \frac{\frac{1}{6}m(m-1)(m-2) + \sum A_i^2 - (m-1)\sum A_i}{x^3} \dots \right\}$$

$$= x - m - \sum_k A_k \prod_i^{(k)} \left[ 1 + \frac{1}{A_1 - A_k} \right] \left( \frac{1}{x} + \frac{A_k}{x^2} + \frac{A_k^2}{x^3} + \dots \right)$$

נשווה את מקדמי  $\frac{1}{x}$  בשני האגפים:

$$\frac{1}{2}m(m-1) = \sum A_k$$

$$= - \sum_k A_k \cdot \prod_i^{(k)} \left[ 1 + \frac{1}{A_1 - A_k} \right]$$

$$(11) \quad \sum_k A_k \left\{ 1 - \prod_i^{(k)} \left[ 1 + \frac{1}{A_1 - A_k} \right] \right\} = \frac{1}{2}m(m-1)$$

### הערות נוספתות:

א. אם נוסיף קבוע  $\lambda$  לכל  $A_i$  נקבל

$$(11') \quad \sum_k (A_k + \lambda) \left\{ 1 - \prod_i^{(k)} \left[ 1 + \frac{1}{A_1 - A_k} \right] \right\} = \frac{1}{2}m(m-1)$$

נחסר עבשו (11) מ-(11') ונחלק ב- $\lambda$ . נקבל

$$\sum_k \left\{ 1 - \frac{\pi^{(k)}}{i} \left[ 1 + \frac{1}{A_i - A_k} \right] \right\} = 0$$

. נ.ג.

$$\sum_k \frac{\pi^{(k)}}{i} \left[ 1 + \frac{1}{A_i - A_k} \right] = m$$

ב. אם נשווה את מקדמי ב- (10) מקבל

$$\sum_k A_k^2 \left\{ 1 - \frac{\pi^{(k)}}{i} \left[ 1 + \frac{1}{A_i - A_k} \right] \right\} = (m-1) \sum_i A_i - \frac{1}{6} m(m-1)(m-2)$$

ביבליוגרפיה:

(1) עבודת גמר של פר רפאל אליעזר שהוגשה לטכניון.

A. YOUNG, on Quant. Substit. Analysis, Proc. London Math. Soc. II, 28 (1928) 255. (2)