

# שם: גרנד' פהיש סימן ל פרמולציה

פרמולציה קבוצה, נסמן פרמולציה  $\sigma \in S_n$   
 באופן הבא:

$$\sigma = (\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n))$$

למשל,

$$\text{id}_{[n]} = (1, 2, \dots, n)$$

חילוף בין שני מספרים עקב נכסיו של  $(xy)$   
 למשל,  $\sigma_4 = (1, 4, 3, 2)$   $(2, 4)$

כאשר נבצע את זריקת חילוף בסיוע הסימן ל פרמולציה  $\sigma \in S_n$

זריקת  $\sigma$ : ניקח את הפרמולציה, ובכל שלב נבצע

חילוף בין המספרים  $i$  ו- $j$  שלא במקום הנכון

לפי פרמולציה יחידה, פכן המספר שבמקום

ה- $i$  (ה- $j$ ) במקום מס' החלופים שבזוג שיהיה פסיון

למשל:

$$\begin{matrix} 144 \\ \rightarrow \\ (1, 4, 2, 3) \end{matrix} \quad \begin{matrix} 144 \\ \rightarrow \\ (3, 4, 2, 1) \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 324 \\ \rightarrow \\ (1, 2, 4, 3) \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 432 \\ \rightarrow \\ (1, 2, 3, 4) \end{matrix}$$

פכן  $-1 = (-1)^3 = \text{sgn}((1, 4, 2, 3))$  של כל נכסיו  $-1$  החלופים

שבזוגי הסימן לשלם נקבע כ- $-1$  ל פרמולציה  $-1$

הוכח - החלופים:  $(1, 4, 2, 3) = (3, 4)(2, 3)(1, 4)$

סדר מניין מהלכיהם של  $\sigma$  מראה כי

$$(3, 4) (2, 3) (1, 4) (3, 4, 2, 1) = \text{חלל}$$

ולאחר כך נכלה -  $(1, 4) (2, 3) (3, 4)$  משמע  
נקבל כי

$$(1, 4) (2, 3) (3, 4) = (3, 4, 2, 1)$$

דיון ב- ישנה דרך שיטתית - לחשב הסמן  
של המילה נכונה אם המילה מתחילה  
אם המילה נכונה, ונראה כי מסתדרת  
למשל:

$$\sigma = \begin{pmatrix} 3 & 4 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{pmatrix}$$

$$\text{sgn}(\sigma) = (-1)^5 = -1$$

נסמן ב-  $\text{int}(\sigma)$  את מס' ההיפוכים בין  
קווים המסומנים, כאשר נבחר את הקווים כך  
שכל חיתוך בין שני קווים באי-התאמה נקודה  
(הקווים אינם חוצים זה את זה).

$$\text{sgn}(\sigma) = (-1)^{\text{int}(\sigma)}$$

הוכחה: נסביר את מס' ההיפוכים. בין שני  
ל-  $\sigma$  חיתוך אי-התאמה נבחר את הקווים  
כאשר  $\sigma$  אינו (האסכולה) או כאשר  
 $\sigma$  אינו (האסכולה) כיוון של נראה לסדר  
א-היפוך כשהוא ק' לסדר א-היפוך  
עברו עברו נקבל כי

$$\text{int}(\sigma) = \sum_{i=1}^n \# \{ j \mid \sigma(j) < \sigma(i) \}$$

כאשר מסתכלים מה יורד אחריו, נבדוק  
המספר הגדול יותר,  $i$  שיהיה מקיף  $\sigma(i) = i$   
שלא יבוא לפניו, כלומר, נבדוק  $\sigma(i) < i$

$$(1 - \sigma(i)) (\sigma(i) - 2) \dots (i - 1) = \tau$$

כעת, נניח  $\tilde{\sigma}$  כפונקציה המהפכה את  $\sigma$  ל- $\tau$ .

לפי ההגדרה של ההפכה, כעת  $\sigma$  הוא  
המספרים (הם)  $i$  כפונקציה שמה, אכן  $\tilde{\sigma}$   
אין חיבורים בין הקוויים  $i$  לבין  $i$  או קו  
אחר.

מבחינה זו, נראה  $i < j$  ו- $\sigma(j) < \sigma(i)$   
לכן, נראה  $i \leq j < \sigma(i)$  במקרה של  $i$  חתך  
 $\sigma$  נכנסה לקו  $i$  לפני  $j$ .

$$\# \{ j \mid \sigma(j) < \sigma(i) \} = \sigma(i) - i$$

$$\text{int}(\tilde{\sigma}) = \text{int}(\sigma) - \sigma(i) + i$$

לכן

$$(1) \quad (-1)^{\text{int}(\tilde{\sigma})} = (-1)^{\sigma(i) - i} (-1)^{\text{int}(\sigma)}$$

ולכן

מכאן,  $\tau$  הינו  $i$  ו- $\sigma(i) = i$ , ולכן

$$(2) \quad \text{sgn}(\tilde{\sigma}) = (-1)^{\sigma(i) - i} \text{sgn}(\sigma)$$

נקבל  $\sim (1) - (1) - (1) - \dots$  "צמצום אינסופי"

נ'  $(-1)^{\text{int}(\sigma)} = \text{sgn}(\sigma)$   
 איף ורק איף  $(-1)^{\text{int}(\hat{\sigma})} = \text{sgn}(\hat{\sigma})$

נמשך באינדוקציה על גודל  $n$  האינדיקס  
 עבור  $n$   $\neq 0$ , יבדוק שנקבל בסוף אי-

$\text{Id}_{[n]}$  עבורה

$$\text{sgn}(\text{Id}_{[n]}) = 1 = (-1)^0 = (-1)^{\text{int}(\text{Id}_{[n]})}$$

נקבל נ'

$$(-1)^{\text{int}(\sigma)} = \text{sgn}(\sigma)$$

□

נניח