

## מבנה נתונים ואלגוריתמים 2 – תרגיל 5 (תשפ"ד) 83224

הנחיות הגשה:

- מועד הגשה: 4/5/2022, הגשה באתר מודול בלבד בלבד.
- ניתן להגיש בזוגות, על כל סטודנט להגיש עותק משלו באתר המודול.

### שאלה 1 :

עת נחשב את הערכים הצפויים של C ו-D-לפשטוט, נניח שהמפתחות הם 1,2,...,n. עבור שני צמתים שונים x,y נניח ש  $x[i] = key[y]$  וגדיר את משתנה האינדיקטור המקרי:

$$X_{i,k} = \begin{cases} 1 & \text{if } y \text{ is a node on the right spine of the left subtree of } x \text{ (in } T) \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

הראו כי  $X_{i,k} = 1$  אם ורק אם

$$priority[y] > priority[x]$$

$$key[y] < key[x]$$

כל z כך ש  $x[i] < priority[z]$  גורר  $key[y] < key[z] < key[x]$

### שאלה 2 :

הוכחו נכונות של דוגמא 2 בתרגום FFT

### שאלה 3 :

השתמשו באלגוריתם ה-FFT לשל חישוב המכפלה של הפולינומים  $A(x) = 2 + x$  ו-  $B(x) = 1 + x - x^2$

שאלות

ונענת נחשב את העריכים הקיימים של C-D-לפשתות, נניח שהמפתחות הם ח'....., ע'... ש' צמתים שונים או, בינו key[x] = i ו key[y] = i+k, ונגדיר את משתנה האידיקטור המקרו:

$$X_{i,k} = \begin{cases} 1 & \text{if } y \text{ is a node on the right spine of the left subtree of } x \text{ (in } T) \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

הראו כי  $X_{i,k} = 1$  אם ורק אם

$priority[y] > priority[x]$  

$\text{key}[y] < \text{key}[x]$  b

כל z ש  $\text{key}[y] < \text{key}[z] < \text{key}[x]$  גורר  $\text{priority}[y] < \text{priority}[z]$

$$x_{i,k} = 1$$

51

$x$

per m³

៤២

$$\left\{ p(y) < p(z) \text{ sc } \text{key}(y) < \text{key}(z) < \text{key}(x) \quad \text{pr. pure} \geq 50\%, \quad \text{key}(y) < \text{key}(x) \quad , \quad P[y] > P[x] \right\} \Leftrightarrow x_{i,k} = 1 \quad /3$$

$$\leftarrow x_{ik} = 1 \quad k \in \{1, \dots, n\}$$

$x$  הוכיח פה  $\tilde{M}$  מינימום בז'רמן וטבזון וטבזון  $y$   $|y| = x_{ik} = 1$  כפירושו (a)

ונכון רצוי, מילוי מינימום פונקציית  $x$  בזיהוי  $p(x) = y$  מגדיר  $h(x) > h(y)$   
 כלומר מילוי  $p(x) < p(y)$  מגדיר גודל  $y$ .

$$(a) \checkmark . P(y) > P(x) \quad \text{True}$$

• X is known as the **key** for node Y if key(Y) < key(X) **b)**

$\text{key}(y) < \text{key}(z) < \text{key}(x)$     ↗  z 'd' (C)

:  $\lambda^{(1)}(\text{det} \rightarrow \infty)$   $\cap$   $\mathcal{N}$

$x$  is lower than  $y$  and  $x$  is not equal to  $y$  implies  $\text{key}(y) \geq \text{key}(x)$  and  $\text{key}(x) < \text{key}(y)$

• פירסום 2 פ"ג ר"ט ס. מינוס י. ה. זי' ב"ה 321/1

Property  $P(Y) < P(Z) \Leftrightarrow h(Y) > h(Z)$  since  $y \in p/821 z \in m/n$

Ⓐ, Ⓡ, Ⓣ → ↗ ↘ ↙ ↖

$$h(x) \leq h(\bar{x}) \Rightarrow x \rightarrow \bar{x} \quad (\text{d}) \sim$$

$x$  is func ( $\exists \forall$ )  $y \rightarrow$  tau (b)  $n$

לעומת זה, מוגדרת כפונקציית פולינום,  $X$  על ידי:

X K have p. K sun 2738

(1981)  $X_{ij} = 1$  if  $i$  is a son of  $j$

### שאלה 3

RECURSIVE-FFT( $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}), n$ )

if  $n == 1$  return  $a$  // recursion basis  $y_0 = a_0$

$\omega_n = e^{2\pi i/n}$ ;  $\omega = 1$  // initialize complex root of 1

$y^{[0]} = \text{RECURSIVE-FFT}((a_0, a_2, \dots, a_{n-2}), n/2)$  // solve for  $A^{[0]}$  coef.

$y^{[1]} = \text{RECURSIVE-FFT}((a_1, a_3, \dots, a_{n-1}), n/2)$  // solve for  $A^{[1]}$  coef.

for  $k = 0$  to  $n/2 - 1$  // combine DFT $_{n/2}$  solutions

(4)  $y_k = y_k^{[0]} + \omega y_k^{[1]}$  // combine for  $k$  power of  $n$ th root of 1

(5)  $y_{k+n/2} = y_k^{[0]} - \omega y_k^{[1]}$  // combine for opposite root of 1

$\omega = \omega \omega_n$  // get next complex root of 1

return  $y$  // return the  $n/2$  point evaluations

$$A(x) = (2, 1, 0, 0) \quad B(x) = (1, 1, 0, 0)$$

$$AB(x) = x^2 + 3x + 2 \rightarrow (2, 3, 1, 0)$$

$$\text{FFT}[(1, 1, 0, 0), 4]$$

$$\begin{aligned} y^{[0]} &= \text{FFT}[(1, 0), 2] & y^{[1]} &= \text{FFT}[(1, 0), 2] \\ y_0 &= 1 & y_1 &= 0 \\ y_2 &= 1 & y_3 &= 1 \\ y_0 &= 1 + \omega \cdot 0 & y_0 &= 1 + \omega \cdot 0 \\ y_1 &= 1 + \omega \cdot 0 & y_1 &= 1 + \omega \cdot 0 \\ &\vdots &&\vdots \\ (1, 1) && (1, 1) & \\ &&& \end{aligned}$$

$$\begin{cases} y_0 = 1 + 1 = 2 \\ y_2 = 1 - 1 = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} y_1 = 1 + i \\ y_3 = 1 - i \end{cases}$$

$$(2, 1+i, 0, 1-i)$$

$$(6, 1+3i, 0, 1-3i)$$

$$\text{FFT}[(2, 1, 0, 0), 4]$$

$$\begin{aligned} y^{[0]} &= \text{FFT}[(2, 0), 2] & y^{[1]} &= \text{FFT}[(1, 0), 2] \\ y_0 &= 2 & y_1 &= 0 \\ y_2 &= 2 & y_3 &= 0 \\ y_0 &= 2 + 1 \cdot 0 = 2 & y_0 &= 1 + \omega \cdot 0 \\ y_1 &= 2 - 1 \cdot 0 = 2 & y_1 &= 1 + \omega \cdot 0 \\ &\vdots &&\vdots \\ (2, 2) && (1, 1) & \\ &&& \end{aligned}$$

$$y_0 = 2 + 1 = 3$$

$$y_2 = 2 - 1 = 1$$

$$y_1 = 2 + i$$

$$y_3 = 2 - i$$

$$\text{IFFT}(6, 1+3i, 0, 1-3i)$$

$$\begin{smallmatrix} 2 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \end{smallmatrix}$$

$$y_0 = \text{IFFT}(6, 0) = (6, 6)$$

$$y = \text{IFFT}(1+3i, 1-3i) = (2, 6i)$$

$$y_0 = (6+2) : 4 = 2$$

$$y_2 = (6-2) : 4 = 1$$

$$y_1 = (6 - i(6i)) : 4 = 3$$

$$y_3 = (6 + i(6i)) : 4 = 0$$

$$\begin{bmatrix} 2, 3, 1, 0 \end{bmatrix} \rightarrow x^2 + 3x + 2 = (1+x)(x+2) \checkmark$$