

## 3η Σειρά Θεωρητικῶν Ασκήσεων - Μέρος Α'

-- Πρόχειρες λύσεις --

1. Συνάρτηση Πιθανοτική Έπιλογή ( $S, i$ )/\*  $|S| = n$  και  $1 \leq i \leq n$  \*/

- Διάρξετε ένα "σημείο"  $x_0$  από το σύνολο  $S$  ομοιόμορφα και τυχαῖα

- Σχημάτιστε τα σύνολα  $S_1$  και  $S_2$  ὅπου:

$$S_1 = \{x \in S : x < x_0\} \text{ και } S_2 = \{x \in S : x > x_0\}.$$

- Ἄν  $|S_1| = i-1$ , ἐπίστρεψτε τὸ  $x$

ἄλλιῶς ἂν  $|S_1| < i-1$  τότε ἐπίστρεψτε Πιθανοτική Έπιλογή( $S_2, i-1$ )  
ἄλλιῶς ἐπίστρεψτε Πιθανοτική Έπιλογή( $S_1, i$ )

Ἐστω  $T(n)$  ἡ ἀναμενόμενη χρονική πολυπλοκότητα τῆς συνάρτησης Πιθανοτική Έπιλογή. Τότε:

$$T(n) \leq \sum_{k=0}^{n-1} \text{Πιθανότητα } (|S_1| = k) \times \max\{T(k), T(n-k-1)\}$$

$$= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{1}{n} \max\{T(k), T(n-k-1)\}$$

(λόγω ὁμοιομορφίας)

$$= \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \max\{T(k), T(n-k-1)\}$$

Υποθέτοντας ὅτι ἡ  $T$  εἶναι μονοτονικά μὴ φθίνουσα συνάρτηση  
 $T(k) \geq T(n-k-1) \Leftrightarrow k \geq n-k-1 \Leftrightarrow k \geq \frac{n-1}{2}$

$$\text{Συνεπῶς : } \max\{T(k), T(n-k-1)\} = \begin{cases} T(k), & k \geq (n-1)/2 \\ T(n-k-1), & k < \frac{n-1}{2} \end{cases}$$

ὅποτε ἔχουμε:

$$T(n) \leq \frac{1}{n} \left[ \sum_{0 \leq k < \frac{n-1}{2}} T(n-k-1) + \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} T(k) \right]$$

$$= \frac{1}{n} \left[ \sum_{\frac{n-1}{2} < k' \leq n-1} T(k') + \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} T(k) \right]$$

$$\leq \frac{1}{n} \left[ \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k' \leq n-1} T(k') + \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} T(k) \right]$$

$$= \frac{2}{n} \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} T(k)$$

Δείχνουμε με επαγωγή ότι  $T(n) \in O(n)$ , δηλ.  $T(n) \leq c$  για κάθε  $n \geq 0$ , όπου  $c > 0$ . Η βάση της επαγωγής είναι προφανής. Υποθέτουμε επαγωγικά ότι  $T(n') \leq cn'$  για κάθε  $n'$  τέτοιο ώστε  $0 \leq n' < n$ . Θα δείξουμε, στο επαγωγικό βήμα, ότι  $T(n) \leq cn$ . Έχουμε:

$$T(n) \leq \frac{2}{n} \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} ck$$

$$= \frac{2c}{n} \sum_{\frac{n-1}{2} \leq k \leq n-1} k$$

$$= \frac{2c}{n} \left[ \sum_{0 \leq k \leq n-1} k - \sum_{0 \leq k \leq \frac{n-1}{2} - 1} k \right]$$

$$= \frac{2c}{n} \left[ \frac{(n-1)n}{2} - \frac{\left(\frac{n-1}{2} - 1\right) \cdot \left(\frac{n-1}{2}\right)}{2} \right]$$

$$= \frac{2c}{n} \left( \frac{n^2}{4} - \frac{3}{8} \right) \leq \frac{2c}{n} \cdot \frac{n^2}{4} = \frac{cn}{2} \leq cn,$$

ὡπως χρειάζεται.

2. Υποθέτουμε, για να φθάσουμε σε αντίφαση, ότι ο αλγόριθμος "παράγει" κάθε μετάθεση του συνόλου με πιθανότητα  $1/n!$ . Για κάθε τιμή του  $k$ , υπάρχουν  $n$  διαφορετικά ένδεχόμενα· έτσι, ο συνολικός αριθμός ενδεχομένων είναι  $n^n$ . Προσέξτε ότι  $n^n > n!$  για  $n \geq 2$ . Έτσι, οφείλουν να υπάρχουν διαφορετικά "συνολικά" ένδεχόμενα τα όποια αντιστοιχούν στην ίδια μετάθεση. Προσέξτε ακόμη ότι κάθε "συνολικό" ένδεχόμενο παράγει ομοιόμορφα, δηλ. με πιθανότητα  $1/n^n$ . Έστω  $n_\pi$  ο αριθμός "συνολικών" ενδεχομένων που αντιστοιχούν στη μετάθεση  $\pi$ . Πρέπει:  $n_\pi \cdot \frac{1}{n^n} = \frac{1}{n!} \Leftrightarrow n_\pi = \frac{n^n}{n!}$ . Συνεπώς, το

$n!$  διαιρεί το  $n^n$ . Αυτό, όμως, δεν ισχύει για  $n \geq 3$ : το  $(n-1)$  διαιρεί το  $n!$  αλλά όχι το  $n^n$  (διότι το  $n^n$  αφήνει υπόλοιπο 1 διαιρούμενο διά του  $n-1$ ).

3. Το πρόβλημα είναι ενδιαφέρον στην περίπτωση μόνο που το  $p_3(x)$  έχει βαθμό το πολύ  $2n$ : αλλιώς,  $p_1(x)p_2(x) \neq p_3(x)$  με βεβαιότητα. Έστω  $S$  ένα σύνολο από  $2n+1$  τουλάχιστον σημεία· το σύνολο αυτό είναι σταθερό και χρησιμοποιείται από τον αλγόριθμο πάνω σε οποιαδήποτε είσοδο  $(p_1(x), p_2(x)$  και  $p_3(x))$ . Ο αλγόριθμος έχει ως εξής:

- Διαλέξετε ένα σημείο  $r \in S$  ομοιόμορφα και τυχαία.
- Υπολογίστε την τιμή  $p_1(r) p_2(r) - p_3(r)$ .
- 'Αν  $p_1(r) p_2(r) - p_3(r) \neq 0$   
τότε επιστρέψτε ( $p_1(x) p_2(x) \neq p_3(x)$ )  
άλλιως επιστρέψτε ( $p_1(x) \cdot p_2(x) \equiv p_3(x)$  πιθανόν)

Ανάλυση σφάλματος:

1. 'Αν  $p_1(x) p_2(x) \equiv p_3(x)$ , τότε  $p_1(r) p_2(r) = p_3(r)$  για κάθε  $r$ ,  
επομένως: Πιθανότητα ( $p_1(r) p_2(r) - p_3(r) = 0$ ) = 1 και ο  
αλγόριθμος ορθά θα αποφασίσει ( $p_1(x) \cdot p_2(x) \equiv p_3(x)$  πιθανόν)
2. 'Αν  $p_1(x) p_2(x) \neq p_3(x)$ , τότε υπάρχει  $r$  τέτοιο ώστε  
 $p_1(r) p_2(r) = p_3(r)$ , και τότε ο αλγόριθμος, για τέτοιο  $r$ , ξεσφαλ-  
μένα αποφασίζει ( $p_1(x) \cdot p_2(x) \equiv p_3(x)$  πιθανόν). 'Αφού, όμως,  
το πολυώνυμο  $p_1(x) \cdot p_2(x) - p_3(x)$  έχει βαθμό το πολύ  $2n$ , ύπαρ-  
χουν το πολύ  $2n$  τέτοια  $r$  στο σύνολο  $S$ , και η πιθανότητα  
σφάλματος είναι  $\leq \frac{2n}{|S|}$ . Η πιθανότητα αυτή μπορεί να

γίνει μικρή είτε διαλέγοντας το  $|S|$  να είναι μεγάλο, είτε  
"επαναλαμβάνοντας" τον αλγόριθμο πολλές φορές - με  $k$   
επαναλήψεις, η πιθανότητα σφάλματος είναι  $\leq \left(\frac{2n}{|S|}\right)^k$ .

5. Άνω φράγμα:

$$X_1 \leftarrow x \cdot x$$

~~$$\left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right)^2 \geq \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right) \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right)$$~~

$$\left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right)^2 \geq \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right) \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i \right)$$

4. Υποθέτουμε, για να φθάσουμε σε αντίφαση, ότι μπορούμε να λύσουμε στο μοντέλο του προγράμματος εύθειας γραμμής το πρόβλημα του μιγαδικού πολλαπλασιασμού με δύο μόνο πολλαπλασιασμούς.

Έστω ότι ο πρώτος πολλαπλασιασμός είναι:  $w_1 \leftarrow x_1 \cdot x_2$ , όπου

$$x_1 = \alpha_1 a + \beta_1 b + \gamma_1 c + \delta_1 d \text{ και}$$

$$x_2 = \alpha_2 a + \beta_2 b + \gamma_2 c + \delta_2 d, \text{ όπου τα } \alpha_i, \beta_i, \gamma_i \text{ και } \delta_i \text{ είναι}$$

ακέραιοι. Έστω ότι ο δεύτερος πολλαπλασιασμός είναι:

$$w_2 \leftarrow x_3 \cdot x_4, \text{ όπου:}$$

$$x_3 = \alpha_3 a + \beta_3 b + \gamma_3 c + \delta_3 d + \kappa_1 w_1 \text{ και}$$

$$x_4 = \alpha_4 a + \beta_4 b + \gamma_4 c + \delta_4 d + \kappa_2 w_2.$$

Πρόταση 1:  $\kappa_1 = \kappa_2 = 0$

Απόδειξη: Υποθέτουμε, για να φθάσουμε σε αντίφαση, ότι  $\kappa_1 \neq 0$  ή  $\kappa_2 \neq 0$ . Έστω, χωρίς βλάβη της γενικότητας, ότι  $\kappa_1 \neq 0$ . Αφού ο όρος  $w_1$  περιέχει μόνο όρους βαθμού 2, το γινόμενο  $x_3 \cdot x_4$  θα περιέχει τότε όρους βαθμού μεγαλύτερου από 2. Αντίφαση.

Πρόταση 2: Τα  $w_1$  και  $w_2$  έχουν την μορφή  $(\alpha a + \beta b)(\gamma c + \delta d)$

Απόδειξη: Τα  $w_1$  και  $w_2$  έχουν την γενική μορφή που δόθηκε πιο πάνω με  $\kappa_1 = \kappa_2 = 0$ . Οι εξοδοί του προγράμματος οφείλουν να είναι γραμμικοί συνδυασμοί των  $w_1$  και  $w_2$ , δηλ.,

$$\alpha d + \beta c = \lambda_1 w_1 + \lambda_2 w_2$$

$$\alpha c - \beta d = \lambda_3 w_1 + \lambda_4 w_2.$$

Έστω  $A_1$  και  $A_2$  οι συντελεστές του  $a^2$  στα  $w_1$  και  $w_2$ , αντίστοιχα. Τότε:

$$\lambda_1 A_1 + \lambda_2 A_2 = 0$$

$$\lambda_3 A_1 + \lambda_4 A_2 = 0$$

Αν  $A_1 \neq 0$ , τότε:  $\frac{\lambda_1}{\lambda_2} = \frac{\lambda_3}{\lambda_4} = -\frac{A_2}{A_1}$ , το οποίο συνεπά

γεται ότι οι δύο έξοδοι,  $ad+bc$  και  $ac-bd$ , είναι πολλαπλασιαστές ή μία της άλλης: πράγματι,

$$ac-bd = -\frac{A_2}{A_1} \lambda_4 w_1 + \lambda_4 w_2$$

$$= \lambda_4 \left( -\frac{A_2}{A_1} w_1 + w_2 \right)$$

$$\text{και } ad+bc = -\frac{A_2}{A_1} \lambda_2 w_1 + \lambda_2 w_2$$

$$= \lambda_2 \left( -\frac{A_2}{A_1} w_1 + w_2 \right),$$

οπότε:  $\frac{ad+bc}{ac-bd} = \frac{\lambda_2}{\lambda_4}$ , το οποίο είναι αντίφαση. Άρα,  $A_1 = 0$

Με όμοιο τρόπο, δείχνουμε ότι  $A_2 = 0$ .

Με όμοιο τρόπο, δείχνουμε ότι οι συντελεστές των υπολοίπων τετραγώνων ( $b^2$ ,  $c^2$  και  $d^2$ ) στα  $w_1$  και  $w_2$  είναι επίσης 0.

Με όμοιο τρόπο, δείχνουμε ότι οι συντελεστές των υπολοίπων δευτεροβαθμίων όρων που δεν είναι παρόντες στις έξοδους (δηλ.,  $ab$  και  $cd$ ) είναι επίσης 0 στα  $w_1$  και  $w_2$ . Αυτό συμπληρώνει την απόδειξη ότι τα  $w_1$  και  $w_2$  έχουν την ζητούμενη μορφή.

Από την πρόταση 2, προκύπτει ότι:

$$w_1 = h_1 ac + h_2 ad + h_3 bc + h_4 bd$$

$$w_2 = g_1 ac + g_2 ad + g_3 bc + g_4 bd$$

Θα μηθεϊτε επίσης ότι:

$$\begin{aligned}
 ad + bc &= \lambda_1 w_1 + \lambda_2 w_2 = \\
 &= (\lambda_1 h_1 + \lambda_2 g_1) ac + (\lambda_1 h_2 + \lambda_2 g_2) ad + \\
 &\quad + (\lambda_1 h_3 + \lambda_2 g_3) bc + (\lambda_1 h_4 + \lambda_2 g_4) bd
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 ac - bd &= \lambda_3 w_1 + \lambda_4 w_2 = \\
 &= (\lambda_3 h_1 + \lambda_4 g_1) ac + (\lambda_3 h_2 + \lambda_4 g_2) ad + \\
 &\quad + (\lambda_3 h_3 + \lambda_4 g_3) bc + (\lambda_3 h_4 + \lambda_4 g_4) bd
 \end{aligned}$$

Εξισώνοντας τους συντελεστές των  $ad$ ,  $bc$ ,  $ac$ ,  $bd$  στα δύο μέλη κάθε μιας από τις παραπάνω εξισώσεις, παίρνουμε ένα σύστημα 8 εξισώσεων με 8 άγνωστους ( $h_1, h_2, h_3, h_4, g_1, g_2, g_3$  και  $g_4$ ), το οποίο επιλύεται για να δώσει:

$$h_2 = h_3 = \frac{-\lambda_4}{\lambda_3 \lambda_2 - \lambda_4 \lambda_1}$$

$$-h_4 = h_1 = \frac{\lambda_2}{\lambda_3 \lambda_2 - \lambda_4 \lambda_1}$$

$$g_2 = g_3 = \frac{\lambda_3}{\lambda_3 \lambda_2 - \lambda_4 \lambda_1}$$

$$-g_4 = g_1 = \frac{-\lambda_1}{\lambda_3 \lambda_2 - \lambda_4 \lambda_1}$$

Όμως:

$$\begin{aligned}
 w_1 &= (\alpha a + \beta b)(\gamma c + \delta d) = \alpha\gamma(ac) + \alpha\delta(ad) + \beta\gamma(bc) \\
 &\quad + \beta\delta(bd)
 \end{aligned}$$

$$\parallel h_1 ac + h_2 ad + h_3 bc + h_4 bd$$

$$\begin{aligned}
 \therefore \alpha\delta &= \beta\gamma \text{ και } -\beta\delta = \alpha\gamma \Rightarrow (\alpha\delta)(-\beta\delta) = (\beta\gamma)(\alpha\gamma) \\
 \Leftrightarrow -\alpha\beta\delta^2 &= \alpha\beta\gamma^2 \quad \Leftrightarrow \quad \alpha\beta \neq 0 \quad -\delta^2 = \gamma^2 \Rightarrow \gamma = \delta = 0, \text{ αντίφαση.}
 \end{aligned}$$