

Εντοπισμός Μορίων

Ο Πέτρος εργάζεται για μια εταιρεία που έχει φτιάξει μια μηχανή εντοπισμού μορίων. Κάθε μόριο έχει ένα ακέραιο βάρος. Η μηχανή έχει ένα *διάστημα εντοπισμού* $[[l, u]]$, όπου τα l και u είναι ακέραιοι. Η μηχανή μπορεί να εντοπίσει ένα σύνολο από μόρια αν και μόνο αν αυτό το σύνολο περιέχει ένα υποσύνολο των μορίων με ολικό βάρος στο διάστημα εντοπισμού της μηχανής.

Τυπικά, έστω n μόρια με θετικά ακέραια βάρη (w_0, \dots, w_{n-1}) . Ο εντοπισμός είναι επιτυχής αν υπάρχει ένα σύνολο διακριτών δεικτών $(I = \{i_1, \dots, i_m\})$ τέτοιο ώστε $(l \leq w_{i_1} + \dots + w_{i_m} \leq u)$.

Λόγω απαιτήσεων της μηχανής, το διάστημα μεταξύ l και u είναι σίγουρα μεγαλύτερο ή ίσο του διαστήματος βάρους μεταξύ του βαρύτερου και του ελαφρύτερου μορίου. Τυπικά, $(u - l \geq w_{\max} - w_{\min})$, όπου $(w_{\max} = \max(w_0, \dots, w_{n-1}))$ και $(w_{\min} = \min(w_0, \dots, w_{n-1}))$.

Θα γράψετε ένα πρόγραμμα που είτε θα βρίσκει οποιοδήποτε υποσύνολο μορίων με ολικό βάρος στο διάστημα εντοπισμού, ή θα αποφαίνεται ότι δεν υπάρχει τέτοιο υποσύνολο.

Λεπτομέρειες υλοποίησης

Θα πρέπει να υλοποιήσετε μια συνάρτηση (function, method):

- `int[] solve(int l, int u, int[] w)`
 - l και u : τα άκρα του διαστήματος εντοπισμού,
 - w : τα βάρη των μορίων.
 - αν το ζητούμενο υποσύνολο υπάρχει, η συνάρτηση θα πρέπει να επιστρέφει ένα πίνακα (array) από δείκτες μορίων που αποτελούν ένα τέτοιο υποσύνολο. Αν υπάρχουν πολλές διαφορετικές απαντήσεις, να επιστρέφει οποιαδήποτε από αυτές.
 - αν το ζητούμενο υποσύνολο δεν υπάρχει, η συνάρτηση θα πρέπει να επιστρέφει ένα κενό πίνακα.

Για τη γλώσσα C η επικεφαλίδα της συνάρτησης είναι ελαφρώς διαφορετική:

- `int solve(int l, int u, int[] w, int n, int[] result)`
 - n : το πλήθος των στοιχείων του w (δηλαδή, το πλήθος των μορίων),
 - οι υπόλοιπες παράμετροι είναι ίδιες με τις παραπάνω.
 - αντί να επιστρέφει ένα πίνακα από m δείκτες (όπως παραπάνω), η συνάρτηση θα πρέπει να γράφει τους δείκτες στις πρώτες m θέσεις του πίνακα `result` και στη συνέχεια να επιστρέφει το m .
 - αν το ζητούμενο υποσύνολο δεν υπάρχει, η συνάρτηση δεν θα πρέπει να γράφει κάτι στον πίνακα `result` και θα πρέπει να επιστρέφει (0) .

Το πρόγραμμά σας μπορεί να γράφει τους δείκτες στον πίνακα που επιστρέφει (ή στην C στον πίνακα `result`) με οποιαδήποτε σειρά.

Για λεπτομέρειες υλοποίησης στη γλώσσα προγραμματισμού σας χρησιμοποιήστε τα δοθέντα πρότυπα αρχείων.

Παραδείγματα

Παράδειγμα 1

`solve(15, 17, [6, 8, 8, 7])`

Σε αυτό το παράδειγμα έχουμε τέσσερα μόρια με βάρη 6, 8, 8 και 7. Η μηχανή μπορεί να εντοπίσει μόρια με συνολικό βάρος μεταξύ 15 και 17, συμπεριλαμβανομένων. Σημειώστε, ότι $(17-15 \geq 8-6)$. Το ολικό βάρος των μορίων 1 και 3 είναι $(w_1 + w_3 = 8 + 7 = 15)$, έτσι η συνάρτηση μπορεί να επιστρέψει `[1, 3]`. Άλλες πιθανές σωστές απαντήσεις είναι `[1, 2]` $(w_1 + w_2 = 8 + 8 = 16)$ και `[2, 3]` $(w_2 + w_3 = 8 + 7 = 15)$.

Παράδειγμα 2

`solve(14, 15, [5, 5, 6, 6])`

Στο παράδειγμα αυτό έχουμε τέσσερα μόρια με βάρη 5, 5, 6 και 6, και αναζητούμε ένα υποσύνολό τους με συνολικό βάρος μεταξύ 14 and 15, συμπεριλαμβανομένων. Ξανά, σημειώστε ότι $(15-14 \geq 6-5)$. Δεν υπάρχει υποσύνολο μορίων με συνολικό βάρος μεταξύ (14) and (15) έτσι η συνάρτηση θα πρέπει να επιστρέψει ένα κενό πίνακα.

Παράδειγμα 3

`solve(10, 20, [15, 17, 16, 18])`

Στο παράδειγμα αυτό έχουμε τέσσερα μόρια με βάρη 15, 17, 16 και 18, και αναζητούμε ένα υποσύνολό τους με συνολικό βάρος μεταξύ 10 και 20, συμπεριλαμβανομένων. Ξανά, σημειώστε ότι $(20-10 \geq 18-15)$. Οποιοδήποτε υποσύνολο αποτελείται από ακριβώς ένα στοιχείο ικανοποιεί την απαίτηση, έτσι σωστές απαντήσεις είναι οι: `[0]`, `[1]`, `[2]` και `[3]`.

Υποπροβλήματα

- (9 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 100)$, $(1 \leq w_i \leq 100)$, $(1 \leq u, l \leq 1000)$, όλα τα (w_i) είναι ίσα.
- (10 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 100)$, $(1 \leq w_i, u, l \leq 1000)$ και $(\max(w_0, \dots, w_{n-1}) - \min(w_0, \dots, w_{n-1})) \leq 1$.
- (12 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 100)$ και $(1 \leq w_{i,u,l} \leq 1000)$.
- (15 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 10,000)$ και $(1 \leq w_{i,u,l} \leq 10,000)$.
- (23 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 10,000)$ και $(1 \leq w_{i,u,l} \leq 500,000)$.
- (31 βαθμοί): $(1 \leq n \leq 200,000)$ και $(1 \leq w_{i,u,l} < 2^{\{31\}})$.

Υπόδειγμα βαθμολογητή

Ο βαθμολογητής υπόδειγμα που δίδεται διαβάζει την είσοδο του με την εξής μορφή:

- γραμμή 1: ακέραιοι $\{n\}, \{l\}, \{u\}$.
- γραμμή 2: $\{n\}$ ακέραιοι: $\{w_0, \dots, w_{n-1}\}$.