

ALGORYTMY I STRUKTURY DANYCH

IIUWr. II rok informatyki.

1. (1pkt) Pokaż, że problem znajdowania otoczki wypukłej nie może być rozwiązany w modelu drzew decyzyjnych.
2. (2pkt) Rozważmy następujący problem:

PROBLEM:

Dane: Liczby rzeczywiste x_1, \dots, x_n .

Wynik: 'TAK' - jeśli $\exists_{1 \leq i < j < k \leq n} x_i + x_j + x_k = 0$,
 'NIE' - w przeciwnym przypadku.

Udowodnij, że $\Omega(n \log n)$ jest dolną granicą na rozwiązanie tego problemu w modelu liniowych drzew decyzyjnych.

3. (2pkt) Udowodnij, że $2n - 1$ porównań trzeba wykonać, aby scalić dwa ciągi n elementowe w modelu drzew decyzyjnych. Zastosuj grę z adversarzem, w której adversarz na początku ogranicza przestrzeń danych tak, by zawierała $2n$ zestawów danych takich, by każde porównanie wykonane przez algorytm eliminowało co najwyżej jeden zestaw.
4. (2pkt) Rozważmy problem wyznaczenia za pomocą porównań elementów największego i drugiego z kolei w zbiorze n -elementowym. Udowodnij, że $n + \lceil \log n \rceil - 2$ porównań potrzeba i wystarcza do wyznaczenia tych elementów.

ZADANIA DODATKOWE - NIE BĘDĄ ROZWIĄZYWANE W CZASIE ĆWICZEŃ

1. (0pkt) Pokaż, że $\Omega(n \log n)$ pozostaje dolną granicą dla problemu sortowania, jeśli w modelu drzew decyzyjnych na zapytania o relację między elementami a i b możliwe są trzy odpowiedzi: " $a < b$ ", " $a = b$ " i " $a > b$ ".
2. (1pkt) Pokaż, że problem "Element uniqueness" rozbija R^n na $\Omega(n!)$ spójnych składowych.
3. (2pkt) Rozważmy następujący problem weryfikacji rozmiaru wielozbioru (MSV). Dany jest wielozbiór złożony z n liczb rzeczywistych oraz liczba naturalna k . Należy sprawdzić, czy w tym wielozbiorze jest dokładnie k różnych elementów. Postaraj się wskazać jak najwięcej różnych spójnych składowych, na które problem ten rozbija R^n .
4. (2pkt) *Algebraiczne Drzewo Obliczeń* jest uogólnieniem algebraicznego drzewa decyzyjnego. Posiada ono dwa rodzaje wierzchołków:
 - wierzchołki obliczeniowe: z każdym takim wierzchołkiem u związana jest wartość f_u , która jest określona jako wynik jednej z poniższych operacji:

$$f_u \leftarrow f_w + f_v, \quad f_u \leftarrow f_w - f_v, \quad f_u \leftarrow f_w * f_v, \quad f_u \leftarrow f_w / f_v, \quad f_u \leftarrow \sqrt{f_v},$$

gdzie f_w i f_v są wartościami skojarzonymi z pewnymi przodkami wierzchołka u lub są elementami ciągu wejściowego lub stałymi z R .

- wierzchołki rozgałęziające: wierzchołek v wykonuje test $f_u < 0$ bądź $f_u \geq 0$ bądź $f_u = 0$, gdzie u jest przodkiem v .

Problem Set Equality (SE) zdefiniowany jest następująco: dane są zbiory $X = \{x_1, \dots, x_n\}$ oraz $Y = \{y_1, \dots, y_n\}$; pytamy, czy $X = Y$. Pokaż, że jeśli dane dla problemu SE są liczbami całkowitymi, to problem ten może być rozwiązany w modelu Algebraicznych Drzew Obliczeń w czasie liniowym.

5. (1pkt) Rozważmy decyzyjną wersję problemu otoczki wypukłej: mamy dane n punktów p_1, \dots, p_n na płaszczyźnie oraz liczbę naturalną k . Pytamy, czy otoczka wypukła tego zbioru składa się z k punktów. Wiedząc, że problem MSV zdefiniowany w poprzednim zadaniu wymaga $\Omega(n \log k)$ operacji w modelu algebraicznych drzew decyzyjnych, pokaż, że w tym modelu decyzyjna wersja problemu otoczki także wymaga tylu działań.
6. (2pkt) Problem "Przekrój zbiorów" zdefiniowany jest następująco:

PROBLEM:

Dane: Liczby rzeczywiste $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n$.

Wynik: 'TAK' - jeśli $\{x_1, \dots, x_n\} \cap \{y_1, \dots, y_n\} = \emptyset$
 'NIE' - w przeciwnym przypadku.

Udowodnij, że $\Omega(n \log n)$ jest dolną granicą na rozwiązanie tego problemu w modelu liniowych drzew decyzyjnych.

Krzysztof Loryś