

ASD — Egzamin

Cześć II
30.01.1998

Zadanie 1 (10 pkt)

Zaprojektuj strukturę danych umożliwiającą wykonywanie poniższych operacji na dynamicznym, skończonym podzbiorze S zbioru punktów okręgu o środku w środku układu współrzędnych i promieniu jednostkowym:

$\text{Dodaj}(S, (x, y))$:: dodaj punkt o współrzędnych (x, y) do zbioru S ;

$\text{Usuń}(S, (x, y))$:: usuń punkt o współrzędnych (x, y) ze zbioru S ;

$\text{NajOdl}(S, (x, y))$:: jeśli $S \neq \emptyset$, to dla danego punktu (x, y) na okręgu znajdź w S punkt najbardziej odległy od punktu (x, y) ;

$\text{IlePunktów}(S, (x', y'), (x'', y''))$:: zwróć liczbę punktów na łuku domkniętym o początku w (x', y') i końcu w (x'', y'') w kierunku przeciwnym do ruchu wskazówek zegara.

Opisz strukturę danych i sposób implementacji każdej z powyższych operacji. Zanalizuj złożoność zaproponowanych algorytmów.

Zadanie 2 (11 pkt)

Załóżmy, że chcemy wykonywać operacje Search i Insert na zbiorze n -elementowym. Niech $k = \lfloor \log(n + 1) \rfloor$ i niech $\langle n_{k-1}, n_{k-2}, \dots, n_0 \rangle$ będzie binarną reprezentacją n . Mamy k tablic A_0, A_1, \dots, A_{k-1} . Tablica A_i na rozmiar 2^i . Każda tablica A_i , $i = 0, \dots, k - 1$, jest albo pusta, albo w całości wypełniona w zależności od tego, czy $n_i = 0$, czy $n_i = 1$. Wypełnione tablice są uporządkowane rosnąco. Nie ma żadnych szczególnych zależności pomiędzy elementami z różnych tablic.

- (3 pkt)
Opisz sposób wykonywania operacji Search na tej strukturze danych. Oszacuj pesymistyczny czas działania tej operacji.
- (8 pkt)
Opisz sposób wstawiania nowego elementu do tej struktury. Przeanalizuj jego pesymistyczny i zamortyzowany czas działania.

Zadanie 3 (13 pkt)

Zaprojektuj efektywny algorytm, który scala k uporządkowanych ciągów liczb całkowitych A_1, A_2, \dots, A_k o sumarycznej długości n w jeden ciąg uporządkowany,

- (8 pkt) przy założeniu, że różnica między kolejnymi elementami każdego ciągu wynosi co najwyżej 10.
- (5 pkt) bez żadnych dodatkowych założeń o elementach scalanych ciągów.

Zanalizuj złożoność każdego algorytmu jako funkcję k i n .

Zadanie 4 (6 pkt)

Z szachownicy $n \times n$ wycięto k pól, $0 \leq k \leq n^2$. Zaprojektuj algorytm, który w czasie $O(n^3)$ sprawdzi, czy można szachownicę pokryć kostkami domina.