

Imię i Nazwisko

Egzamin z Geometrii Obliczeniowej, 28.01.2004

1. Aby zaliczyć ćwiczenia , każdy uczestnik zajęć musiał napisać
 - (a) 1 program,
 - (b) 2 programy,
 - (c) rozprawkę na temat geometrii obliczeniowej.
2. Możemy sprawdzić, czy któreś z $n \geq 10$ odcinków w R^2 przecinają się, w czasie
 - (a) $O(n \log n)$ deterministycznie ,
 - (b) $O(\log n)$ równoległe z wykorzystaniem $O(n \log n)$ procesorów CREW PRAM,
 - (c) $O(n)$ deterministycznie, gdy odcinki są przekątnymi wielokąta wypukłego reprezentowanego przez ciąg $O(n)$ kolejnych wierzchołków.
3. Czas lokalizacji punktu w $n \geq 10$ obszarach wynosi $O(\log n)$ z wykorzystaniem metody
 - (a) trapezoidów,
 - (b) separatorów (z wyważaniem krawędzi),
 - (c) trójkątów.
4. Jeśli znamy porządek punktów względem osi x -ów, to możemy stworzyć diagram Voronoi w czasie $O(n)$ stosując metodę
 - (a) przyrostową,
 - (b) zamiatania,
 - (c) dziel i rządź.
5. Z pomocą przekształcenia dualnego rozwiązywaliśmy problem
 - (a) kanapki z szynką,
 - (b) programowania liniowego w R^2 ,
 - (c) znajdowania trójkąta o minimalnym polu i wierzchołkach w danym zbiorze punktów.

6. Znajac diagram Voronoi dla zbioru $n \geq 10$ punktów w R^2 możemy
- (a) deterministycznie znaleźć graf Gabriela w czasie $O(n \log^* n)$,
 - (b) znaleźć β -skeleton równoległych pomoc'ą $O(n)$ procesorów CREW PRAM w czasie $O(\log^2 n)$,
 - (c) deterministycznie znaleźć parę najbliższych punktów w czasie $O(n)$
7. W czasie $\Theta(n^2)$ można znaleźć
- (a) optymalną triangulację wielokąta wypukłego o $n \geq 10$ wierzchołkach,
 - (b) rozwiązanie one-line problemu,
 - (c) graf widzialności dla zbioru $n \geq 10$ odcinków.
8. Rozmiar struktury danych wykorzystywanej w rozwiązaniu problemu lokalizacji punktu dla $n \geq 10$ obszarów wynosi $O(n)$ w metodzie
- (a) separatorów (z wyważaniem krawędzi),
 - (b) trójkątów,
 - (c) trapezoidów.
9. Istnieje diagram Voronoi dla $n \geq 10$ punktów
- (a) w R^2 , który ma mniej krawędzi niż odpowiadająca mu triangulacja Delaunay,
 - (b) w R^2 , który ma $3n$ krawędzi,
 - (c) w R^3 , który ma więcej niż $n^2/4$ krawędzi.
10. W dualizacji liniowej obrazem zbioru stycznych do
- (a) okręgu jest hiperbola,
 - (b) paraboli jest parabola,
 - (c) sinusoidy jest cosinusoida.
11. Omawiany na wykładzie algorytm randomizacyjny
- (a) programowania liniowego w R^2 wykorzystywał metodę Monte Carlo,
 - (b) znajdowania średnicy zbioru punktów ma złożoność oczekiwaną niższego rzędu niż odpowiedni algorytm deterministyczny,
 - (c) tworzący strukturę danych dla problemu wyszukiwania punktów w siatce trapezoidów ma złożoność oczekiwaną $O(n \log n)$

12. Dla każdego $n \geq 10$ można w czasie $O(n)$
- (a) striangulować wielokąt monotoniczny o n wierzchołkach,
 - (b) striangulować wielokąt o n wierzchołkach metodą podziału na trapezy,
 - (c) podzielić wielokąt o n wierzchołkach na wielokąty wypukłe.
13. Dla $n \geq 10$ odcinków $O(n)$ wynosi rozmiar
- (a) BSP Tree,
 - (b) Interval Tree,
 - (c) Segment Tree.
14. Koszt znalezienia prostej przecinającej dla zbioru $n \geq 10$ odcinków wynosi
- (a) $O(n \log n)$ dla odcinków w R^2 ,
 - (b) $\Theta(n^2 \log n)$ dla odcinków, które zawarte są w sumie dwóch płaszczyzn,
 - (c) $\Omega(n^4 \log n)$ dla odcinków w R^3
15. Obszar Voronoi zawsze zawiera obiekt wyznaczający go dla diagramów
- (a) w metryce Leguerre,
 - (b) $(n - 1)$ -rzędu,
 - (c) w metryce L_1
16. W czasie $O(\log n)$ z pomocą $O(n)$ procesorów CREW PRAM rozwiązaliśmy problem
- (a) otoczki wypukłej dla zbioru $n \geq 10$ punktów w R^2 ,
 - (b) diagramu Voronoi dla zbioru $n \geq 10$ punktów w R^2 ,
 - (c) triangulacji wielokąta monotonicznego.
17. Dla każdego $n \geq 10$ istnieje wielokąt
- (a) wypukły o n wierzchołkach mający $2^{n/2}$ różnych triangulacji,
 - (b) mający dokładnie jedną triangulację,
 - (c) który można podzielić przekątnymi na $\Omega(n)$ wielokątów wypukłych.

18. $O(n \log n)$ wynosi oczekiwany czas tworzenia
- (a) drzewa BSP dla $n \geq 10$ odcinków w R^2 ,
 - (b) struktury danych dla problemu randomizacyjnego wyszukiwania w siatce trapezoidów,
 - (c) drzewa w deterministycznym rozwiązaniu problemu lokalizacji metodą trapezoidów.
19. $O(n\alpha(n))$ wynosi rozmiar koperty dolnej tworzonej przez zbiór $n \geq 10$ fragmentów
- (a) prostych,
 - (b) parabol,
 - (c) hiperbol.
20. Dla $n \geq 10$ punktów w diagramie Voronoi
- (a) k -tego rzędu w R^1 liczba obszarów wynosi $n - k$,
 - (b) $\lceil n/2 \rceil$ -rzędu liczba obszarów wynosi $O(n^3)$,
 - (c) $(n - 1)$ -rzędu jest co najmniej tyle obszarów co w diagramie 1-rzędu.
21. W czasie $O(n)$ możemy znaleźć rozwiązanie problemu
- (a) otoczki wypukłej dla uporządkowanego względem x -ów zbioru $n \geq 10$ punktów,
 - (b) wyważania,
 - (c) triangulacji wielokąta.