

Imię i Nazwisko

Egzamin z Geometrii Obliczeniowej, 1.02.2005

1. Zaliczenie ćwiczeń w tym semestrze polegało na
 - (a) napisaniu programu,
 - (b) wygłoszeniu krótkiego referatu,
 - (c) napisaniu kolokwium.
2. Możemy sprawdzić, czy dany punkt należy do wnętrza
 - (a) dowolnego wielokąta deterministycznie w czasie liniowym względem liczby jego krawędzi,
 - (b) wielokąta wypukłego deterministycznie w czasie logarytmicznym względem liczby jego wierzchołków,
 - (c) wielokąta wypukłego równoległe w czasie stałym z wykorzystaniem procesorów CREW PRAM, których liczba jest proporcjonalna do liczby wierzchołków wielokąta.
3. Jeśli rozmiar otoczki wypukłej zbioru n punktów jest stały, to pesymistyczny czas jej znalezienia jest $\Theta(n \log n)$ (niezależnie od układu punktów) w przypadku wykorzystania metody
 - (a) QUICKHULL,
 - (b) Grahama,
 - (c) przyrostowej.
4. NP -trudny jest problem
 - (a) galerii w R^2 ,
 - (b) komiwożacza dla n punktów w R^2 z metryką euklidesową,
 - (c) drzewa Steinera dla n punktów w R^2 z metryką euklidesową.
5. Grafy łukowe wykorzystywaliśmy do rozwiązania problemu
 - (a) strzelca minimalizującego liczbę strzałów,
 - (b) rozgłaszania dwustopniowego (nadajnik-przeказник-odbiorca),
 - (c) grafu widzialności.

6. Optymalna triangulacja wielokąta wypukłego o $n \geq 10$ wierzchołkach
- (a) może zostać znaleziona w czasie $O(n^3)$,
 - (b) pokrywa się triangulacją Delaunay dla tego wielokąta,
 - (c) jest jednoznacznie wyznaczona.
7. Jeśli w zbiorze n punktów $\log^2 n$ spośród nich znajduje się w badanym obszarze (prostokącie ograniczonym lub nie), to w czasie $O(\log^2 n)$ możemy je zlokalizować w strukturze
- (a) Kd-tree,
 - (b) Range Tree,
 - (c) Priority Search Tree.
8. Rozmiar struktury danych dla zbioru $n \geq 10$ (punktów lub odcinków) wynosi $\Omega(n \log n)$ w przypadku
- (a) Range Tree,
 - (b) Interval Tree,
 - (c) Segment Tree.
9. Dla zbioru $n \geq 10$ punktów
- (a) diagram Voronoi $\lceil n/3 \rceil$ -tego rzędu w R^2 ma $O(n^3)$ obszarów,
 - (b) diagram Voronoi $n - k$ -tego rzędu w R^1 ma $k + 1$ obszarów,
 - (c) diagram Voronoi $n - 1$ -szego rzędu w R^2 ma n obszarów.
10. Dla zbioru $n \geq 10$
- (a) okręgów diagram Voronoi w metryce Leguerre ma n obszarów,
 - (b) odcinków diagram Voronoi może mieć brzeg składający się tylko z fragmentów parabol,
 - (c) niewspółliniowych punktów diagram Voronoi w R^2 w metryce L_1 ma zawsze obszar niewypukły.
11. Rzut
- (a) równoległy elipsy $x^2/2 + y^2/3 = 4$ z płaszczyzny $z = 0$ na paraboloidę $z = x^2 + y^2$ zawiera się w pewnej płaszczyźnie,
 - (b) skośny elipsy może być odcinkiem,
 - (c) skośny odcinka może być całym ramieniem hiperboli.

12. Dla problemu lokalizacji w zbiorze $n \geq 10$ obszarów rozmiar struktury danych wynosi $O(n)$, gdy korzystamy z metody
- (a) separatorów z wagami,
 - (b) trapezoidów,
 - (c) trójkątów.
13. Istnieje układ danych rozmiaru $n \geq 10$, dla którego w czasie $\Omega(n \log n)$ działa algorytm
- (a) Chazelle,
 - (b) Dijkstry,
 - (c) Hertela-Mehlhorn.
14. Rzutowanie skośne
- (a) jest określone dla każdego punktu z R^3 ,
 - (b) przeprowadza prostą na hiperbolę lub prostą,
 - (c) przekształca proste równoległe na rozłączne rzuty.
15. Istnieje czworokąt C , dla którego obrazy dualne stycznych do C tworzą łamane mające w sumie
- (a) 2 wierzchołki,
 - (b) 3 wierzchołki,
 - (c) 4 wierzchołki.
16. Koperta górna zbioru n elementów ma rozmiar $O(n)$, gdy elementami są
- (a) okręgi o równych promieniach,
 - (b) okręgi o różnych promieniach,
 - (c) półokręgi o równych promieniach.
17. Korzystamy z przekształcenia dualnego rozwiązując problem
- (a) minimalnego okręgu opisanego na zbiorze punktów,
 - (b) kanapki z szynką,
 - (c) programowania liniowego w R^2

18. Dla danego zbioru n punktów czasie $O(n \log n)$ możemy znaleźć
- (a) minimalny trójkąt o wierzchołkach w tym zbiorze,
 - (b) maksymalny pusty okrąg ograniczony przez punkty tego zbioru,
 - (c) minimalny pas zawierający wszystkie punkty tego zbioru.
19. Suma Minkowskiego
- (a) figur A i B zależy od ich położenia ,
 - (b) dwóch kół, z których jedno zawiera środek układu współrzędnych jest kołem,
 - (c) dwóch figur niewypukłych jest niewypukła.
20. Minimalne drzewo rozpinające zbioru punktów
- (a) jest podgrafem triangulacji Delaunay tego zbioru,
 - (b) zawiera graf Gabriela tego zbioru,
 - (c) jest co najmniej 1,5 raza większe od drzewa Steinera dla tego zbioru.
21. Czy prawdą jest, że
- (a) relaksacja polega na zamianie większej wartości parametru na mniejszą obliczoną w trakcie działania algorytmu,
 - (b) złożoność PTAS jest wprost proporcjonalna do ograniczenia błędu względnego i rozmiaru danych,
 - (c) metoda Monte Carlo pozwala w czasie wielomianowym znaleźć poprawne rozwiązanie.