

Imię i Nazwisko

Egzamin z Geometrii Obliczeniowej, 29.01.2003

1. Łukami okręgów mogą być krawędzie diagramu Voronoi
 - (a) w metryce Laguerre,
 - (b) dla zbioru odcinków,
 - (c) n -tego rzędu.
2. Dla $T(1) = O(1)$ rozwiązaniem równania rekurencyjnego
 - (a) $T(n) = T(\lceil 15n/16 \rceil) + O(n)$ jest $T(n) = O(n \log n)$,
 - (b) $T(n) = 2T(\lceil n/4 \rceil) + 2$ jest $T(n) = O(\sqrt{n})$,
 - (c) $T(n) = T(\lceil \sqrt{n} \rceil) + O(\log n)$ jest $T(n) = O(n)$
3. Prowadzący zajęcia z geometrii obliczeniowej
 - (a) jest blondynem,
 - (b) ma wasy,
 - (c) ma brodę.
4. Graf widzialności dla zbioru $n \geq 10$ odcinków
 - (a) możemy znaleźć w czasie $O(n^2)$,
 - (b) ma co najmniej $4n$ krawędzi,
 - (c) wykorzystujemy w algorytmie przemieszczania obiektu w obszarze z dziurami.
5. Dla $n \geq 10$ obiektów (punktów/okręgów) diagram Voronoi
 - (a) w metryce Laguerre ma $\Omega(n)$ krawędzi,
 - (b) w metryce L_2 ma $\Theta(n)$ krawędzi,
 - (c) k -tego rzędu w metryce L_2 dla $1 \leq k \leq n$ ma $O(n^2)$ krawędzi.

6. Graf łukowy dla $n \geq 10$ łuków
- (a) jest spójny,
 - (b) ma $O(n)$ krawędzi,
 - (c) można pokryć minimalną liczbą klik w czasie $O(n)$
7. Algorytmy randomizacyjne, które zawsze znajdują poprawne rozwiązanie problemu, wykorzystują metodę
- (a) Monte Carlo,
 - (b) Las Vegas,
 - (c) Los Alamos.
8. Z pomocą $O(n)$ procesorów CREW PRAM możemy znaleźć w czasie $O(\log n)$
- (a) triangulację wielokąta monotonicznego o $n \geq 10$ wierzchołkach,
 - (b) diagram Voronoi dla zbioru $n \geq 10$ punktów,
 - (c) otoczkę wypukłą dla $n \geq 10$ punktów.
9. Rozmiar koperty dolnej wynosi $O(n)$ dla $n \geq 10$
- (a) półprostych,
 - (b) odcinków,
 - (c) dolnych półokręgów.
10. Dowolny wielokąt o $n \geq 10$ wierzchołkach
- (a) ma $\Omega(n)$ triangulacji,
 - (b) ma nie więcej niż n^n triangulacji,
 - (c) można striangulować w czasie $O(n)$
11. Dla danych rozmiaru $n \geq 10$ w oczekiwanym czasie $O(n \log n)$ działa randomizacyjny algorytm
- (a) dwuwymiarowego programowania liniowego,
 - (b) znajdowania średnicy zbioru punktów w R^3 ,
 - (c) tworzenia struktury BSP tree.

12. W metryce L_2 dla zbioru V $n \geq 10$ punktów
- (a) $GG(V) \subseteq RNG(V)$,
 - (b) $MST(V) \subseteq DT(V)$,
 - (c) $G_\beta(V) \subseteq MST(V)$
13. Znalezienie zbioru wszystkich prostych przecinających dla obiektów (odcinków/wielokątów) o $n \geq 10$ wierzchołkach
- (a) w R^2 wymaga czasu $O(n \log n)$,
 - (b) w R^3 wymaga czasu $O(n^3 \log n)$,
 - (c) w R^2 wymaga pamięci $O(n)$
14. Rozmiar $O(n)$ dla $n \geq 10$ punktów ma
- (a) Kd-Tree,
 - (b) Range Tree,
 - (c) Priority Search Tree.
15. Otoczkę wypukłą dla uporządkowanego względem współrzędnej x -owej zbioru $n \geq 10$ punktów w R^2 znajdujemy w czasie $O(n \log n)$ stosując algorytm
- (a) Jarvis,
 - (b) quickhull,
 - (c) Grahama.
16. Czy można
- (a) ustawić 16 drzew w 15 rzędach po 4 drzewa w każdym rzędzie,
 - (b) obejść wszystkie pola szachownicy 8×8 ruchem konika szachowego startując w lewym dolnym i kończąc w prawym górnym rogu,
 - (c) znaleźć trójkąt równoramienny o wierzchołkach tego samego koloru leżących na okręgu, który losowo pomalowano dwoma kolorami.
17. W dualizacji
- (a) biegunowej, obrazem punktu $(5, 1)$ jest prosta $y = 5x + 1$,
 - (b) liniowej, obrazem prostych stycznych do okręgu $x^2 + y^2 = 1$ jest okrąg,
 - (c) liniowej, obrazem prostych stycznych do paraboli $y = x^2$ jest parabola.

18. W czasie $O(n \log n)$ możemy zbudować dla $n \geq 10$ punktów
- (a) Range Tree,
 - (b) Interval Tree,
 - (c) Segment Tree.
19. Oczekiwany czas znalezienia otoczki wypukłej dla zbioru $n \geq 10$ punktów w R^3 wynosi $O(n \log n)$ dla algorytmu
- (a) przyrostowego,
 - (b) quickhull,
 - (c) 'dziel i rządź'.
20. Diagram Voronoi dla $n \geq 10$ punktów, z których żadne cztery nie są współokręgowe możemy
- (a) wyznaczyć metodą zmiatania w czasie $O(n)$, gdy punkty są uporządkowane względem współrzędnej x -owej,
 - (b) wyznaczyć w czasie $O(n \log n)$ rzutując dany zbiór punktów na paraboloidę,
 - (c) przekształcić w triangulację Delaunay dla danego zbioru punktów w czasie $O(n)$
21. Problem galerii o $n \geq 10$ wierzchołkach można wynosi
- (a) rozwiązać w R^2 w czasie $O(n^3)$,
 - (b) rozwiązać w R^2 w czasie $O(n \log n)$ wykorzystując $\lceil n/3 \rceil$ strażników,
 - (c) rozwiązać w R^3 w czasie $O(n^2)$ ustawiając $\lceil n/2 \rceil$ strażników w wierzchołkach wielościanu.