

Imię i Nazwisko .....

## Egzamin z Geometrii Obliczeniowej, 6.03.2002

1. Każda suma Minkowskiego kwadratu o środku w  $(0, 0)$  i bokach równoległych do osi oraz
  - (a) koła jest kołem, .....
  - (b) rombu owierzchołkach leżących na osiach jest rombem, .....
  - (c) prostokąta o bokach równoległych do osi jest prostokątem. ....
2. Obszary Voronoi są zawsze wypukłe w metryce
  - (a)  $L_1$ , .....
  - (b) Laguerre, .....
  - (c)  $L_\infty$ . ....
3. Dla zbioru  $n \geq 10$  punktów,  $O(n)$  liści ma
  - (a) Kd-Tree, .....
  - (b) Range Tree, .....
  - (c) Priority Search Tree. ....
4. Pole trójkąta wyznaczanego przez punkty  $(0, 0)$ ,  $(p_1, p_2)$ ,  $(q_1, q_2)$ , gdzie  $q_1 > p_1 > 0$ ,  $p_2 > q_2 > 0$ , wynosi
  - (a)
$$2 \left| \begin{array}{ccc} p_1 & p_2 & 1 \\ q_1 & q_2 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right|$$
, .....
  - (b)  $\frac{1}{2} |p_1 p_2 + (p_2 + q_2)(q_1 - p_1) - q_1 q_2|$ , .....
  - (c)  $|\sqrt{(p_1^2 + p_2^2)(q_1^2 + q_2^2) - (p_1 q_1 + p_2 q_2)^2}|$ . ....
5. Notatki udostępnione do nauki zawierają
  - (a) 10 wykładów i 3 testy, .....
  - (b) 14 wykładów i 4 testy, .....
  - (c) 20 wykładów i 5 testów. ....

6. Istnienie przecięcia w  $n \geq 10$  elementowym zbiorze odcinków możemy sprawdzić
- (a) sekwencyjnie w czasie  $O(n \log n)$ , .....
  - (b) równoległe w czasie  $O(\log n)$  z  $O(n)$  procesorami w modelu CREW PRAM, .....
  - (c) w czasie  $O(\log n)$  mając dane Segment Tree. ....
7. Istnieje  $k$  takie, że liczba obszarów Voronoi w diagramie  $k$ -tego rzędu dla pewnego zbioru  $n \geq 10$  punktów na płaszczyźnie jest
- (a) równa  $n$ , .....
  - (b) większa od  $n^3$ , .....
  - (c) stała. ....
8. W oczekiwanym czasie  $O(n \log n)$  można obliczyć
- (a) randomizacyjne rozwiązanie dwuwymiarowego programowania liniowego dla  $n \geq 10$  warunków brzegowych, .....
  - (b) strukturę lokalizującą punkt w prostokącie zawierającym  $n \geq 10$  odcinków, .....
  - (c) Binary Space Partition Tree dla zbioru  $n \geq 10$  odcinków. ....
9. Do znajdowania otoczki wypukłej w  $R^3$  możemy wykorzystać algorytm
- (a) zamiatania, .....
  - (b) Grahama, .....
  - (c) QuickHull. ....
10. Zbiór punktów będących obrazami przy dualizacji biegunowej prostych stycznych do okręgu o środku w  $(0, 0)$  i promieniu 2 jest
- (a) prostą o równaniu  $x = 2$ , .....
  - (b) okręgiem o środku w  $(0, 0)$  i promieniu 4, .....
  - (c) hiperbolą  $\frac{1}{2x}$ . ....
11. Rozmiar struktury danych jest  $\Theta(n \log n)$  dla problemu lokalizacji punktu metodą
- (a) randomizacyjną w prostokącie z  $n \geq 10$  odcinkami, .....
  - (b) metodą separatorów z wagami dla  $n \geq 10$  obszarów, .....
  - (c) metodą separatorów bez wag dla  $n \geq 10$  obszarów. ....

12. Problem stabbingu dla  $n \geq 10$  odcinków można rozwiązać w czasie
- (a)  $\Theta(\log n)$  w przypadku jednowymiarowym, .....
  - (b)  $O(n \log n)$  w przypadku dwuwymiarowym, .....
  - (c)  $\Omega(n^4 \log n)$  w przypadku trójwymiarowym. ....
13. Aby pokazać, że problem galerii w  $R^2$  jest NP-zupełny można zastosować redukcję z problemu
- (a) 3-SAT, .....
  - (b) minimalnego pokrycia wierzchołkowego, .....
  - (c) maksymalnego skojarzenia. ....
14. Podział wielokąta o  $n \geq 10$  wierzchołkach na wielokąty wypukłe otrzymamy w czasie  $O(n)$
- (a) stosując algorytm bezpośredniego podziału wielokąta na wielokąty monotoniczne, .....
  - (b) stosując algorytm Hertela i Mehlhorna, .....
  - (c) stosując algorytm podziału wielokąta na trapezy. ....
15. Na płaszczyźnie otrzymamy układ o rozmiarze  $O(n^2 \alpha(n))$  (suma wierzchołków i krawędzi) dla  $n \geq 10$
- (a) prostych, .....
  - (b) hiperbol, .....
  - (c) parabol. ....
16. Metodą, którą wykorzystywaliśmy rozwiązując problemy sekwencyjnie, równoległe i z pomocą dualizacji jest
- (a) zamiatanie, .....
  - (b) 'dziel i rządź', .....
  - (c) prune and search. ....
17. Przy dualizacji liniowej obrazem prostych stycznych do
- (a) sinusoidy jest sinusoida, .....
  - (b) paraboli jest parabola, .....
  - (c) okręgu jest hiperbola. ....

18. Istnieje graf widzialności dla zbioru  $n \geq 10$  odcinków, który
- (a) ma rozmiar  $O(n)$ , .....
  - (b) można zbudować z pomocą prezentowanego na wykładzie algorytmu w czasie  $O(n)$ , .....
  - (c) ma dokładnie jeden wierzchołek stopnia  $O(n)$ . .....
19. Koperta dolna ma rozmiar  $O(n)$  dla dowolnego zbioru  $n \geq 10$
- (a) odcinków, .....
  - (b) hiperbol, .....
  - (c) parabol. ....
20. Dla nieparzystych zbiorów punktów dokładnie jedno rozwiązanie ma zawsze problem
- (a) 'kanapki z szynką', .....
  - (b) wyważania, .....
  - (c) minimalnego okręgu. ....
21. Czas znalezienia minimalnego pokrycia klikami grafu łukowego o  $n \geq 10$  wierzchołkach wynosi
- (a)  $O(n \log n)$ , gdy rozmiar grafu jest liniowy, .....
  - (b)  $O(n)$ , gdy znamy porządek liniowy końców odpowiednich łuków na okręgu, .....
  - (c)  $O(n)$ , gdy istnieje pokrycie dwoma klikami. ....