

Imię i Nazwisko

Egzamin z Geometrii Obliczeniowej, 2.02.2000

1. Dla każdego n istnieje wielokąt monotoniczny o n wierzchołkach, który po striangułowaniu metodą zmiatania
 - (a) ma wierzchołek, który jest końcem $\Omega(n)$ przekątnych,
 - (b) nie ma wierzchołków, które są końcami więcej niż 4 przekątnych,
 - (c) ma $O(\log n)$ wierzchołków, które są końcami mniej niż 4 przekątnych.
2. Długość ciągu Davenporta-Schinzela jest rzędu $O(n)$ dla dolnej koperty
 - (a) zbioru n półprostych,
 - (b) zbioru n odcinków,
 - (c) zbioru n parabol.
3. Ostatni wykład umieszczony na stronie *CompGeo'99* ma numer
 - (a) 7,
 - (b) 12,
 - (c) 15.
4. Jeśli umieścimy strażników w wierzchołkach, to
 - (a) wystarczy ich $\lfloor \frac{n}{3} \rfloor$, aby widzieć każdy punkt dowolnego wielokąta,
 - (b) wystarczy ich $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$, aby widzieć każdy punkt dowolnego wielościanu,
 - (c) istnieją wielokąty, których musi pilnować $\lfloor \frac{n}{4} \rfloor$ strażników.
5. Pozbywamy się co najmniej $\lfloor \frac{n}{8} \rfloor$ punktów w jednej fazie algorytmu
 - (a) znajdowania minimalnego okręgu,
 - (b) podziału kanapki z szynką,
 - (c) dwuwymiarowego programowania liniowego.

6. Niech $\vec{v} = [1, 0, 0]$ i $\vec{w} = [0, 1, 1]$. Wtedy
- (a) $\vec{v}\vec{w} > (\vec{v} \times \vec{w})\vec{v}$,
 - (b) $|\vec{v} \times \vec{w}| = |\vec{w}|$,
 - (c) $\vec{v} \times \vec{w} = -\vec{w} \times \vec{v}$
7. W grafie widzialności dla wierzchołków n odcinków
- (a) jest co najwyżej n^2 krawędzi,
 - (b) można uporządkować biegunowo wszystkie krawędzie względem ich końców w czasie $O(n \log n)$,
 - (c) każdy wierzchołek widzi co najmniej 4 inne wierzchołki.
8. Suma Minkowskiego
- (a) dwóch kwadratów o równoległych odpowiednich bokach zawsze jest kwadratem,
 - (b) dwóch pięciokątów foremnych o równoległych odpowiednich bokach zawsze jest pięciokątem foremnym,
 - (c) dwóch sześciokątów foremnych o równoległych odpowiednich bokach zawsze jest sześciokątem foremnym.
9. Rozpatrzmy koła o środku w punkcie $(1, 1)$ i promieniu 2:
- (a) koło w metryce L_2 zawiera koło w metryce miejskiej,
 - (b) koło w metryce kolejowej z węzłem $(0, 0)$ zawiera koło w metryce L_1 ,
 - (c) koło w metryce rzecznej względem rzeki $x = 0$ z mostem w $(0, 0)$ zawiera koło w metryce kolejowej z węzłem $(3/2, 3/2)$
10. W przestrzeni dualnej
- (a) obrazem zbioru prostych współpękowych jest prosta,
 - (b) obrazem zbioru prostych stycznych do wielokąta jest łamana,
 - (c) obrazem zbioru prostych stycznych do okręgu jest hiperbola.
11. Stworzenie diagramu Voronoi dla zbioru n punktów wymaga czasu $\Omega(n \log n)$
- (a) w algorytmie incremental,
 - (b) w algorytmie zamiatania,
 - (c) w algorytmie 'dziel i rządź'.

12. Rozmiar sumy Minkowskiego dla dwóch wielokątów mających w sumie n wierzchołków
- (a) jest rzędu $\Omega(n)$, gdy oba wielokąty są wypukłe,
 - (b) jest rzędu $\Theta(n)$, gdy jeden z nich jest wypukły a drugi nie,
 - (c) jest rzędu $O(n^2)$, gdy oba wielokąty nie są wypukłe.
13. Gdy wszystkie n punktów leży na okręgu, to ich otoczkę wypukłą możemy obliczyć
- (a) w czasie $\Omega(n \log n)$ algorytmem Jarvisa,
 - (b) w czasie $O(n \log n)$ algorytmem QuickHull,
 - (c) w czasie $\Theta(n \log n)$ algorytmem incremental.
14. Krawędzie diagramu Voronoi są
- (a) odcinkami lub półprostymi w metryce L_2 ,
 - (b) odcinkami, półprostymi lub fragmentami okręgów w metryce Leguerre ,
 - (c) odcinkami, półprostymi lub fragmentami okręgów, gdy tworzymy diagram dla odcinków.
15. W algorytmie równoległego znajdowania otoczki wypukłej metodą 'dziel i rządź' dzielimy zbiór n punktów na
- (a) $\lfloor \log n \rfloor$ podzbiorów,
 - (b) $\lfloor \sqrt{n} \rfloor$ podzbiorów,
 - (c) $\lfloor n/2 \rfloor$ podzbiorów.
16. Jeśli zbiór n punktów jest uporządkowany względem osi x -ów, to jego otoczkę wypukłą można znaleźć w czasie $O(n)$
- (a) algorytmem 'dziel i rządź',
 - (b) algorytmem Grahama,
 - (c) algorytmem Jarvisa.
17. Dla zbioru n punktów liczba obszarów diagramu Voronoi
- (a) 1-rzędu jest $\Theta(n)$,
 - (b) 2-rzędu jest $O(n)$,
 - (c) $(n - 1)$ -rzędu jest $\Omega(n)$

18. Algorytm równoległy jest optymalny ze względu na prace, gdy iloczyn liczby procesorów i czasu pracy jest rzędu złożoności optymalnego algorytmu sekwencyjnego. Który z omawianych algorytmów równoległych jest optymalny ?
- (a) znajdowania otoczki wypukłej,
 - (b) znajdowania przecięcia odcinków,
 - (c) triangulacji wielokąta monotonicznego.
19. Stosując algorytm podziału wielokąta na trapezy
- (a) otrzymujemy co najwyżej tyle samo wielokątów monotonicznych, jak w wyniku zastosowania bezpośredniego algorytmu podziału,
 - (b) wykorzystujemy metodę zmiatania a w algorytmie bezpośrednim nie,
 - (c) otrzymujemy $\Omega(n)$ wielokątów monotonicznych.
20. W przestrzeni dualnej obrazy prostych zawierających boki kwadratu mogą być wierzchołkami
- (a) prostokąta,
 - (b) trapezu prostokątnego,
 - (c) równoległoboku.