

Příklady z Kombinatorické a výpočetní geometrie

6. série - Arrangementy

náповěda 10.12.2003, odevzdat do 7.1.2004

1. Spočítejte počet stěn dimenzí 1 a 2 pro arrangement n rovin v obecné poloze v \mathbf{R}^3 . [2]
2. Dokažte, že počet *neomezených* buněk v arrangementu n nadrovin v \mathbf{R}^d je $O(n^{d-1})$ (pro pevné d). [2]
3. Kolik je d -dimenzionálních buněk v arrangementu nadrovin v \mathbf{R}^d , které odpovídají rovnicím $\{x_i = x_j\}$, kde $1 \leq i < j \leq d$? [3]
4. Nechť \mathcal{C} je množina všech buněk (stěn maximální dimenze) arrangementu množiny n přímek v rovině. Dokažte, že $\sum_{C \in \mathcal{C}} f_0(C)^2 = O(n^2)$ ($f_0(C)$ je počet vrcholů buňky C). [3]
5. Nechť $P = p_1, p_2, \dots, p_n$ je množina bodů v rovině. Říkejme, že body x a y mají stejný výhled na P , jestliže body P jsou z nich vidět ve stejném cyklickém pořadí (tj. jestliže otáčíme po směru hodinových ručiček polopřímku s počátkem v bodu x resp. y , tato přímka nachází body ve stejném cyklickém pořadí). Toto uvažujeme pouze pro body x a y , které neleží v P a neprochází jimi žádná přímka určená dvěma body z P .
 - (a) Ukažte, že maximální počet různých „výhledů“ je $O(n^4)$. [2]
 - (b) Ukažte, že odhad v předchozím bodě nelze obecně zlepšit. [5]

7. série - Inkrementální algoritmy, Lineární programování

náповěda 17.12.2003, odevzdat do 7.1.2004

1. Určete přesně maximální možný počet lichoběžníků v lichoběžníkové dekompozici množiny n úseček v obecné poloze. [2]
2. Sledujete soutěž ve skocích do dálky. Soutěží n soutěžících, každý má jeden pokus. Pro jednoduchost berme, že každý soutěžící má pevně danou vzdálenost, kterou vždy skočí a žádní dva soutěžící neskočí stejně daleko. Soutěžící skáčí v náhodném pořadí (všechna pořadí mají stejnou pravděpodobnost). Určete střední hodnotu počtu skoků, které překonají dosavadní nejdelší skok. [3]
3. Navrhněte algoritmus, který pro danou množinu n bodů v rovině rozhodne v čase $O(n)$, zda její konvexní obal je trojúhelník. [2]
4. Nechť P je konvexní mnohostrán v \mathbb{R}^3 . Zformulujte problém hledání největší koule vepsané do P jako úlohu lineárního programování s co nejmenším počtem proměnných. [2]
5. Nechť P a Q jsou konvexní mnohoúhelníky v rovině. Ukažte, že problém nalezení nejmenšího parametru $\lambda > 0$ takového, že nějaká posunutá kopie λQ je obsažena v P , může být formulován jako úloha lineárního programování s malým počtem proměnných. [2]