

## 11. cvičení

Datové struktury I, 11. 12. 2023

<https://iuuk.mff.cuni.cz/~chmel/2324/ds1/>

---

### Úloha 1 (Nejhorší případ pro $k$ -d strom)

Mějme 2-d strom, tedy binární strom, kde rozdělujeme rovinu střídavě podle os  $x$  a  $y$ . Ukažte, že dvourozměrný intervalový dotaz (na počet bodů v obdélníku) může trvat až  $\Omega(\sqrt{n})$ , konkrétně najděte množinu bodů uloženou ve stromě a dotaz, který bude trvat takto dlouho.

Bonus: zkuste toto rozšířit na obecné  $k$ -d stromy s časovou složitostí  $\Omega(n^{1-\frac{1}{k}})$ .

### Úloha 2 (Hledání minima a mazání v $k$ -d stromě)

Máme  $k$ -d strom. Navrhněte, jak na něm implementovat operaci nalezení nejmenšího prvku v dané dimenzi. (Tedy funkci `FINDMIN( $d$ )`, která nalezne prvek, jehož  $d$ -tá souřadnice je minimální.)

Dále navrhněte implementaci operace `DELETE`. Pro jednoduchost můžete předpokládat, že žádné dva body spolu nesdílejí žádnou souřadnici.

(V obou případech neřešte časovou složitost.)

### Úloha 3 (Nejbližší soused a $k$ -NN)

Máme  $k$ -d strom. Navrhněte, jak na něm implementovat operaci nalezení nejbližšího souseda, a operaci nalezení  $m$  nejbližších sousedů.

*Hint: pro  $m$ -NN se může hodit mít  $k$  dispozicí haldu.*

### Úloha 4 (Zrychlení intervalových stromů)

Mějme zjednodušený dvourozměrný intervalový strom, tedy binární strom podle souřadnice  $x$ , který má v každém vrcholu pole bodů z daného  $x$ -ového intervalu seřazené podle  $y$ . Dvourozměrné intervalové dotazy (na počet bodů v obdélníku) zde trvají  $\mathcal{O}(\log^2 n)$ , protože potřebujeme binárně vyhledávat v  $\mathcal{O}(\log n)$  polích. Ukažte, že přidáním (lineárně mnoha) pointerů z každého pole na správná místa v obou polích v synech můžeme složitost snížit na  $\mathcal{O}(\log n)$ .

(Pro  $d$ -rozměrný strom pak dostaneme  $\mathcal{O}(\log^{d-1} n)$ .)

---

## Bonusy

### Úloha 5 (Něco „praktičtějšího“)

Při hashování často počítáme modulo, ale to se přeloží do strojového kódu jako operace `idiv`, která je hodně drahá (latence pro 64 bitová čísla může být, dle procesoru, klidně i řádově desítky cyklů). Existují ale speciální prvočísla, tzv. Mersennova, pro která to jde rychleji. Ta mají tvar  $p = 2^s - 1$ .

Zkuste naimplementovat modulo Mersennovo prvočíslo jen pomocí bitových operací (bitshift, bitwise and/or), sčítání, odčítání a porovnávání (obecně rychlých operací).