

**Přesná složitost  $(a, b)$ -stromů.** Na přednášce jsme ukázali, že  $(a, b)$ -stromy mají dobrou složitost operací pro pevné  $a, b$ . Odhalte, jak závisí složitost operací s  $(a, b)$ -stromy na parametrech  $a$  a  $b$ . Z toho odvodte, že se nikdy nevyplatí volit  $b$  výrazně větší než  $2a$ .

**$(a, b)$  v jednom směru.** Navrhněte úpravu operací INSERT a DELETE u  $(a, b)$ -stromů tak, aby stromem procházely pouze směrem dolů.

**Seznam.** Sestrojte datovou strukturu pro uložení seznamu tak, abychom rychle uměli najít  $k$ -tý prvek a přesunout ho na začátek.

**Součet.** Mějme množinu přirozených čísel a číslo  $x$ . Chceme co nejrychleji zjistit, zda množina obsahuje dvojici prvků se součtem  $x$ .

**Posloupnost.** Mějme dānu posloupnost  $n$  čísel a chceme najít nejdelší rostoucí podposloupnost (nemusí být souvislá) v čase  $\mathcal{O}(n \log n)$ . (Tuto úlohu jsme již viděli a uměli jsme pro ni řešení hledáním cesty v DAGu, které běželo v  $\mathcal{O}(n^2)$ .)

**Okénko.** Na vstupu postupně přicházejí čísla. Kdykoliv přijde další, vypíšte medián a průměr z předchozích  $k$  čísel. Dosáhněte časové složitosti  $\Theta(\log k)$  na jedno vypsání.

**Koloniál.** Ve Frantově koloniále přicházejí zákazníci a zadávají do fronty objednávku; objednávka je trojice (zboží, množství, jméno zákazníka). Koloniálník Franta by měl rád přehled o tom, zda má na skladě dost příslušného zboží. Navrhněte datovou strukturu pro jeho koloniál, která bude v čase  $\mathcal{O}(1)$  vykonávat operace:

- (1) ENQUEUE( $R$ ) — zařadí objednávku  $R$
- (2) DEQUEUE() — vypíše následující objednávku
- (3) QUERY( $P$ ) — pro produkt  $P$  vypíše celkové objednané množství tohoto produktu.

(Předpokládám, že znáte strukturu pro FIFO frontu.) Máte zaručeno, že ve frontě nebude nikdy více než  $m$  objednávek, a víte, že v koloniále je celkem  $n$  druhů zboží. Najdete řešení v prostoru  $\mathcal{O}(n)$ ? A co  $\mathcal{O}(m)$ , pro případ, že  $m \ll n$ ?

*Můžete předpokládat, že umíte strukturu Slovník implementovat tak, aby operace INSERT, FIND, DELETE běžely v čase  $\mathcal{O}(1)$ , ačkoliv si to na přednášce ukážete až později.*