KAPITOLA 1

Vizualizácie

An algorithm must be seen to be believed.

The Art of Computer Programming
Donald E. Knuth

Cieľom tejto práce je nielen popísať *cache-oblivious* pamäťový model a rôzne dátové štruktúry v ňom, ale aj vytvoriť ich vizualizácie. Tie majú slúžiť na edukačné účely pre študentov (a učiteľov) a pomáhať pri pochopení ich fungovania.

Výsledkom práce sú vizualizácie demonštrujúce dátové štruktúry popísané v predchádzajúcich sekciách: $van\ Emde\ Boasovo$ usporiadanie (sekcia $\ref{eq:charge}$) v statickom binárnom vyhľadávacom strome, usporiadané pole ($\ref{eq:charge}$) a dynamický B-strom ($\ref{eq:charge}$). Súčasťou je tiež simulácia cache (sekcia $\ref{eq:charge}$) s možnosťou voľby parametrov B a M - veľkosť bloku a celková veľkosť.

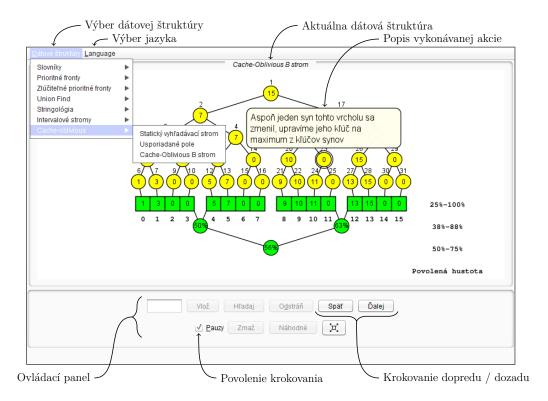
1.1 Gnarley trees

Tieto vizualizácie sú implementované ako rozšírenie programu *Gnarley trees*, ktorý vznikol ako súčasť bakalárskej práca Jakuba Kováča [17]. Tento nástroj na vizualizáciu (prevažne stromových) dátových štruktúr bol následne v bakalárskych prácach [16, 23, 18] a ročníkových projektoch rozšírený o mnohé ďalšie dátové štruktúry a v súčastnosti podporuje desiatky štruktúr, ako napríklad červeno-čierne, sufixové a intervalové stromy, *union-find*, haldy a mnohé ďalšie.

1.1.1 Spustenie

Súčasťou práce je priložené CD obsahujúce zdrojový kód[22] tohto programu a tiež skompilovanú verziu[21]. Aplikácia na spustenie požaduje JVM^1 . Spustenie je možné

¹Java Virtual Machine, dostupné na https://www.java.com/en/download/



Obrázok 1.1: Užívateľské rozhranie počas operácie vkladania kľúča 10 do dynamického cache-oblivious B-stromu (sekcia ??).

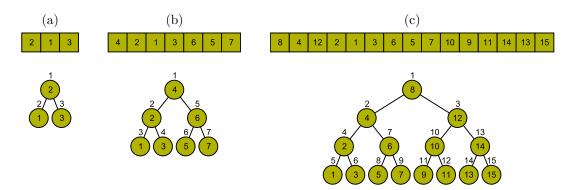
vykonať spustením súborov start.sh prípadne start.bat, podla operačného systému. Dostupné sú tiež individuálne vizualizácie vo forme Java appletov, ktoré je možné spustiť otvorením súboru index.html v preferovanom internetovom prehliadači.

Obsah tejto CD prílohy je tiež dostupný na http://school.lacop.net/thesis/cd-contents.zip.

1.1.2 Funkcionalita

Program umožňuje užívateľom zobrazovať tieto štruktúry a manipulovať s nimi. Všetky operácie sú rozložené na malé, jednoduché kroky a každý je vysvetlený, keď sa vykonáva. Je možné posúvať sa po krokoch dopredu, ale aj vracať sa dozadu, a teda sa dá kedykoľvek vrátiť až k počiatočnému stavu. Toto je dôležité pri experimentovaní s danou štruktúrou, kedy dve rôzne operácie (alebo jedna operácia s dvoma rôznymi parametrami) spôsobia rôzne správanie a výsledky. Užívateľ má takto možnosť jednoducho sa po vykonaní prvej operácie vrátiť do predošlého stavu a preskúmať správanie druhej z nich.

Celý program je taktiež dvojjazyčný - je možné prepnúť medzi angličtinou a slovenčinou, čo umožňuje širšie použitie týchto vizualizácií.



Obrázok 1.2: Statické stromy rôznych veľkostí (výšok) vo van Emde Boasovom usporiadaní.

1.1.3 Prehľad programu

Program sa skladá z troch hlavných častí (obrázok 1.1). Najvrchnejšia časť okna tvorí hlavné menu, v ktorej môžeme voliť dátové štruktúry a prepínať jazyk rozhrania. Dátové štruktúry sú pre prehľadnosť rozdelené do niekoľkých kategórií. Tie popísané a implementované v tejto práci sa nachádzajú v kategórii Cache-oblivious.

V spodnej časti okna sa nachádza ovládací panel, ktorý obsahuje vstupné pole pre hodnotu, ktorú chceme vyhľadať alebo vložiť a tlačidlá na vykonanie týchto akcií. Ďalej obsahuje tlačidlá na prechod do ďalšieho kroku a návrat do predchádzajúceho stavu s možnosťou toto krokovanie vypnúť.

Najväčšia, prostredná časť okna zobrazuje vizualizáciu aktuálnej dátovej štruktúry. Toto zobrazenie je vektorové a je možné ho posúvať, približovať a oddaľovať. Zároveň sa tu zobrazujú informácie o aktuálne vykonávanej akcií (ak je povolené krokovanie) a ďalšie vizualizačné prvky ako šípky alebo význačné vrcholy.

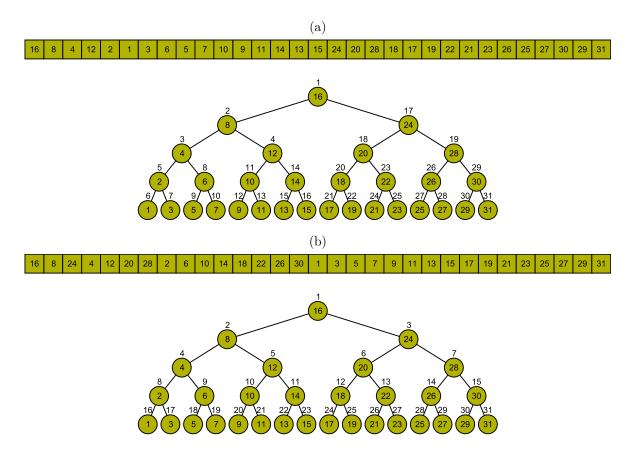
Podrobnejší popis užívateľského rozhrania a návod na používanie sa nachádza v bakalárskej práci Jakuba Kováča [17] v siedmej kapitole.

1.2 Statický strom

Najjednoduchšou dátovou štruktúrou je statický vyhľadávací strom. Implementovali sme vytvorenie tohto stromu a jeho uloženie v pamäti. Je možné strom zväčšiť alebo zmenšiť podľa preferencii - ukážky stromov rôznych veľkostí sú na obrázku 1.2.

Čísla vo vnútorných vrcholoch sú kľúče, čísla nad vrcholom určujú jeho pozíciu v pamäti. Uloženie tohto stromu v pamäti, vo forme súvislého poľa, je zobrazené nad koreňom stromu. Vnútorné čísla poľa sú opäť kľúče, pričom sú zoradené podľa svojich pozícii zľava (pozícia 1) doprava.

Medzi uložením vo *van Emde Boasovom* usporiadaní a klasickom *BFS* usporiadaní (ako v časti ??) je možné prepínať. Zmenia sa pritom čísla udávajúce pozície vrcholov v



Obrázok 1.3: Rozdiel medzi *BFS* a van *Emde Boasovým* usporiadaním na strome výšky 5. Kľúče zostávajú rovnaké, líšia sa však ich pozície v pamäti reprezentované malými číslami nad vrcholmi a poľom nad koreňom.

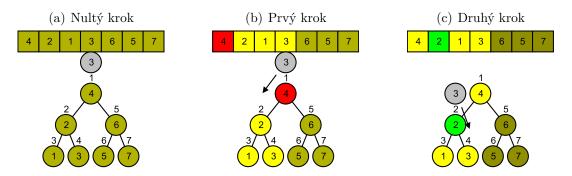
pamäti a ich poradie v poli nad stromom. Rozdiel medzi týmito dvoma usporiadaniami vidiet na obrázku 1.3.

1.2.1 Simulácia cache

Porovnanie týchto dvoch usporiadaní je rozšírené o simuláciu cache. Užívateľ si môže zvoliť parametre cache - počet vrcholov B, ktoré sa zmestia do jedného bloku a počet blokov $\frac{M}{B}$ v cache. Tiež je možné cache kedykoľvek vyprázdniť – odstrániť z nej všetky načítané bloky. Simulácia na výmenu stránok používa stratégiu FIFO, ktorá je popísaná v časti \ref{cache} ?

Táto simulácia zároveň počíta počet pamäťových prístupov k vrcholom pri vyhľadávaní. Prvé počítadlo udáva počet všetkých prístupov a správa sa rovnako pri van Emde Boasovom aj BFS usporiadaní a tiež pre ľubovolné parametre cache. Druhé udáva počet prístupov, pri ktorých bolo potrebné načítanie z disku (cache miss) a pri zmene parametrov či usporiadania sa bude správať inak. Čieľom cache-oblivious algoritmov je minimalizovať práve počet takých presunov, ktoré počíta toto druhé počítadlo.

Na vizualizáciu prítomnosti v *cache* slúži farba - vrcholy a položky poľa obsahujúce kľúče majú svetlejšiu farbu pozadia v prípade, že je daný blok v *cache* a tmavšiu, ak



Obrázok 1.4: Simulácia *cache* počas vyhľadávania kľúča 3. Pred prvým prístupom je cache prázdna. V prvok kroku načítame koreň, ktorý je označený červenou farbou (*cache miss*), keďže nebol v *cache*. Spolu s ním sa v jednom bloku načítali ďalšie vrcholy, ktoré sú označené svetlejšou farbou. V druhom kroku je vrchol s kľúčom 2 označený zelenou farbou (*cache hit*), keďže už bol do *cache* načítaný v predchádzajúcom kroku.

je mimo. V strome je vďaka tomu ľahko vidieť, ktorá časť je načítaná a je možné ňou prechádzať bez ďalších presunov. V prípade van Emde Boasovho usporiadania pôjde prevažne o časť podstromu aktuálne porovnávaného vrcholu, avšak pri klasickom usporiadaní to budú práve vrcholy mimo tohto podstromu, o ktorých už vieme, že nie sú pri vyhľadávaní potrebné.

Pri krokovaní vyhľadávania je pri prístupe k vrcholu tiež použitá zelená alebo červená farba na jeho dočasné zafarbenie (podobne ako v časti ??) podľa toho, či sa v danom momente v *cache* nachádzal (*cache hit*) alebo nie (*cache miss*). Ukážky tohto zafarbovania sú na obrázkoch 1.4 a 1.5.

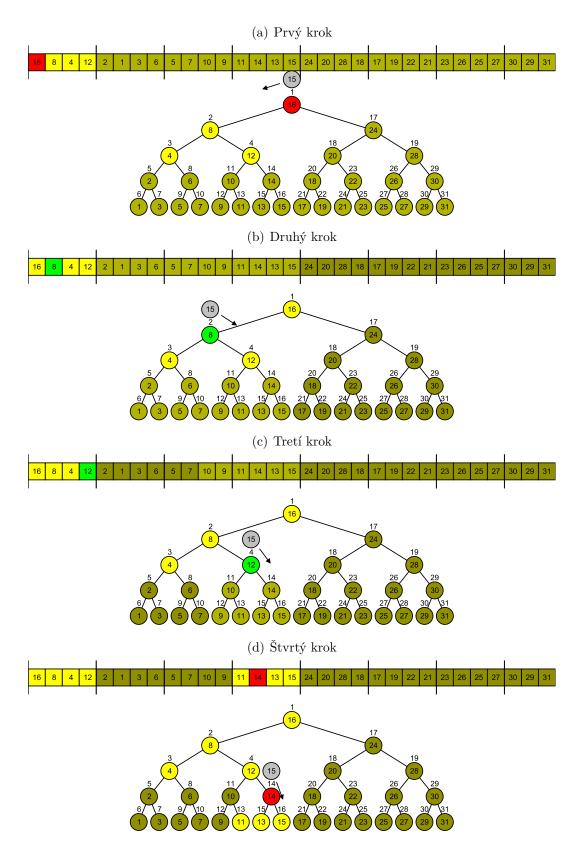
1.3 Usporiadané pole

Ďalšou implementovanou vizualizáciou je usporiadané pole (obrázok 1.6), ktoré bolo popísané v časti ??. Bloky, na ktoré je toto pole imaginárne rozdelené sú znázornené tým, že sú od seba oddelené medzerou. Taktiež sa zobrazuje imaginárny strom nad týmito blokmi, ktorým sa pri vkladaní prechádza. Hodnoty vo vrcholoch reprezentujú hustotu (v percentách) intervalu v príslušnom podstrome. Farby (zelená alebo červená) vrcholov indikujú, či sa hustota daného vrcholu nachádza v hraniciach.

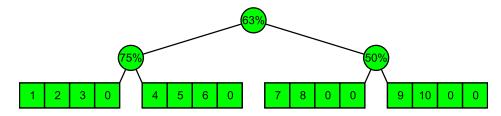
Táto vizualizácia podporuje vkladanie hodnoty na ľubovolnú pozíciu v poli. V prípade, že sa pole preplní, automaticky sa vytvorí nové, dvojnásobne väčšie. Po vložení hodnoty je tiež vyznačený interval, ktorý sa zmenil.

1.4 Dynamický strom

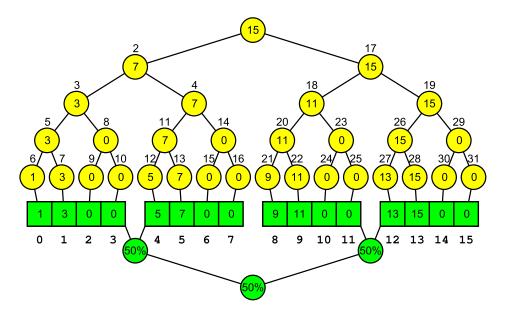
Vizualizácia dynamického stromu (časť ??) vznikla spojením predchádzajúcich dvoch vizualizácií (obrázok 1.7). Horná časť je statický strom vo van Emde Boasovom uspo-



Obrázok 1.5: Simulácia *cache* počas vyhľadávania kľúča 15. Pred prvým prístupom je cache prázdna. Po načítaní bloku, ktorý obsahuje kľúče {16, 8, 4, 12} v prvom kroku, nedochádza v druhom a tretom kroku k pamäťovým presunom. Najbližší kľúč mimo *cache (cache miss)* je až v štvrtom kroku.



Obrázok 1.6: Usporiadané pole obsahujúce hodnoty 1 až 10. Všetky vrcholy majú hustotu v hraniach hustoty. Hodnoty 0 reprezentujú prázdne pozície.



Obrázok 1.7: Vizualizácia dynamického cache-oblivious B-stromu.

riadaní (obrázok 1.2), dolná je usporiadané pole (obrázok 1.6), pričom strom hustôt je tu preklopený nadol, aby sa neprekrýval so statickým stromom. Hrany medzi nimi spájajú listy stromu s prvkami usporiadaného pola.

V tomto strome je možné vyhľadávať a vkladať do neho nové kľúče. Pri vkladaní prebehne najskôr vloženie do usporiadaného poľa rovnako, ako pri jeho samostatnej vizualizácii. Následne sa aktualizujú kľúče statického stromu. V prípade zdvojnásobenia veľkosti statického poľa sa vytvorí nový, väčší statický strom.

Literatúra

- [1] Alok Aggarwal, Jeffrey Vitter, et al.: The input/output complexity of sorting and related problems, in: Communications of the ACM 31.9 (1988), pp. 1116–1127.
- [2] Alfred V Aho, John E Hopcroft: Design & Analysis of Computer Algorithms, Pearson Education India, 1974.
- [3] Lars Arge: The buffer tree: A new technique for optimal I/O-algorithms, Springer, 1995.
- [4] Lars Arge, G Brodal, Rolf Fagerberg: Cache-oblivious data structures, in: Hand-book of Data Structures and Applications 27 (2005).
- [5] Rudolf Bayer: Binary B-trees for Virtual Memory, in: Proceedings of the 1971 ACM SIGFIDET (Now SIGMOD) Workshop on Data Description, Access and Control, SIGFIDET '71, San Diego, California: ACM, 1971, pp. 219–235.
- [6] Michael A. Bender, Erik D. Demaine, Martin Farach-Colton: Cache-Oblivious B-Trees, in: Proceedings of the 41st Annual Symposium on Foundations of Computer Science (FOCS 2000), Redondo Beach, California, 2000, pp. 399–409.
- [7] Michael A. Bender, Erik D. Demaine, Martin Farach-Colton: Cache-Oblivious B-Trees, in: SIAM Journal on Computing 35.2 (2005), pp. 341–358.
- [8] Michael A Bender et al.: A locality-preserving cache-oblivious dynamic dictionary, in: Proceedings of the thirteenth annual ACM-SIAM symposium on Discrete algorithms, Society for Industrial and Applied Mathematics, 2002, pp. 29–38.
- [9] Michael A Bender et al.: Two simplified algorithms for maintaining order in a list, in: Algorithms—ESA 2002, Springer, 2002, pp. 152–164.
- [10] Erik D. Demaine: Cache-Oblivious Algorithms and Data Structures, in: Lecture Notes from the EEF Summer School on Massive Data Sets, BRICS, University of Aarhus, Denmark, 2002.
- [11] Ulrich Drepper: What every programmer should know about memory, in: Red Hat, Inc 11 (2007).
- [12] Matteo Frigo et al.: Cache-oblivious algorithms, in: Foundations of Computer Science, 1999. 40th Annual Symposium on, IEEE, 1999, pp. 285–297.

- [13] Intel Corporation: Intel® 64 and IA-32 Architectures Optimization Reference Manual, 248966-029, 2014.
- [14] Intel Corporation: Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual, 325462-050US, 2014.
- [15] Zardosht Kasheff: Cache-oblivious dynamic search trees, PhD thesis, Massachusetts Institute of Technology, 2004.
- [16] Katarína Kotrlová: Vizualizácia háld a intervalových stromov, bakalárska práca, Univerzita Komenského v Bratislave, 2012.
- [17] Jakub Kováč: *Vyhľadávacie stromy a ich vizualizácia*, bakalárska práca, Univerzita Komenského v Bratislave, 2007.
- [18] Pavol Lukča: Perzistentné dátové štruktúry a ich vizualizácia, bakalárska práca, Univerzita Komenského v Bratislave, 2013.
- [19] Rasmus Pagh: Basic external memory data structures, in: Algorithms for Memory Hierarchies, Springer, 2003, pp. 14–35.
- [20] Harald Prokop: Cache-oblivious algorithms, PhD thesis, Massachusetts Institute of Technology, 1999.
- [21] Ladislav Pápay: Príloha k bakalárskej práci spustiteľná verzia, 2014, DOI: 10. 5281/zenodo.10081, URL: http://dx.doi.org/10.5281/zenodo.10081.
- [22] Ladislav Pápay et al.: Príloha k bakalárskej práci zdrojový kód, 2014, DOI: 10. 5281/zenodo.10080, URL: http://dx.doi.org/10.5281/zenodo.10080.
- [23] Viktor Tomkovič: Vizualizácia stromových dátových štruktúr, bakalárska práca, Univerzita Komenského v Bratislave, 2012.
- [24] Jeffrey Scott Vitter: Algorithms and data structures for external memory, in: Foundations and Trends® in Theoretical Computer Science 2.4 (2008), pp. 305–474.

Kolofón

Sadzba tejto práce bola vykonaná systémom X⊒AT_EX s použitím šablóny memoir. Literatúra bola spravovaná systémom BibT_EX. Ilustrácie sú vyrobené pomocou balíčkov TikZ/PGF.



Text tejto práce je zverejnený pod Creative Commons licenciou verzie BY-NC-ND 3.0, ktorej plné znenie sa nachádza na stránke https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/3.0/.

Zdrojový text tejto práce spolu so všetkými ilustráciami je dostupný na stránke https://github.com/lacop/thesis.