

A thick dark grey vertical bar runs down the left side of the page. To its right, several thin, curved lines in dark grey and light grey sweep upwards and outwards from the bottom left corner.

9/5/2020

Binárne rozhodovacie diagramy

DSA – Zadanie 3

Samuel Hetteš
ID: 110968
STU FIIT 2020/2021

OBSAH

• OBSAH	2
• ZADANIE – BINÁRNE ROZHODOVACIE DIAGRAMY.....	3
• IMPLEMENTÁCIA.....	3
• ŠTRUKTÚRY	3
• ŠTRUKTÚRA BDD.....	4
• ŠTRUKTÚRA UZLA	4
• ŠTRUKTÚRA BOOLOVSKEJ FUNKCIE	4
• OPIS FUNKCIÍ	5
• BDD *BDD_CREATE(BF *bfunction).....	5
• int BDD_REDUCE(BDD *bdd).....	6
• char BDD_use(BDD *bdd, char *input).....	7
• BDD_free(BDD *bdd)	7
• ČASOVÁ A PRIESTOROVÁ ZLOŽITOSŤ	7
• BDD_CREATE.....	7
• BDD_REDUCE	8
• BDD_USE	8
• TESTOVANIE.....	8
• TESTER	9
• TEST Č. 1	9
• TEST Č. 2	10
• TEST Č. 3.....	11
• TEST Č. 4.....	11
• VÝSLEDKY TESTOVANIA:.....	12
• ZÁVER	12

ZADANIE – Binárne rozhodovacie diagramy

Vytvorte program, ktorý bude vedieť vytvoriť, redukovať a použiť dátovú štruktúru BDD (Binárny Rozhodovací Diagram) so zameraním na využitie pre reprezentáciu Booleovských funkcií. Konkrétne implementujte tieto funkcie:

- `BDD *BDD_create(BF *bfunkcia);`
- `int BDD_reduce(BDD *bdd);`
- `char BDD_use(BDD *bdd, char *vstupy);`

Samozrejme môžete implementovať aj ďalšie funkcie, ktoré Vám budú nejakým spôsobom pomáhať v implementácii vyššie spomenutých funkcií, nesmiete však použiť existujúce funkcie na prácu s binárnymi rozhodovacími diagramami.

IMPLEMENTÁCIA

- **metóda:** boolovská funkcia opísaná **vektorom**
- v mojej implementácii som pre rýchlejšie porovnávanie dát použil **prevzatú hashovaciu funkciu djb2**
- zdroj: <http://www.cse.yorku.ca/~oz/hash.html>
- v testeri som pre usporiadanie poľa použil prevzatú funkciu quick sort zo zdroja: <https://www.geeksforgeeks.org/quick-sort/>
- program obsahuje jeden hlavičkový súbor `bdd.h`, zdrojový súbor `bdd.c` a tester `c`, ktorý obsahuje funkciu `main` a `tester`

ŠTRUKTÚRY

- implementované sú nasledovné štruktúry:

ŠTRUKTÚRA BDD

- obsahuje **iba požadované zložky**, ktoré boli uvedené v zadaní

BDD ŠTRUKTÚRA
- počet premenných
- počet vrcholov
- ukazovateľ na koreň


ŠTRUKTÚRA UZLA

- pre rýchlejšiu prácu pri porovnávaní reťazcov – **hash vektora**
- pre rýchlejšiu manipuláciu pri redukovaní – **pravý sused, pole rodičov**
- pre rýchlejšiu prácu pri používaní diagramu – **level**
- najnižší node má level 0**
- koreň má level rovný počtu premenných**

NODE ŠTRUKTÚRA
- vektor
- hash vektora
- level
- ukazovateľ na ľavý a pravý node
- ukazovateľ na pravý susedný node v leveli
- ukazovateľ na pole ukazovateľov na rodičov
- počet rodičov

ŠTRUKTÚRA BOOLOVSKEJ FUNKCIE

- opísaná pomocou **vektora** – reťazec

 BF ŠTRUKTÚRA
- vektor

OPIS FUNKCIÍ

BDD *BDD_CREATE(BF *bfunction)

- **metóda:** zostrojenie stromu zhora nadol rekurzívnym spôsobom

Riešenie:

- zavolá sa funkcia **check_function(bfunction)**, ktorá **overí boolovskú funkciu a vráti počet premenných**
- **alokuje** sa miesto pre **BDD štruktúru** a nastaví parametre
- zavolá sa funkcia **create_diagram(BDDNODE *root, char *vector, int level)**, ktorá **rekurzívnym spôsobom** vytvorí **uplný strom**, zabezpečí zahashovanie a delenie vektora v jednom cykle a nastaví prvého rodiča
- **hashovacia funkcia: djb2**
 - zdroj: <http://www.cse.yorku.ca/~oz/hash.html>

```
unsigned long hash = 5381;  
int c;  
while(c = *vector++)  
    hash = ((hash << 5) + hash) + c; // hash * 33 + c
```
- pre vytvorenie nového uzla slúži funkcia **create_node(char *vector, int level, unsigned long hash)**, ktorá **alokuje** miesto pre **nový uzol**, nastaví parametre
- ak bolo vytvorenie stromu úspešné, zavolá sa funkcia **connect_neighbours(BDDNODE *root)**, ktorá **rekurzívnym spôsobom jednosmerne pospája uzly v leveli** počnúc od ľavého uzla
- funkcia vráti ukazovateľ na novo-vytvorený BDD diagram

int BDD_REDUCE(BDD *bdd)

- **metóda:** redukcia zdola nahor iteratívnym spôsobom

Riešenie:

- **overia sa** vstupné **parametre** a **nájde ľavý dolný uzol**
- začnú sa vykonávať viaceré **vnorené cykly**, ktoré **zabezpečujú redukciu smerom zdola nahor**
- cyklus nad ľavým uzlom, ktorý sa posúva vždy o level vyššie:
 - porovnávaný uzol = ľavý uzol
 - cyklus nad porovnávaným uzlom, ktorý sa posúva po susedoch doprava

REDUCE TYP I

- cyklus, ktorý porovná porovnávaný uzol so všetkými uzlami vpravo od neho
 - najskôr sa porovnajú hashe, ak sa zhodujú porovnajú sa dané vektory
 - v prípade zhody sa odpojí uzol v leveli a zavolá funkcia **reduce_I**, ktorá **prenastaví** rodičom nadbytočného uzlu **potomkov**, porovnávanému uzlu **pridá rodiča (ak sa nezhoduje už s pridanými)** - realloc a uvoľní miesto

REDUCE TYP S

- po odstránení duplikátov sa porovnajú ukazovatele na potomkov porovnávaného uzla
 - v prípade zhody sa odpojí uzol v leveli a zavolá funkcia **reduce_S**, ktorá **skontroluje či** nadbytočný uzol **nie je koreň, nastaví rodičom** nadbytočného uzlu **nových potomkov** – potomka nadbytočného uzlu a jemu naopak **nových rodičov** – realloc, uvoľní miesto
- aktualizuje sa počet uzlov v bdd
 - funkcia vráti počet odstránených uzlov

- ak by vstupné parametre boli nesprávne alebo došlo ku chybe napr. pri realokácii miesta pre rodičov, funkcia vráti -1

`char BDD_use(BDD *bdd, char *input)`

Riešenie:

- overia sa vstupné parametre, overí sa dĺžku vstupu
- v prípade chyby funkcia vráti -1
- začne sa cyklus, ktorý prechádza uzlami až k listu:
 - ak sa level uzla nezhoduje so zostávajúcou dĺžkou vstupu preskoč daný index
 - inak prejdí doľava ak znak je '1', doprava ak '0', inak vráť -1 (nekorektný vstup)
 - dekrementuj zostávajúcu dĺžku vstupu
- vráť hodnotu vektora v liste (symbol)

`BDD_free(BDD *bdd)`

- funkcia slúži pre uvoľnenie pamäti alokovanej pre BDD
- zavolá sa funkcia `free_diagram`, ktorá rekurzívnym spôsobom uvoľní daný strom – uvoľňovaný uzol sa vždy odpojí od svojich rodičov
- po skončení funkcie `free_diagram` sa uvoľní pamäť, ktorá bola alokovaná pre samotnú štruktúru BDD

ČASOVÁ A PRIESTOROVÁ ZLOŽITOSŤ

`BDD_CREATE`

- časová zložitosť:
 - n – dĺžka vstupného vektora

- $(2n - 1)$ – počet uzlov
- $(n \cdot \log_2 n)$ – počet cyklov celkovo pri hashovaní a delení vektorov
- $(2n - 1 + n \cdot \log_2 n) = (n \cdot (2 + \log_2 n) - 1) \rightarrow O(n \cdot \log n)$
- priestorová zložitosť:
 - n – dĺžka vstupného vektora
 - $(2n - 1)$ – počet štruktúr
 - $(n \cdot \log_2 n)$ – miesto alokované pre uloženie vektorov
 - $(2n - 1 + n \cdot \log_2 n) = (n \cdot (2 + \log_2 n) - 1) \rightarrow O(n \cdot \log n)$

BDD_REDUCE

- časová zložitosť: $O(n!)$ – n je dĺžka vektora boolovskej funkcie
- priestorová zložitosť: $O(n)$ – n je počet unikátnych rodičov odstránených uzlov

BDD_USE

- časová zložitosť:
 - n – dĺžka vektora boolovskej funkcie
 - $(\log_2 n)$ – počet cyklov pre zistenie výstupu
 - $O(\log n)$
- priestorová zložitosť: $O(1)$

TESTOVANIE

- testovanie je implementované v súbore tester.c
- v main funkcii je možné nastaviť si počet premenných danej boolovskej funkcie a počet funkcií, ktoré sa majú vygenerovať

TESTER

- **vstupné parametre:** počet premenných, počet generovaných funkcií
- celé testovanie spočíva na **cykle**, ktorý **iteruje na základe počtu generovaných funkcií**
 - v každom behu sa **vygeneruje náhodný vektor** a **zavolajú funkcie BDD_create a BDD_reduce**
 - začne sa **cyklus, ktorý testuje** daný **diagram** pre **každý** možný **vstup**, teda pre vstupy $<0; 2^{\wedge} \text{premenné} - 1>$
 - daný **vstup sa prevedie z desiatkového čísla na binárny reťazec** a **zavolá sa** funkcia **BDD_use**
 - **kontrolovanie funkcie BDD_use:**
 - **návratová hodnota funkcie sa porovná s hodnotou vektora na idexe**, ktorý predstavuje daný binárny reťazec - vstup (priamy prístup)
 - ak sa nezhodujú vypíše sa chyba
 - **zavolá sa** funkcia **BDD_free**, ktorá uvoľní pamäť
 - počas behu je zaznamenávaný čas trvania jednotlivých funkcií, ako aj pomer zredukovania stromu v poli
- na záver testovania sa vypíše správa o nastavených vstupných parametroch, priemerná percentuálna miera zredukovania, medián zredukovania, počet diagramov v jednotlivých rozmedziach miery zredukovania po pol-desatinách percenta, priemerný čas potrebný na vykonanie jednotlivých operácií a celkový čas

TEST Č. 1

- počet premenných: 10
- počet generovaných funkcií: 2000
- výsledky:

```
----- TEST RESULTS -----  
  
REDUCTION RATE:  
-> AVERAGE: 88.44%  
-> MEDIAN: 88.42%  
-> [87.95% - 88.00%]: 31  
-> [88.00% - 88.05%]: 31  
-> [88.10% - 88.15%]: 62  
-> [88.15% - 88.20%]: 94  
-> [88.20% - 88.25%]: 124  
-> [88.25% - 88.30%]: 155  
-> [88.30% - 88.35%]: 284  
-> [88.35% - 88.40%]: 157  
-> [88.40% - 88.45%]: 126  
-> [88.45% - 88.50%]: 188  
-> [88.50% - 88.55%]: 124  
-> [88.55% - 88.60%]: 186  
-> [88.60% - 88.65%]: 157  
-> [88.65% - 88.70%]: 63  
-> [88.70% - 88.75%]: 31  
-> [88.75% - 88.80%]: 63  
-> [88.80% - 88.85%]: 62  
-> [88.90% - 88.95%]: 31  
-> [88.95% - 89.00%]: 31  
  
AVERAGE TIME:  
-> CREATE: 0.000460s  
-> REDUCE: 0.000290s  
-> USE: 0.000000s  
  
TOTAL TIME:  
-> CREATE: 0.920000s  
-> REDUCE: 0.580000s  
-> USE: 0.170000s  
-> ALL: 1.670000s
```

TEST Č. 2

- počet premenných: 13
- počet generovaných funkcií: 2000
- výsledky:

```
----- TEST RESULTS -----  
  
REDUCTION RATE:  
-> AVERAGE: 92.24%  
-> MEDIAN: 92.24%  
-> [92.20% - 92.25%]: 1500  
-> [92.25% - 92.30%]: 500  
  
AVERAGE TIME:  
-> CREATE: 0.003095s  
-> REDUCE: 0.004398s  
-> USE: 0.000000s  
  
TOTAL TIME:  
-> CREATE: 6.190000s  
-> REDUCE: 8.796000s  
-> USE: 1.392000s  
-> ALL: 16.378000s
```

TEST Č. 3

- počet premenných: 15
- počet generovaných funkcií: 2000
- výsledky:

```
----- TEST RESULTS -----  
  
REDUCTION RATE:  
-> AVERAGE: 93.40%  
-> MEDIAN: 93.40%  
-> [93.35% - 93.40%]: 1000  
-> [93.40% - 93.45%]: 1000  
  
AVERAGE TIME:  
-> CREATE: 0.014130s  
-> REDUCE: 0.048785s  
-> USE: 0.000000s  
  
TOTAL TIME:  
-> CREATE: 28.261000s  
-> REDUCE: 97.571000s  
-> USE: 6.137000s  
-> ALL: 131.969000s
```

TEST Č. 4

- počet premenných: 17
- počet generovaných funkcií: 2000
- výsledky:

```
----- TEST RESULTS -----  
  
REDUCTION RATE:  
-> AVERAGE: 93.81%  
-> MEDIAN: 93.81%  
-> [93.80% - 93.85%]: 2000  
  
AVERAGE TIME:  
-> CREATE: 0.063555s  
-> REDUCE: 0.782745s  
-> USE: 0.000000s  
  
TOTAL TIME:  
-> CREATE: 127.109000s  
-> REDUCE: 1565.489000s  
-> USE: 29.525000s  
-> ALL: 1722.123000s
```

VÝSLEDKY TESTOVANIA:

- na základe vykonaných testov som prišiel k nasledovným zisteniam:
- **hashovanie vektorov, prepojenie susedov a pole rodičov:** pri malom počte premenných trvá samotné vytvorenie stromu dlhšie ako redukcia, no pri väčších počtoch premenných nám tieto operácie výrazne zvýšia rýchlosť a efektivitu redukcie
- **pridávanie iba rodičov, ktorých vektor je unikátny:** pri redukcii sa rodič uvoľňovaného uzlu pridá iba v prípade, že je unikátny – ak nie je nemusíme ho pridávať, pretože bude ajtak odstránený – týmto spôsobom sa výrazne zvýšila efektivita redukcie, keďže nemusíme upravovať až také veľké množstvo ukazovateľov
- **uchovávanie levelu v danom uzli:** týmto spôsobom sa výrazne zrýchlila efektivita používania daného diagramu – nemusíme kontrolovať dĺžku vektora v uzle, kontrolujeme level
- **s väčším počtom premenných rastie miera redukcie diagramu a percentuálny rozptyl miery redukcie sa výrazne znižuje**
- **pridanie** čo i len **jednej premennej, rapídne ovplyvní čas** potrebný na vytvorenie a redukciu diagramu
- **používanie diagramu je veľmi rýchle** – priemerný čas ani nevyčísľilo

ZÁVER

Mojim cieľom bolo vytvoriť implementáciu, ktorá bude efektívna najmä pri veľkom počte premenných. Tento zámer sa mi podaril docieľiť prepojením uzlov v leveli, uchovávaním rodičov, hashovaním vektorov, pridávaním iba unikátnych rodičov pri redukcii a uchovávaním levelu v danom uzli.

Pre menší počet premenných môže byť táto implementácia nie až taká efektívna, no zadanie bolo zamerané na veľký počet premenných, čo sa mi myslím podarilo.