Report: Problém batohu

| Specifikace úlohy | 2 |
|------------------------|---|
| Program | 2 |
| Popis algoritmů | 3 |
| Předpokládané výsledky | 3 |
| Naměřené výsledky | 3 |
| Diagram růstu | 3 |
| Histogramy | 4 |
| Závěr | 7 |
| Přiložené soubory | 7 |

Specifikace úlohy

Úkoly:

- 1. Vytvoření programu, který řeší optimalizační 0/1 problém batohu (dále problém).
 - a. Primárně řeší rozhodovací verzi a optimálně i konstruktivní verzi.
 - b. Umí využít tyto algoritmy:
 - Hrubá síla (Brute force)
 - Metoda větví a hranic (<u>Branch & Bounds</u>)
- 2. Experimentální vyhodnocení výpočetní složitosti na velikosti instance
 - a. Vytvořit diagram růstu hodnot v závislosti na zvolené hodnotě N
 - b. Pro jednu z hodnot *N* zjistit četnosti hodnot a vytvořit **histogram**

Výpočetní složitost je měřena počtem navštívených konfigurací, tedy vyhodnocených sestav věcí v batohu.

Pro testování byly zadány dvě sady náhodně vygenerovaných instancí řešeného *problému* pro *N=4 10 15 20 22 25 27 30 32 35 37 40*, kde hodnota *N* značí počet věcí, ze kterých lze v jednotlivých instancích vybírat. Každá sada také obsahuje všechna řešení konstruktivní verze jednotlivých instancí.

Plné zadání úlohy zde.

Program

Program byl napsán v jazyce Python a je rozdělen do několika souborů:

| Soubor | Popis |
|---------------------|--|
| knapsackSolver.py | Spuštění programu pro vyhodnocení jednoho souboru s instancemi <i>problému</i> . |
| solverStrategy.py | Obsahuje všechny využívané algoritmy pro vyřešení instancí <i>problému</i> . |
| output_generator.py | Slouží pro automatizované vyřešení všech problémů v sadě pomocí opakovaného volání vytvořeného programu. |

Pro vyřešení problému lze využít tyto algoritmy:

- Hrubá síla (dále BF)
- Metoda větví a hranic (dále BB)
- Neseřazená metoda větví a hranic (dále UBB)

U algoritmů BF a BB jsou v jednotlivých instancích všechny zadané věci seřazeny sestupně podle vyhodnocení $\frac{cena}{hmotnost}$.

Popis algoritmů

Algoritmy prohledávají binární strom, kde:

- · Uzly jsou tvořeny zadanými věcmi
- · Levé hrany vyjadřují, že daná věc nebyla do batohu přidána
- · Pravé hrany vyjadřují, že daná věc byla do batohu přidána

Všechny algoritmy strom ořezávají *shora* (překročení kapacity batohu), algoritmy *BB* a *UBB* ořezávají strom i *zdola* (stávající řešení nemůže být lepší než nejlepší dosud nalezené).

Předpokládané výsledky

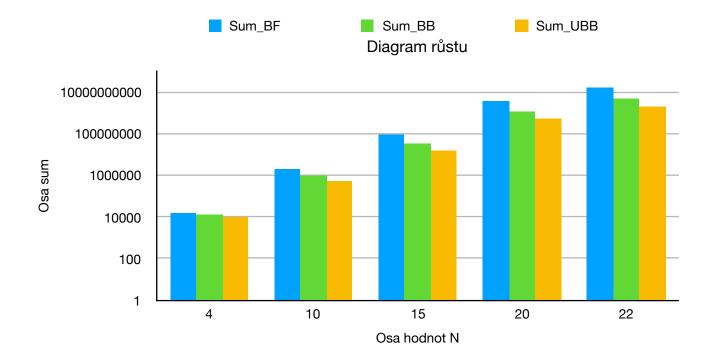
Všechny algoritmy mají v nejhorším případě výpočetní složitost $O(2^N)$. Proto na diagramu růstu očekáváme u všech algoritmů exponenciální růst. Očekáváme, že algoritmus BF bude růst rychleji než algoritmy BB a UBB.

Naměřené výsledky

Diagram růstu

Sumy

| N | Sum_BF | Sum_BB | Sum_UBB |
|----|-------------|------------|------------|
| 4 | 15780 | 12232 | 9019 |
| 10 | 1913365 | 962925 | 516218 |
| 15 | 89005050 | 34506060 | 16338198 |
| 20 | 3885240002 | 1189417462 | 532552802 |
| 22 | 16351272376 | 4780155214 | 2043031405 |

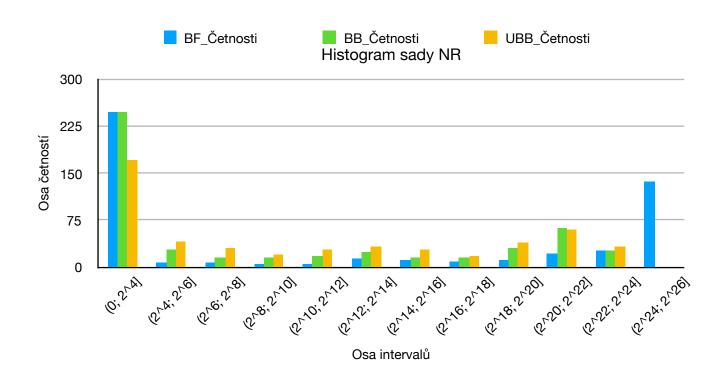


Histogramy

Pro hodnotu N = 22 byli vytvořeny histogramy a tabulka četností hodnot.

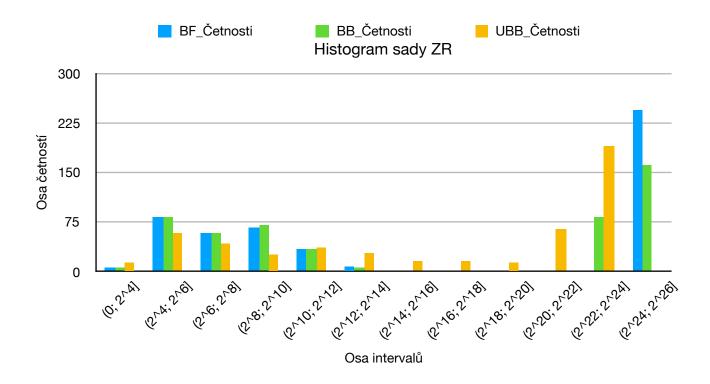
Tabulka četností pro sadu NR

| Rozmezí | BF_Configs | BB_Configs | UBB_Configs |
|--------------|------------|------------|-------------|
| (0; 2^4] | 248 | 248 | 171 |
| (2^4; 2^6] | 7 | 29 | 40 |
| (2^6; 2^8] | 6 | 15 | 31 |
| (2^8; 2^10] | 5 | 15 | 20 |
| (2^10; 2^12] | 5 | 17 | 27 |
| (2^12; 2^14] | 14 | 24 | 32 |
| (2^14; 2^16] | 10 | 16 | 28 |
| (2^16; 2^18] | 9 | 15 | 17 |
| (2^18; 2^20] | 11 | 31 | 39 |
| (2^20; 2^22] | 21 | 63 | 59 |
| (2^22; 2^24] | 25 | 25 | 33 |
| (2^24; 2^26] | 137 | 0 | 0 |



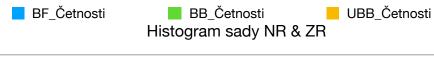
Tabulka četností pro sadu ZR

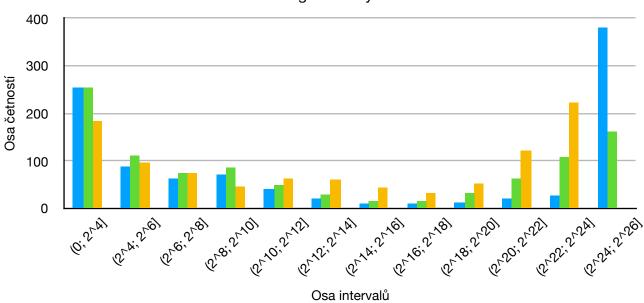
| Rozmezí | BF_Četnosti | BB_Četnosti | UBB_Četnosti |
|--------------|-------------|-------------|--------------|
| (0; 2^4] | 5 | 5 | 13 |
| (2^4; 2^6] | 83 | 83 | 58 |
| (2^6; 2^8] | 59 | 59 | 43 |
| (2^8; 2^10] | 66 | 70 | 26 |
| (2^10; 2^12] | 34 | 33 | 35 |
| (2^12; 2^14] | 8 | 5 | 27 |
| (2^14; 2^16] | 0 | 0 | 15 |
| (2^16; 2^18] | 0 | 0 | 16 |
| (2^18; 2^20] | 0 | 1 | 13 |
| (2^20; 2^22] | 0 | 1 | 64 |
| (2^22; 2^24] | 0 | 82 | 189 |
| (2^24; 2^26] | 244 | 160 | 1 |



Tabulka četností pro sady NR a ZR

| Rozmezí | BF_Četnosti | BB_Četnosti | UBB_Četnosti |
|--------------|-------------|-------------|--------------|
| (0; 2^4] | 253 | 253 | 184 |
| (2^4; 2^6] | 89 | 111 | 97 |
| (2^6; 2^8] | 64 | 73 | 74 |
| (2^8; 2^10] | 70 | 84 | 46 |
| (2^10; 2^12] | 39 | 50 | 62 |
| (2^12; 2^14] | 22 | 29 | 59 |
| (2^14; 2^16] | 10 | 16 | 43 |
| (2^16; 2^18] | 9 | 15 | 33 |
| (2^18; 2^20] | 11 | 32 | 52 |
| (2^20; 2^22] | 21 | 64 | 123 |
| (2^22; 2^24] | 25 | 107 | 222 |
| (2^24; 2^26] | 381 | 160 | 1 |





Závěr

Na diagramu růstu je jasně viditelný exponenciální růst všech algoritmů. Také je zřejmé, že algoritmus *BF* roste mnohem rychleji než algoritmy *BB* a *UBB*.

Na histogramu sady NR & ZR je patrné, že většina instancí se nachází v prvním a posledním sloupci. Toto je důsledek testování rozhodovací verze programu, která může být pro danou instanci ukončena dříve kvůli nízké vyhledávané hodnotě. Proto se na histogramu sady ZR v prvním sloupci nachází velmi málo hodnot, instance této sady byly záměrně zvoleny tak, aby jejich výpočet trval déle.

Z diagramu růstu je viditelné, že algoritmus BB roste rychleji než algoritmus UBB. Z histogramu sady NR je patrné, že u algoritmů BF a BB řazení lehce zvýšilo počet instancí vyřešených velmi rychle, ale v histogramu sady ZR je patrné, že kvůli řazení se u algoritmu BB cca 30 % instancí vyhodnotilo v intervalu $(2^{24}, 2^{26}]$.

Přiložené soubory

| Název | Popis |
|----------------|---|
| analysisOutput | Složka s výstupnímy hodnotami programu. |
| data | Sady instancí řešeného <i>problému</i> . |
| src | Zdrojové kódy programu a pomocných skriptů. |
| tests | Unit testy programu. |