Sprawozdanie z ćwiczenia laboratoryjnego

Tomasz Mikołajewski

2014

Spis treści

| 1 | Wp | rowadz | zenie | 1 |
|---|-----|---------------------------------|---|----|
| 2 | Koo | d prog | ramu | 2 |
| 3 | Pon | niary | | 2 |
| 4 | Wy | niki po | omiarów | 3 |
| | 4.1 | Algory | ytm sortowania szybkiego | 3 |
| | | 4.1.1 | Losowe liczby-sortowanie szybkie | 3 |
| | | 4.1.2 | Wersja pesymistyczna i optymistyczna-szybkie | 3 |
| | | 4.1.3 | Ulepszenie algorytmu sortowania | 4 |
| | 4.2 | Algory | ytm sortowania przez scalanie | 5 |
| | | 4.2.1 | Losowe liczby-scalanie | 5 |
| | | 4.2.2 | Wersja pesymistyczna i optymistyczna-scalanie | 6 |
| | 4.3 | ytm sortowania przez kopcowanie | 7 | |
| | | 4.3.1 | Losowe liczby-kopcowanie | 7 |
| | | 4.3.2 | Wersja pesymistyczna i optymistyczna-kopcowanie | 8 |
| | 4.4 | Porów | manie algorytmów | 9 |
| 5 | Wn | ioski | | 10 |

1 Wprowadzenie

Niniejszy dokument powstał w ramach przedmiotu Projektowanie Algorytmów i Metod Sztucznej Inteligencji. Jest on rezultatem przeprowadzonych

ćwiczeń w laboratorium oraz pracy wykonanej w domu.

Ćwiczenie polegało na przeprowadzeniu analizy złożoności algorytmów sortowania. Podczas tekstu sprawdzano algorytmy: szybkiego sortowania, sortowania przez kopcowanie oraz przez scalanie. Podczas wykonywania czynności sortowania liczony był czas wykonania operacji. Testowanie powtarzano wielokrotnie, aby uzyskać ilość danych pozwalającą na wyznaczenie przybliżonej funkcji opisującej złożoność algorytmu.

2 Kod programu

Program został oparty o wcześniej stworzone pliki zawierające kod potrzebny do wykonania benchmark-u podprogramu, czyli określenia czasu jaki potrzebny jest na jego wykonanie. Główny program zawiera funkcję otwierającą pliki z danymi oraz zapisującą rezultat operacji do pliku. Zdecydowanie ułatwia to prace przy analizie zadanego algorytmu.

Algorytmy, które były testowane to sortowanie:

- szybkie
- przez scalanie
- przez kopcowanie

3 Pomiary

Pomiary zostały przeprowadzone na dużych plikach zawierających zmienne typu double. Każdy z algorytmów był testowany dla co najmniej 5 różnych rozmiarach problemów powtórzonych dla dwóch różnych plików. Aby otrzymać rzetelny pomiar, każdy z testów był przeprowadzony 3-krotnie. Oznacza to iż każdy z algorytmów był testowany co najmniej 30 razy.

4 Wyniki pomiarów

Po przeprowadzeniu serii pomiarów otrzymano wyniki przedstawione w tabelach. Na podstawie wyników utworzono wykresy zamieszczone poniżej.

4.1 Algorytm sortowania szybkiego

Jest to algorytm wykorzystujący rekurencję i działający według zasady dziel i zwyciężaj. Jest bardzo często stosowany ponieważ jego implementacja jest stosunkowo prosta, a należy do jednych z najszybszych algorytmów.

4.1.1 Losowe liczby-sortowanie szybkie

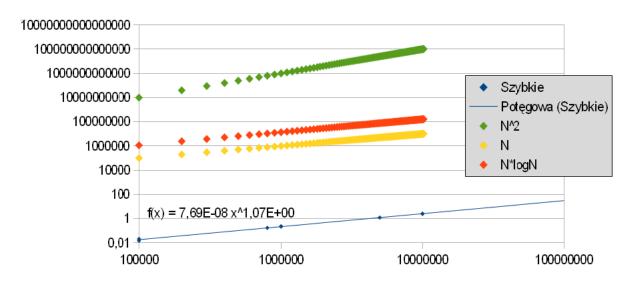
Doświadczenie zostało przeprowadzone z użyciem sekwencji liczb wygenerowanych w celu sprawdzenia algorytmu.

| Wielkosc | 1 | 2 | 3 | Średnia |
|----------|-------|-------|-------|---------|
| 10000000 | 2,531 | 2,609 | 2,562 | 2,567 |
| 10000000 | 2,484 | 2,437 | 2,453 | 2,458 |
| 5000000 | 1,219 | 1,234 | 1,219 | 1,224 |
| 5000000 | 1,235 | 1,188 | 1,219 | 1,214 |
| 1000000 | 0,219 | 0,218 | 0,266 | 0,234 |
| 1000000 | 0,203 | 0,235 | 0,219 | 0,219 |
| 800000 | 0,172 | 0,171 | 0,172 | 0,172 |
| 800000 | 0,172 | 0,172 | 0,172 | 0,172 |
| 100000 | 0,015 | 0,015 | 0,015 | 0,015 |
| 100000 | 0,016 | 0,031 | 0,016 | 0,021 |

4.1.2 Wersja pesymistyczna i optymistyczna-szybkie

Doświadczenie przeprowadzone w celu sprawdzenia działania algorytmu w skrajnych przypadkach. Jak widać na wykresie zachodzi znacząca różnica pomiędzy przypadkami skrajnymi.

Sortowanie szybkie

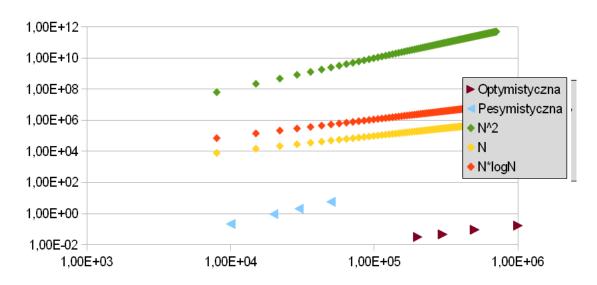


Rysunek 1: Przypadkowe ustawienie liczb

4.1.3 Ulepszenie algorytmu sortowania

W celu zmniejszenia złożoności obliczeniowej zastosowano algorytm polegający na wybieraniu elementu średniego jako elementu porównawczego. Porównyawne były trzy wartości: początkowa, środkowa i końcowa, następnie jeśli zachodziła taka potrzeba dokonywano zamiany elementów. Jak widać na załączonym wykresie 3 algorytm spełnił swoje zadanie zmniejszając złożoność obliczeniową.

Sortowanie szybkie



Rysunek 2: Porównanie przypadków

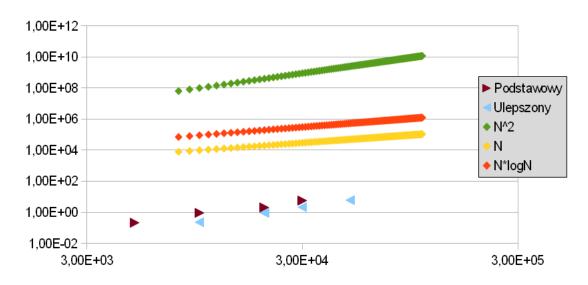
4.2 Algorytm sortowania przez scalanie

Algorytm ten rozkłada tablicę bądź listę na pojedyncze elementy, które z definicji muszą być posortowane, a następnie składa posortowane fragmenty aż do otrzymania pełnej posortowanej tablicy.

4.2.1 Losowe liczby-scalanie

Doświadczenie zostało przeprowadzone z użyciem sekwencji liczb wygenerowanych w celu sprawdzenia algorytmu.

Sortowanie szybkie



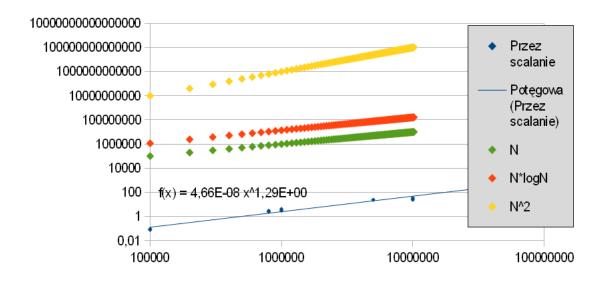
Rysunek 3: Różne algorytmy

| Wielkosc | 1 | 2 | 3 | Średnia |
|----------|--------|--------|--------|---------|
| 10000000 | 24,344 | 7,047 | 7,016 | 12,802 |
| 10000000 | 33,859 | 25,328 | 7,062 | 22,083 |
| 5000000 | 24,172 | 12,766 | 21,75 | 19,563 |
| 5000000 | 24,843 | 27,562 | 28,453 | 26,953 |
| 1000000 | 3,125 | 4,813 | 4,312 | 4,083 |
| 1000000 | 4,14 | 3,343 | 2,812 | 3,432 |
| 800000 | 2,438 | 3,234 | 2,719 | 2,797 |
| 800000 | 2,969 | 3,344 | 3,766 | 3,360 |
| 100000 | 0,078 | 0,078 | 0,578 | 0,245 |
| 100000 | 0,093 | 0,063 | 0,579 | 0,245 |

4.2.2 Wersja pesymistyczna i optymistyczna-scalanie

Doświadczenie przeprowadzone w celu sprawdzenia działania algorytmu w skrajnych przypadkach.

Sortowanie przez scalanie



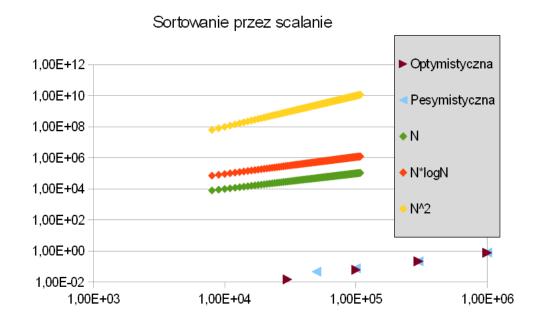
Rysunek 4: Przypadkowe ustawienie liczb

4.3 Algorytm sortowania przez kopcowanie

Jest to algorytm rozkładający tablicę na strukturę zwaną kopcem. Powstaje ona poprzez porządkowanie elementów w strukturę hierarchiczną. Na szczycie kopca znajdują się elementy o największej wadzę, a poniżej nich mniej znaczące. Z tak powstałego kopca przenosi się element umiejscowiony na samym szczycie do tablicy w której wszystkie obiekty będą już posortowane.

4.3.1 Losowe liczby-kopcowanie

Doświadczenie zostało przeprowadzone z użyciem sekwencji liczb wygenerowanych w celu sprawdzenia algorytmu.



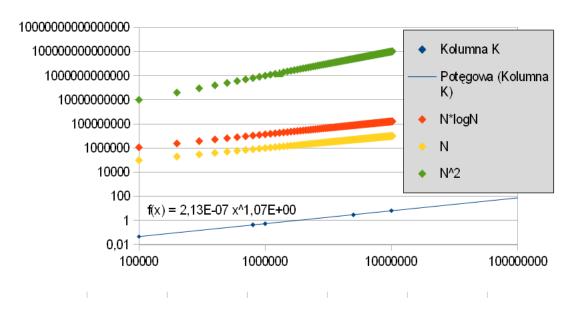
Rysunek 5: Porównanie przypadków

| Wielkosc | 1 | 2 | 3 | Średnia |
|----------|-------|-------|-------|---------|
| 10000000 | 6,562 | 6,375 | 6,375 | 6,437 |
| 10000000 | 6,157 | 6,766 | 7,203 | 6,709 |
| 5000000 | 3 | 3,343 | 3,032 | 3,125 |
| 5000000 | 2,859 | 2,797 | 2,812 | 2,823 |
| 1000000 | 0,625 | 0,531 | 0,547 | 0,568 |
| 1000000 | 0,5 | 0,516 | 0,531 | 0,516 |
| 800000 | 0,422 | 0,562 | 0,437 | 0,474 |
| 800000 | 0,406 | 0,422 | 0,406 | 0,411 |
| 100000 | 0,047 | 0,062 | 0,031 | 0,047 |
| 100000 | 0,078 | 0,032 | 0,031 | 0,047 |

4.3.2 Wersja pesymistyczna i optymistyczna-kopcowanie

Doświadczenie przeprowadzone w celu sprawdzenia działania algorytmu w skrajnych przypadkach.

Sortowanie przez kopcowanie



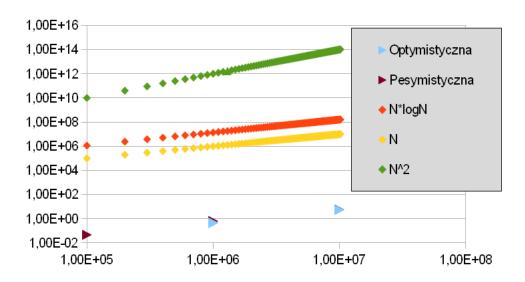
Rysunek 6: Przypadkowe ustawienie liczb

4.4 Porównanie algorytmów

W ramach porównania algorytmów przedstawiono wszystkie dane na jednym wykresie.

Jak widać na załączonym wykresie przedstawione algorytmy sortowanie cechują się podobną złożonością obliczeniową. Wraz ze wzrostem ilości elementów, ilość potrzebnego czasu rośnie podobnie dla każdego z algorytmów. Jednakże podczas działania programu istotny również jest czas potrzebny na wykonanie pojedynczych operacji sortowania, a w tym wypadku najbardziej skuteczny okazuje się algorytm sortowania szybkiego.

Sortowanie przez kopcowanie



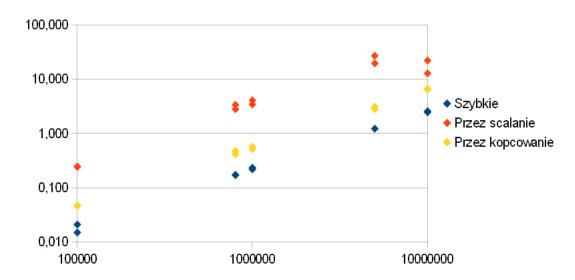
Rysunek 7: Porównanie przypadków

5 Wnioski

Na podstawie danych i wykresów można wyciągnąć następujące wnioski:

- wszystkie przedstawione algorytmy posiadają podobną złożoność obliczeniową
- \bullet z pominięciem wersji pesymistycznej wszystkie testowane algorytmy mają złożoność obliczeniową klasy $N^*log(N)$
- nie tylko klasa złożoności obliczeniowej wpływa na czas realizacji algorytmu
- sortowanie przez kopcowanie oraz sortowanie szybkie posiadają dodatkową zaletę, ponieważ są to sortowania wykonywane w miejscu, czyli nie potrzebują dużych zasobów pamięci.
- sortowanie szybkie okazało się najbardziej efektywne (przy założeniu o pomijaniu wersji pesymistycznej).

Porównanie algorytmów



- podczas realizacji ćwiczenia pozyskano informację na temat stabilności wykonanych sortowań. Okazało się, że jedynie kopcowanie przez scalanie jest stabilne, co oznacza że nie zamienia dwóch elementów o takiej samej wartości, ze względu na którą przeprowadza się sortowanie.
- algorytm sortowania przez scalanie okazał się bardzo prosty w modyfikacji dzięki czemu było możliwe tworzenie struktur posortowanych odwrotnie
- zauważono znaczną różnicę przy różnych ustawieniach liczb, ale tylko przy sortowaniu szybkim. W najgorszym wypadku algorytm osiąga złożoność N*N zamiast N*log(N), ale istnieją metody, aby uniknąć tak dużej złożoności obliczeniowej.