Termin lab: 15.04.2016r Termin oddania: 22.04.2016r

### Laboratorium nr 5

## Zapis i odczyt danych z tablicy z haszowaniem

Program ma na celu przetestowanie zapisu oraz odczytu danych z i do tablicy z haszowaniem. Słowa przekazywane są z pliku, natomiast do haszowania został użyty algorytm sdbm.

## 1. Wstęp

Tablica haszująca jest szczególnym przypadkiem tablicy asocjacyjnej. Tablica taka ma za zadanie przechowywanie danych umożliwiając bardzo szybki dostęp do jego składników. Pesymistyczny odczyt z takiej tablicy wynosi O(n), natomiast teoretycznie za średni można uznać O(1). Pomiarów dokonywano na tablicach posiadających różne ilości bucketów.

#### 2. Tabele

Ilość bucketów: 10000

Czas odczytu	Czas zapisu	II elementow
0,0000048	0,0000079	10
0,000005	0,0000658	100
0,0000009	0,0020281	1000
0,0000024	0,189707	10000
0,0000053	21,3216	100000

Ilość bucketów: 1000

Czas odczytu	Czas zapisu	Il elementów
0,0000002	0,0000015	10
0,0000006	0,0000288	100
0,0000009	0,0019663	1000
0,0000023	0,190176	10000
0,0000052	22,0574	100000

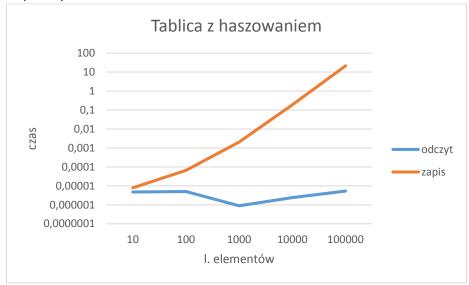
Il bucketów: 100

Czas odczytu	Czas zapisu	Il elementów
0,0000004	0,0000016	10
0,0000013	0,00003	100
0,0000012	0,0019774	1000
0,0000032	0,189123	10000
0,0000093	21,5856	100000

Il bucketów: 10

Czas odczytu	Czas zapisu	II elementów
0,0000005	0,0000017	10
0,0000006	0,0000332	100
0,0000013	0,0020768	1000
0,0000045	0,276697	10000
0,0000048	23,4316	100000

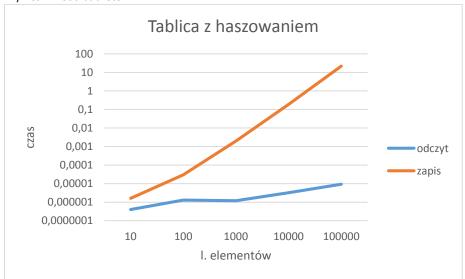
# 3. Wykresy



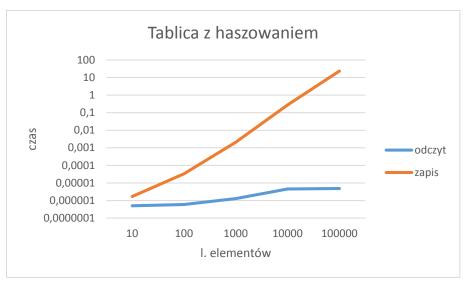
Wykres 1. 10000 bucketów



Wykres 2. 1000 bucketów



Wykres 3. 100 bucketów



Wykres 4. 10 bucketów

## 4. Wnioski

Teoretyczna złożoność obliczeniowa odczytu danych z tablicy wynosi O(1). Wyniki pomiarów można uznać za stałe, z małymi wahaniami. Jednakże należy zauważyć nieznaczny wzrost przy tablicach o większej ilości elementów. Dzieje się tak, gdyż w celu odczytania danych musimy przejść przez wszystkie elementy znajdujące się w danym buckecie. Aby uzyskać stałą złożoność obliczeniową wszystkie buckety musiałyby zawierać taką samą ilość danych.