

# Sprawozdanie z wczytywania do Stosu / Kolejki

Michał Bizoń

05 IV 2014

## 1 Założenia i implementacja metod

Naszym zadaniem była implementacja Stosu w formie tablicowej (w dwóch wersjach) oraz kolejki w formie listy. Następnie dla każdej z zaimplementowanych metod przechowywania danych mieliśmy zmierzyć czas przypisywania danych wczytywanych z pliku do stworzonych struktur.

### 1.1 Stos - wersja powiększająca tablicę o jeden element

Wersja tablicowa - tablica przechowująca Stos miała być powiększana o 1 element za każdym razem, gdy przekroczyła swoją wielkość.

W przypadku, gdy rozmiar tablicy jest początkowo nieznany - ponieważ rozmiar ten jest określony przez plik z danymi wczytanymi do programu - program powiększa tablicę w następujący sposób:

- Wczytuje element do tablicy głównej - jeżeli wartość zmiennej **aktualny\_element** jest równa **aktualny\_rozmiar**, to uruchomiona zostaje procedura **powiekszOne()** - zwiększająca rozmiar tablicy o 1 element
- W funkcji **powiekszOne()** utworzona zostaje nowa tablica pomocnicza - **tablica\_pomocnicza**, której wielkość jest o 1 większa niż **aktualny\_rozmiar**.
- Następuje przypisanie elementów z tablicy głównej - **tablica\_elementow** do **tablica\_pomocnicza** - od elementu 0 do elementu **aktualny\_rozmiar**.
- Zmienna **aktualny\_rozmiar** jest następnie zwiększany o 1.
- Adres **tablica\_pomocnicza** jest przypisywany do wskaźnika **tablica\_elementow**, a następnie kasowana jest tablica pomocnicza
- Po powiększeniu tablicy głównej następuje przypisanie (wczytanie) danej z pliku do tablicy - na pozycję **aktualny\_element**
- Zmienna **aktualny\_element** jest zwiększana o 1
- Proces jest powtarzany, dopóki nie zostaną wczytane wszystkie elementy do tablicy (dopóki **ilosc\_elementow** nie będzie równa ilości elementów pobranych z pliku)

## 1.2 Stos - wersja powiększająca tablicę dwukrotnie

Wersja tablicowa - tablica przechowująca Stos miała być powiększana dwukrotnie za każdym razem, gdy ilość wczytanych elementów równała się z aktualną wielkością tablicy.

W przypadku, gdy rozmiar tablicy jest początkowo nieznany - ponieważ rozmiar ten jest określony przez plik z danymi wczytanymi do programu - program powiększa tablicę w następujący sposób:

- Wczytuje element do tablicy głównej - jeżeli wartość zmiennej **aktualny\_element** jest równa **aktualny\_rozmiar**, to uruchomiona zostaje procedura **powiekszDouble()** - zwiększająca rozmiar tablicy dwukrotnie
- W funkcji **powiekszDouble()** utworzona zostaje nowa tablica pomocnicza - **tablica\_pomocnicza**, której wielkość jest dwukrotnie większa niż **aktualny\_rozmiar**.
- Następuje przypisanie elementów z tablicy głównej - **tablica\_elementow** do **tablica\_pomocnicza** - od elementu **0** do elementu **aktualny\_rozmiar**.
- Wartość zmiennej **aktualny\_rozmiar** jest aktualizowana - dwukrotnie większa, niż poprzednia wartość (  $\text{aktualny\_rozmiar} = 2 * \text{aktualny\_rozmiar}$  ).
- Adres **tablica\_pomocnicza** jest przypisywany do wskaźnika **tablica\_elementow**
- Po powiększeniu / sprawdzeniu rozmiaru tablicy (czy jest jeszcze miejsce na umieszczenie kolejnego elementu) tablicy głównej następuje przypisanie (wczytanie) danej z pliku do tablicy - na pozycję **aktualny\_element**
- Zmienna **aktualny\_element** jest zwiększana o 1
- Proces jest powtarzany, dopóki nie zostaną wczytane wszystkie elementy do tablicy (dopóki **ilosc\_elementow** nie będzie równa ilości elementów pobranych z pliku)

## 1.3 Kolejka - lista jednokierunkowa

Kolejka została zaimplementowana jako lista jednokierunkowa. Każdy element tejże listy posiada zmienną typu **int** zawierającą wartość danego elementu (**wartosc** a także wskaźnik (typu **Element** na kolejny element.

Struktura (klasa) listy zawiera wskaźniki na **korzen** - czyli pierwszy wczytany element, a także **ostatni** - wskazujący na ostatni wczytany element. Posiada także zmienną typu **int** o nazwie **ilosc\_elementow** - przechowującą ilość wczytanych już elementów

Wczytywane do programu dane z pliku i przypisywanie ich do listy odbywa się w następujący sposób:

- Inicjowany jest jeden element tymczasowy - typu element, do którego zostaje przypisana dana **wartosc**. Następnie element ten jest wysyłany do funkcji **push\_back()** dodającej dany element na koniec istniejącej kolejki.
- Po wczytaniu elementu do funkcji **push\_back()** funkcja na początku sprawdza, czy istnieje wskaźnik na ostatni element - jeżeli ma on inną wartość niż **NULL**, to przypisuje się wskaźnik na dodawany element jako następny po ostatnim, a później ustawia wskaźnik **ostatni** jako dodawany element.

- Jeżeli wysłany do funkcji element jest pierwszym z kolei, automatycznie staje się on **korzeniem**, czyli pierwszym elementem listy. W przypadku, gdy **korzen** już istnieje, nowo dodany element staje się **ostatnim**.
- Po każdym poprawnie dodanym elemencie zwiększany jest licznik (zmienna `textbfilosc_elementow`)
- Proces jest powtarzany, dopóki nie zostaną wczytane wszystkie elementy (dopóki `ilosc_elementow` nie będzie równa ilości elementów pobranych z pliku)

## 2 Sposób działania programu

Program - w skrócony sposób działa w następujący sposób:

Wyświetlenie powitania

-> Wczytywanie pliku z danymi, dopóki nie zostanie wskazany poprawny plik

Wyświetlenie PARAMETRÓW symulacji i MENU:

-> ILOSC POWTORZEN: - ile razy wykona się przypisanie z wczytanym zestawem danych  
-> ROZMIAR TABLICY: - ilość elementów tablicy wczytanej z pliku  
-> Nazwa pliku wczytanego  
-> Nazwa pliku wynikowego - ogólna - modyfikowana przez funkcję zapisującą czasy

Rozpoczęcie Symulacji (Opcja S)

-> Inicjacja obiektów typu STOS, Lista ; Inicjacja Tabel przechowujących czasy

-> Wykonaj kolejno dla [x] algorytmów przypisania:

|--> Dla n = 0 ; dopóki n <= ilości losowań ; zwiększaj n o 1 i wykonuj:

--> Zapisz aktualny czas do zmiennej timeval &start

---> Wykonaj Algorytm Przypisania [x]

--> Zapisz aktualny czas do zmiennej timeval &stop

--> Oblicz czas wykonania wszystkich powtórzeń na zasadzie

TABELA\_CZAS\_SUMA[n] += OBLICZ\_CZAS(start, koniec);

--> Oblicz czas danego przypisania na zasadzie:

TABELA\_CZASOW[n][x] = OBLICZ\_CZAS(start, koniec);

--> Zniszcz obiekt użyty do przypisania

|--> Wyświetl czas wszystkich powtórzeń - 9 miejsc po przecinku

|--> Wyświetl średni czas jednego przypisania - [Czas ogólny] / [ilość sortowań]

-> Jeżeli Tryb DEBUG włączony - nie zapisuj wyników do plików, inaczej uruchom ZAPIS\_C

-> Oczyszczyć pamięć obiektów typu STOS i Lista, wyzeruj Tabele czasów

-> Zaczekaj na dowolny znak z klawiatury, wyczyść ekran i zakończ program

## 2.1 Dane wejściowe i wyjściowe

Program wczytuje dane z pliku i zapisuje w poniższy sposób:

Nr.	Dane Wejściowe	Dane Wyjściowe
1	[ilość elementów]	[czas wykonania przypisania nr. 1]
2	[element 1]	[czas wykonania przypisania nr. 2]
3	[element 2]	[czas wykonania przypisania nr. 3]
.	.	.
N	[element N]	[czas wykonania przypisania nr. N]

gdzie  $N$  - dla danych wczytywanych ilość elementów, a dla danych wyjściowych ilość przypisań.  
Dane wyjściowe są zapisywane do plików następująco:

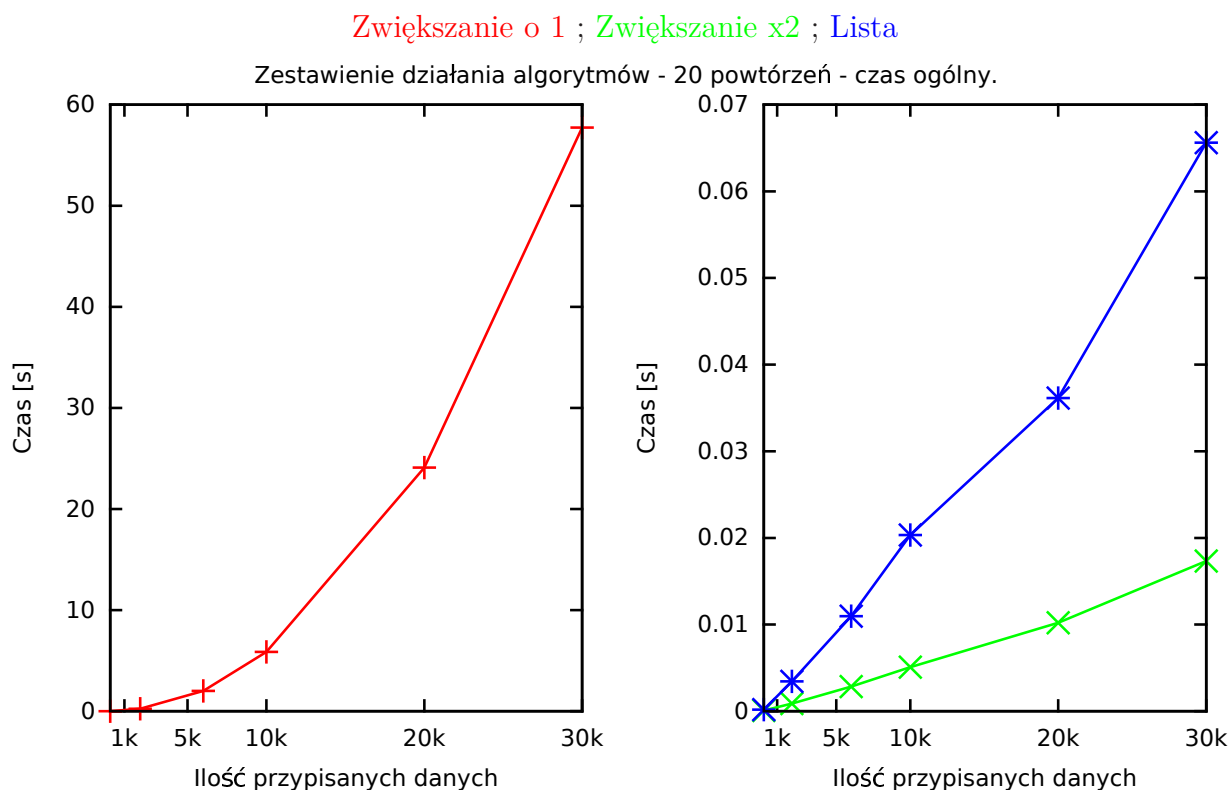
[ilość elementów]\_WYNIKI\_[nr. algorytmu].csv

## 3 Wyniki

Wykres porównujący ogólne czasy przypisań tych algorytmów - dla zestawu danych kolejno:

[100 ; 2000 ; 6000 ; 10000 ; 20000 ; 30000]

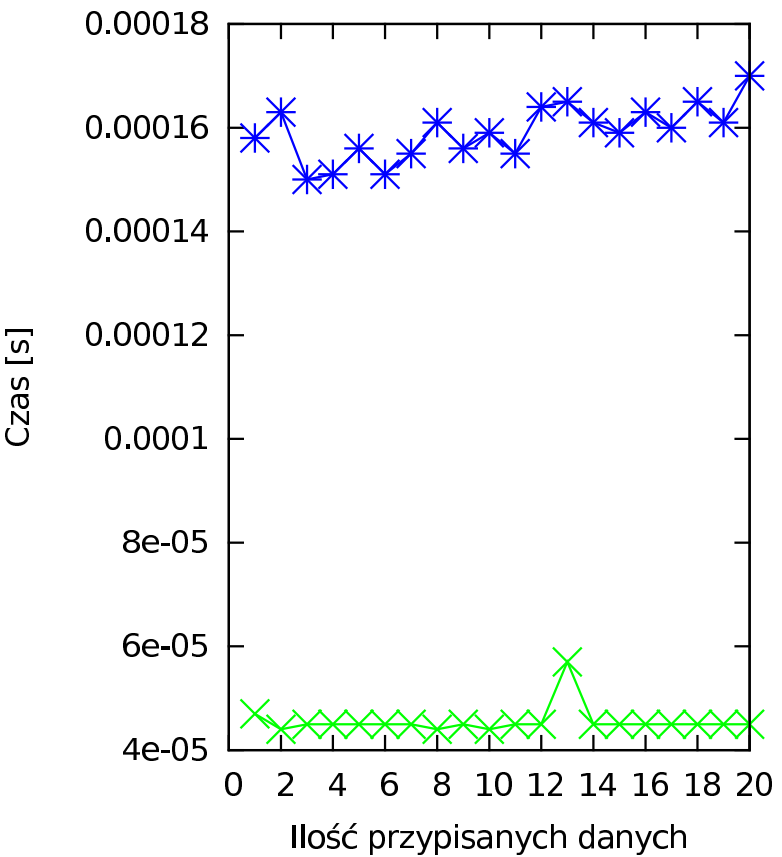
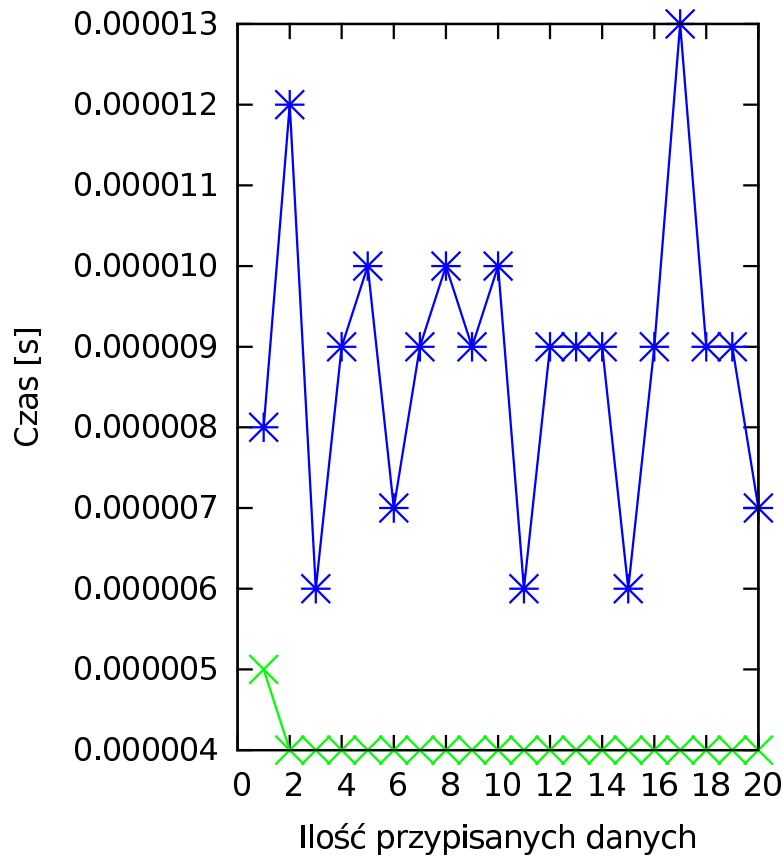
W związku z dużymi rozbieżnościami w otrzymanych czasach, dane zostały rozbite na dwa wykresy



### 3.1 Tabele z porównaniem poszczególnych przypadków

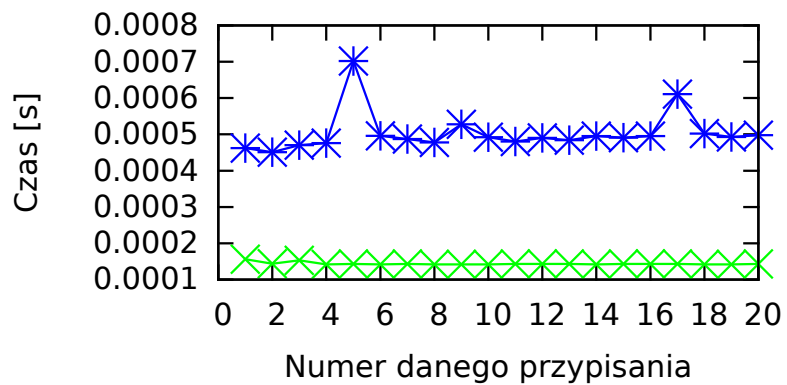
Z racji bardzo dużych czasów przypisania dla Stosu powiększanego o 1, czasy przypisań zostały uzględnione na poniższych wykresach

Zestawienie działania algorytmów - 20 powtórzeń - czasy poszczególnych przypisań.  
100 elementów                      2 000 elementów

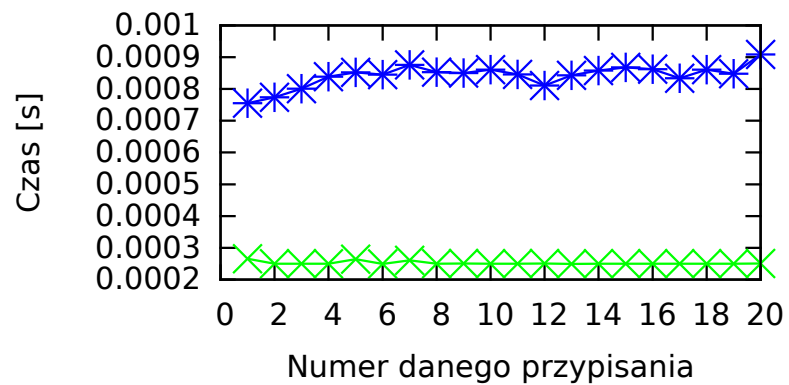


Zestawienie działania algorytmów - 20 powtórzeń - czasy poszczególnych przypisań.

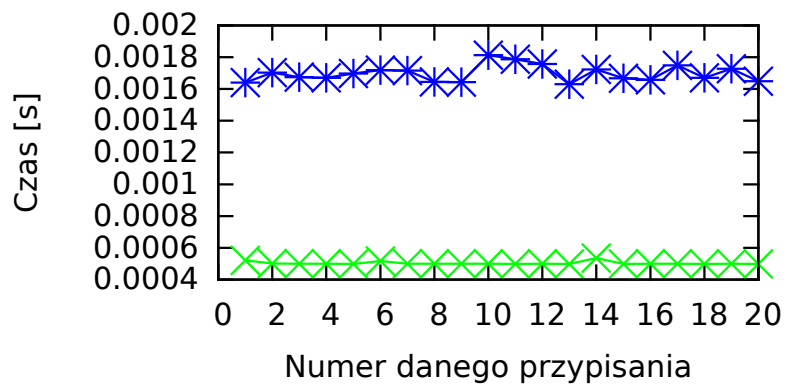
6 000 elementów



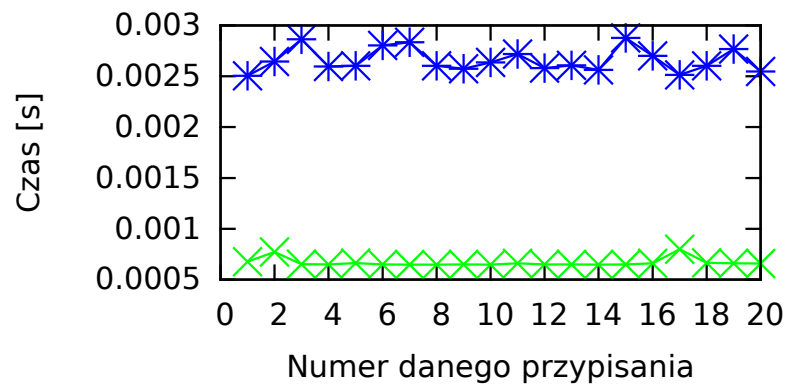
10 000 elementów



20 000 elementów



30 000 elementów



## 4 Wnioski

### 4.1 Złożoność obliczeniowa

Na podstawie przeprowadzonych pomiarów i sporządzonych wykresów można w przybliżeniu stwierdzić, iż złożoność obliczeniowa:

- Powiększania stosu o 1 element wynosi  $O(n^2)$
- Powiększania stosu x2 a także Listy jest w testowanym zakresie liniowa - wynosi  $O(n)$

Zaimplementowane przeze mnie algorytmy mają zakładaną z definicji złożoność obliczeniową.

### 4.2 Problemy implementacyjne

Główne problemy, z jakimi się zetknąłem polegały na alokowaniu (i zwalnianiu) pamięci tablicy dynamicznej tworzonej w klasie (jak początkowo sądziłem). Mimo wykorzystania Valgrinda (debuggera) oraz kompilowania programu pod Windowsem (**Visual C++ 2010**) oraz Linuxem (**Qt Creator 5.2.2 + GCC 4.8**) cały czas po poprawnym wykonaniu programu (aż do ostatniej linii symulacji program wykonywał się poprawnie) dostawałem artefakty (losowe liczby, znaki ASCII itp) wypisywane na wyjście - dlatego też po wykonaniu jednej pętli program zakańcza działanie. Prawdopodobnie spowodowane było to brakiem zwolnienia pamięci tablicy, do której wczytywane są dane z pliku.