Laboratorium 3

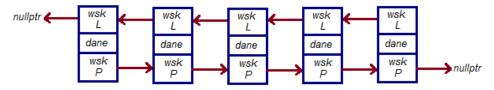
Jan Seredyński

16 kwietnia 2015

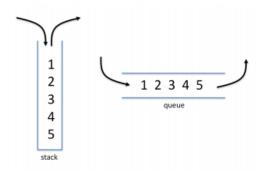
1 Wstęp

Zadaniem laboratorium jest pomiar czasu wykonania operacji wypelnienia stosu. Do wykonania analizy zstosowałem trzy implementacje:dwie tablicowe i jedna oparta na liście.

2 Schematy odpowiednich struktur



Lista dwukierunkowa



Stos, kolejka

Wydajność stosu na tablicy - strategia inkrementacyjna 3

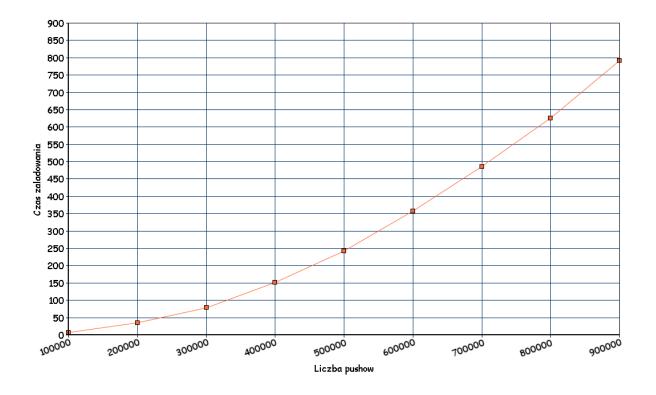
Podczas tej próby stos jest opraty na tablicy dynamicznej, która przy każdym pushowaniu twory nową tablice większą o 1, a następnie kopiuje pozostałe elementy do nowoutworznej tablicy, a na końcu wpisuje nowy element.

Całkowity czas T(n) wykonania n operacji push jest proporcjonalny do:

$$\begin{array}{l} n+c+2c+3c+4c+...+kc=\\ n+c(1+2+3+...+k)=\\ n+ck(k+1)/2\\ gdzie\ c\ jest\ stałą,\\ k-wielokrotność\ zastąpień, \end{array}$$

T(n) jest w $O(n+k^2)$, tj. $O(n^2)$

Stos alokowany o jeden element



Na

podstawie wykresu można stwierdzić, że ta implementacja ma przyrost geometryczny - kwadratowy, czyli złożoność obliczniowa wynosi $O(n^2)$.

Wydajność stosu na tablicy - strategia podwajania 4

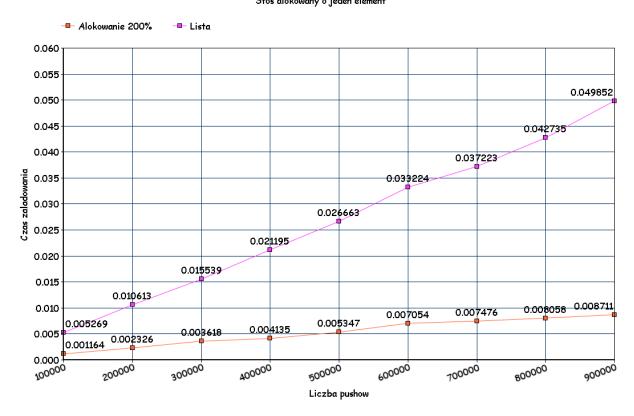
Podczas tej próby stos jest opraty na tablicy dynamicznej, która przy każdym pushowaniu sprawdza czy tablica pomieśći nowy element, a gdy jest potrzeba zaalokowania nowej pamięci tworzy nową tablice większą o 100%, a następnie kopiuje pozostałe elementy do nowoutworznej tablicy, a na końcu pushuje nowy element.

Tablica zostanie zastąpiona $k = log_2 n$ razy Całkowity czas T(n) jest proporcjonalny do: n + $1+2+4+8+...+2^k =$

$$n + 2(k + 1) - 1 = 2n - 1$$

gdzie T(n) jest w O(n)

Na tym samym wykresie została również złożoność obliczeniowa O(n) implementacji listy. Stos alokowany o jeden element



Na

podstawie wykresu można stwierdzić, że obie te implementacje mają przyrost liniowy, co spełdnia założenie, że charakteryzują się złożonością obliczniową O(n).

5 Podsumowanie

Pomimo dobrze opracowanej metody pomiarowej czasu, na wykresach widać zakłócenia spowodowane pracą programów w tle.

Najbardziej wydajnyą implementacją jest zoptymalizowany stos na tablicy (200%), a następnie oprta na liście (obie ze złożonością obliczniową O(n)). Najdłuższy czas do przeprowadzaenia pushowania odnotowano przy niezoptymalizowanym stosie na tablicy, co jest spowodowane ciągłym kopiowaniem elementów do nowej powiększonej tablicy.