

Sortowanie bąbelkowe

Sortowanie bąbelkowe (ang. *bubble sort*) – prosta metoda sortowania o złożoności czasowej $O(n^2)$ i pamięciowej $O(1)$.

Polega na porównywaniu dwóch kolejnych elementów i zamianie ich kolejności, jeżeli zaburza ona porządek, w jakim się sortuje tablicę. Sortowanie kończy się, gdy podczas kolejnego przejścia nie dokonano żadnej zmiany.

Spis treści

Dowód matematyczny

Złożoność obliczeniowa

Modyfikacje powodujące ulepszenie czasu

Przykład działania

Pseudokod

Implementacja

Linki zewnętrzne

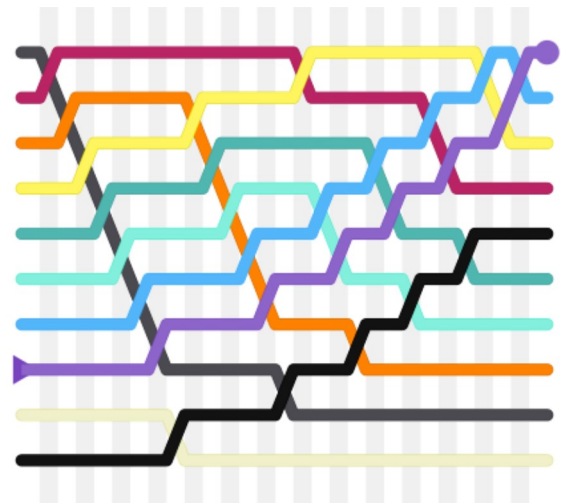
Dowód matematyczny

Algorytm opiera się na zasadzie maksimum, tj. każda liczba jest mniejsza lub równa od liczby maksymalnej. Porównując kolejno liczby można wyznaczyć największą z nich. Następnie ciąg częściowo posortowany (mający liczbę maksymalną), można skrócić o tę liczbę i ponowić szukanie maksimum, już bez elementów odrzuconych i tak długo, aż zostanie nam jeden element. Otrzymane kolejne maksima są coraz mniejsze przez co ciąg jest uporządkowany.

Złożoność obliczeniowa

Algorytm wykonuje $n-1$ przejść, a w każdym przejściu wykonuje $n-k$ porównań (gdzie $k=1,2..n-1$ to numer przejścia), przez co jego teoretyczna złożoność czasowa wynosi $O(n^2)$. W podstawowej wersji algorytmu nie można tego czasu skrócić, a każda permutacja powoduje, że algorytm jest wykonywany w czasie pesymistycznym.

Sortowanie bąbelkowe	
	
Przykład działania algorytmu sortowania bąbelkowego.	
Rodzaj	<u>Sortowanie</u>
Struktura danych	<u>Tablica</u> , <u>lista</u>
Złożoność	
Czasowa	$O(n^2)$
Pamięciowa	$O(1)$



Wizualizacja sortowania bąbelkowego

Modyfikacje powodujące ulepszenie czasu

Algorytm można rozbudować tak, by czas optymistyczny był lepszy. Najłatwiejsze jest dodanie flagi informującej, czy w danej iteracji doszło do zmiany. Flaga jest zerowana na wejściu w przebiegu pętli, w przypadku natrafienia na zmianę jest podnoszona, a po wykonaniu przejścia sprawdzana. Jeśli nie było zmian, to sortowanie jest zakończone. Modyfikacja ta wprawdzie wydłuża czas wykonania jednego przejścia przez pętlę (gdyż trzeba wyzerować flagę, podnieść ją i sprawdzić), jednakże w wariancie optymistycznym (ciąg częściowo posortowany) może zaoszczędzić iteracji, przez co algorytm będzie działać szybciej.

6 5 3 1 8 7 2 4

Przykład działania

Przykład działania

Ciąg wejściowy [4, 2, 5, 1, 7]. Każdy wiersz symbolizuje wypchnięcie kolejnego największego elementu na koniec („wypłynięcie największego bąbelka”). Niebieskim kolorem oznaczono końcówkę ciągu już posortowanego.

[4, 2, 5, 1, 7] → [2, 4, 5, 1, 7] → [2, 4, 5, 1, 7] → [2, 4, 1, 5, 7]
 $4 > 2$ $4 < 5$ $5 > 1$ $5 < 7$

[2, 4, 1, 5, 7] → [2, 4, 1, 5, 7] → [2, 1, 4, 5, 7]
 $2 < 4$ $4 > 1$ $4 < 5$

[2, 1, 4, 5, 7] → [1, 2, 4, 5, 7]
 $2 > 1$ $2 < 4$

[1, 2, 4, 5, 7]
 $1 < 2$

Pseudokod

Pseudokod wersji podstawowej algorytmu dla tablicy o rozmiarze n (elementy tablicy są numerowane od 0 do $n-1$):

```

procedure bubbleSort( A : lista elementów do posortowania )
  n = liczba_elementów(A)
  do
    for (i = 0; i < n-1; i++) do:
      if A[i] > A[i+1] then
        swap(A[i], A[i+1])
      end if
    end for
    n = n-1
  while n > 1
end procedure

```

Implementacja

- [Zobacz przykłady implementacji tego algorytmu na stronie Wikibooks](#)

Linki zewnętrzne

- Algorytm przedstawiony z wykorzystaniem węgierskiego tańca (<https://www.youtube.com/watch?v=lyZQPjUT5B4>)
-

Źródło: „https://pl.wikipedia.org/w/index.php?title=Sortowanie_bąbelkowe&oldid=57157545”

Tę stronę ostatnio edytowano 28 lip 2019, 23:48. Tekst udostępniany na [licencji Creative Commons: uznanie autorstwa](#), na tych samych warunkach (<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/deed.pl>), z możliwością obowiązywania dodatkowych ograniczeń. Zobacz szczegółowe informacje o [warunkach korzystania](#) (http://foundation.wikimedia.org/wiki/Warunki_korzystania).