

Merge sort

Typografie a publikování – 5. projekt

Peter Ďurica

Vysoké učení technické v Brně
Fakulta informačních technologií

7. mája 2022

Výhody Merge sort

Výhody Merge sort oproti ostatním algoritmom:

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.
- Je stabilný, teda 2 elementy zoznamu s rovnakou hodnotou si zachovajú svoje poradie vo finálnom zozname.

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.
- Je stabilný, teda 2 elementy zoznamu s rovnakou hodnotou si zachovajú svoje poradie vo finálnom zozname.
- Má konštantnú zložitosť.

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.
- Je stabilný, teda 2 elementy zoznamu s rovnakou hodnotou si zachovajú svoje poradie vo finálnom zozname.
- Má konštantnú zložitosť.

Nevýhody Merge sort:

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.
- Je stabilný, teda 2 elementy zoznamu s rovnakou hodnotou si zachovajú svoje poradie vo finálnom zozname.
- Má konštantnú zložitosť.

Nevýhody Merge sort:

- Pomalší pre menšie zoznamy, kvôli konštantnej zložitosti.

Výhody Merge sort oproti ostatným algoritmom:

- Je rýchlejší pre väčšie zoznamy, pretože narozdiel od insertion a bubble sortu neprechádza cez zoznam viac krát.
- Je stabilný, teda 2 elementy zoznamu s rovnakou hodnotou si zachovajú svoje poradie vo finálnom zozname.
- Má konštantnú zložitosť.

Nevýhody Merge sort:

- Pomalší pre menšie zoznamy, kvôli konštantnej zložitosti.
- Používa viac pamäte kvôli tvorbe finálneho zoznamu.
Nepracuje **in situ**.

Princíp Merge sort

Merge sort je založený na princípe **zlučovania**.

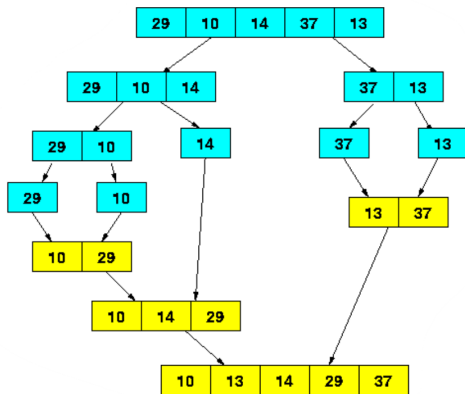
- Pole rozdel'ujeme do tzv. **behov** – súvislých úsekov, ktoré sú už zoradené.
- Na začiatku budú všetky behy jednoprvkové.
- Potom budeme dohromady zlievať vždy dva susedné behy do jediného zoradeného behu o dĺžke danej súčtom počtu prvkov zlievaných behov, ktoré bude ležať na mieste oboch vstupných behov.
- V poslednej iterácii bude postupnosť pozostávať z jediného behu, a bude teda **zoradená**.

Rekurzívna varianta – metóda postupne volá samú seba pre ľavú a pravú polovicu zadanej časti pola a pri návrate z rekursie zlieva už roztriedené postupnosti.

Vizualizácia Merge sort

Postup

Merge sort najskôr rozdelí zoznam na jednoprvkové hodnoty, ktoré následne zoradí do postupne väčších postupností až sa dopravuje k jednému finálnemu zoznamu.



Pseudokód Merge sort

```
function mergesort(var a as array)
1 if  $n == 1$  then
2     return a
3 end if
4
5 var l1 as array =  $a[0] \dots a[n/2]$ 
6 var l2 as array =  $a[n/2 + 1] \dots a[n]$ 
7
8 l1 = mergesort( l1 )
9 l2 = mergesort( l2 )
10
11 return merge( l1,l2 )
```

Pseudokód Merge sort

```
function merge(var a as array, var b as array)
1 var c as array
2 while a and b have elements do
3   if  $a[0] > b[0]$  then
4     add  $b[0]$  to the end of c
5     remove  $b[0]$  from b
6   else
7     add  $a[0]$  to the end of c
8     remove  $a[0]$  from a
9   end if
10 end while
```

Pseudokód Merge sort

Pokračovanie **function** merge

```
11 while a has elements do  
12     add  $a[0]$  to the end of  $c$   
13     remove  $a[0]$  from  $a$   
14 end while  
15  
16 while b has elements do  
17     add  $b[0]$  to the end of  $c$   
18     remove  $b[0]$  from  $b$   
19 end while  
20  
21 return  $c$ 
```

Zložitosť Merge sort

Merge sort má zložitosť $O(n \cdot \log n)$.

- Ak každým krokom delíme číslo na polovice, tak sa to označuje logaritmickou funkciou $\log n$ a počet krokov sa reprezentuje najviac $\log n + 1$.
- Takisto spravíme jednokrokovú operáciu pri hľadaní stredu zoznamu. tj. $O(1)$
- Pre spojenie predtým rozdelených zoznamov potrebujeme zložitosť $O(n)$.
- Takže celkový čas za ktorý sa vykoná Merge sort bude $n(\log n + 1)$, čo nám dá zložitosť $O(n \cdot \log n)$.

Keďže Merge sort má konštantnú zložitosť tak to znamená že v najhoršom aj v najlepšom prípade sa jej hodnota nemení.

Porovnanie zložitostí algoritmov

Porovnanie zložitosti Merge sortu s ostatnými riadiacimi algoritmami:

Algorithm	Average complexity	Best complexity	Worst complexity
Bubble sort	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$
Modified Bubble sort	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$
Selection sort	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$
Insertion sort	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$
Heap sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
merge sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
Quick sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n^2)$

- Data Structures - Merge Sort Algorithm

<https://www.tutorialspoint.com/merge-sort-algorithm.htm>

- Merge sort, advantages and disadvantages

<https://getrevising.co.uk/merge-sort-advantages-and-disadvantages>

- Quick Sort vs Merge Sort

<https://www.geeksforgeeks.org/quick-sort-vs-merge-sort/>

- Prezentácia z 8.prednášky predmetu IAL

- Obrázok zložitosti algoritmov

<https://www.semanticscholar.org/paper/>