

Typografie a publikování

Rychlé řazení

Dmitrii Ivanushkin

12. května 2022

Definice

Řadicí nebo třdicí **algoritmus** je algoritmus zajišťující uspořádání dané sady (pole, seznamu, souboru) datových záznamů do požadovaného pořadí.

Příklady univerzálních druhů algoritmů

- **Bublinkové řazení**

Definice

Řadicí nebo třdicí **algoritmus** je algoritmus zajišťující uspořádání dané sady (pole, seznamu, souboru) datových záznamů do požadovaného pořadí.

Příklady univerzálních druhů algoritmů

- Bublínkové řazení
- Řazení haldou

Definice

Řadicí nebo třdicí **algoritmus** je algoritmus zajišťující uspořádání dané sady (pole, seznamu, souboru) datových záznamů do požadovaného pořadí.

Příklady univerzálních druhů algoritmů

- Bublínkové řazení
- Řazení haldou
- Řazení vkládáním

Definice

Řadicí nebo **třdicí algoritmus** je algoritmus zajišťující uspořádání dané sady (pole, seznamu, souboru) datových záznamů do požadovaného pořadí.

Příklady univerzálních druhů algoritmů

- Bublínkové řazení
- Řazení haldou
- Řazení vkládáním
- Řazení slučováním

Definice

Řadicí nebo třdicí **algoritmus** je algoritmus zajišťující uspořádání dané sady (pole, seznamu, souboru) datových záznamů do požadovaného pořadí.

Příklady univerzálních druhů algoritmů

- Bublínkové řazení
- Řazení haldou
- Řazení vkládáním
- Řazení slučováním
- Rychlé řazení

Proč se naučit rychlé řazení?

- Dosahuje mnohem lepší časové složitosti $O(n \log n)$.

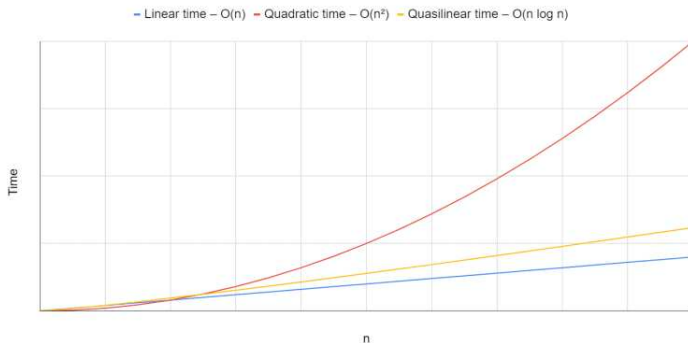
Proč se naučit rychlé řazení?

- Dosahuje mnohem lepší časové složitosti $O(n \log n)$.
- Je vhodný i pro velké datové sady s miliardami prvků.

Proč se naučit rychlé řazení?

- Dosahuje mnohem lepší časové složitosti $O(n \log n)$.
- Je vhodný i pro velké datové sady s miliardami prvků.

Sorting Algorithms – Time Complexity Classes



Porovnání efektivity $O(n \log n)$ časové složitosti s jinými

Popis algoritma

Základní myšlenkou algoritmu rychlého řazení je rozdělení řazené posloupnosti čísel na dvě přibližně stejné části (rychlé řazení patří mezi algoritmy typu rozděl a panuj). V jedné části jsou čísla větší a ve druhé menší, než nějaká zvolená hodnota (nazývaná pivot – anglicky „střed otáčení“). Pokud je tato hodnota zvolena dobře, jsou obě části přibližně stejně velké. Pokud budou obě části samostatně seřazeny, je seřazené i celé pole. Obě části se pak rekurzivně řadí stejným postupem, což ale neznamená, že implementace musí taky použít rekurzi.

Základní kroky algoritmu:

❶ volba pivotu

Základní kroky algoritmu:

- ❶ volba pivotu
- ❷ přesun prvků menších než pivot před něj

Základní kroky algoritmu:

- ❶ volba pivotu
- ❷ přesun prvků menších než pivot před něj
- ❸ přesun prvků větších nebo rovných pivotu za něj

Základní kroky algoritmu:

- ❶ volba pivotu
- ❷ přesun prvků menších než pivot před něj
- ❸ přesun prvků větších nebo rovných pivotu za něj
- ❹ spuštění algoritmu na část pole obsahující menší prvky

Základní kroky algoritmu:





- ❶ volba pivotu
- ❷ přesun prvků menších než pivot před něj
- ❸ přesun prvků větších nebo rovných pivotu za něj
- ❹ spuštění algoritmu na část pole obsahující menší prvky
- ❺ spuštění algoritmu na část pole obsahující větší prvky (prvky stejné jako pivot je možné přeskočit)

```
void rychlerazeni(int array[], int levy_zacatek, int pravy_zacatek)
{
    int pivot = array[(levy_zacatek + pravy_zacatek) / 2];
    int levy_index, pravy_index, pom;
    levy_index = levy_zacatek;
    pravy_index = pravy_zacatek;
    do {
        while (array[levy_index] < pivot && levy_index < pravy_zacatek)
            levy_index++;
        while (array[pravy_index] > pivot && pravy_index > levy_zacatek)
            pravy_index--;

        if (levy_index <= pravy_index) {
            pom = array[levy_index];
            array[levy_index++] = array[pravy_index];
            array[pravy_index--] = pom;
        }
    } while (levy_index < pravy_index);

    if (pravy_index > levy_zacatek) rychlerazeni(array, levy_zacatek, pravy_index);
    if (levy_index < pravy_zacatek) rychlerazeni(array, levy_index, pravy_zacatek);
}
```


Použité zdroje

-  J. Rychlík. Programovací techniky. 2., upravené vyd. České Budějovice: KOPP, 1995. 188 s. ISBN 80-85828-05-7. Kapitola 6 – Řazení.
-  S. Woltmann. Happy coders. [online], [vid. 2022-05-05].
www.happycoders.eu/algorithms/sorting-algorithms/
-  Wikipedia. [online], [vid. 2022-05-05].
<https://en.wikipedia.org/wiki/Quicksort>
-  V. Hordejčuk. Quick sort (rychlé řazení). [online], [vid. 2022-05-05].
<http://voho.eu/wiki/quick-sort/>