

Algorytmy i programowanie

Marcin Żurowski

15 kwiecień 2021

Plan zajęć

- 1 Sortowanie przez scalanie
- 2 Sortowanie szybkie
- 3 Zadania

Sortowanie przez scalanie

Weźmy następującą tablicę:

5 2 4 5 7 3 2 6

Sortowanie przez scalanie

Wywołajmy procedurę sortowania przez scalanie w następujący sposób:

```
MERGE-SORT(A, 1, 8)
```

gdzie 1 i 8 są numerami indeksów elementów tablicy, które mają zostać posortowane.

Sortowanie przez scalanie

Wyznaczmy środek tej tablicy za pomocą następującej instrukcji:

$$q = (p + r) \text{ DIV } 2$$

gdzie p i r są odpowiednio drugim i trzecim argumentem i mają wartość odpowiednio 1 i 8. W ten sposób otrzymujemy $q = 4$.

Sortowanie przez scalanie

Mając podzieloną tablice na dwie podtablice:

5 2 4 5 | 7 3 2 6

wywołujemy na tych tablicach procedurę sortowania:

```
MERGE-SORT(A, p, q)
MERGE-SORT(A, q + 1, r)
```

czyli

```
MERGE-SORT(A, 1, 4)
MERGE-SORT(A, 5, 8)
```

Sortowanie przez scalanie

otrzymujemy następującą tablicę:

2 4 5 5 | 2 3 6 7

Sortowanie przez scalanie

Na tak powstałej tablicy wywołujemy procedurę
`SCAL(A, 1, 4, 8)`

2 2 3 4 5 5 6 7

Aby wykonać wszystkie operacje należy najpierw sprawdzić warunek czy $p < q$ jest prawdziwy, w ten sposób wywołując funkcję `MERGE-SORT` w następujący sposób `MERGE-SORT(A, 1, 1)` nie wykonają się powyższe operacje z powodu tego, że tablica jednoelementowa jest już posortowana.

Sortowanie przez scalanie

Procedura $SCAL(A, p, q, r)$ wywołana $SCAL(A, 1, 4, 8)$ działa w następujący sposób: Tworzymy drugą tablicę B oraz trzy indeksy i, j, k

| | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | p | | q | | r | | | |
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | 2 | 3 | 6 | 7 |
| | i | | | j | | | | |
| B | - | - | - | - | - | - | - | - |
| | k | | | | | | | |

Sortowanie przez scalanie

W pierwszym kroku porównujemy elementy pod indeksami i , j i mniejszy z nich przepisujemy pod indeks k , postępując tak dopóki indeksy i , j nie opuszczą swoich podtablic

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r |
|---|---|---|---|-----|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 2 | 3 6 7 |
| | i | | | j | |
| B | - | - | - | - | - |
| | k | | | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r | |
|---|---|---|---|---|---|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | 2 | 3 6 7 |
| | | i | | j | | |
| B | 2 | - | - | - | - | - |
| | | k | | | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r | |
|---|---|---|---|---|---|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | 2 | 3 6 7 |
| | | i | | | j | |
| B | 2 | 2 | - | - | - | - |
| | | k | | | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r | |
|---|---|---|---|---|---|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | 2 | 3 6 7 |
| | | i | | | j | |
| B | 2 | 2 | 3 | - | - | - - - |
| | | | k | | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | | 2 | 3 | 6 | 7 |
| | | | i | | | j | | | |
| B | 2 | 2 | 3 | 4 | - | - | - | - | |
| | | | | k | | | | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r | |
|---|---|---|---|---|---|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | 2 | 3 6 7 |
| | | | i | | j | |
| B | 2 | 2 | 3 | 4 | 5 | - - - |
| | | | | k | | |

Sortowanie przez scalanie

| | p | | q | | r |
|---|---|---|---|-----|---------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 2 | 3 6 7 |
| | | | i | j | |
| B | 2 | 2 | 3 | 4 | 5 5 - - |
| | | | | k | |

Sortowanie przez scalanie

Następnie należy przestawić pozostałe elementy z tablic:

- W podtablicy z indeksem i

```
A 2 4 5 5|2 3 6 7
           i  j
B 2 2 3 4 5 5 - -
                k
```

- W podtablicy z indeksem j

```
A 2 4 5 5|2 3 6 7
           i      j
B 2 2 3 4 5 5 6 7
                k
```

Sortowanie przez scalanie

Następnie należy przestawić pozostałe elementy z tablic:

- W podtablicy z indeksem i

A 2 4 5 5 | 2 3 6 7

i j

B 2 2 3 4 5 5 - -

k

- W podtablicy z indeksem j

A 2 4 5 5 | 2 3 6 7

i j

B 2 2 3 4 5 5 6 7

k

Sortowanie przez scalanie

Na koniec przepisujemy podtablicę B do A między indeksami p i r

- | | p | | q | | r | | | | |
|---|-----|---|-----|---|-----|---|---|---|---|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | | 2 | 3 | 6 | 7 |
| | i | | | | | | | | |
| B | 2 | 2 | 3 | 4 | | 5 | 5 | 6 | 7 |
| | k | | | | | | | | |

- | | p | | q | | r | | | | |
|---|-----|---|-----|---|-----|---|---|-----|-----|
| A | 2 | 2 | 3 | 4 | | 5 | 5 | 6 | 7 |
| | | | | | | | | i | |
| B | 2 | 2 | 3 | 4 | | 5 | 5 | 6 | 7 |
| | | | | | | | | | k |

Sortowanie przez scalanie

Na koniec przepisujemy podtablicę B do A między indeksami p i r

- | | p | | q | | r | | |
|---|-----|---|-----|---|-----|---|-------|
| A | 2 | 4 | 5 | 5 | | 2 | 3 6 7 |

i

B 2 2 3 4 5 5 6 7

k

- | | p | | q | | r | | |
|---|-----|---|-----|---|-----|---|-------|
| A | 2 | 2 | 3 | 4 | | 5 | 5 6 7 |

i

B 2 2 3 4 5 5 6 7

k

Sortowanie przez scalanie

W ten sposób sortujemy całą tablicę.

2 2 3 4 5 5 6 7

Sortowanie szybkie

Podobnym podejściem jest następujące sortowanie tablicy A
Weźmy następującą tablicę:

5 2 4 6 1 4 2 3

Sortowanie szybkie

Wywołajmy procedurę sortowania szybkiego w następujący sposób:

`QUICK-SORT(A, 1, 8)`

gdzie $p = 1$ i $r = 8$ są numerami indeksów końców przedziału tablicy, który ma zostać posortowany.

Sortowanie szybkie

Następnie, o ile $p < r$ wywołujemy funkcję $q = \text{PODZIEL}(A, p, r)$, gdzie n jest liczbą elementów tablicy, a $p = 1$ i $q = 8$ końcami przedziału dla którego ma zostać wykonane sortowanie. Czyli wywołujemy funkcję w następujący sposób $q = \text{PODZIEL}(A, 1, 8)$.

2 1 2 | 3 | 5 4 4 6

$q = 4$

Sortowanie szybkie

funkcję PODZIEL działa w następujący sposób:

| | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | p | | | | | | | r | |
| | | 5 | 2 | 4 | 6 | 1 | 4 | 2 | 3 |
| i | j | | | | | | | | x |

Sortowanie szybkie

```
      p                               r
    |5|2 4 6 1 4 2|3
  i   j                               x
```


Sortowanie szybkie

```
p                r
2|5 4|6 1 4 2|3
i      j        x
```


Sortowanie szybkie

```
p                r
2 1|4 6 5|4 2|3
   i          j  x
```

Sortowanie szybkie

```
p                r
2 1|4 6 5 4|2|3
   i                j x
```


Sortowanie szybkie

```
p                r
2 1 2|6 5 4 4|3
      i                j
```

Sortowanie szybkie

```
p                r
2 1 2|3|5 4 4 6
      i q = i + 1
```

Sortowanie szybkie

Następnie wywołujemy QUICK-SORT na obu nieposortowanych podtablicach w następujący sposób:

```
QUICK-SORT(A, 1, 3)
```

```
QUICK-SORT(A, 5, 8)
```

W ten sposób sortujemy całą tablicę.

```
1 2 2|3|4 4 5 6
```

Zadania

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
using namespace std;

void randTable(int t[], int n);
// losuje n elementów tablicy t z przedziału od 1 do 10000
void copyTable(int source[], int target[] int n);
//kopiuje elementy tablicy source do tablicy target
void mergeSort(int t[], int n, int p, int r);
// sortuje tablicę sortowaniem przez łączenie
void quickSort(int t[], int n, int p, int r);
// sortuje tablicę sortowaniem szybkim
void merge(int t[], int n, int p, int q, int r);
// scala dwie podtablicę
```

Zadania

```
int divide(int t[], int n, int p, int r);  
// dzieli tablice na dwie części  
void printTable(int t[], int n);  
// wypisuje tablicę  
int main() {  
    srand(time(NULL));  
    const int N = 100;  
    int t[N];  
    int c[N];  
    randTable(t, N);  
  
    copyTable(t, c, N);  
    printTable(c, N);  
    mergeSort(c, N, 0, N - 1);  
    printTable(c, N);  
}
```

Zadania

```
    copyTable(t, c, N);  
    printTable(c, N);  
    quickSort(c, N, 0, N - 1);  
    printTable(c, N);  
  
    return 0;  
}
```