



Sortowanie przez wybieranie w języku C++

- [Wprowadzenie](#)
- [Przeczytaj](#)
- [Symulacja interaktywna](#)
- [Sprawdź się](#)
- [Dla nauczyciela](#)



Potrafimy już scharakteryzować [algorytm sortowania przez wybieranie](#). Za jego pomocą możemy sortować np. karty, ale też oceny z kartkówek, czy wyniki uczestników zawodów sportowych. W tym e-materiale poznamy implementację tego algorytmu w języku C++.

	0
	1
	2
	3
	4
	6
	5
	9
	8
	7

Film dostępny pod adresem </preview/resource/R4Zh6fgEI5GG7>

Film nawiązujący do treści materiału

Implementację algorytmu sortowania przez wybieranie w innych językach programowania przedstawiamy w e-materiałach:

- [Sortowanie przez wybieranie w języku Java](#),
- [Sortowanie przez wybieranie w języku Python](#).

Więcej zadań? [Sortowanie przez wybieranie – zadania maturalne](#).

Twoje cele

- Przeanalizujesz symulację sortowania przez wybieranie.
- Zaimplementujesz program, w którym wykorzystasz technikę sortowania przez wybieranie w języku C++.
- Określisz stabilność oraz złożoność obliczeniową omawianego algorytmu.

Implementacja algorytmu sortowania przez wybieranie w porządku niemalejącym w języku C++

Przykład 1

Pracujesz w firmie, w której zajmujesz się rozkładaniem towarów na półki. W ostatniej dostawie przyszło sporo nowych długopisów w różnych cenach. Kierownik kazał ci je posortować i poukładać na półkach zgodnie z cenami – od najmniejszych do największych.

Napisz program sortujący w porządku niemalejącym n -elementową tablicę zawierającą ceny długopisów. Cena jest równocześnie identyfikatorem towaru. Program przetestuj dla tablicy `zbior = [2, 65, 83, 13, 61, 89, 13, 27, 1, 36, 89, 20, 19, 10, 149, 64, 27, 91, 13, 8]`.

Specyfikacja:

Dane:

- `n` – liczba elementów w tablicy; liczba naturalna
- `zbior` – n -elementowa tablica zawierająca ceny długopisów; tablica liczb naturalnych

Wynik:

- `zbior` – posortowana niemalejąco tablica

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Pisanie programu realizującego omawiane zadanie z wykorzystaniem algorytmu sortowania przez wybieranie zaczynamy od zdefiniowania zmiennych.

1

2

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Zmienna `zbior` jest tablicą, w której znajdują się ceny długopisów. Z kolei zmienna `n` przechowuje informację o rozmiarze tablicy `zbior`. W zmiennej `pomoc` przechowujemy wartość pomocniczą, która na początku jest równa zero.

```
1 int zbior[20] = {2, 65,
  83, 13, 61, 89, 13, 27, 1,
  36, 89, 20, 19, 10, 149,
  64, 27, 91, 13, 8};
2 int n = 20;
3 int pomoc = 0;
```

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

3

Teraz definiujemy główną pętlę `for`, za pomocą której będziemy wskazywać kolejne elementy tablicy `zbior`. Zawsze gdy przeszukujemy tablicę o rozmiarze `n`, jej ostatni element ma indeks `n - 1`, ze względu na to, że pierwszy element w tablicy znajduje się na pozycji o indeksie 0. Warunek końcowy w poniższej pętli `for` wskazuje nam jednak, że indeks `n - 1` pomijamy. Możemy tak zrobić, ponieważ gdy ustawimy na odpowiednich pozycjach `n - 1` elementów minimalnych, na ostatniej pozycji pozostanie największy element. W związku z tym, że sortujemy nasz zbiór niemalejąco, oznacza to, że element ten znalazł się na odpowiedniej pozycji i nie wymaga dalszego sortowania.

```
1 for (int i = 0; i < n - 1;
  i++) {
2     // Sortowanie tablicy
3 }
```

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Aby posortować tablicę zgodnie z algorytmem sortowania przez wybieranie, należy wyszukać najmniejszy element w nieposortowanej części tablicy, której początkowy indeks wyznacza zmienna i . Następnie znaleziony najmniejszy element wymieniamy z elementem na pierwszej pozycji i . W ten sposób na początku tablicy otrzymamy wartość najmniejszą. Powyższe kroki będziemy wykonywać ponownie dla nieposortowanej części tablicy (zmniejszonej o pierwszy element), to znaczy rozpoczynającej się indeksem $i + 1$ dotąd, aż cała tablica będzie posortowana.

Indeks najmniejszego elementu będziemy przechowywać dzięki dodatkowej zmiennej `indeksNajmniejszegoElementu`:

```
1 for (int i = 0; i < n - 1; i++) {  
2     int  
   indeksNajmniejszegoElement  
   u = i;  
3  
4     // Sortowanie tablicy  
5 }
```

Zmiennej `indeksNajmniejszegoElementu` przypisaliśmy wstępnie wartość zmiennej sterującej i (zdarza się bowiem, że najmniejsza liczba jest od razu na właściwym miejscu).

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Pora wyszukać najmniejszą liczbę
w nieposortowanej jeszcze części zbioru.
Potrzebna jest kolejna pętla for:

```
1 for (int i = 0; i < n - 1;
  i++) {
2     int
  indeksNajmniejszegoElement
  u = i;
3
4     for (int j = i + 1; j
  < n; j++) {
5         // Znajdz
  najmniej element w
  nieposortowanym obszarze
6     }
7
8     // Sortowanie tablicy
9 }
```

Ponieważ przeszukujemy obszar
nieposortowany, a zmienna
indeksNajmniejszegoElementu ma
początkowo wartość równą i , to przeglądanie
tablicy rozpoczynamy od elementu o indeksie j
 $= i + 1$.

6

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Jeżeli sprawdzany właśnie element jest mniejszy
niż najmniejsza dotychczas liczba, przypisujemy
jego indeks zmiennej
indeksNajmniejszegoElementu.

```
1 for (int i = 0; i < n - 1;
  i++) {
2     int
  indeksNajmniejszegoElement
```

```

3   u = i;
4   for (int j = i + 1; j
5       < n; j++) {
6       if (zbior[j] <
7         zbior[indeksNajmniejszegoE
8         lementu]) {
9         indeksNajmniejszegoElement
10        u = j;
11      }
12    }
13  }
14  // Sortowanie tablicy
15 }

```

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

7

Po znalezieniu najmniejszej wartości w nieposortowanym zbiorze zamieniamy ją miejscami z elementem na pierwszej pozycji tego zbioru, to znaczy wskazywanym przez *i*. Zmienna pomoc przechowuje liczbę, która wcześniej była przechowywana w tablicy na pozycji *indeksNajmniejszegoElementu*. Gdybyśmy nie korzystali ze zmiennej pomocniczej, ta liczba zostałaby zagubiona podczas zamian elementów.

```

1
2   for (int i = 0; i < n
3       - 1; i++) {
4       int
5       indeksNajmniejszegoElement
6       u = i;
7
8       for (int j = i +
9         1; j < n; j++) {

```

```

6         if (zbior[j] <
zbior[indeksNajmniejszegoE
lementu]) {
7
8         indeksNajmniejszegoElement
u = j;
9     }
10
11     pomoc =
zbior[indeksNajmniejszegoE
lementu];
12
13     zbior[indeksNajmniejszegoE
lementu] = zbior[i];
14     zbior[i] = pomoc;
15 }

```

8

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

Na końcu wyświetlamy posortowane elementy tablicy:

```

1     for (int i = 0; i < n
- 1; i++) {
2         int
indeksNajmniejszegoElement
u = i;
3
4         for (int j = i +
1; j < n; j++) {
5             if (zbior[j] <
zbior[indeksNajmniejszegoE
lementu]) {
6
7             indeksNajmniejszegoElement
u = j;
8         }
9     }
10 }

```

```

8         }
9
10        pomoc =
        zbior[indeksNajmniejszegoE
        lementu];
11
        zbior[indeksNajmniejszegoE
        lementu] = zbior[i];
12        zbior[i] = pomoc;
13    }
14
15    for (int i = 0; i < n;
i++) {
16        cout << zbior[i]
        << " " << endl;
17    }

```

Materiał audio dostępny pod adresem:

<https://zpe.gov.pl/b/P4r9ogXWY>

A oto cały program:

```

1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3
4 int main() {
5     int zbior[20] = {2,
6     65, 83, 13, 61, 89, 13,
7     27, 1, 36, 89, 20, 19, 10,
8     149, 64, 27, 91, 13, 8};
9
10    int n = 20;
11    int pomoc = 0;
12
13    for (int i = 0; i < n
- 1; i++) {
14        int
indeksNajmniejszegoElement
u = i;
15
16        pomoc =
        zbior[indeksNajmniejszegoE
        lementu];
17
        zbior[indeksNajmniejszegoE
        lementu] = zbior[i];
18        zbior[i] = pomoc;
19    }
20
21    for (int i = 0; i < n;
i++) {
22        cout << zbior[i]
        << " " << endl;
23    }
24    return 0;
25 }

```

```

13         for (int j = i +
14             1; j < n; j++) {
15             if (zbior[j] <
16                 zbior[indeksNajmniejszegoE
17                     lementu]) {
18                 indeksNajmniejszegoElement
19                 u = j;
20             }
21         }
22         pomoc =
23         zbior[indeksNajmniejszegoE
24             lementu];
25         zbior[indeksNajmniejszegoE
26             lementu] = zbior[i];
27         zbior[i] = pomoc;
28     }
29     for (int i = 0; i < n;
30         i++) {
31         cout << zbior[i]
32         << " " << endl;
33     }
34     return 0;
35 }

```

Źródło: Contentplus.pl sp. z o.o., licencja: CC BY-SA 3.0.

Polecenie 1

Na podstawie zaprezentowanego przykładu odpowiedz na pytanie, do jakiej grupy algorytmów należy algorytm sortowania przez wybieranie – stabilnych czy niestabilnych?

Jaka jest jego złożoność czasowa?

Ważne!

Algorytm sortowania przez wybieranie należy do grupy **algorytmów niestabilnych**.

Oznacza to, że w przypadku, kiedy sortujemy elementy o takiej samej wartości, mogą one zmienić pozycję względem siebie.

Jego złożoność czasowa wynosi $O(n^2)$ i rośnie wykładniczo wraz ze wzrostem elementów w nieposortowanym zbiorze. Sortowanie odbywa się w miejscu.

Dla zainteresowanych

W celu zamiany miejscami dwóch zmiennych można także wykorzystać funkcję `swap()`.

Wywołanie jej przyjąłoby następującą

postać: `swap(zbior[i], zbior[minimalnyIndeks]);`. Gdy używamy omawianej funkcji, nie musimy korzystać ze zmiennej pomocniczej.

Problem 1

Zadania:

Pracujesz w banku. Twoim przełożonym zależy na usprawnieniu procesu przeszukiwania bazy klientów; szef działu technicznego zasugerował, by zastosować algorytm [wyszukiwania binarnego](#), który omówiono w e-materiale [Wstęp do algorytmów sortowania](#). Zanim będzie można to zrobić, trzeba posortować dane klientów.

- Napisz program sortujący w porządku niemalejącym n-elementową tablicę zawierającą dane klientów. Każdy z klientów ma przyporządkowany do siebie numer identyfikatora.
- Swój program przetestuj dla tablicy `zbior = [5, 7, 86, 32, 64, 54, 2]`.

Specyfikacja:

Dane:

- `zbior` – tablica n - elementowa zawierająca dane klientów; tablica liczb naturalnych
- `n` – liczba elementów w tablicy `zbior`; dodatnia liczba naturalna

Wynik:

- posortowana niemalejąco tablica `zbior`

```
1 #include <iostream>
2
3 using namespace std;
4
5 int main () {
6
7     // Tutaj dodaj kod. Żeby coś wypisać, użyj polecenia: cout
8 }
```

Słownik

algorytmy niestabilne

algorytmy, w których elementy o równej wartości nie występują po posortowaniu w tej samej kolejności, jaką miały w zbiorze nieposortowanym

algorytmy stabilne

w przypadku algorytmów stabilnych podczas sortowania w uporządkowanej tablicy nie zmienia się kolejność elementów o tych samych wartościach klucza – przykładowo, gdy w tablicy znajdują się obok siebie dwie liczby o wartości 6, to nie zostaną one zamienione miejscami

wyszukiwanie binarne

metoda odnajdowania elementów w uporządkowanych zbiorach; polega ona na wielokrotnym dzieleniu przeszukiwanego zbioru na dwie części i porównywaniu wartości szukanej z wyznaczonym elementem środkowym; gdy zbiór ma parzystą liczbę elementów, za element środkowy uznaje się jeden z dwóch elementów będących najbliżej środka

zagnieżdżona pętla

| pętla działająca wewnątrz innej pętli

Symulacja interaktywna

Polecenie 1

Symulacja interaktywna przedstawia wersję algorytmu sortowania przez wybieranie, w którym w ciągu jeszcze nieposortowanym szukany jest element największy. Przeanalizuj działanie tego algorytmu.

Polecenie 2

Napisz program w języku C++ realizujący algorytm prezentowany za pomocą symulacji.

Specyfikacja:

Dane:

- `n` – liczba elementów w tablicy; liczba naturalna
- `zbior` – `n`-elementowa tablica liczb rzeczywistych

Wynik:

- `zbior` – posortowana niemalejąco tablica

Sprawdź się

Pokaż ćwiczenia:   

Ćwiczenie 1



Napisz program, który wypisze na standardowe wyjście indeks najmniejszego elementu tablicy.

Program przetestuj dla tablicy dane = [423, 654, 423, 659, 345, 432, 765, 534, 469, 421, 6457, 856, 543, 645, 523, 576, 7645].

Specyfikacja:

Dane:

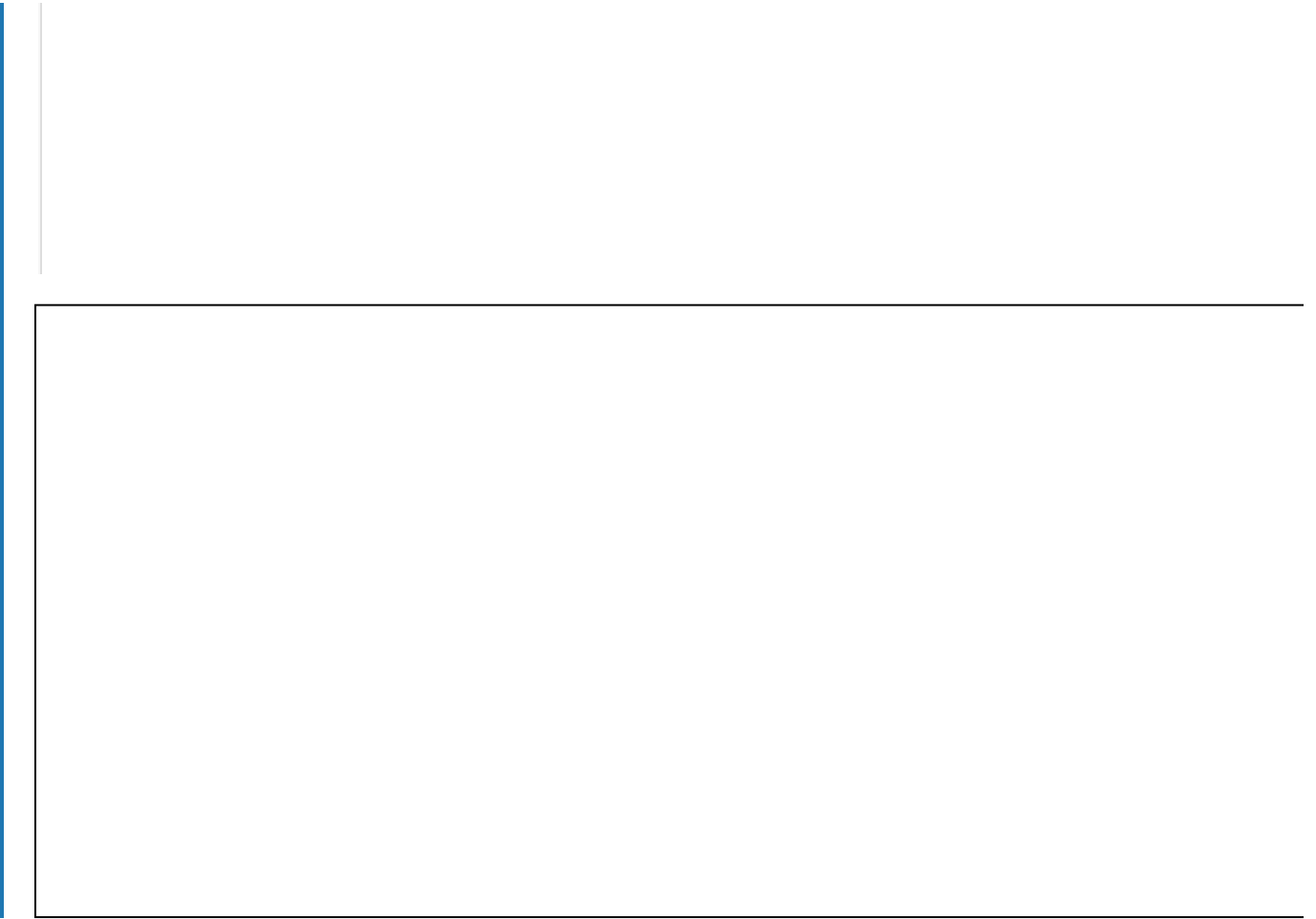
- dane – tablica liczb całkowitych w której należy znaleźć indeks najmniejszego elementu
- rozmiarZbioru – rozmiar tablicy dane; liczba naturalna

Wynik:

- indeks najmniejszej liczby w tablicy dane

Twoje zadania

1. Wypisz na standardowe wyjście indeks najmniejszego element tablicy dane.



Ćwiczenie 2



Uzupełnij podany kod, aby otrzymać działającą implementację algorytmu sortowania przez wybieranie. Zbiór należy posortować nierosnąco.

Program przetestuj dla tablicy dane = [3, 5, 6, 7, 64, 745, 534, 765, 543, 7654, 543, 65, 543, 234, 654, 76, 65]

Specyfikacja:

Dane:

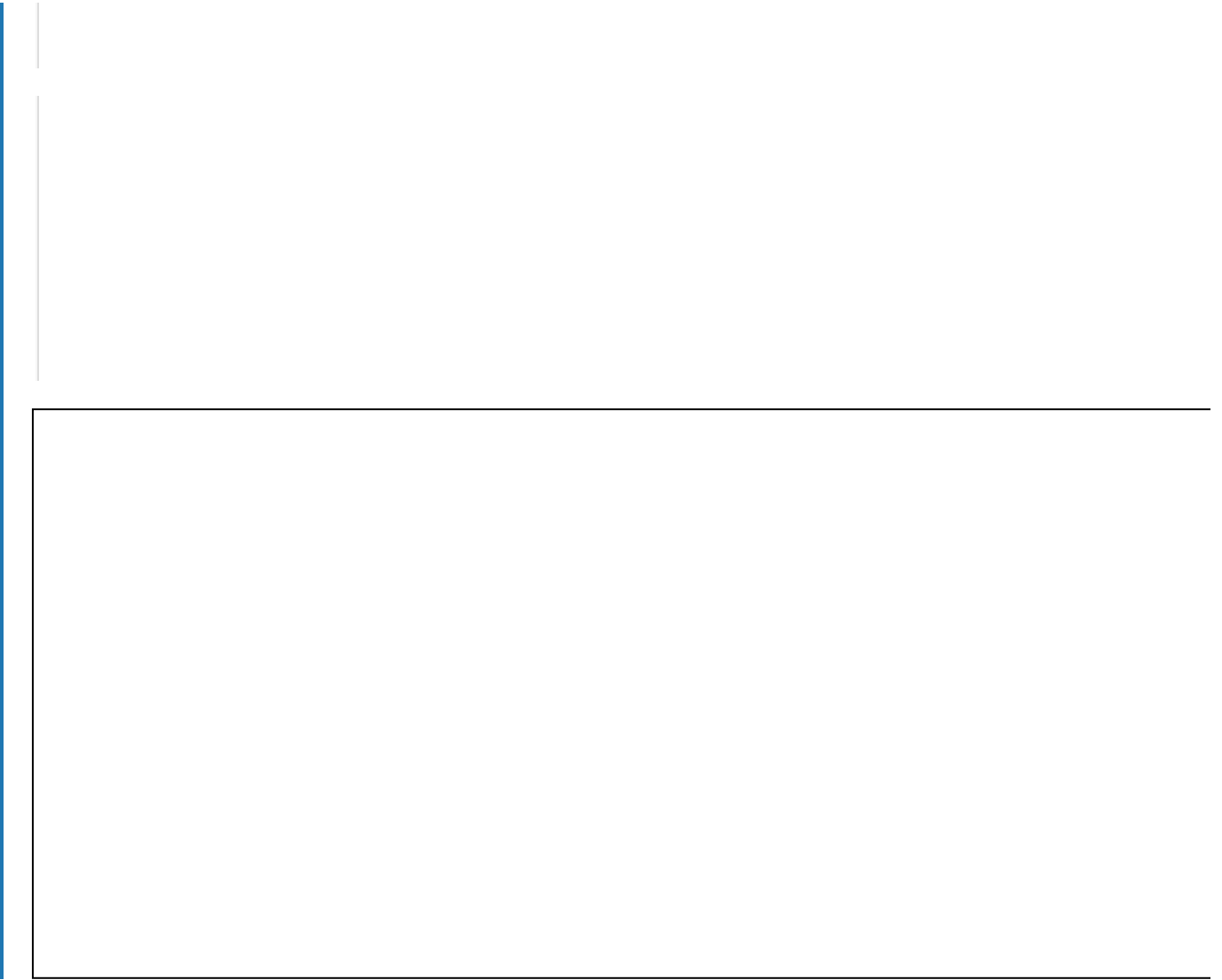
- dane – tablica liczb całkowitych
- rozmiarZbioru – rozmiar tablicy dane; liczba naturalna

Wynik:

- posortowany nierosnąco ciąg liczb z tablicy dane; każda liczba wydrukowana jest w nowej linii

Twoje zadania

1. Program sortuje nierosnąco tablicę dane z użyciem algorytmu sortowania przez wybieranie i drukuje na standardowe wyjście posortowane elementy tablicy.



Ćwiczenie 3



Napisz program, który posortuje niemalejąco podaną tablicę dane z użyciem algorytmu sortowania przez wybieranie. Policz liczbę wykonanych porównań elementów tablicy oraz przestawień.

Program przetestuj dla tablicy dane = [654, 435, 543, 764, 432, 364, 765, 342, 746, 845, 541, 111, 325, 257].

Specyfikacja:

Dane:

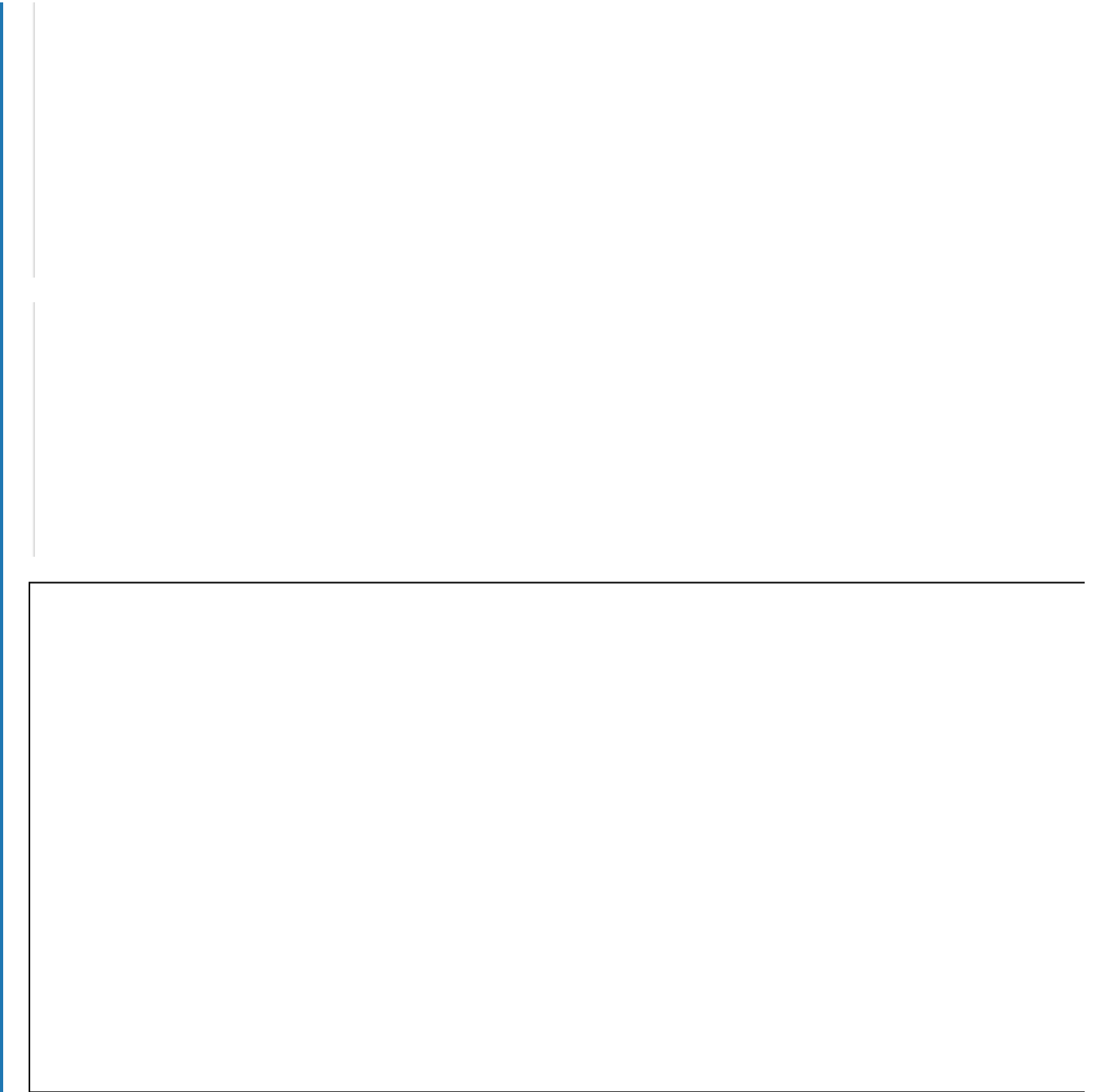
- dane – tablica liczb całkowitych, którą należy posortować
- rozmiarDanych – rozmiar tablicy dane; liczba naturalna

Wynik:

- liczbaPorownan – liczba porównań elementów tablicy dane; liczba naturalna
- liczbaPrzestawien – liczba przestawień elementów tablicy dane; liczba naturalna
- posortowana niemalejąco tablica dane

Twoje zadania

1. Program sortuje podaną tablicę, zlicza liczbę porównań elementów tablicy i przestawień wykonanych w trakcie sortowania oraz drukuje te informacje na standardowe wyjście wraz z posortowanymi danymi.



Dla nauczyciela

Autor: Maurycy Gast

Przedmiot: Informatyka

Temat: Sortowanie przez wybieranie w języku C++

Grupa docelowa:

Liceum ogólnokształcące i technikum, liceum ogólnokształcące, technikum, zakres podstawowy

Podstawa programowa:

Cele kształcenia – wymagania ogólne

- I. Rozumienie, analizowanie i rozwiązywanie problemów na bazie logicznego i abstrakcyjnego myślenia, myślenia algorytmicznego i sposobów reprezentowania informacji.
- II. Programowanie i rozwiązywanie problemów z wykorzystaniem komputera oraz innych urządzeń cyfrowych: układanie i programowanie algorytmów, organizowanie, wyszukiwanie i udostępnianie informacji, posługiwanie się aplikacjami komputerowymi.

Treści nauczania – wymagania szczegółowe

- I. Rozumienie, analizowanie i rozwiązywanie problemów.

Zakres podstawowy. Uczeń:

- 1) planuje kolejne kroki rozwiązywania problemu, z uwzględnieniem podstawowych etapów myślenia komputacyjnego (określenie problemu, definicja modeli i pojęć, znalezienie rozwiązania, zaprogramowanie i testowanie rozwiązania).
- 4) porównuje działanie różnych algorytmów dla wybranego problemu, analizuje algorytmy na podstawie ich gotowych implementacji;
- 5) sprawdza poprawność działania algorytmów dla przykładowych danych.

Kształtowane kompetencje kluczowe:

- kompetencje cyfrowe;
- kompetencje osobiste, społeczne i w zakresie umiejętności uczenia się;
- kompetencje matematyczne oraz kompetencje w zakresie nauk przyrodniczych, technologii i inżynierii.

Cele operacyjne (językiem ucznia):

- Przeanalizujesz symulację sortowania przez wybieranie.
- Zaimplementujesz program, w którym wykorzystasz technikę sortowania przez wybieranie w języku C++.
- Określisz stabilność oraz złożoność obliczeniową omawianego algorytmu.

Strategie nauczania:

- konstruktywizm;
- konektywizm.

Metody i techniki nauczania:

- dyskusja;
- rozmowa nauczająca z wykorzystaniem multimediu i ćwiczeń interaktywnych;
- ćwiczenia praktyczne.

Formy pracy:

- praca indywidualna;
- praca w parach;
- praca w grupach;
- praca całego zespołu klasowego.

Środki dydaktyczne:

- komputery z głośnikami, słuchawkami i dostępem do internetu;
- zasoby multimedialne zawarte w e-materiale;
- tablica interaktywna/tablica, pisak/kreda;
- oprogramowanie dla języka C++, w tym kompilator GCC/G++ 4.5 (lub nowszej wersji) i Code::Blocks 16.01 (lub nowszej wersji), Orwell Dev-C++ 5.11 (lub nowszej wersji) lub Microsoft Visual Studio.

Przebieg lekcji

Przed lekcją:

1. **Przygotowanie do zajęć.** Nauczyciel loguje się na platformie i udostępnia e-materiał: „Sortowanie przez wybieranie w języku C++”. Uczniowie zapoznają się z treściami w sekcji „Przeczytaj”.

Faza wstępna:

1. Nauczyciel wyświetla uczniom temat, wskazuje cele zajęć oraz ustala z uczestnikami zajęć kryteria sukcesu.

2. **Rozpoznanie wiedzy uczniów.** Nauczyciel prosi wybranego ucznia lub uczniów o przedstawienie sytuacji problemowej związanej z tematem lekcji oraz w odniesieniu do poznanych języków programowania.

Faza realizacyjna:

1. **Praca z tekstem.** Jeżeli przygotowanie uczniów do lekcji jest niewystarczające, nauczyciel prosi o indywidualne zapoznanie się z treścią zawartą w sekcji „Przeczytaj”. Każdy uczestnik zajęć podczas cichego czytania wynotowuje najważniejsze kwestie poruszane w tekście. Następnie uczniowie analizują przedstawione w prezentacji z sekcji „Przeczytaj” rozwiązanie przykładu 1 i powtarzają je na swoim komputerze. W kolejnym kroku uczniowie w parach rozwiązują problem 1. Chętne osoby przedstawiają swoje odpowiedzi, pozostali uczniowie weryfikują poprawność metod lub przedstawiają alternatywne sposoby rozwiązania zadania.
2. **Praca z multimediami.** Nauczyciel wyświetla zawartość sekcji „Symulacja interaktywna” i czyta treść polecenia 1. Uczniowie analizują symulację interaktywną i omawiają swoje spostrzeżenia. W kolejnym kroku wykonują polecenie 2, następnie w parach porównują swoje rozwiązania i dzielą się spostrzeżeniami na forum klasy.
3. **Ćwiczenie umiejętności.** Uczniowie, pracując w parach, wykonują ćwiczenie nr 1 z sekcji „Sprawdź się”. Nauczyciel sprawdza poprawność pisanych kodów, porównuje je i omawia wraz z uczniami. Wskazuje najbardziej efektywne rozwiązanie.
4. Nauczyciel dzieli uczniów na grupy czteroosobowe. Uczniowie wykonują ćwiczenie nr 2 z sekcji „Sprawdź się” a następnie każda grupa wyznacza jedną osobę, którą wymienia się z inną grupą. W nowych zespołach uczniowie porównują swój kod i wybierają najbardziej efektywne rozwiązanie.

Faza podsumowująca:

1. Nauczyciel zadaje pytania podsumowujące, np.
 - na czym polega sortowanie przez wybieranie?
 - co oznacza, że algorytm jest stabilny bądź nie i do której grupy należy algorytm sortowania przez wybieranie?
 - jaka jest złożoność czasowa omawianego algorytmu?

Nauczyciel ponownie wyświetla na tablicy temat lekcji zawarty w sekcji „Wprowadzenie” i inicjuje krótką rozmowę na temat zrealizowanych celów (czego uczniowie się nauczyli).

2. Wybrany uczeń podsumowuje zajęcia z programowania w C++, zwracając uwagę na nabyte umiejętności.

Praca domowa:

1. Uczniowie wykonują ćwiczenie nr 3 z sekcji „Sprawdź się”.

Materiały pomocnicze:

- Oficjalna dokumentacja techniczna dla języka C++.
- Oficjalna dokumentacja techniczna dla kompilatora GCC/G++ 4.5 (lub nowszej wersji).
- Oficjalna dokumentacja techniczna dla oprogramowania Code::Blocks 16.01 (lub nowszej wersji), Orwell Dev-C++ 5.11 (lub nowszej wersji) lub Microsoft Visual Studio.

Wskazówki metodyczne:

- Uczniowie mogą wykorzystać treści w sekcjach: „Przeczytaj”, „Symulacja interaktywna”, „Sprawdź się” jako materiał do lekcji powtórkowej.