

Масиви

Масиви належать до складених типів даних. Масив являє собою кінцеву іменовану послідовність величин одного типу (елементів масиву). Опис масивів у програмі відрізняється від опису простої змінної наявністю після імені квадратних дужок «[]», в яких задається кількість елементів масиву (розмірність). Нумерація елементів масиву починається з 0.

Одновимірні масиви - це лінійна послідовність однотипних елементів (вектор). Кожен елемент має свій порядковий номер (індекс).

Масиви повинні бути оголошені явно, щоб компілятор міг виділити неперервну ділянку пам'яті обсягом

*$n * sizeof(\text{тип елементів})$*

<тип> <ім'я> [n];

<тип> <ім'я> [n] = {значення};

<тип> <ім'я> [] = {значення};

Приклад:

float m [6];

float m [6] = {3.4, 4.5, 5.6, 6.7, 8.9, 10.3};

float m [] = {3.45, 4.56, 5.67, 6.78};

Надалі кількість елементів змінити неможливо. Для того, щоб обнулити елементи оголошеного масиву, достатньо ініціювати його перший елемент:

int mas [0] = {0};

За замовчуванням, якщо в оголошеному масиві ініціюється тільки декілька перших елементів, то його інші елементи ініціюються нулями. Так, у випадку, коли

float mas [10] = {2.2, 34.56},

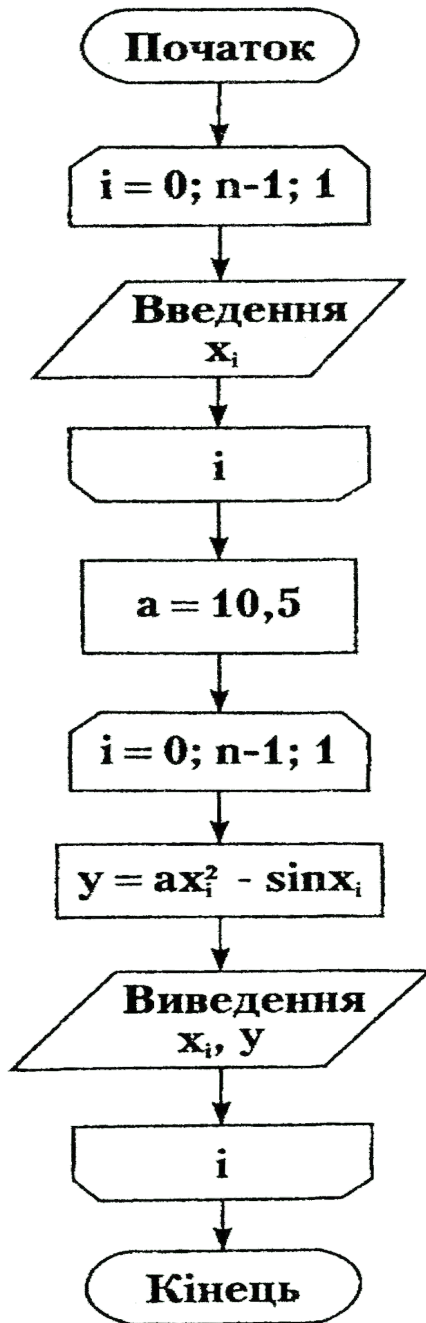
останні вісім елементів масиву одержать значення *0*.

Доступ до елементів реалізується через індекси або через вказівники (адреси).

У разі доступу через індекси застосовують конструкцію

ім'я масиву [індекс елемента]

Індекс може бути довільним виразом цілого типу: *arr [2*k-5]*



```

/* P6_1_1.CPP — вычисление значений
функции с использованием одномерного
массива в качестве аргументов */
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <conio.h>
main()
{
const int n = 6;
float x[n];      // описание массива
float y, a = 10.5;
int i;
// ----- ввод массива
puts("Введите элементы массива:");
for (i = 0; i < n; i++)
{
printf("Введите %i элемент", i);
scanf("%f", &x[i]);
}
// ----- вычисление функции
for (i = 0; i < n; i++)
{
y = a * pow(x[i], 2) - sin(x[i]);
printf("При x = %f y = %f", x[i], y);
}
getch();      // задержка экрана
}

```

Приклад: Обчислити середнє арифметичне від'ємних елементів масиву $x[10]$ та їх кількість.

```
#include <stdio.h >  
void main();  
{ int mas [10], i, k, s;  
  float sa;  
  k=0; s=0;  
  puts (" Введіть елементи масиву\n");  
  for ( i=0; i<10; i++)  
    scanf ("%i", &mas[i]);  
  for (i=0; i<10; i++)  
    if (mas[i]<0 ) { s+=mas[i]; k++;};  
  sa= (float)s/k;  
  printf ("Середнє арифметичне від'ємних елементів  
          масиву %f \n", sa);  
  printf ("Кількість: %i\n", k);  
}
```

Багатовимірні масиви

Масив, елементи якого є масиви меншої вимірності.

Матриці являють собою рядковий запис декількох одновимірних масивів. Місце розташування кожного елемента визначається за допомогою двох індексів — номера рядка і номера стовпця, тобто рядкового номера в рядку. Індеси двовимірних масивів записуються в квадратних дужках і нумерація індексів починається з нуля (0).

Двовимірні (і багатовимірні) масиви оголошуються так:

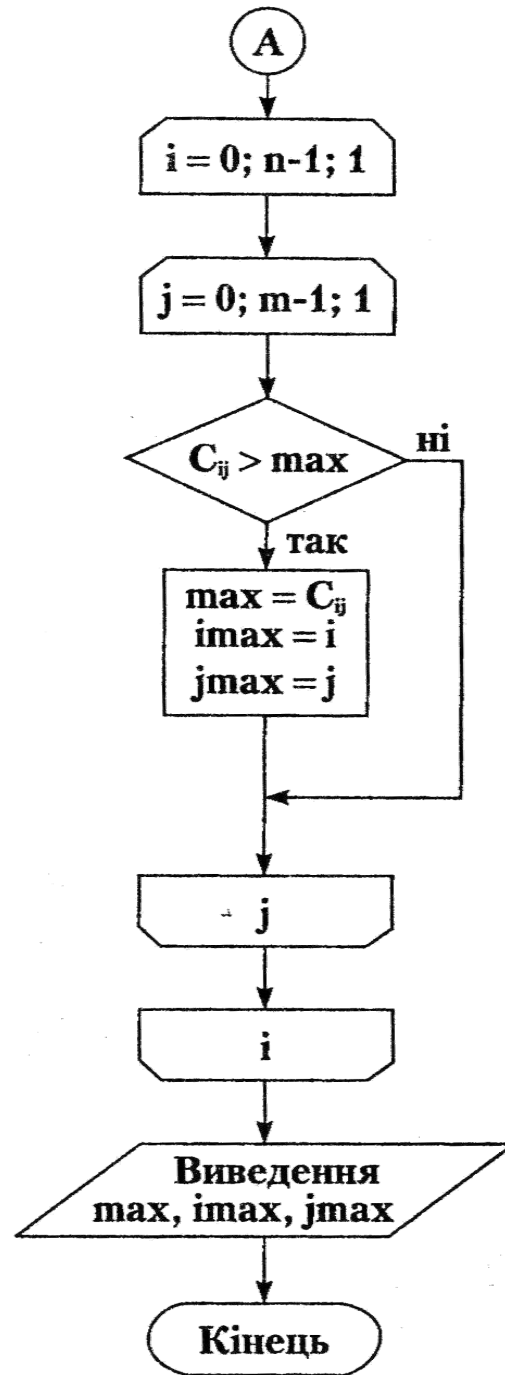
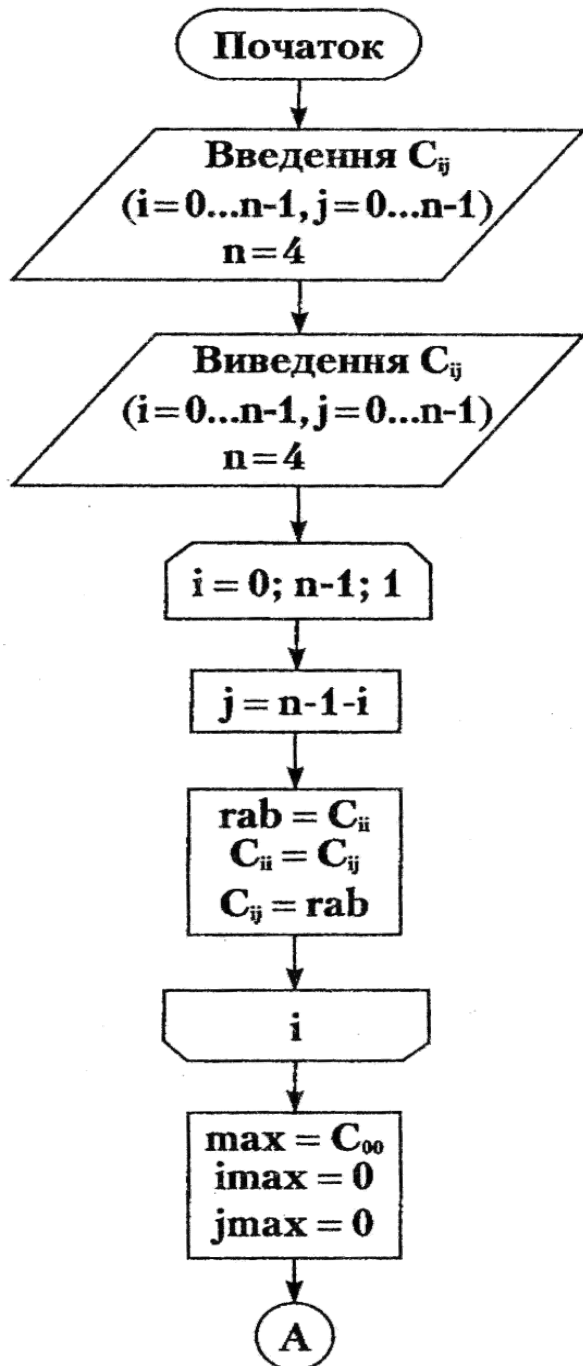
```
int mas [2] [5] = { 1, 5, 3, 7, 4,  
                  10, 11, 13, 14, 25 };
```

```
int mas [ ][5] = { 1, 5, 3, 7, 4,  
                  10, 11, 13, 14, 25 };
```

```
int mas [ ][5] = { { 1, 5, 3, 7, 4 },  
                  { 10, 11, 13, 14, 25 } }
```

Приклад: Читаючи матрицю по стовпчиках, побудувати вектор з від'ємних елементів матриці $a[3][4]$ і підрахувати їх кількість.

```
#include <stdio.h >  
void main()  
{  
int a[3][4], b[12], i, j, k;  
for (i=0; i<3; i++)  
for (j=0; j<4; j++)  
scanf ("%i", &a[i][j]);  
k=0;  
for (j=0; j<4; j++)  
for (i=0; i<3; i++)  
if (a[i][j]<0) { b[k]=a[i][j];  
printf("b[%i]=%i\n", k, b[k]);  
k++;  
}  
}
```



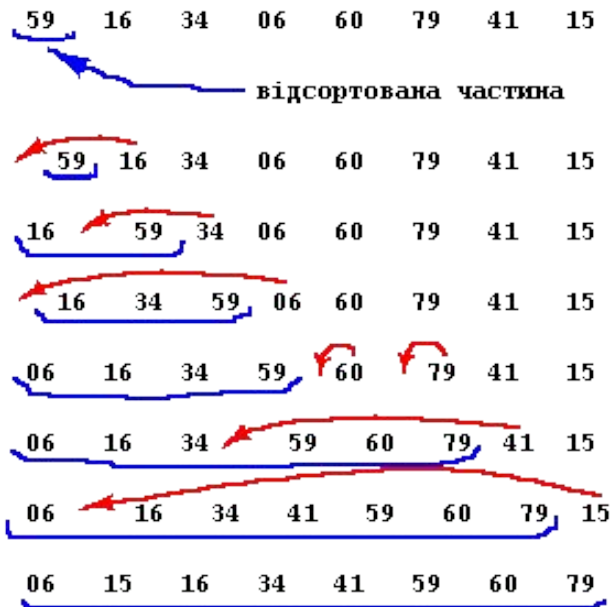
Алгоритми сортування масивів

За принципом дії розрізнятимемо наступні алгоритми:

1. сортування методом вставки (by insertion);
2. сортування методом вибору (by selection);
3. сортування методом обміну (by exchange).

Сортування методом вставки

Один елемент завжди можна вважати відсортованим масивом довжини 1. Розглядаючи послідовно решту елементів масиву будемо включати їх у відсортовану частину масиву, ставлячи на потрібне місце, тобто не порушуючи відсортованості цієї частини. Повторивши операцію включення **n-1** раз, одержимо відсортований масив.

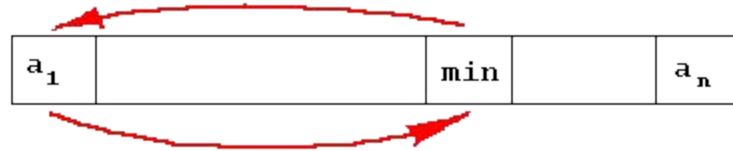


На i -му кроці відсортованим вважається масив $a[1] .. a[i]$, а вставляємо елемент $a[i+1]$. Вставляти можна, послідовно порівнюючи $a[i+1]$ з $a[1]$, $a[2], \dots$, поки не знайдеться "дірка" j $a[j] \geq a[i+1] < a[j+1]$.

Тоді слід зсунути елементи $a[j+1] .. a[i]$ вправо на один елемент, а $a[i+1]$ записати на місце $a[j+1]$. Може статися, що $a[i+1]$ більше за будь-який з членів відсортованої частини. Тоді дірку не буде знайдено. Тому слід контролювати номер j , щоб не вийти за межі відсортованої частини.

Сортування методом вибору

Основна ідея методу полягає в тому, що на кожному кроці шукається елемент, найменший з тих, що залишилися невпорядкованими, а після цього він додається до впорядкованої частини масиву останнім (бо він там - найбільший).



Якщо відшукано min, то він обмінюється значенням з першим елементом. Потім операція повторюється для підмасиву $a[2..n]$:



і. т. д..

Сортування методом обміну

Ідея полягає у тому, щоб на кожному кроці, порівнюючи сусідні елементи між собою, міняти їх місцями, якщо вони стоять "не в тому порядку".

Таких проходів по масиву може знадобитися не менше, як $(n-1)$, бо, якщо найменший елемент стоїть на останньому місці, то він досягне свого (першого) місця лише за $n-1$ крок сусідніх обмінів.

Програма називається "булькове сортування", а метод - **методом "бульбашки"**, бо, якщо вважати кінець масива таким, що знаходиться угорі, то складається враження під час роботи програми, що елементи піднімаються по масиву, як бульбашки у воді до поверхні.