

# Тип данных: МАССИВЫ

**Одномерный массив (вектор) –  
пронумерованный, конечный набор  
элементов одного типа**

**Описание массива:**

```
const N=10;
```

```
Type ZZ=array[1..N] of integer;
```

```
Var a:ZZ;
```

```
Var a:array[1..N] of integer;
```

# СТРУКТУРА ПРОГРАММЫ С ИСПОЛЬЗОВАНИЕМ МАССИВА

1. Описание массива
2. Ввод элементов массива
3. Обработка элементов массива
4. Вывод результатов

# Ввод элементов массива

1. Ввод с клавиатуры (используется при обработке реальных данных):

```
For k:=1 to N do  
  Readln(a[k]);
```

2. Ввод случайных данных (используется для проверки работы алгоритма):

```
Randomize;  
For k:=1 to N do  
  begin  
    a[k]:=random(100)-50;  
    write(a[k]:4);  
  end;
```

# Ввод элементов массива

## 3. Формульный ввод:

For k:=1 to N do

$a[k] := k * k - 2 + 3 * k;$

# Операции над элементами массива

Вычисление суммы элементов:

$S := 0;$

For  $k := 1$  to  $N$  do

$S := S + a[k];$

Writeln ( $S$ );

# СРЕДНЕЕ АРИФМЕТИЧЕСКОЕ ПОЛОЖИТЕЛЬНЫХ ЭЛЕМЕНТОВ МАССИВА

Sum:=0; C:=0;

For i:=1 to N do

If  $a[i]>0$  then

begin

Sum:=Sum+a[k]; {сумма

положительных}

C:=C+1;

{счетчик

положительных}

end;

Writeln (Sum/C:0:2);

# Нахождение МИНИМАЛЬНОГО ЭЛЕМЕНТА И ЕГО ИНДЕКСА

Min := 37678;

For k:=1 to N do

  If  $a[k] < \text{Min}$  then

    begin

      Min:=a[k];

      Y:=k;

    end;

# Удаление элемента массива с номером К

Begin

{Ввод элементов массива}

readln (k);

for i:=k to n-1 do {сдвиг массива справа налево}

  a[i]:=a[i+1];

n:=n-1;

{ вывод массива }

End.

**НАПИСАТЬ КОД СДВИГА СЛЕВА НАПРАВО**

# Вставка элемента массива на место с номером К

Begin

{Ввод элементов массива}

readln (k);

for i:=k+1 to n do {сдвиг массива вправо}

a[i]:=a[i-1];

readln (a[k]);

{ вывод массива }

End.

**НАПИСАТЬ КОД СДВИГА ВЛЕВО**

# Сортировка массива методом «пузырька»

## Алгоритм сортировки:

При первом проходе по массиву элементы попарно сравниваются между собой: первый со вторым, затем второй с третьим, следом третий с четвертым и т.д. Если предшествующий элемент оказывается больше последующего, то их меняют местами.

Постепенно самое большое число оказывается последним. Остальная часть массива остается не отсортированной, хотя некоторое перемещение элементов с меньшим значением в начало массива наблюдается.

При втором проходе незачем сравнивать последний элемент с предпоследним. Последний элемент уже стоит на своем месте. Значит, число сравнений будет на одно меньше.

На третьем проходе уже не надо сравнивать предпоследний и третий элемент с конца. Поэтому число сравнений будет на два меньше, чем при первом проходе. В конце концов, при проходе по массиву, когда остаются только два элемента, которые надо сравнить, выполняется только одно сравнение. После этого первый элемент не с чем сравнивать, и, следовательно, последний проход по массиву не нужен.

Другими словами, количество проходов по массиву равно  $m-1$ , где  $m$  – это количество элементов массива. Количество сравнений в каждом проходе равно  $m-i$ , где  $i$  – это номер прохода по массиву (первый, второй, третий и т.д.). При обмене элементов массива обычно используется "буферная" (третья) переменная, куда временно помещается значение одного из элементов.

# Сортировка массива методом «пузырька»

{основной блок}

**for** i := 1 **to** m-1 **do**

**for** j := 1 **to** m-i **do**

**if** a[j] > a[j+1] **then**

**begin**

k := a[j];

a[j] := a[j+1];

a[j+1] := k

**end;**

write ('Отсортированный массив: ');

**for** i := 1 **to** m **do**

write (a[i]:4);

# Сортировка прямым выбором

```
for i:=1 to n-1 do
  begin k:=i;
    for j:=i+1 to n do
      if a[j]<a[k] then
        k:=j;
        x:=a[k];
        a[k]:=a[i];
        a[i]:=x;
    end;
```

**ПРОВЕРИТЬ и, ЕСЛИ НУЖНО, ДОПОЛНИТЬ!**