



ФГОБУ ВПО "СибГУТИ"  
**Кафедра вычислительных систем**

Дисциплины  
"ЯЗЫКИ ПРОГРАММИРОВАНИЯ"  
"ПРОГРАММИРОВАНИЕ"

# **Массивы**

Преподаватель:

Доцент Кафедры ВС, к.т.н.

**Поляков Артем Юрьевич**



## Численное вычисление $e^x$ (аккумуляция результата)

$$e^x \approx 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + \dots$$

$$e^2 = 7,389056099$$

$$1 + \frac{2}{1} + \frac{4}{1 \cdot 2} + \frac{8}{1 \cdot 2 \cdot 3} + \frac{16}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4} + \frac{32}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5} + \frac{64}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6} + \dots =$$

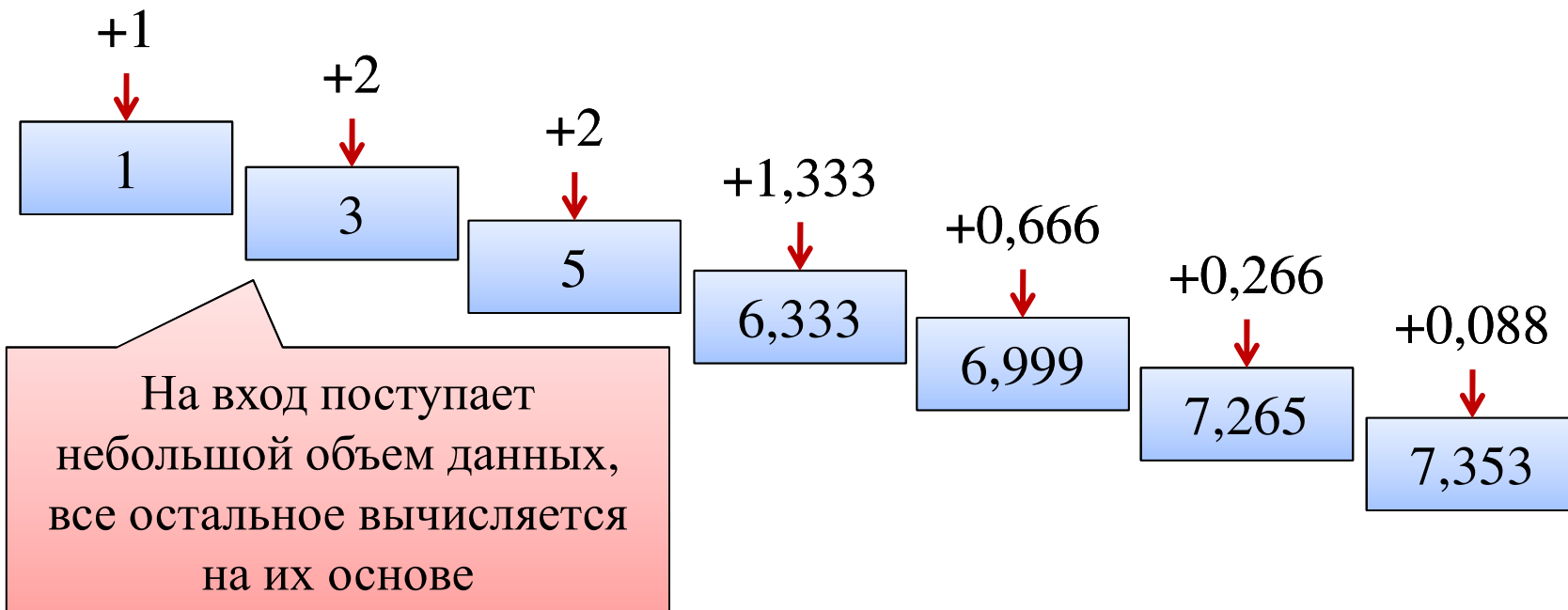
$$1 + 2 + 2 + 1,3(3) + 0,6(6) + 0,26(6) + 0,08(8) + \dots =$$

$$7,355555554 + \dots$$



## Численное вычисление $e^x$ (аккумуляция результата) (2)

$$1 + \frac{2}{1} + \frac{4}{1 \cdot 2} + \frac{8}{1 \cdot 2 \cdot 3} + \frac{16}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4} + \frac{32}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5} + \frac{64}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6} + \dots =$$
$$1 + 2 + 2 + 1,3(3) + 0,6(6) + 0,26(6) + 0,08(8) + \dots =$$
$$7,355555554 + \dots$$





## Поиск максимального элемента ("потокковая" обработка данных)

... 90 10 18 64 15 38 40 91 | 18 | ...

↓  
18

...

... 90 10 18 64 | 15 | 38 40 91 18 ...

↓  
15

...

... 90 | 10 | 18 64 15 38 40 91 18 ...

↓  
10

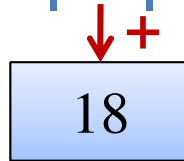
Данные, как поток  
"протекают" через сито  
(программу), которое  
задерживает нужную  
информацию

Для реализации  
алгоритмов,  
использующих такой  
подход требуется  
ограниченный набор  
переменных

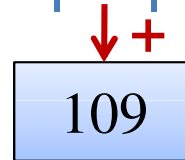


## Вычисление суммы входных чисел ("потокковая" обработка + аккумуляция результата)

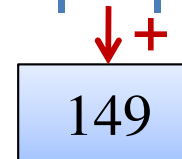
... 38 40 91 | 18 | ...



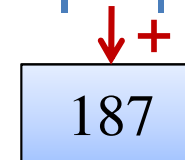
... 38 40 | 91 | 18 ...



... 38 | 40 | 91 18 ...



... | 38 | 40 91 18 ...



На вход подается  
последовательность,  
размер которой **не  
известен** на этапе  
создания программы!

Для ее обработки  
достаточно однократно  
учесть вклад каждого  
элемента в общую сумму.



## Задача сортировки (sorting problem)

**Дано:** последовательность из  $n$  чисел  $\langle a_1, a_2, a_3, \dots, a_n \rangle$

**Необходимо:** переставить элементы последовательности так, чтобы для любых элементов новой последовательности  $\langle a'_1, a'_2, a'_3, \dots, a'_n \rangle$  выполнялось соотношение:

$$a'_1 \leq a'_2 \leq a'_3 \leq \dots \leq a'_n$$

### Алгоритм сортировки выбором

5	3	8	9	4
5	3	8	4	9
5	3	4	8	9
4	3	5	8	9

3	4	5	8	9
3	4	5	8	9



## Операции над векторами (vector operations)

Вектором  $a$   $n$ -мерного пространства называется кортеж из  $n$  элементов  $a = (a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$ , описывающих координаты конечной точки вектора, считая, что его начало расположено в точке  $(0, 0, 0, \dots, 0)$ .

Для векторов определены:

1) операция сложения  $a + b$ :

$$a + b = (a_1, a_2, a_3, \dots, a_n) + (b_1, b_2, b_3, \dots, b_n) = \\ (a_1 + b_1, a_2 + b_2, a_3 + b_3, \dots, a_n + b_n)$$

2) операция умножения на скаляр:

$$c \cdot a = c \cdot (a_1, a_2, a_3, \dots, a_n) = (c \cdot a_1, c \cdot a_2, c \cdot a_3, \dots, c \cdot a_n)$$

3) скалярное произведение  $(a, b)$  векторов:

$$(a, b) = a_1 \cdot b_1 + a_2 \cdot b_2 + a_3 \cdot b_3 + \dots + a_n \cdot b_n$$

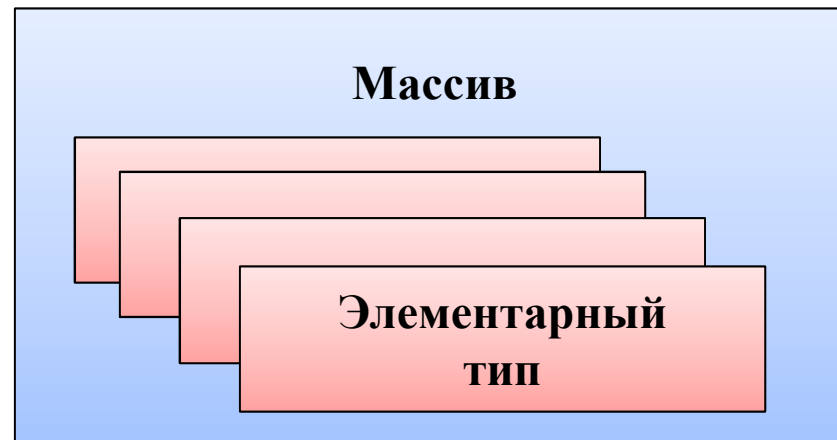
В результате выполнения любой из операций формируется кортеж из  $n$  переменных

Необходима возможность обрабатывать элементы в цикле



## Требования к типу данных для хранения последовательностей и векторов

1. Хранение заданного количества  $n$  однотипных элементов под одним именем.
2. Механизм доступа к отдельным элементам, допускающий возможность автоматизации с применением циклических конструкций.







# Массив данных

- Массивы данных в языках программирования высокого уровня – это **сложные типы данных**, предназначенные для хранения **наборов однотипных данных** в памяти программы.
- Доступ к конкретному элементу производится с использованием его **целочисленного индекса**.
- Индексы задают порядок следования элементов в массиве, поэтому его можно рассматривать как упорядоченное множество.
- Технически это последовательность **однотипных переменных**.
- В памяти элементы массива располагаются друг за другом непрерывно. Для каждого элемента  $i$  справедливо, что в памяти между ним и элементами с индексами  $(i - 1)$  и  $(i + 1)$  (если они существуют) не может находиться никаких ячеек данных.



## Объявление массива

При объявлении массива компилятору необходимо предоставить следующую информацию:

1. Элементарный тип – тип данного элементов, составляющих массив.
2. Имя массива.
3. Количество элементов в массиве.
4. [*Необязательно*] начальное содержимое массива (инициализация).

**Пример** – массив с именем  $m$  из  $N$  элементов типа `int`:

```
int m[N] ;
```



## Инициализация массива

При объявлении массива компилятору необходимо предоставить следующую информацию:

1. Элементарный тип – тип данного элементов, составляющих массив.
2. Имя массива.
3. Количество элементов в массиве (**может отсутствовать, если массив инициализирован**).
4. Начальное содержимое массива (инициализация).

Например: массив с именем *mas* из 5 элементов типа `float`, со значениями 1.1, 2.0, 3.5, 6.7, 8.1 объявляется так:

```
int mas[5] = {1.1, 2.0, 3.5, 6.7, 8.1};
```

или

```
int mas[] = {1.1, 2.0, 3.5, 6.7, 8.1};
```



## Операция индексации (array subscripting)

- Основная часть операций над массивом производится поэлементно.
- Доступ к конкретному элементу производится с использованием операции индексации – [ ]:

**<имя-массива>[<индекс>].**

Например, для массива:

	0	1	2	3	4	
float mas[] = {	1.1	2.0	3.5	6.7	8.1	}

доступ к элементу со значением 3.5, расположенному на 3-ей позиции в массиве осуществляется следующим образом:

**x = mas[2];**

Индексация элементов в языке СИ начинается с **НУЛЯ!**



## Индексы

Важным достоинством операции индексации является то, что в качестве ее аргумента помимо констант:

```
int a[10]  
a[0], a[1], a[2], a[3], a[4], ...,
```

можно использовать также выражения:

```
i = 0, j = 5, k = 2  
a[i], a[j + k], a[i++], a[j - k]
```

Данное свойство дает массивам кардинальное преимущество перед простыми переменными, так как доступ к их элементам можно автоматизировать при помощи циклов



## Индексы (2)

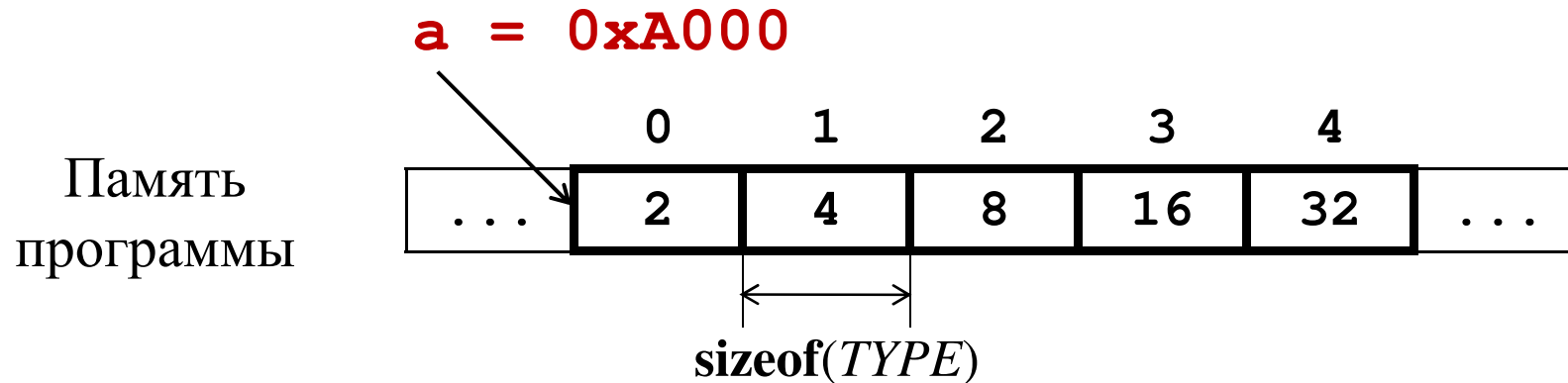
- В качестве индекса может использоваться **любое выражение, целого типа**: char, short, int, long.
- Индексы элементов массива языка СИ **начинаются с 0**.
- Индексы могут быть:
  - положительными, тогда обращение производится к ячейке, располагающейся **после первой**.
  - отрицательными, тогда обращение производится к ячейке, располагающейся **перед первой**.

...	a[-2]	a[-1]	a[0]	a[1]	a[2]	...
-----	-------	-------	------	------	------	-----



## Принцип работы операции индексации

```
int a[] = {2, 4, 8, 16, 32}
```



Имя массива – указатель константа на первый элемент массива. В примере на рисунке адрес первой ячейки со значением "2" – 0xA000 (0x – признак шестнадцатеричной константы).

Зная адрес  $\text{addr}(a)$  первого элемента, размер элементов и учитывая свойство непрерывного расположения элементов массива, можно определить адрес любого элемента по формуле:

$$\text{addr}(a[i]) = \text{addr}(a) + i \cdot \text{sizeof}(\text{TYPE})$$



## Обработка массивов

К массиву как единому целому может быть применена только операция индексации [ ] и оператор sizeof.

Любые другие действия требуют **поэлементной обработки!**

**Например:**

- ввод-вывод массива;
- присваивание массивов;
- сложение массивов по правилу векторов;
- поиск минимального/максимального элемента;
- сортировка массива;
- т.д.



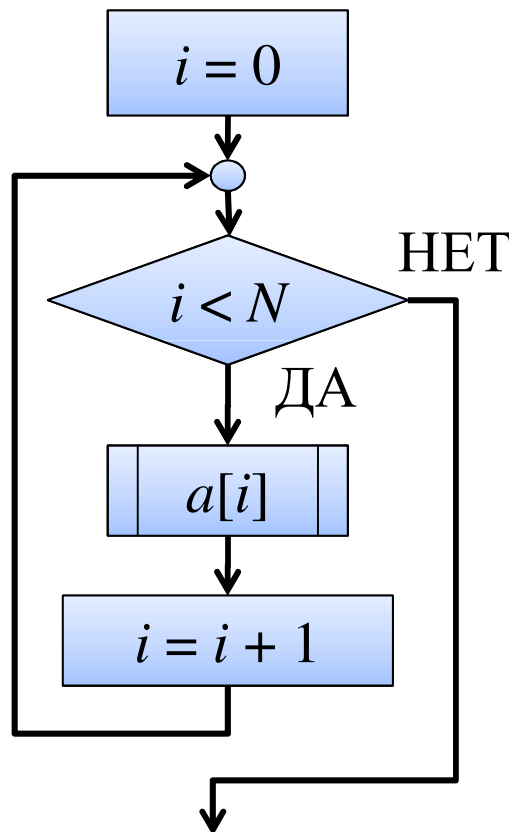


## Обработка массивов (циклы)

Большинство операций над массивами осуществляются **поэлементно**.

Такой тип обработки предусматривает перебор всех допустимых индексов массива и применение однотипной операции к каждому элементу. Данная операция наиболее эффективно реализуется с применением циклов:

```
int a[10] = {1, 2, 3, 4, 5, 6};  
int i = 0;  
while( i < 6 ) {  
    обработать a[i];  
    i = i + 1;  
}
```



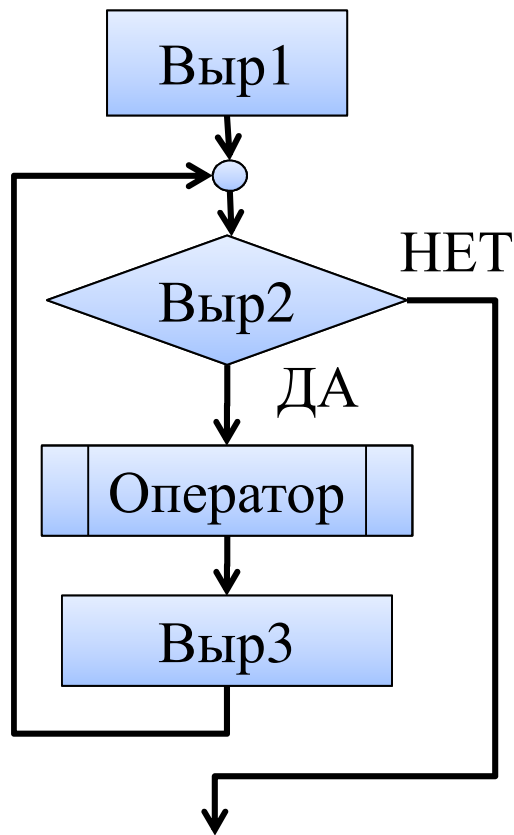


## Цикл for

---

`"for" "(" [Выр1] ";" [Выр2] ";" [Выр3] ")"`  
**Оператор.**

---



**Выр1** — выражение-инициализация. Выполняется **один раз** перед циклом.

**Выр2** — логическое выражение. Условие продолжения цикла (аналогично циклу while).

**Выр3** — выражение-последствие. Выполняется **после каждой** итерации.

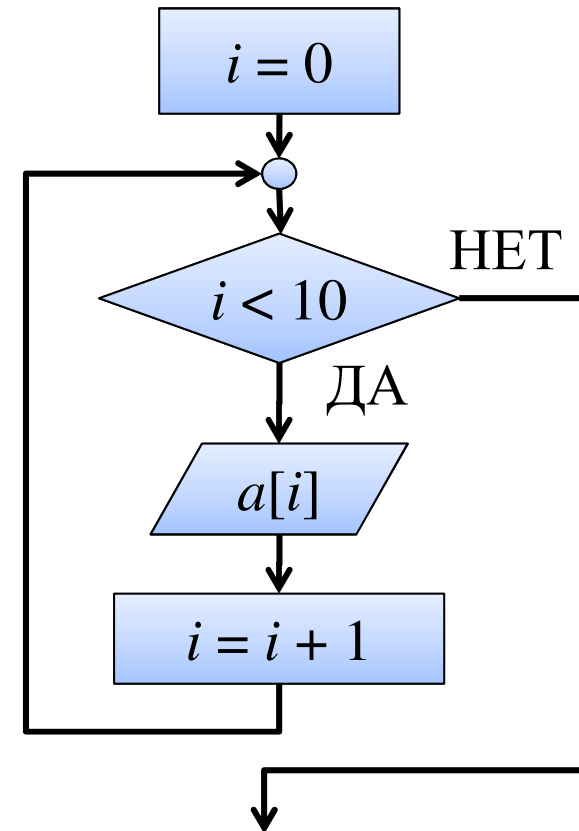
**Оператор** выполняется до тех пор, пока **Выр2** является ИСТИННЫМ.



## Ввод-вывод массивов

- В функции `scanf` не предусмотрено спецификатора для ввода или вывода массива как единого целого. Это сделано из соображений универсальности и сохранения относительной простоты использования данной функции.
- Ввод-вывод массивов осуществляется поэлементно. Пример ввода:

```
int mas[10], i;  
for (i=0; i<10; i++) {  
    scanf ("%d", &mas[i]);  
}
```

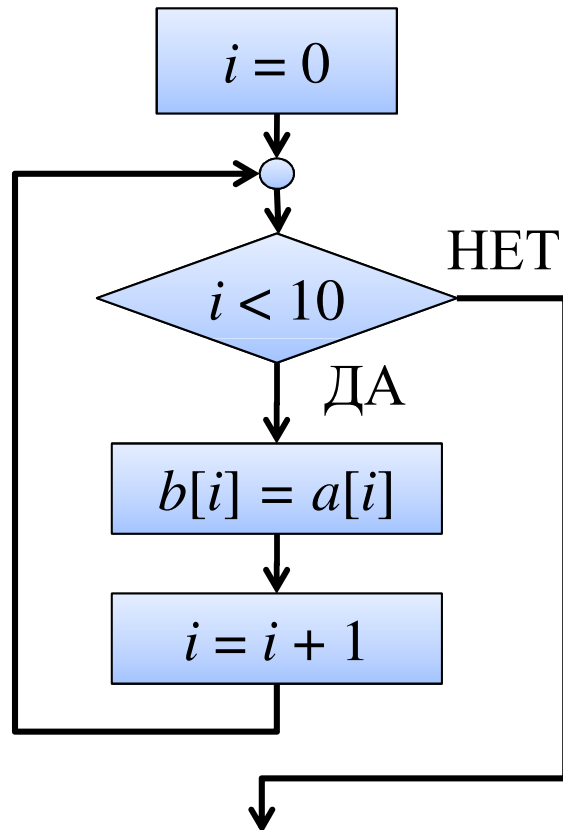




## Присваивание массивов

Для того, чтобы присвоить одному массиву значение другого необходимо, чтобы были выполнены следующие условия:

1. Совместимость типов данных элементов (как и для переменных).
2. Совместимость по размеру (массив-приемник должен быть не меньше массива-источника).



```
int a[10], b[10], i;  
  
... // ввод a  
for(i=0; i<10; i++) {  
    b[i] = a[i];  
}
```

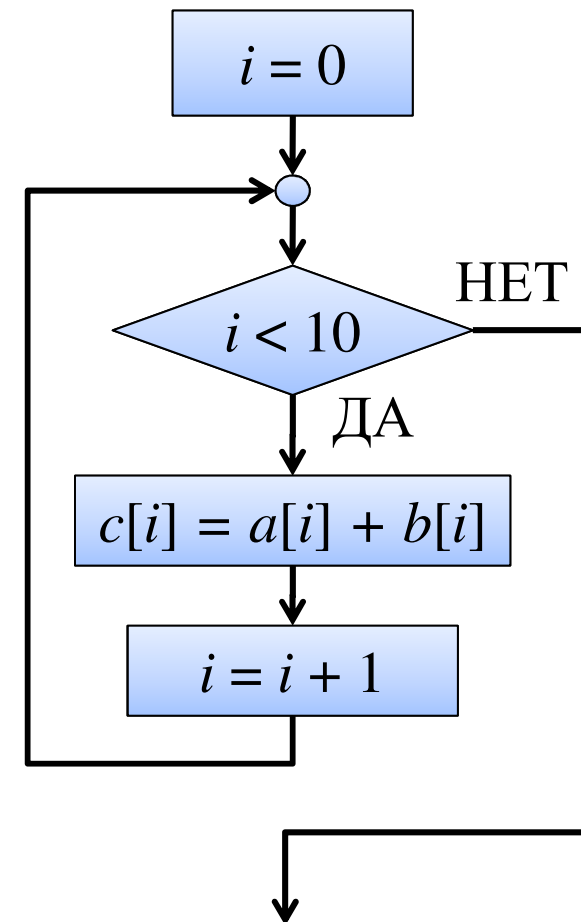


## Сложение массивов по правилу векторов

Для выполнения операции сложения двух массивов требуется выполнение следующих условий:

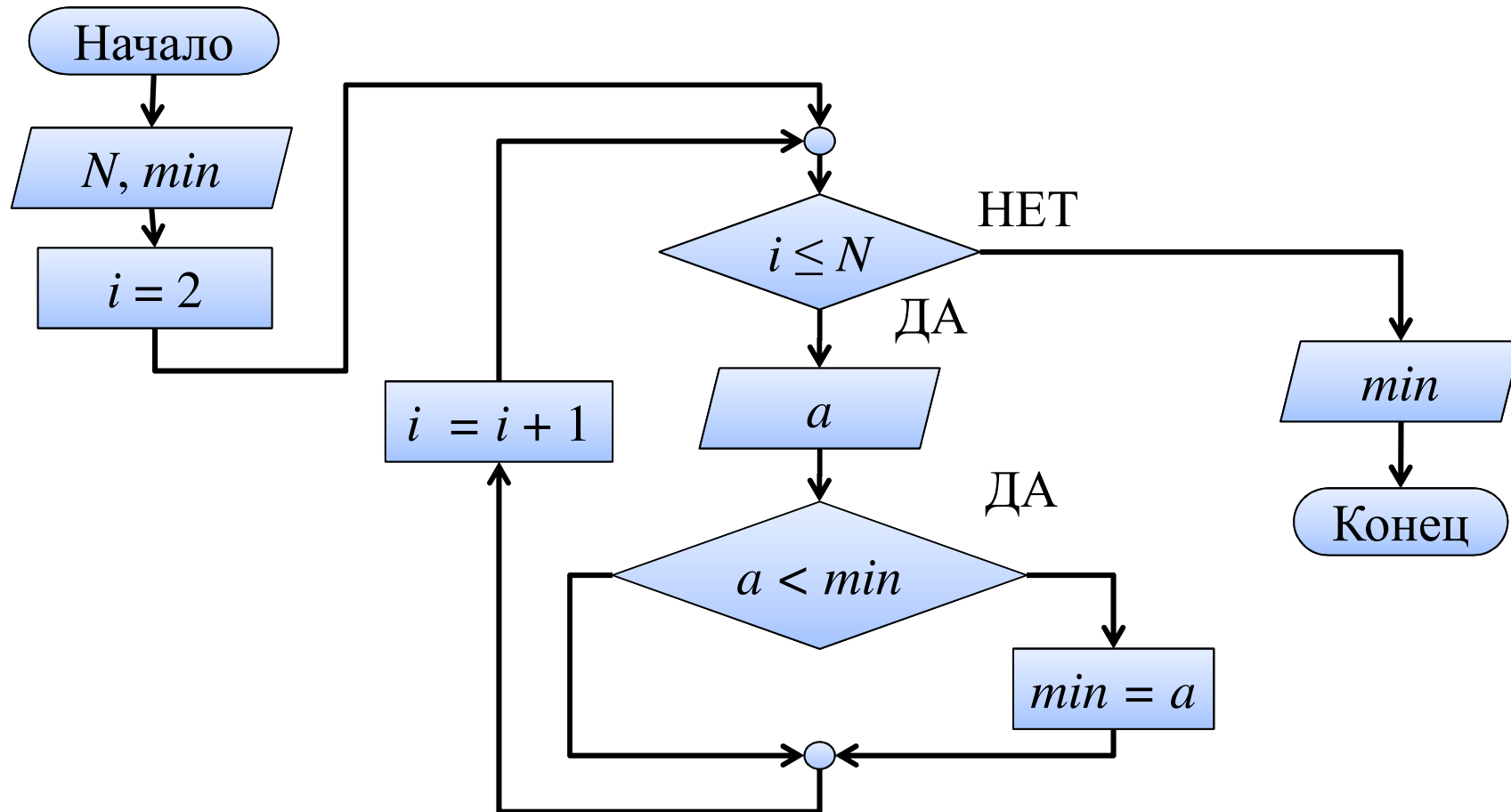
1. Совместимость типов данных элементов (как и для переменных).
2. Эквивалентность по размеру (массив-приемник и массивы-источники должны иметь одинаковый размер).

```
int a[10], b[10], c[10] , i;  
... // ввод a и b  
for(i=0; i<10; i++){  
    c[i] = a[i] + b[i]  
}
```





## Поиск минимального элемента в последовательности [потокковый]





## Поиск минимального элемента

Алгоритм поиска минимального элемента в массиве аналогичен рассмотренному ранее "потокковому" алгоритму поиска минимального элемента последовательности.

Важным отличием является то, что в массиве основной интерес представляет **индекс** искомого элемента, а не его значение. Информация о расположении элемента в массиве позволяет определить его значение, но не наоборот!

```
input  $n, a$   
 $imin \leftarrow 0$   
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
    if  $a[imin] > a[i]$  then  
         $imin \leftarrow i$   
output  $imin, a[imin]$ 
```



## Особенности инициализации массива

- Статические массивы можно объявлять с инициализацией, перечисляя значения их элементов в {} через запятую. **Если задано меньше элементов, чем длина массива остальные элементы считаются нулями:**

```
int a[10] = { 1, 2, 3, 4 }; /* и 6 нулей */
```

- Если при описании массива с инициализацией не указать его размер, он будет подсчитан компилятором:

```
int b[] = { 1, 2, 3 };
```





## Особенности реализации массивов в языке СИ

- «Си — инструмент, острый, как бритва: с его помощью можно создать и элегантную программу, и кровавое месиво»,  
**Б. Керниган.**
- В связи со сравнительно низким уровнем языка многие случаи неправильного использования опасных элементов не обнаруживаются и не могут быть обнаружены ни при компиляции, ни во время исполнения.
- В Си **не предусмотрено средств проверки индексов** массивов (проверки выхода за границы массива).
- Например, возможна запись в шестой элемент массива из пяти элементов, что, естественно, приведёт к непредсказуемым результатам.



## Демонстрация выхода за границы массива

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int i, a[4] = {1,2,3,4}, b[] = {5,6,7,8};
    for(i=0;i<=4;i++)
        b[i] = (i+1)*(i+1);
    printf("a: ");
    for(i=0;i<4;i++)
        printf("%d ",a[i]);
    printf(" b: ");
    for(i=0;i<4;i++)
        printf("%d ",b[i]);
    printf("\n");
}
```

```
$ ./array_borders
```

```
a: 25 2 3 4 b: 1 4 9 16
```



Diagram illustrating a circular array structure. The array contains elements 5, 6, 7, 8, 1, 2, 3, 4. A bracket labeled **b** spans elements 5 through 8, and a bracket labeled **a** spans elements 1 through 4.

Diagram illustrating a sequence of numbers in a box, with a red box highlighting the number 25. Brackets below the box group the numbers 1, 4, 9, 16 under the label **b** and the numbers 2, 3, 4 under the label **a**. The sequence is: ... 1 4 9 16 25 2 3 4 ...