

- 1) Что такое определение функции?
- 2) Что такое вызов функции?
- 3) Что такое объявление функции?
- 4) Что такое формальные параметры?
- 5) Что такое локальные переменные?

Одномерные массивы

Лекция 7

Что такое массив?



Как ввести 10000 переменных?

Массив – это группа переменных одного типа, расположенных в памяти рядом (в соседних ячейках) и имеющих общее имя. Каждая ячейка в массиве имеет уникальный номер (индекс).

Массив – набор однотипных данных, которые характеризуются общим именем, типом и отличаются друг от друга только числовым индексом.

Надо:

- выделять память
- записывать данные в нужную ячейку
- читать данные из ячейки

Выделение памяти (объявление)

! Массив = таблица!

```
int A[5];  
double V[8];  
bool L[10];  
char S[80];
```

ЧИСЛО
ЭЛЕМЕНТОВ

! Элементы всегда
нумеруются с нуля!

A[0], A[1], A[2], A[3], A[4]

размер через
константу

```
const int N = 10;  
int A[N];
```

? Зачем?

Указатели и массивы

- При определении массива ему выделяется память. После этого имя массива воспринимается как константный указатель того типа, к которому относятся элементы массива.

```
int a[100];
```

a
↓

```
sizeof(a)==400;
```

```
sizeof(a)/sizeof(int) == 100;
```



0

1

2

.....

99

Результатом операции & является адрес нулевого элемента массива:
`a==&a==&a[0]`

имя_массива[индекс] ==*(имя_массива+индекс)

Примеры

```
for(int i=0;i<n;i++) //печать массива  
cout<<*(a+i)<<" ";
```

```
a[1]!==(a++)  
a[1]==*(a+1)
```

```
int a[100]={1,2,3,4,5,6,7,8,9,10};  
int* na=a;
```

- Элементы массива можно задавать при его определении:

```
int a[10]={1,2,3,4,55,6,7,8,9,10};
```

1	2	3	4	55	6	7	8	9	10
---	---	---	---	----	---	---	---	---	----

```
int a[10]={1,2,3,4,5};
```

1	2	3	4	5					
---	---	---	---	---	--	--	--	--	--

```
int a[]={1,2,3,4,5};
```

1	2	3	4	5
---	---	---	---	---

Обращение к элементу массива



- Чтобы обратиться к элементу массива, надо указать имя массива и номер элемента в массиве (индекс):

$a[0]$ – индекс задается как константа,

$a[55]$ – индекс задается как константа,

$a[i]$ – индекс задается как переменная,

$a[2*i]$ – индекс задается как выражение.

Как обработать все элементы массива?

Объявление:

```
const int N = 5;  
int A[N];
```

Обработка:

```
// обработать A[0]  
// обработать A[1]  
// обработать A[2]  
// обработать A[3]  
// обработать A[4]
```



1) если N велико (1000, 1000000)?

2) при изменении N программа не должна меняться!

Как обработать все элементы массива?

Обработка с переменной:

```
i = 0;  
// обработать A[i]  
i ++;  
// обработать A[i]  
i ++;  
// обработать A[i]  
i ++;  
// обработать A[i]  
i ++;  
// обработать A[i]  
i ++;
```



Обработка в цикле:

```
i = 0;  
while ( i < N )  
{  
    // обработать A[i]  
    i ++;  
}
```

Цикл с переменной:

```
for( i = 0; i < N; i++ )  
{  
    // обработать A[i]  
}
```

Заполнение массива

```
main ()
{
    const int N = 10;
    int A[N];
    int i;
    for ( i = 0; i < N; i++ )
        A[i] = i*i;
}
```



Чему равен $A[9]$?

Ввод с клавиатуры и вывод на экран

Объявление:

```
const int N = 10;  
int A[N];
```

Ввод с клавиатуры:

```
for ( i = 0; i < N; i++ )  
{  
    cout << "A[" << i+1 <<  
    "]" = "  
    cin >> A[i];  
}
```

A[1] = 5

A[2] = 12

A[3] = 34

A[4] = 56

A[5] = 13

```
cout >> "Массив A: \n";  
for ( i = 0; i < N; i++ )  
    cout << A[i] << " ";
```



Зачем пробел?

Заполнение случайными числами

Задача. Заполнить массив (псевдо)случайными целыми числами в диапазоне от 20 до 100.

```
int irand ( int a, int b )
{
    return a + rand() % (b - a + 1);
}
```

```
for ( i = 0; i < N; i++ )
{
    A[i] = irand ( 20, 100 );
    cout << A[i] << " ";
}
```

Чтобы использовать функцию `rand()`, надо подключить библиотечный файл `<stdlib>` или `<cstdlib>` и `<ctime>` (для вызова в главной функции `srand()`)

Перебор элементов

Общая схема:

```
for ( i = 0; i < N; i++ )  
{  
    ... // сделать что-то с A[i]  
}
```

Подсчёт нужных элементов:

Задача. В массиве записаны данные о росте баскетболистов. Сколько из них имеет рост больше 180 см, но меньше 190 см?

```
count = 0;  
for ( i = 0; i < N; i++ )  
    if ( 180 < A[i] && A[i] < 190 )  
        count ++;
```


Перебор элементов

Среднее арифметическое:

```
int count, sum;
count = 0;
sum = 0;
for ( i = 0; i < N; i++ )
    if ( 180 < A[i] && A[i] < 190 ) {
        count ++;
        sum += A[i];
    }
cout << (float)sum / count;
```



Зачем **float**?

среднее
арифметическое

Лекция 8

Что будет выведено на экран, если с клавиатуры вводятся подряд числа 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10?

```
int a[100], n=10;
```

.....

```
for(int i=n-1;i>-1;i--) cin>>a[i];
```

```
for(int i=0;i<n;i++)cout<<*(a+i)<<" ";
```

- 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1

Алгоритмы обработки массивов

Поиск в массиве

Найти в массиве элемент, равный X:

```
i = 0;  
while ( A[i] != X )  
    i ++;  
cout << "A[" << i << "]=" << X;
```



Что плохо?

```
i = 0;  
while ( i < N && A[i] != X )  
    i ++;  
if ( i < N )  
    cout << "A[" << i << "]=" << X;  
else  
    cout << "Не нашли!";
```



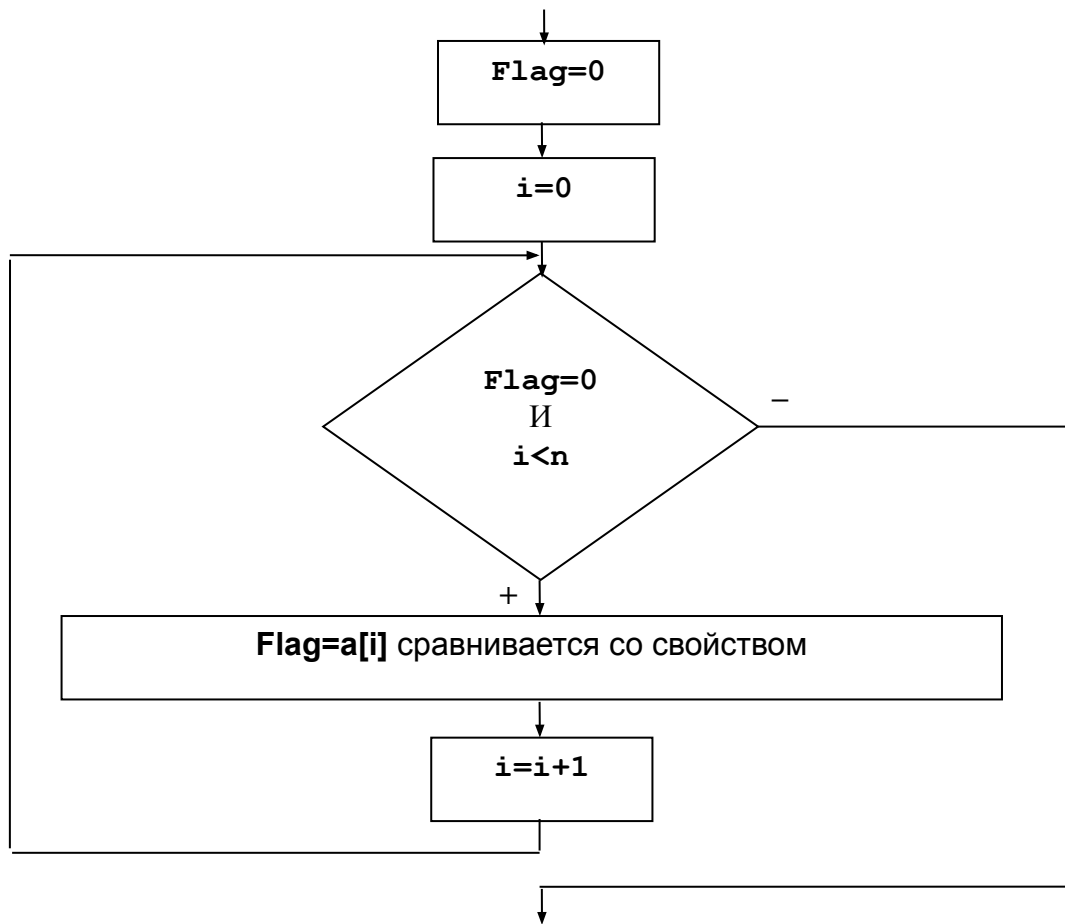
Что если такого нет?

Поиск в массиве

Вариант с досрочным выходом:

```
nX = -1;
for ( i = 0; i < N && nX == -1; i++ )
    if ( A[i] == X ) nX = i;

if ( nX >= 0 )
    cout << "A[" << nX << "]=" << X;
else
    cout << "Не нашли!";
```



Определить, имеется ли в массиве элемент, значение которого больше 1, но меньше 3?

Программа:

...

Flag=0;

i=0;

while (Flag==0 && i<n)

{Flag=a[i]>1&&a[i]<3;

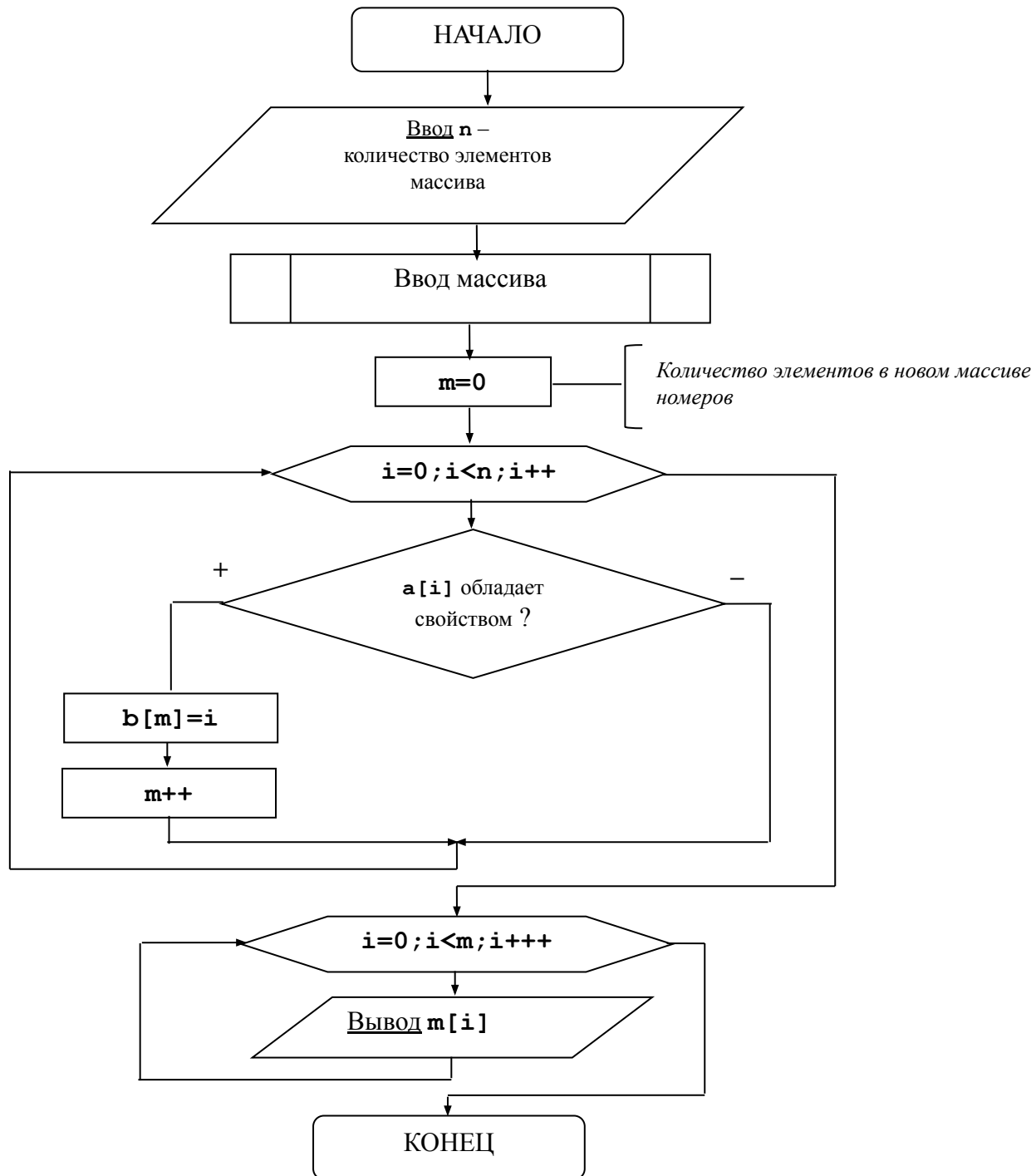
i=i+1;

}

if (Flag) printf(“есть”);

else printf(“нет”);

...



Программа:

Вывести номера всех элементов, значения которых больше значения первого элемента массива.

```
void main;  
{ float a[100];  
int b[100];  
int n,m,l;  
scanf("%d",&n);  
for (i=0;i<n;i++)  
    scanf("%f",&a[i]);  
m=0;  
for(i=0;i<n;i++)  
    if (a[i]>a[0])  
        {b[m]=i;m++;}  
for (i=0;i<m;i++)  
    printf("%d ",b[i]);  
printf("\n");  
}
```

Задачи

«А»: Заполните массив случайными числами в интервале $[0,5]$. Введите число X и найдите все значения, равные X .

Пример:

Массив :

1 2 3 1 2

Что ищем :

2

Нашли: $A[2]=2$, $A[5]=2$

Пример:

Массив :

1 2 3 1 2

Что ищем :

6

Ничего не нашли.

Задачи

«В»: Заполните массив случайными числами в интервале $[0,5]$. Определить, есть ли в нем элементы с одинаковыми значениями, стоящие рядом.

Пример:

Массив :

1 2 3 3 2 1

Есть : 3

Пример:

Массив :

1 2 3 4 2 1

Нет

Задачи

«С»: Заполните массив случайными числами. Определить, есть ли в нем элементы с одинаковыми значениями, не обязательно стоящие рядом.

Пример:

Массив :

3 2 1 3 2 5

Есть : 3, 2

Пример:

Массив :

3 2 1 4 0 5

Нет

Максимальный элемент

```
M = A[0];
for ( i = 1; i < N; i++ )
    if ( A[i] > M )
        M = A[i];
cout << M;
```



Как найти его номер?

```
M = A[0]; nMax = 0;
for ( i = 1; i < N; i++ )
    if ( A[i] > M ) {
        M = A[i];
        nMax = i;
    }
```



Что можно улучшить?

```
cout << "A[" << nMax << "]=" << M;
```

Максимальный элемент и его номер



По номеру элемента можно найти значение!

```
nMax = 0;  
for ( i = 1; i < N; i++ )  
    if ( A[i] > A[nMax] )  
        nMax = i;  
cout << "A[" << nMax << "]=" << A[nMax] ;
```


Задачи

«А»: Заполнить массив случайными числами и найти минимальный и максимальный элементы массива и их номера.

Пример:

Массив :

1 2 3 4 5

Минимальный элемент: $A[1]=1$

Максимальный элемент: $A[5]=5$

«В»: Заполнить массив случайными числами и найти два максимальных элемента массива и их номера.

Пример:

Массив :

5 5 3 4 1

Максимальный элемент: $A[1]=5$

Второй максимум: $A[2]=5$

Задачи

«С»: Введите массив с клавиатуры и найдите (за один проход) количество элементов, имеющих максимальное значение.

Пример:

Массив :

3 4 5 5 3 4 5

Максимальное значение 5

Количество элементов 3

```
#include <iostream>
#include<cstdlib>
using namespace std;
void main()
{
int const N=10;
int a[N];
int i,max,k=0;
for(i=0; i<N; i++)
{
cout<<"? ";
cin>>a[i];
}
max=a[0]; k=1;
for(i=1; i<N; i++)
    if(a[i]==max) k++;
    else
        if(a[i]>max) {max=a[i]; k=1;}

cout<<"k="<<k<<endl;
}
```

C:\WINDOWS\system32\cmd.exe

? 3
? 8
? 2
? 1
? 8
? 4
? -8
? 3
? 2
? 8
k=3

Для продолжения нажмите любую клавишу . . .

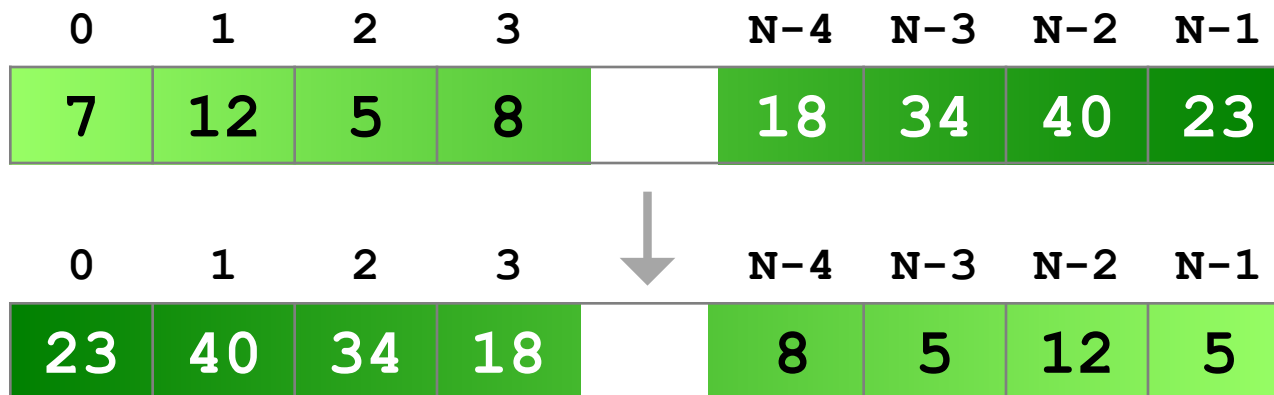
Поиск номера первого максимального/минимального элементов массива

```
M = A[0]; nM = 0;
for ( i = 1; i < N; i++ )
    if ( A[i] < M )
    {
        M = A[i];
        nM = i; // номер первого максимального
        nM = i; //Номер первого минимального
    }
cout << "A[" << nM << "]=" << M;
```

Поиск номера последнего
максимального/минимального элементов массива

```
M = A[0]; nM = 0;
for ( i = 1; i < N; i++ )
    if ( A[i] <= M )
    {
        M = A[i];
        nM = i; // номер последнего максимального
        nM = i; //Номер последнего минимального
    }
cout << "A[" << nM << "]=" << M;
```

Реверс массива



«Простое» решение:

остановиться на середине!

```
for ( i = 0; i < N/2 ; i++ )
{
  // поменять местами A[i] и A[N+1-i]
}
```



Что плохо?

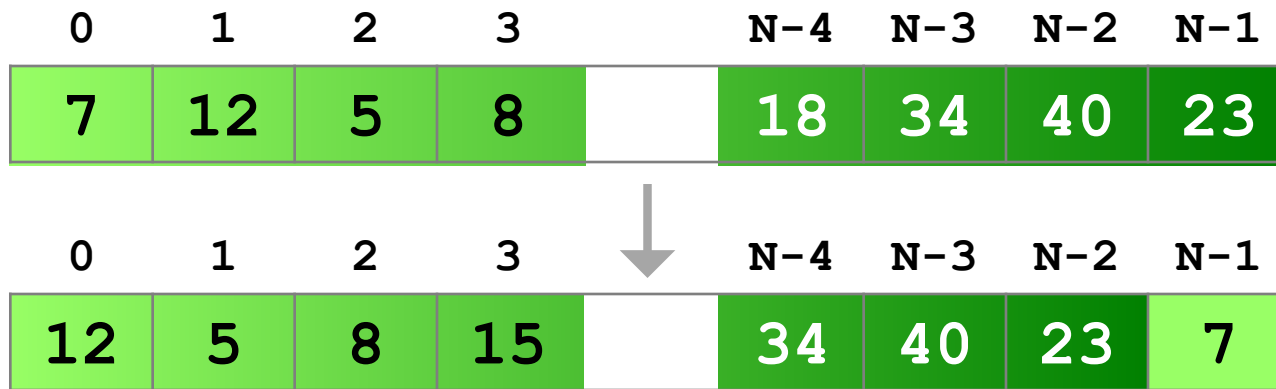
Реверс массива

```
for ( i = 0; i < (N/2); i++ )  
    {  
    c = A[i];  
    A[i] = A[N-1-i];  
    A[N-1-i] = c;  
    }
```



*Как обойтись без переменной c?

Циклический сдвиг элементов



«Простое» решение:

```
for ( i = 0; i < N-1; i++ )
    A[i] = A[i+1];
```

?

Почему не до N-1?

?

Что плохо?

Задачи

«А»: Заполнить массив случайными числами и выполнить циклический сдвиг элементов массива вправо на 1 элемент.

Пример:

Массив :

1 2 3 4 5 6

Результат:

6 1 2 3 4 5

«В»: Массив имеет четное число элементов. Заполнить массив случайными числами и выполнить реверс отдельно в первой половине и второй половине.

Пример:

Массив :

1 2 3 4 5 6

Результат:

3 2 1 6 5 4

Задачи

«С»: Заполнить массив случайными числами в интервале $[-100, 100]$ и переставить элементы так, чтобы все положительные элементы стояли в начала массива, а все отрицательные и нули – в конце. Вычислите количество положительных элементов.

Пример:

Массив :

20 -90 15 -34 10 0

Результат:

20 15 10 -90 -34 0

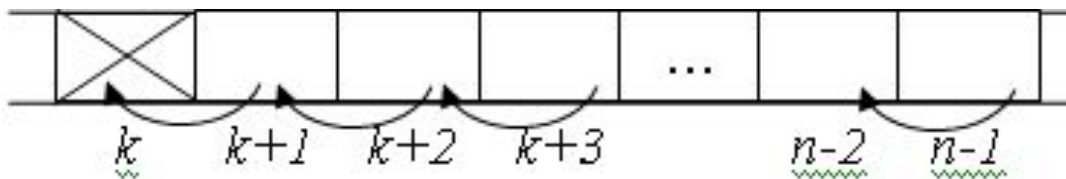
Количество положительных элементов : 3

Удаление элементов массива

- Удалить элемент с номером K
- Удалить все элементы с заданными свойствами

Задачи удаления элементов одномерного массива

- Удалить элемент с номером k из одномерного массива.



Вариант 1:

```
for (i=k+1;i<n;i++)
```

```
    a[i-1]=a[i]; // a[i] – указывает, что сдвигаем
```

```
n--;
```

Вариант 2:

```
for (i=k;i<n-1;i++)
```

```
    a[i]=a[i+1]; // a[i] – указывает, куда сдвигаем
```

```
n--;
```

- Удалить все элементы массива, обладающие заданным свойством.

```
for (k=n-1;k>-1;k--)
```

```
  if (a[k] обладает свойством)
```

```
    {(1) или (2);}
```

Задачи вставки элемента в одномерный массив

- После элемента с номером k вставить заданную величину; например, 100:

1	2	3	...		100	
k	$k+1$	$k+2$...		$n-1$	

1	100	2	3	...		100
k	$k+1$	$k+2$	$k+3$...	$n-1$	n

Вариант 1:

```
for(i=n-1;i>k;i--) // все элементы, начиная с k+1-го
    a[i+1]=a[i];    // сдвигаются на один вправо
                // i – номер элемента, который сдвигается вправо
a[k+1]=B; // на k+1-е место вставляется новый элемент
n++; // размер массива увеличивается на единицу
```

Вариант 2:

В этой реализации параметр отвечает за место элемента, который сдвигается вправо:

```
for(i=n;i>k+1;i--)
    a[i]=a[i-1];    // a[i] указывает, куда сдвигаем
a[k+1]=B;
n++;
```

- Перед элементом с номером k вставить заданную величину.

Вариант 1:

```
for(i=n-1;i>=k;i--) // все элементы, начиная с  $k$ -го  
    a[i+1]=a[i];    // сдвигаются на один вправо  
a[k]=B; // на  $k$ -е место вставляется новый элемент  
n++; // размер массива увеличивается на единицу
```

Вариант 2:

```
for(i=n;i>k;i--)  
    a[i]=a[i-1];  
a[k]=B;  
n++; // размер массива увеличивается на единицу
```


- После элементов с заданными свойствами вставить указанную величину. Например, вставить число 100, после всех элементов, которые кратны 3.

```
for (k=n-1;k>-1;k--) // просмотр начинается с  
    // конца  
if (a[k]%3==0)  
{for (i=n-1;i>k;i--) // сдвиг на один элемент  
    a[i+1]=a[i]; // вправо  
a[k+1]=100; n++;  
}
```

За основу взята презентация
ПОЛЯКОВ Константин Юрьевич
д.т.н., учитель информатики
ГБОУ СОШ № 163, г. Санкт-Петербург
kpolyakov@mail.ru

ЕРЕМИН Евгений Александрович
к.ф.-м.н., доцент кафедры мультимедийной дидактики и ИТО ПГГПУ, г. Пермь
eremin@pspu.ac.ru

Источники иллюстраций

- old-moneta.ru
- www.random.org
- www.allruletka.ru
- www.lotterypros.com
- logos.cs.uic.edu
- ru.wikipedia.org
- иллюстрации художников издательства «Бином»

I. Описать синтаксис понятий языка C++:

1) определение функции

2) вызов функции

3) объявление функции

II. Что вычисляет данная функция?

```
int Fun(int a, int b)
```

```
{
```

```
    do {
```

```
        if (a>b) a= a%b; else b=b%a;
```

```
    } while (a!=0 && b!=0);
```

```
    return a+b;
```

```
}
```

Сортировка

Лекция 9

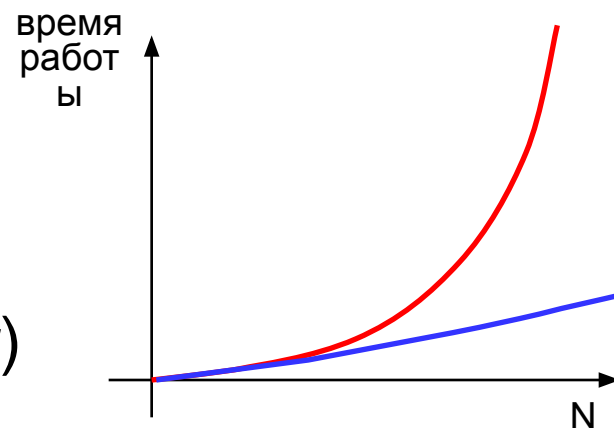
Что такое сортировка?

Сортировка – это расстановка элементов массива в заданном порядке.

...по возрастанию, убыванию, последней цифре, сумме делителей, по алфавиту, ...

Алгоритмы:

- простые и понятные, но неэффективные для больших массивов
 - **метод пузырька**
 - **метод выбора**
- сложные, но эффективные
 - **«быстрая сортировка»** (*QuickSort*)
 - сортировка «кучей» (*HeapSort*)
 - сортировка слиянием (*MergeSort*)
 - пирамидальная сортировка



Идея сортировок

Массив разбивают на две части:
отсортированную и неотсортированную.
Количество элементов в отсортированной
части растет, а в неотсортированной –
уменьшается.

При формировании задачи сортировки одномерного массива может использоваться следующая терминология:

1. упорядочить массив по возрастанию: $a_1 < a_2 < \dots < a_n$;
2. упорядочить массив по убыванию: $a_1 > a_2 > \dots > a_n$;
3. отсортировать массив по неубыванию (такая формулировка возможна, если среди элементов есть одинаковые):

$$a_1 < a_2 < a_3 = a_4 = a_5 < a_6 < a_7 = a_8 < \dots < a_n$$

4. отсортировать массив по невозрастанию (такая формулировка возможна, если среди элементов есть одинаковые):

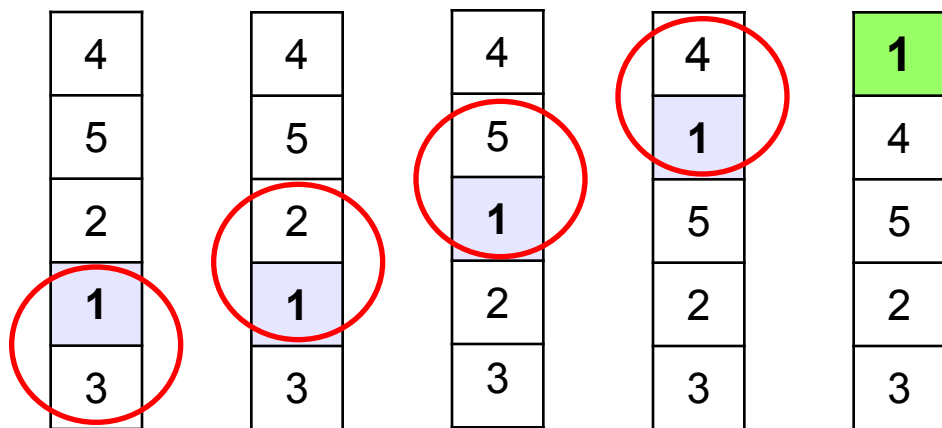
$$a_1 > a_2 > a_3 = a_4 = a_5 > a_6 = a_8 > \dots > a_n$$

Метод пузырька (сортировка обменами)

Идея: пузырек воздуха в стакане воды поднимается со дна вверх.

Для массивов – **самый маленький** («легкий» элемент перемещается вверх («всплывает»)).

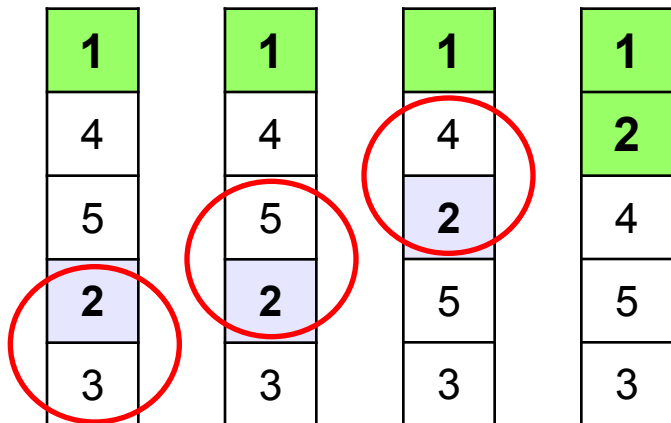
1-й проход:



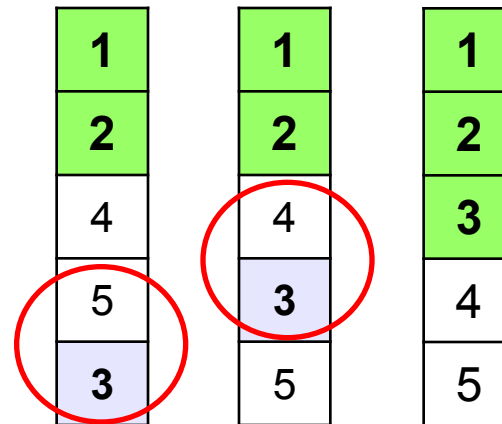
- сравниваем два соседних элемента; если они стоят «неправильно», меняем их местами
- за 1 проход по массиву **один** элемент (самый маленький) становится на свое место

Метод пузырька

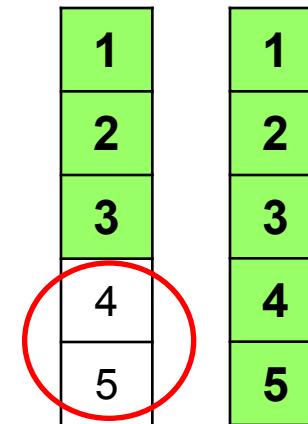
2-й проход:



3-й проход:



4-й проход:



Для сортировки массива из N элементов нужен $N-1$ проход (достаточно поставить на свои места $N-1$ элементов).

Метод пузырька

1-й проход:

```
сделать для j от N-2 до 0 шаг -1
    если A[j+1] < A[j] то
        // поменять местами A[j] и A[j+1]
```

единственное
отличие!

2-й проход:

```
сделать для j от N-2 до 1 шаг -1
    если A[j+1] < A[j] то
        // поменять местами A[j] и A[j+1]
```

Метод пузырька

```
for ( i = 0; i < N-1; i++ )  
    for ( j = N-2; j >= i; j-- )  
        if ( A[j] > A[j+1] )  
            {  
                // поменять местами A[j] и A[j+1]  
                R=A[j]; A[j]=A[j+1]; A[j+1]=R;  
            }
```



Как написать метод «камня»?

Программа:

```
int a[100],b[100];
```

```
int n,i,k,R;
```

```
...
```

```
for (i=n;i>1;i--)
```

```
for (k=0;k<i-1;k++)
```

```
{if (a[k]>a[k+1])
```

```
    {R=a[k];a[k]=a[k+1];a[k+1]=R;}
```

```
    if (b[k]<b[k+1])
```

```
        {R=b[k];b[k]=b[k+1];b[k+1]=R;}
```

```
}
```



Пример:

i	k	Массив a	Массив b
4		2;-1;3;10	10;4;-3;2
	0	-1;2;3;10	10;4;-3;2
	1	-1;2;3;10	10;4;2;3
3	0		
	1		
2			

5

5

5



Фрагмент программы:

```
int a[100];
```

```
int n,i,k,R;
```

```
int F;
```

```
i=n; // длина неотсортированной части массива
```

```
do
```

```
{F=0; // массив является отсортированным
```

```
for (k=0;k<i-1;k++)
```

```
    if (a[k]>a[k+1])
```

```
        {R=a[k]; a[k]=a[k+1]; a[k+1]=R;
```

```
        F=1; // массив был неотсортированным }
```

```
    i--;} 
```

```
while (F&& i>1);
```

Задачи

- «А»: Напишите программу, в которой сортировка выполняется «методом камня» – самый «тяжёлый» элемент опускается в конец массива.
- «В»: Напишите вариант метода пузырька, который заканчивает работу, если на очередном шаге внешнего цикла не было перестановок.
- «С»: Напишите программу, которая сортирует массив по убыванию суммы цифр числа. Используйте функцию, которая определяет сумму цифр числа.

Метод выбора (минимального элемента)

Идея: найти минимальный элемент и поставить его на первое место.

```
сделать для  $i$  от 0 до  $N-2$   
    // найти номер nMin минимального  
    // элемента из  $A[i]..A[N-1]$   
    если  $i \neq nMin$  то  
        // поменять местами  $A[i]$  и  $A[nMin]$ 
```

Метод выбора (минимального элемента)

```
for ( i = 0; i < N-1; i++ )
{
    nMin = i;
    for ( j = i+1; j < N; j++ )
        if ( A[j] < A[nMin] )
            nMin = j;
    if ( i != nMin )
    {
        // поменять местами A[i] и A[nMin]
    }
}
```



Как поменять местами два значения?

Задачи

«А»: Массив содержит четное количество элементов. Напишите программу, которая сортирует первую половину массива по возрастанию, а вторую – по убыванию. Каждый элемент должен остаться в «своей» половине.

Пример:

Массив :

5 3 4 2 1 6 3 2

После сортировки :

2 3 4 5 6 3 2 1

Задачи

«В»: Напишите программу, которая сортирует массив и находит количество различных чисел в нем.

Пример:

Массив :

5 3 4 2 1 6 3 2 4

После сортировки:

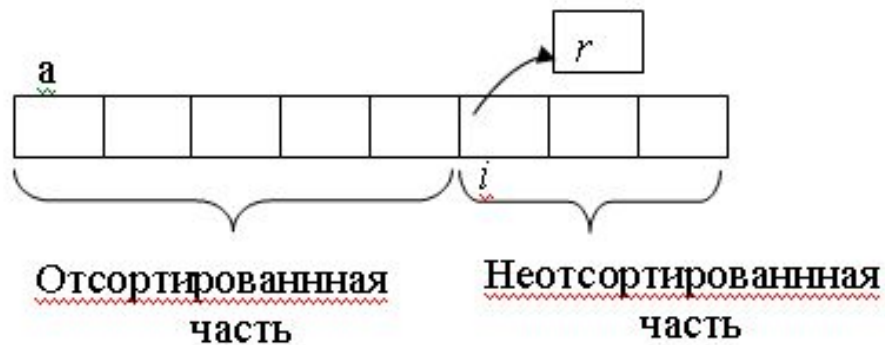
1 2 2 3 3 4 4 5 6

Различных чисел: 5

«С»: Напишите программу, которая сравнивает число перестановок элементов при использовании сортировки «пузырьком» и методом выбора. Проверьте ее на разных массивах, содержащих 1000 случайных элементов, вычислите среднее число перестановок для каждого метода.

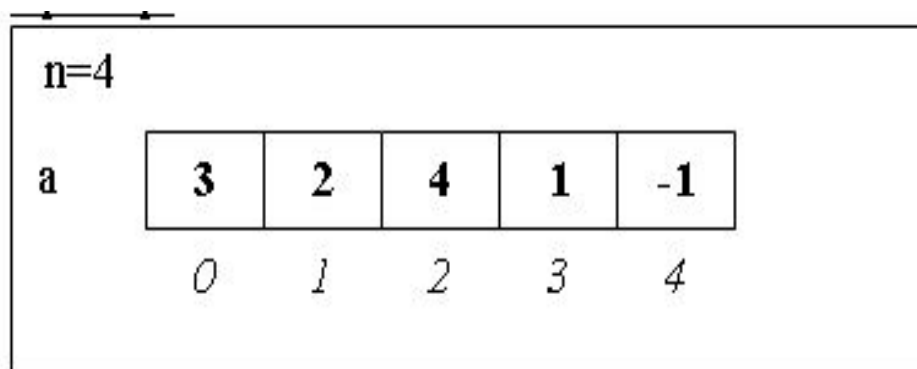
Метод простых вставок

Идея метода: левая часть массива является отсортированной, правая часть – неотсортированной. Для первого элемента неотсортированной части массива ищется место в отсортированной, и **новый элемент** вставляется в нужное место отсортированной части массива:



Фрагмент программы:

```
int a[100];
int j,i,n,r;
for (i=1;i<n;i++) // цикл по номерам в
неотсортированной части
{ r=a[i];j=i-1;
while(j>=0&&r<=a[i])
    {a[j+1]=a[j];j--;}
    a[j+1]=r;
}
```



⊕

<i>i</i>	<i>r</i>	<i>j</i>	Массив <i>a</i>
1	2	0	2;3;4;1;-1
		-1	
2	4	1	2;3;4;1;-1
3	1	2	1;2;3;4;-1
		1	
		0	
4	-1	3	-1;1;2;3;4

Метод вставками с барьером

```
void sort_vs(int *a, int n)
{int i,j;
  for (i=2; i<n; i++)
  {
    a[0]=a[i];
    j=i-1;
    while(a[j]<a[0]) a[j+1]=a[j--];
    a[j+1]=a[0];
  }
}
```


Метод вставками с барьером

```
int main()
{
    int n, i;
    int b[100];
    Read(b,n);
    getchar();
    b[n]=b[0];
    n++;
    sort_vs(b,n);
    for(i=0;i<n-1; i++) b[i]=b[i+1];
    n--;
    Write(b,n);
    getchar();
}
```

Шейкер-сортировка

Это модификация метода «пузырька», которая учитывает два дополнительных требования:

- 1) устранение «лишних» просмотров массива, т.е. если массив уже отсортирован за первые проходы, последующие проходы не делаем. Пример: 12,3,5,7,9,10.
- 2) смена направлений прохода массива: сначала проходим от начала к концу, а затем – от конца к началу, потом снова от начала к концу и т.д. Это позволяет уменьшить число проходов по массиву. Пример: 5,7,9,10,12,3.

Шейкер-сортировка

```
void Shaker_Sort(int n, int *a)
{
    int j,k,l,r;
    int x;

    l=1; //левая граница
    r=n-1; //правая граница
    do
    {
        // Обратный проход
        for( j=r; j>=l;j--)
            if (a[j-1]>a[j])
            {
                x=a[j-1]; a[j-1]=a[j];
                a[j]=x;
                k=j; /* фиксирование
места последнего обмена */
            }
        // Правой проход
        l=k+1; // левая граница
        for(j=l; j<=r; j++)
            if (a[j-1]>a[j])
            {
                x=a[j-1]; a[j-1]=a[j];
                a[j]=x;
                k=j; /* фиксирование
места последнего обмена */
            }
        r=k-1; // правая граница
    }
    while (l<=r); /* До тех пор пока
левая граница не больше
правой*/
}
```

Алгоритм слияния упорядоченных массивов

➤

4
1
4
2
7
5
1

➤

1
3
8
2
4
3
1
4
2
5
9

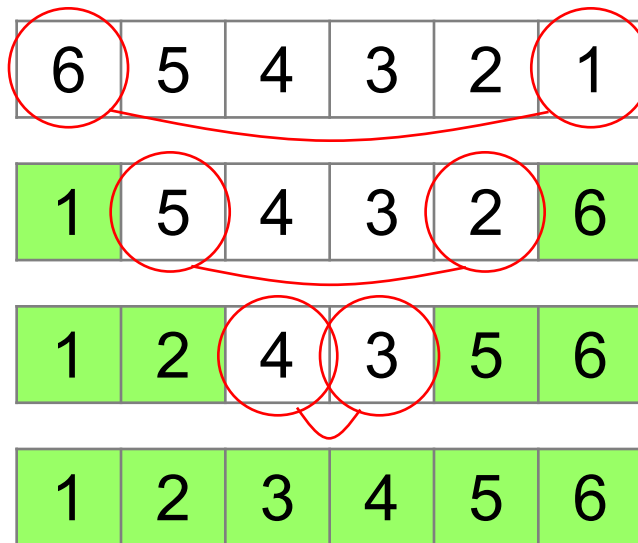
```
void merge(int a[],int b[], int na,int nb, int *c,int
&nc)
{
    int ia,ib,ic;
    ia = 0;
    ib = 0;
    ic = 0;
    while (ia <= na && ib <= nb) do
    {
        if (a[ia]<b[ib]) c[ic] = a[ia++];
        else c[ic] = b[ib++];
        ic++;
    }
    while (ia <= na) do
    { c[ic] = a[ia];
      ia++; ic++;
    }
    while (ib <= nb) do
    {c[ic] = b[ib];
     ib++; ic++;
    }
    nc = ic;
}
```

Быстрая сортировка (*QuickSort*)



Ч.Э.Хоар

Идея: выгоднее переставлять элементы, который находятся дальше друг от друга.

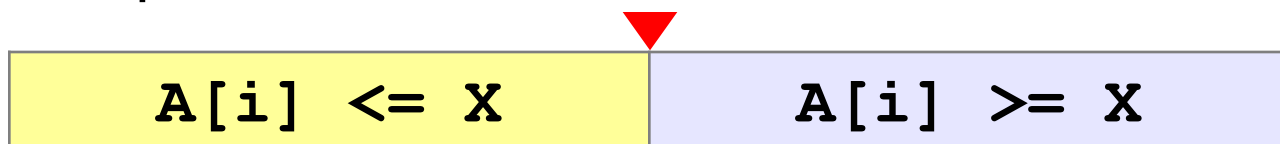


Для массива из N элементов нужно всего $N/2$ обменов!

Быстрая сортировка

Шаг 1: выбрать некоторый элемент массива X

Шаг 2: переставить элементы так:



при сортировке элементы не покидают « свою область »!

Шаг 3: так же отсортировать две получившиеся области

Разделяй и властвуй (англ. *divide and conquer*)

78	6	82	67	55	44	34
----	---	----	----	----	----	----



Как лучше выбрать X ?

Медиана – такое значение X , что слева и справа от него в отсортированном массиве стоит одинаковое число элементов (*для этого надо отсортировать массив...*).

Быстрая сортировка

Разделение:

1) выбрать средний элемент массива ($x=67$)

78	6	82	67	55	44	34
----	---	----	----	----	----	----

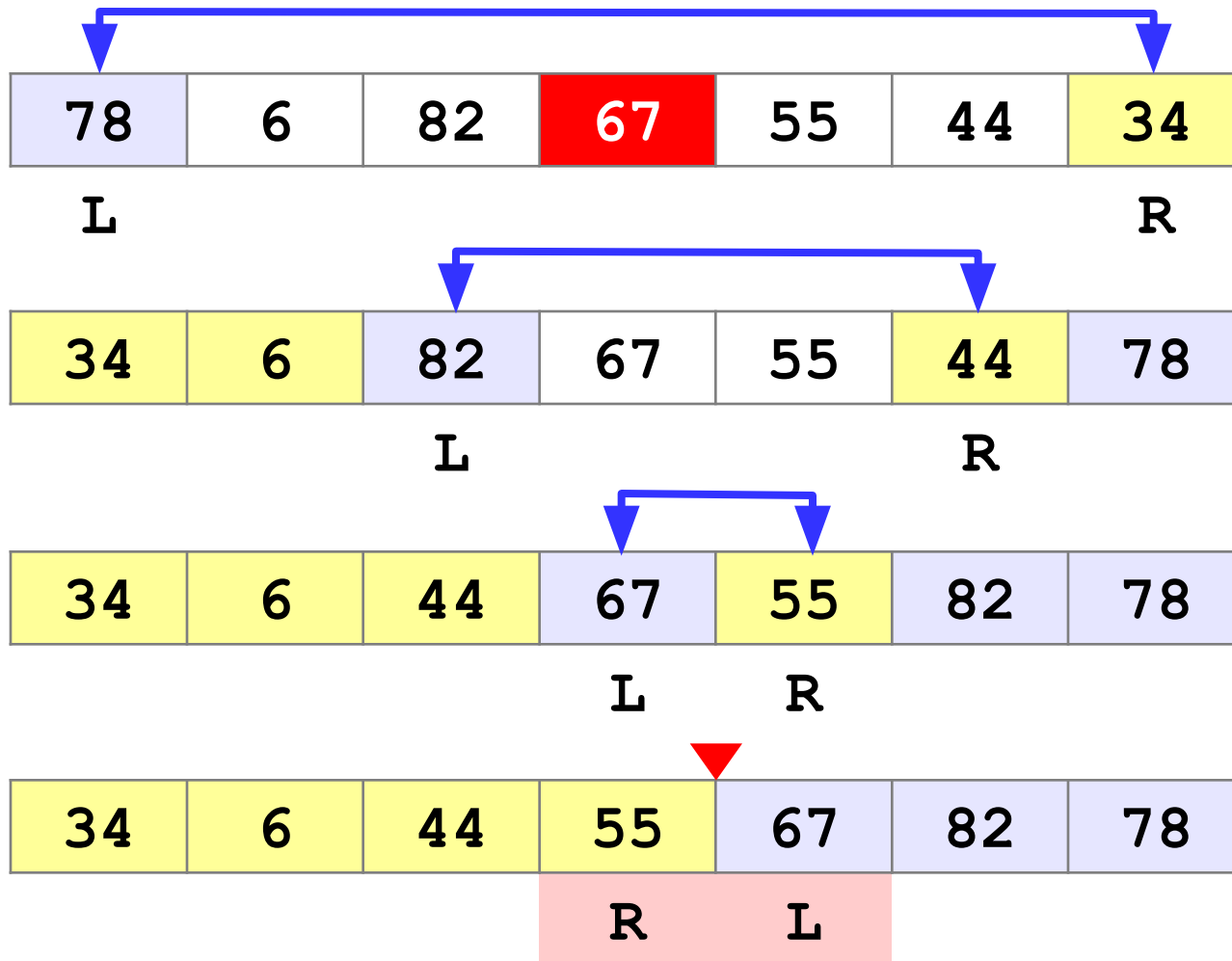
2) установить $L = 1$, $R = N$

3) увеличивая L , найти первый элемент $A[L]$,
который $\geq x$ (должен стоять справа)

4) уменьшая R , найти первый элемент $A[R]$,
который $\leq x$ (должен стоять слева)

5) если $L \leq R$ то поменять местами $A[L]$ и $A[R]$
и перейти к п. 3
иначе **СТОП**.

Быстрая сортировка



L > R : разделение закончено!

Быстрая сортировка

Основная программа:

```
const int N = 7;
int A[N];
...
main()
{
    // заполнить массив
    qSort( 0, N-1 ); // сортировка
    // вывести результат
}
```

глобальные
данные

процедура
сортировки

Быстрая сортировка

```
void qSort( int nStart, int nEnd )
{
    int L, R, c, X;
    L=nStart; R=nEnd;
    X=A[(L+R)/2]; // или X=A[irand(L,R)];
    do { // разделение
        while ( A[L] < X ) L++;
        while ( A[R] > X ) R--;
        if ( L <= R ) {
            c=A[L]; A[L]=A[R]; A[R]=c;
            L++; R--;
        }
    } while ( L <= R );
    if ( nStart < R ) qSort ( nStart, R );
    if ( L < nEnd ) qSort ( L, nEnd );
}
```



Что плохо?

Быстрая сортировка

Передача массива через параметр:

```
void qSort( int A[], int nStart,
            int nEnd )
{
    ...
    if (nStart < R) qSort ( A, nStart, R );
    if (L < nEnd) qSort ( A, L, nEnd );
}
```

```
main()
{ // заполнить массив
  qSort( A, 0, N-1 ); // сортировка
  // вывести результат
}
```

Быстрая сортировка

Сортировка массива случайных значений:

N	метод пузырька	метод выбора	быстрая сортировка
1000	0,24 с	0,12 с	0,004 с
5000	5,3 с	2,9 с	0,024 с
15000	45 с	34 с	0,068 с

Задачи

«А»: Массив содержит четное количество элементов.

Напишите программу, которая сортирует по возрастанию отдельно элементы первой и второй половин массива.

Каждый элемент должен остаться в «своей» половине.

Используйте алгоритм быстрой сортировки.

Пример:

Массив :

5 3 4 2 1 6 3 2

После сортировки :

2 3 4 5 6 3 2 1

Задачи

«В»: Напишите программу, которая сортирует массив и находит количество различных чисел в нем. Используйте алгоритм быстрой сортировки.

Пример:

Массив :

5 3 4 2 1 6 3 2 4

После сортировки:

1 2 2 3 3 4 4 5 6

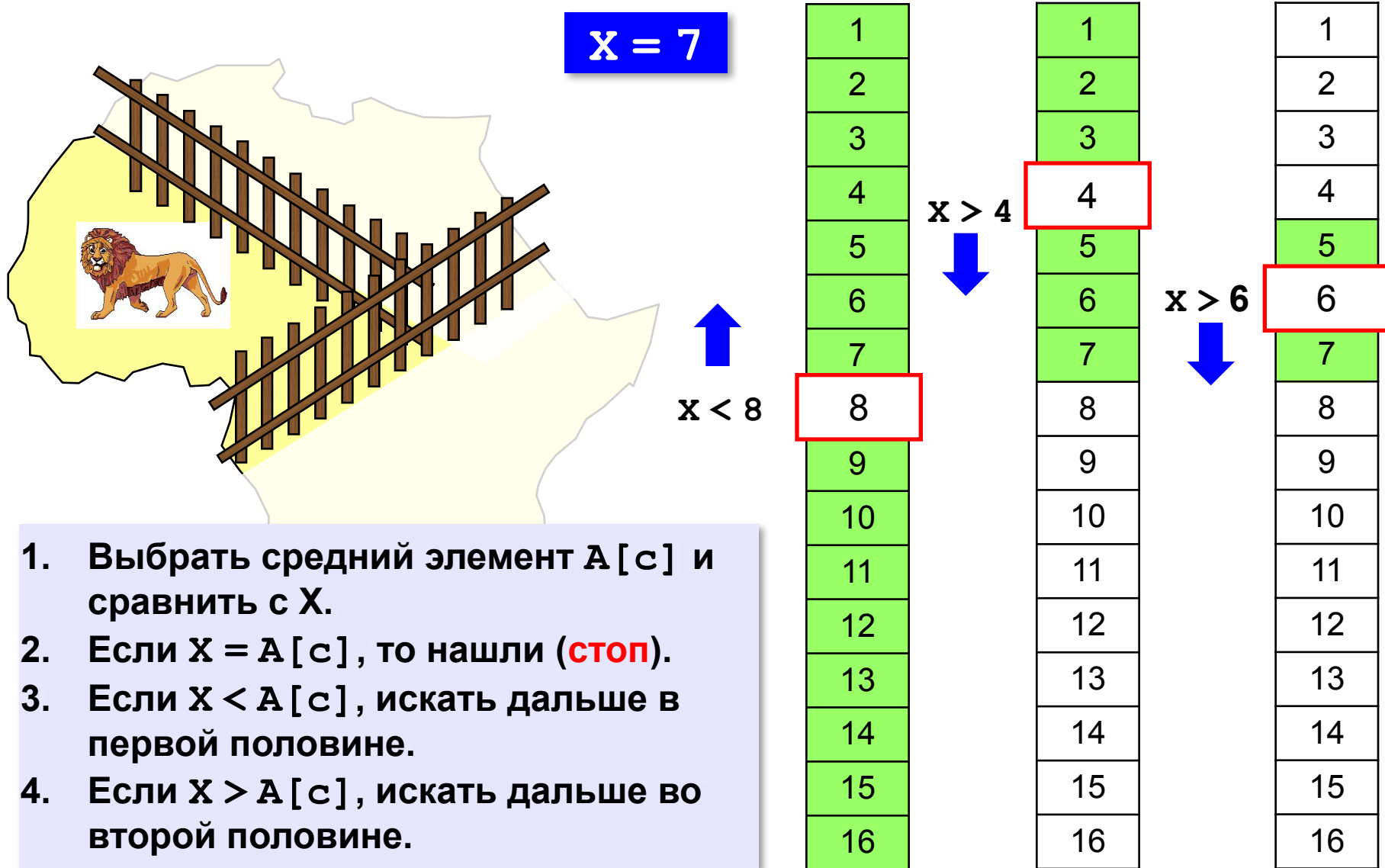
Различных чисел: 5

Задачи

- «С»: Напишите программу, которая сравнивает число перестановок элементов при использовании сортировки «пузырьком», методом выбора и алгоритма быстрой сортировки. Проверьте ее на разных массивах, содержащих 1000 случайных элементов, вычислите среднее число перестановок для каждого метода.
- «D»: Попробуйте построить массив из 10 элементов, на котором алгоритм быстрой сортировки показывает худшую эффективность (наибольшее число перестановок). Сравните это количество перестановок с эффективностью метода пузырька (для того же массива).

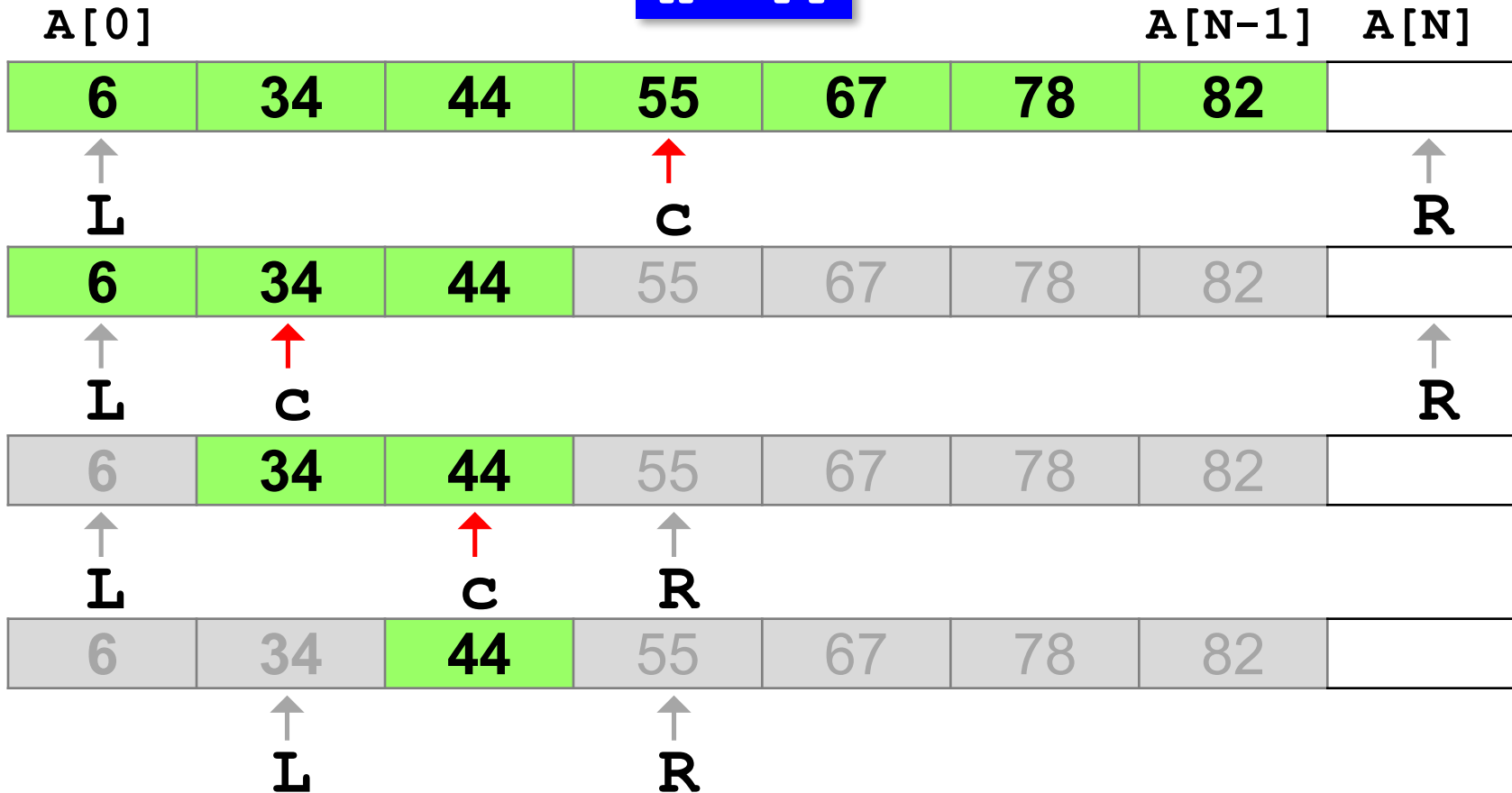
Двоичный поиск

Двоичный поиск



Двоичный поиск

X = 44



L = R - 1 : поиск завершен!

ДВОИЧНЫЙ ПОИСК

```
int X, L, R, c;
L = 0; R = N; // начальный отрезок
while ( L < R - 1 )
{
    c = (L + R) / 2; // нашли середину
    if ( X < A[c] ) // сжатие отрезка
        R = c;
    else L = c;
}
if ( A[L] == X )
    printf ( "A[%d]=%d", L, X );
else printf ( "Не нашли!" );
```

Двоичный поиск

Число сравнений:

N	линейный поиск	двоичный поиск
2	2	2
16	16	5
1024	1024	11
1048576	1048576	21



■ скорость выше, чем при линейном поиске



■ нужна предварительная сортировка



Когда нужно применять?

Задачи

«А»: Заполнить массив случайными числами и отсортировать его. Ввести число X . Используя двоичный поиск, определить, есть ли в массиве число, равное X . Подсчитать количество сравнений.

Пример:

Массив :

1 4 7 3 9 2 4 5 2

После сортировки:

1 2 2 3 4 4 5 7 9

Введите число X :

2

Число 2 найдено.

Количество сравнений: 2

Задачи

«В»: Заполнить массив случайными числами и отсортировать его. Ввести число X . Используя двоичный поиск, определить, сколько чисел, равных X , находится в массиве.

Пример:

Массив:

1 4 7 3 9 2 4 5 2

После сортировки:

1 2 2 3 4 4 5 7 9

Введите число X :

4

Число 4 встречается 2 раз (а) .

Пример:

Массив:

1 4 7 3 9 2 4 5 2

После сортировки:

1 2 2 3 4 4 5 7 9

Введите число X :

14

Число 14 не встречается.

Задачи

«С»: Заполнить массив случайными числами и ввести число и отсортировать его. Ввести число X. Используя двоичный поиск, определить, есть ли в массиве число, равное X. Если такого числа нет, вывести число, ближайшее к X.

Пример:

Массив:

1 4 7 3 9 2 4 5 2

После сортировки:

1 2 2 3 4 4 5 12 19

Введите число X:

12

Число 12 найдено.

Пример:

Массив:

1 4 7 3 9 2 4 5 2

После сортировки:

1 2 2 3 4 4 5 12 19

Введите число X:

11

Число 11 не найдено. Ближайшее число 12.

Динамическая память

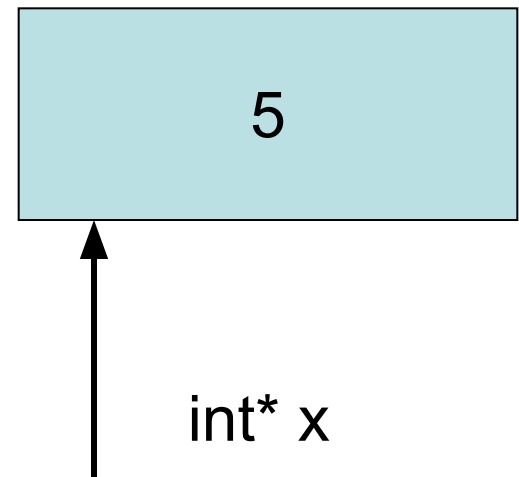
- Динамическая память – это память, выделяемая программе для ее работы за вычетом сегмента данных, стека, в котором размещаются локальные переменные подпрограмм и собственно тела программы.
- Для работы с динамической памятью используют указатели.

Создание динамических переменных

указатель = **new** имя_типа [инициализатор];
где инициализатор – выражение в круглых скобках.

Пример

```
int* x=new int(5);
```



Удаление динамических переменных

delete указатель;

Пример

delete x;

Динамические массивы

- Операция `new` при использовании с массивами имеет следующий формат:

```
new тип_массива
```

```
int* a = new int[100];
```

```
double* b = new double[10];
```

- Операция `delete` освобождает память, выделенную под массив

```
delete[] a;
```

```
delete[] b;
```