

Информационные технологии  
и программирование

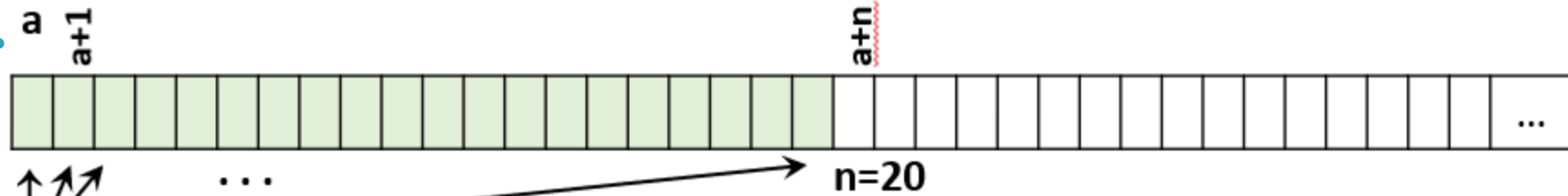


# Язык Си Массивы. Часть 2

Ракова Ирина Константиновна  
каф.07

# Указатели при работе с массивом

1-й способ



2-й способ



## 2 способа:

- с помощью указателя-константы, содержащего адрес первого элемента массива, прибавляя к нему смещение для вычисления адреса любого элемента
- с помощью указателя-переменной, изменяя её значение для перемещения по элементам массива

```
for (i = 0; i < n; i++)  
    scanf ("%d", &a[i] );  
for (i = 0, S = 0; i < n; i++)  
    S += a[i];
```

```
for (i = 0; i < n; i++)  
    scanf ("%d", a+i );  
for (i = 0, S = 0; i < n; i++)  
    S += *(a+i);
```

```
for (p = a; p < a+n; p++)  
    scanf ("%d", p );  
for (p = a, S = 0; p < a+n; p++)  
    S += *p;
```

# Пример. Вариант 1

Поменять знак у первого максимального элемента массива.

```
#include <stdio.h>
#define N 50 // Макс.размер массива
int main()
{
    int a[N], i, n, imax;
    printf("Введите размер массива:\n");
    scanf("%d", &n); // Реальный размер
    if (n > N) n = N;
    printf("Введите %d элементов:\n", n);
    for( i=0; i < n; i++ ) // Ввод массива
    {
        printf ("a[%d] = ", i );
        scanf ("%d", &a[i] );
    }
}
```

```
    imax = 0;
    // Поиск индекса максимума
    for (i = 1; i < n; i++ )
        if (a[i] > a[imax])
            imax = i;

    a[imax] = -a[imax];

    printf ("Полученный массив:\n");
    for (i = 0; i < n; i++ ) // Вывод
        printf ("%4d", a[i]);
    return 0;
}
```

# Пример. Вариант 2

Поменять знак у первого  
максимального элемента массива.

```
#include <stdio.h>
#define N 50 // Макс.размер массива
int main()
{
    int a[N], i, n, imax;
    printf("Введите размер массива:\n");
    scanf("%d", &n); // Реальный размер
    if (n > N) n = N;
    printf("Введите %d элементов:\n", n);
    for( i=0; i < n; i++ ) // Ввод массива
    {
        printf ("a[%d] = ", i );
        scanf ("%d", a+i );
    }
}
```

```
    imax = 0;
    // Поиск индекса максимума
    for (i = 1; i < n; i++ )
        if (*(a+i) > *(a+imax))
            imax = i;

    *(a+imax) = - *(a+imax);

    printf ("Полученный массив:\n");
    for (i = 0; i < n; i++ ) // Вывод
        printf ("%4d", *(a+i));
    return 0;
}
```

# Пример. Вариант 3

Поменять знак у первого  
максимального элемента массива.

```
#include <stdio.h>
#define N 50 // Макс.размер массива
int main()
{
    int a[N], n, *p, *pmax;
    printf("Введите размер массива:\n");
    scanf("%d", &n); // Реальный размер
    if (n > N) n = N;
    printf("Введите %d элементов:\n", n);
    for( p=a; p < a+n; p++ )
        // Ввод массива
        scanf ("%d", p );
```

```
    pmax = a;
    // Поиск адреса максимума
    for ( p=a+1; p < a+n; p++ )
        if (*p > *pmax)
            pmax = p;

    *pmax = - *pmax;

    printf ("Полученный массив:\n");
    for (p=a; p < a+n; p++ ) // Вывод
        printf ("%4d", *p);
    return 0;
}
```

# Динамический массив

---

**Динамическое распределение памяти** используется для эффективного использования памяти компьютера.

Для работы с динамическими массивами используются **указатели**.

- **Размер** массива может быть задан **во время выполнения** программы.
- Размер массива **можно изменять**.
- Максимально возможный размер массива определяется объемом свободной оперативной памяти.
- Именем массива служит **имя указателя**, в котором хранится адрес начала блока (массив описывается как указатель).
- После того, как массив перестал быть нужным, память следует **освободить**.



# Динамическое выделение памяти

Функции выделения памяти (в библиотеке *stdlib* или *alloc*):

- **Выделение блока под массив**

*calloc* (количество\_элементов, размер\_элемента)

Функция *calloc* выделяет участок памяти достаточный для размещения *n* объектов заданного размера *size*, и возвращает указатель на него или *NULL*. Выделенная память автоматически заполняется (инициализируется) нулями.

- **Выделение произвольного блока памяти**

*malloc* (размер\_блока\_в\_байтах)

Выделяет память для одного объекта указанного размера, для массива указывают размер ( $n * \text{sizeof}(\text{тип})$ ), но память не заполняется нулями. Возвращает указатель на блок памяти или *NULL*.

Если памяти не хватает, то функции возвращают *NULL*

# Работа с динамической памятью

Выделение блока памяти с указанием кол-ва элементов

```
int *pa; // Объявление указателя на массив  
pa = (int*) calloc (n, sizeof (int));  
или  
pa = (int*) malloc (n*sizeof (int));
```

Выделение блока памяти с указанием общего размера

Функции работы с памятью (в библиотеке *stdlib* или *alloc*):

- **Повторное выделение памяти нового размера**  
*realloc (адрес\_имеющегося\_блока, новый\_размер)*

Функция *realloc* выделяет новый участок памяти нового размера, и возвращает указатель на него или *NULL*. Старые данные сохраняются, дополнительный участок ничем не заполняется.

- **Освобождение блока памяти**  
*free (адрес\_блока)*

Освобождает область памяти, которая была ранее выделена. После освобождения памяти указатель нужно обнулить.



# Пример

Дан целочисленный массив *a*. Сформировать новый массив *b* из элементов массива *a* с четными порядковыми номерами.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{ int *a, *b, n, k, i;
  printf("vv n\n");
  scanf("%d", &n); // Размер массива
  a=(int*) malloc (n * sizeof (int));
  if (a==NULL) // Контроль выдел. памяти
  { printf("Ошибка выделения памяти a");
    return 0; }
  b=(int*) calloc (n/2, sizeof (int));
  if (b == NULL) // Контроль выдел.памят
  { printf("Ошибка выдел. памяти под b");
    return 0; }
  for (i=0; i<n; ++i) // Ввод массива
    scanf("%d", a+i);
```

Выделение  
памяти под  
массив a

Выделение  
памяти под  
массив b

```
printf("Массив a\n"); // Вывод массива a
for (i = 0; i < n; i++)
  printf ("%d\t", *(a+i));
// Формирование нового массива
for (k=0, i =1; i < n; i+=2, k++)
  b[k] = a[i];
printf(" \n Массив b\n ");
for (i = 0; i < k ;i++) // Вывод массива b
  printf(" %d ", b[i]);
free(a); a = NULL;
free(b); b = NULL;
return 0;
}
```

Освобождение  
памяти



Способы обращения к  
элементам массива не зависят  
от способа выделения памяти

# Пример

Дан целочисленный массив *a* из *n* элементов ( $n \leq 20$ ). Сформировать новый массив *b* из элементов массива *a*, меньших 5.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{ int *a, *b, *pa, *pb, n, k;
  printf("vv n\n");
  scanf("%d", &n); // Размер массива
  a=(int*) malloc (n * sizeof (int));
  if (a==NULL) // Контроль выдел. памяти
  { printf("Ошибка выделения памяти a");
    return 0; }
  b=(int*) calloc (n, sizeof (int));
  if (b == NULL) // Контроль выдел. памяти
  { printf("Ошибка выдел. памяти под b");
    return 0; }
  for (pa=a; pa<a+n; pa++) // Ввод массива
    scanf("%d", pa);
```

Выделение  
памяти под  
массив a

Выделение  
памяти под  
массив b

```
printf("Массив a\n"); // Вывод массива a
for (pa = a; pa<a+n; pa++)
  printf("%d ", *pa);
// Формирование нового массива
for (pb = b, pa = a; pa < a+n; pa++)
  if (*pa < 5)
  { *pb = *pa;
    pb++; }
k = pb-b;
b=(int*) realloc( b, k* sizeof (int));
printf(" \n Массив b\n ");
// Вывод массива b
for ( pb = b; pb < b+k; pb++)
  printf(" %d ", *pb);
free(a); a = NULL;
free(b); b = NULL;
return 0;
}
```

Освобождение  
памяти

# Сортировка массивов

**Сортировка - процесс упорядочения множества объектов по заданному признаку**

Сортировка - это классическая задача программирования. 25% времени работы компьютеров приходится на реализацию этого процесса. Данные могут быть отсортированы:

- По возрастанию - каждый следующий элемент больше предыдущего ( $a[1] < a[2] \dots < a[n]$ );
- По неубыванию - каждый следующий элемент не меньше предыдущего, т. е. больше или равен ( $a[1] \leq a[2] \dots \leq a[n]$ );
- По убыванию - каждый следующий элемент меньше предыдущего ( $a[1] > a[2] \dots > a[n]$ );
- По невозрастанию - каждый следующий элемент не больше предыдущего ( $a[1] \geq a[2] \dots \geq a[n]$ );

Цель сортировки - облегчить последующие поиск, обновление, исключение, включение элементов в структуру данных.

# Сортировка массивов

---

Основными требованиями к алгоритмам сортировки, как и ко всяким алгоритмам, являются требования по памяти и по времени выполнения. Это предполагает, что сортировка элементов массива выполняется на месте, без передачи их в результирующий массив.

Самыми простыми методами сортировки являются прямые методы сортировки, они требуют порядка  $O(n^2)$  сравнений значений.

Прямые методы можно разбить на три категории:

1. сортировка методом прямого включения (сортировка вставками);
2. сортировка методом прямого выбора (минимума или максимума);
3. сортировка методом прямого обмена (попарно-обменных перестановок).

Сложность алгоритма  $O(n^2)$  означает, что время работы алгоритма имеет квадратичную зависимость от количества элементов массива.

# Сортировка массива вставками

Сортировка вставками делит массив на 2 части — отсортированную и неотсортированную. Из неотсортированной части извлекается очередной элемент. Он вставляется в отсортированную часть массива на то место, где он должен находиться. В результате отсортированная часть массива увеличивается, а неотсортированная уменьшается.

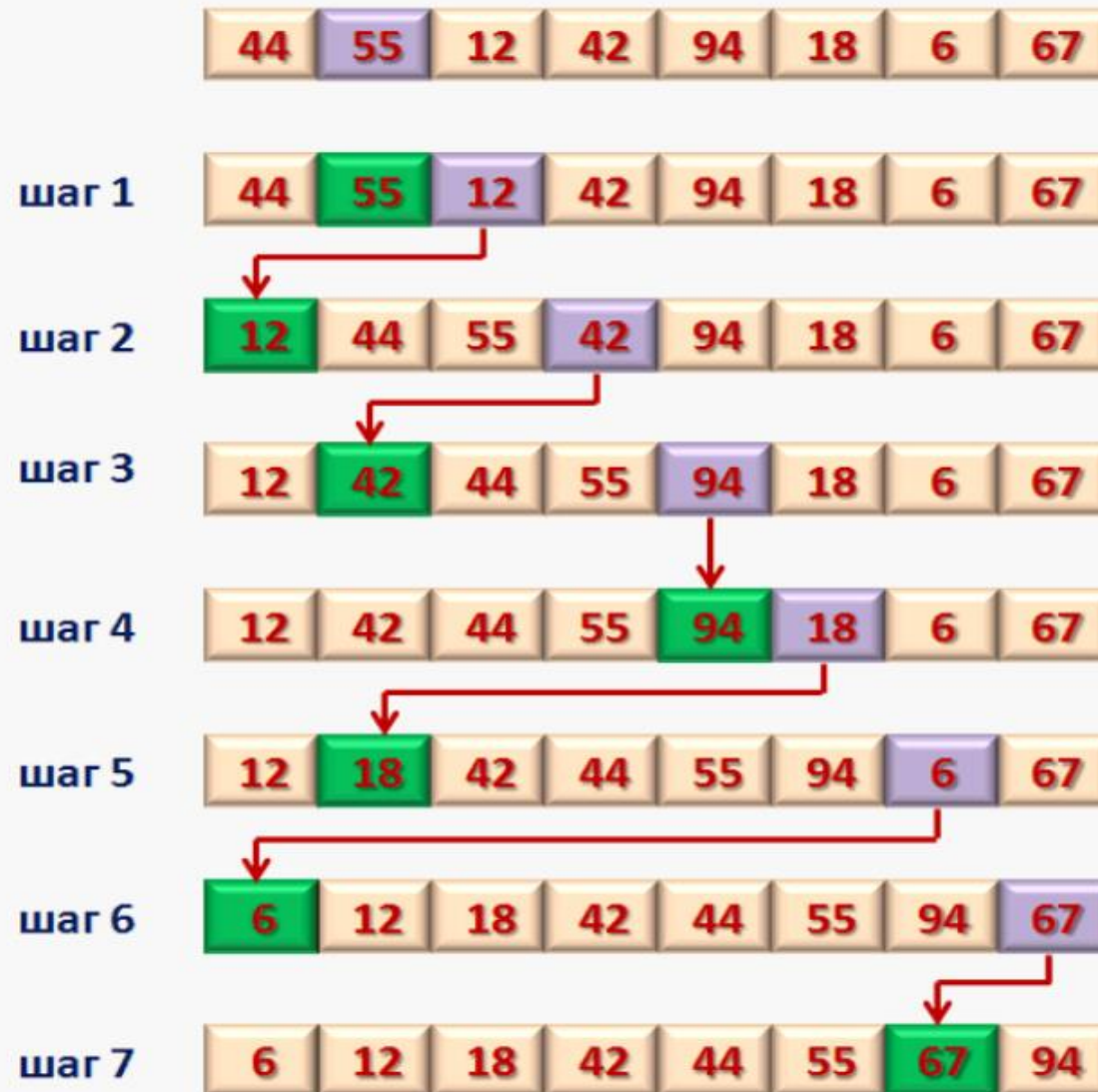
Переброска элементов из неотсортированной части массива в отсортированную продолжается до тех пор, пока в неотсортированной части не останется элементов.

Вставка элемента в отсортированную часть массива может производиться по-разному.

Главное преимущество сортировок вставками - очень быстрая обработка почти упорядоченных массивов.



# Сортировка массива вставками





# Сортировка массива вставками

```
for(i=1; i<N; i++)  
{  
    vsp = a[i];  
    for(j=i-1; vsp<a[j]&& j>=0; j--)  
        a[j+1] = a[j];  
    a[j+1] = vsp;  
}
```

*Исходный массив:*

44 55 12 42 94 18 6 67

*Сортировка:*

i=1	44 55 12 42 94 18 6 67
i=2	12 44 55 42 94 18 6 67
i=3	12 42 44 55 94 18 6 67
i=4	12 42 44 55 94 18 6 67
i=5	12 18 42 44 55 94 6 67
i=6	6 12 18 42 44 55 94 67
i=7	6 12 18 42 44 55 67 94

*Результат:*

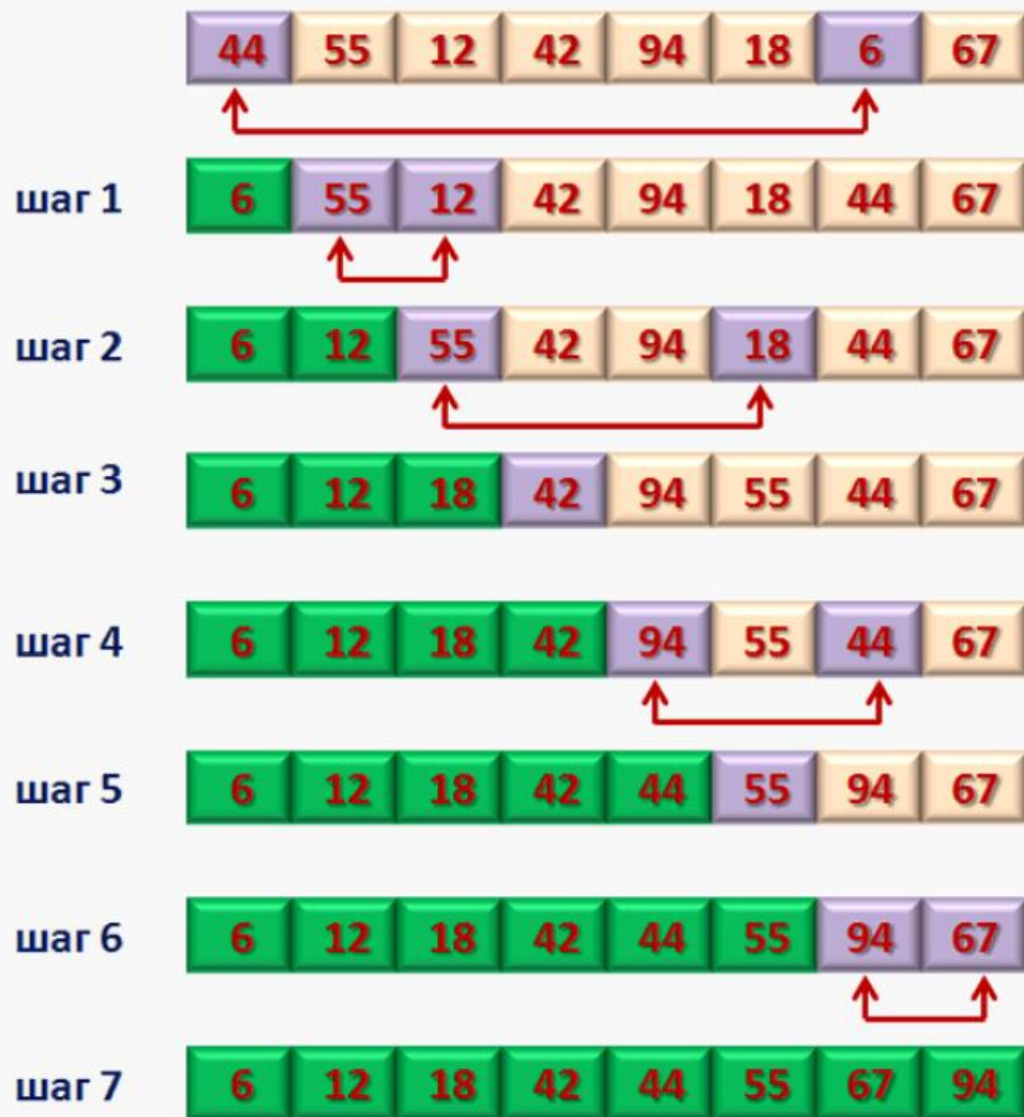
6 12 18 42 44 55 67 94

# Сортировка методом выбора

Различают метод минимума и метод максимума. Рассмотрим сортировку в порядке возрастания методом минимума:

- находится наименьший элемент во всем массиве и меняется местами с первым элементом,
- в оставшейся части массива снова ищется наименьший элемент и меняется местами с первым элементом на этом промежутке,
- за один просмотр массива один элемент встанет на свое место, и просматриваемая часть массива уменьшается на один элемент
- так продолжается до тех пор, пока все элементы массива не встанут на свои места, таких проходов требуется  $n-1$ .

# Сортировка методом выбора



# Сортировка методом выбора

```
for ( i = 0; i < N-1; ++i )
{
    // Поиск мин. от i до N-1 эл.
    min = a[i];
    pmin = i;
    for ( k = i+1; k < N; ++k )
        if ( a[k] < min )
        {
            min = a[k];
            pmin = k;
        }
    // Перестановка
    a[pmin] = a[i];
    a[i] = min;
}
```

Исходный массив:

44 55 12 42 94 18 6 67

Сортировка:

i=0	6 55 12 42 94 18 44 67
i=1	6 12 55 42 94 18 44 67
i=2	6 12 18 42 94 55 44 67
i=3	6 12 18 42 94 55 44 67
i=4	6 12 18 42 44 55 94 67
i=5	6 12 18 42 44 55 94 67
i=6	6 12 18 42 44 55 67 94
i=7	6 12 18 42 44 55 67 94

Результат:

6 12 18 42 44 55 67 94



# Сортировка методом обмена

Рассмотрим сортировку в порядке возрастания методом пузырька:

- метод заключается в последовательном просмотре массива снизу вверх и обмене местами соседних элементов в случае, если  $a[i] > a[i+1]$ ,
- при первом проходе сравниваются все пары элементов во всем массиве от элемента с номером  $n-1$  до 0,
- за один просмотр массива один элемент встаёт на свое место (поднимается вверх), и просматриваемая часть массива уменьшается на один элемент,
- так продолжается до тех пор, пока все элементы массива не встанут на свои места, таких проходов требуется  $n-1$ , но может оказаться, что массив будет упорядочен раньше, тогда проходы по массиву можно прекратить.

# Сортировка методом обмена

```
for(i=0; i<N; i++)  
{  
    for(j=N-1; j>i; j--)  
        if(a[j-1]>a[j])  
        {  
            vsp = a[j];  
            a[j] = a[j-1];  
            a[j-1] = vsp;  
        }  
}
```

Исходный массив:

44 55 12 42 94 18 6 67

Сортировка:

i=0	6 44 55 12 42 94 18 67
i=1	6 12 44 55 18 42 94 67
i=2	6 12 18 44 55 42 67 94
i=3	6 12 18 42 44 55 67 94
i=4	6 12 18 42 44 55 67 94
i=5	6 12 18 42 44 55 67 94
i=6	6 12 18 42 44 55 67 94
i=7	6 12 18 42 44 55 67 94

Результат:

6 12 18 42 44 55 67 94

За 4 прохода по массиву (i=3) данные упорядочены. Дальнейшие проходы не нужны.





# Сортировка методом обмена

```
i=0;  
do  
{  
  f = 0;  
  for ( j = N-1; j > i; j--)  
    if (a [j-1] > a [j])  
    {  
      vsp = a[j];  
      a [j]=a [j-1];  
      a [j-1]=vsp;  
      f = 1;  
    }  
}  
while ( ++i < N && f );
```

Перестановок  
нет

Перестановка  
произошла

N-1 раз, пока  
происходят  
перестановки

Методы сортировки (визуализация):  
<https://proglib.io/p/sort-gif>

# Спасибо за внимание

---

