# Указатели и массивы



## Понятие указателя

**Указатель** — это переменная, в которой хранится адрес другой переменной или участка памяти. Назначение — хранение (указание/получение) адресов.

Указатель-константа — адрес участка памяти, который не изменяется в процессе работы программы.

int a[MAX\_SIZE]

 а — указатель-константа, т. к. место в памяти резервируется при описании массива и больше не изменяется.



## Понятие указателя

**Указатели-переменные** явно объявляются в списке переменных, но перед их именем ставится знак \*. Указатель всегда указывает на переменную того типа, для которого он был объявлен.

```
double F;
double *pF;
F = 1.23;
pF = &F;
printf("Address: %p, value: %lf\n", pF, *pF);
Пример lect-03-01.c
pF — адрес памяти, по которому записана переменная F (& -
получение адреса).
*pF — значение, записанное по адресу pF (в коде «*» -
«разыменование указателя», «разадресация», косвенная
адресация).
```

**Указатель** — целое число в шестнадцатеричной системе (адрес памяти).

Что можно делать?

- Инициализация (можно при описании: int a=5, p=&a; но не нужно!)
- Присваивание
- Сравнение
- Добавление числа
- Вычитание
- Инкремент и декремент

(Примеры lect-03-02.c, lect-03-03.c. Для указателей типа double все значения измеряются в sizeof(double))

Сравнение корректно только для указателей одного типа.

NULL — указатель, который никуда не указывает (пустой).



#### Что нельзя делать (недопустимые операции):

- Сложение двух указателей
- Вычитание двух указателей на различные объекты
- Сложение указателей с вещественными числами
- Вычитание вещественных чисел из указателей
- Умножение указателей
- Деление указателей
- Поразрядные (битовые) операции



#### Инициализация указателей

Пусть есть int \*p;

1. Можно дать р значение корректного адреса памяти

```
p=(int*)0x7ffd653b09ac;
```

Для этого нужно знать, какие адреса могут быть корректными.

2. Если описаны переменные, то для них уже память выделена. Тогда указателю можно присвоить адрес переменной или другой указатель

```
float f, *pF, *pG;
pF=&f;
pG=pF; /* pF и pG содержат один и тот же адрес */
```

3. Запросить выделение памяти для указателя

```
float *pF;
pF=malloc(sizeof(float));
```



#### Косвенная адресация

Используется, чтобы получить значение, хранящееся по адресу, на который ссылается указатель, или записать значение в конкретный адрес.

См. пример lect-03-02a.c

#### Преобразование типа.

Указатель на объект одного типа может быть преобразован в указатель на другой тип. При этом следует учитывать, что объект, адресуемый преобразованным указателем, будет интерпретироваться по-другому. См. пример lect-03-03a.c

Преобразование типа применяется при использовании функций выделения памяти (будут разбираться далее), которые имеют тип void (неопределенный, пустой).



#### Сложение и вычитание числа

В операции могут участвовать указатель и величина типа **int**. При этом результатом операции будет указатель на исходный тип, а его значение будет на указанное число элементов больше или меньше исходного.

```
int *ptr1, *ptr2, a[10];
int i=2;
ptr1=a+(i+4); /* равно адресу элемента a[6] */
ptr2=ptr1-i; /* равно адресу элемента a[4] */
```

#### Вычитание указателей

В операции могут участвовать два указателя на один и тот же тип. Результат такой операции имеет тип **int** и равен числу элементов исходного типа между уменьшаемым и вычитаемым, причем если первый адрес младше, то результат имеет отрицательное значение.

```
int *ptr1, *ptr2, a[10];
int i;
ptr1=a+4;
ptr2=a+9;
i=ptr1-ptr2; /* pabho -5 */
i=ptr2-ptr1; /* pabho 5 */
```



#### Инкремент и декремент (++ и --)

Значение указателя увеличивается или уменьшается на длину типа, на который ссылается используемый указатель.

#### Сравнение указателей

К значениям двух указателей на одинаковые типы применимы операции отношения ==, !=, <, <=, >, >= при этом значения указателей рассматриваются просто как целые числа, а результат сравнения равен 0 (ложь) или 1 (истина).

```
int *ptr1, *ptr2, a[10];
ptr1=a+5;
ptr2=a+7;
if (ptr1>ptr2) a[3]=4;
```

Значение ptr1 меньше значения ptr2 и поэтому оператор a[3]=4 не будет выполнен.



#### Определение размера

Для определения размера указателя можно использовать операцию размер в виде sizeof(<указатель>) — пример lect-03-04.c.

#### Индексация

Указатель может индексироваться применением к нему операции индексации, обозначаемой в Си квадратными скобками []. Индексация указателя имеет вид <указатель> [<индекс>], где <индекс> записывается целочисленным выражением.

Возвращаемым значением операции индексации является данное, находящееся по адресу, смещенному в большую или меньшую сторону относительно адреса, содержащегося в указателе в момент применения операции. Этот адрес определяется так: (адрес в указателе) + (значение <индекс>) \* sizeof(<тип>), где <тип> — это тип указателя.

Из этого адреса извлекается или в этот адрес посылается значение, тип которого интерпретируется в соответствии с типом указателя (пример lect-03-05.c).



#### Понятие массива

Массив — это переменная, которая является совокупностью компонентов одного типа. Доступ к компонентам (элементам) осуществляется по номерам (индексам).

Элементы массива объединены общим именем (именем массива). Если требуется обратиться к определенному элементу массива, то достаточно указать имя массива и индекс элемента (например, a [3]).

В математике есть примеры массивов – векторы и матрицы.

В Си массив как переменная не существует!



#### Виды массивов

Одномерные Многомерные Массивы чисел Массивы символов *Массивы указателей* 

Одномерный массив

m1[0]

m1[1]

m1[n-2] m1[n-1]

n элементов

Двумерный массив

n x k элементов

m2[0][0]	m2[0][1]	
m2[1][0]	m2[1][1]	

...

m2[0][n-2] m2[0][n-1] m2[1][n-2] m2[1][n-1]

•••

m2[k-2][0] m2[k-2][1] m2[k-1][1]

m2[k-2][n-2] m2

m2[k-1][n-2] | m2[k-1][n-1]

**Размерность массива** — количество индексов, которые необходимо задать одновременно для доступа к элементу массива.



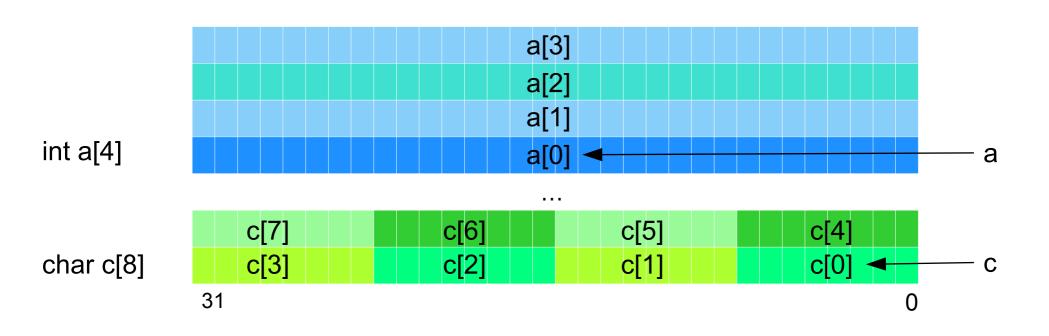
## Одномерные массивы в Си

```
int a[8]; — объявление массива int a[8] = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}; — инициализация массива при объявлении int a[] = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}; — размер можно не указывать int a[8] = \{1, 2, 3, 4\}; — последние 4 элемента =0
```

#### Свойства одномерного массива:

- один и тот же тип данных
- все элементы в памяти располагаются друг за другом
- индекс первого элемента 0
- имя массива определяет адрес начала массива (адрес первого элемента
   — постоянное значение и не меняется в процессе работы программы,
   имя массива является указателем-константой на первый
   элемент)
- объем памяти для хранения массива = n\*sizeof(<type>)
- ввод и вывод в цикле.

## Одномерные массивы в Си



В разных операционных системах направление заполнения — разное.



## Одномерные массивы в Си

Размер массива — количество элементов

**Размерность массива** — количество индексов (для одномерного массива — 1 индекс).

Всегда нужно резервировать место для хранения элементов массива.

int a[100]; /\* резервируется память на 100 элементов \*/
int n; /\* реальное количество элементов массива (с которыми работаем) \*/
#define позволяет задать переменную, содержащую максимально
возможное количество элементов массива для резервирования памяти
(пример lect-03-08.c).

При работе с одномерными массивами нужна служебная переменная — индекс элемента массива (традиционные имена: i, j, k, 1).



## Одномерные массивы и указатели

```
int a[100];
&a[0] → a
&a[1] → a+1
&a[2] → a+2 и т. п.
```

Имя массива (указатель-константа) определяет ячейку памяти, в которой размещается первый элемент массива.

Добавление целого числа к имени массива приводит к сдвигу на указанное количество элементов.

```
Если с — массив char, то (c+2)—c \rightarrow 2 байта (2*sizeof(char))
```

Если 
$$a - \text{массив int}$$
, то  $(a+2)-a \rightarrow 8$  байтов  $(2*sizeof(int))$ 



# Двумерные массивы в Си

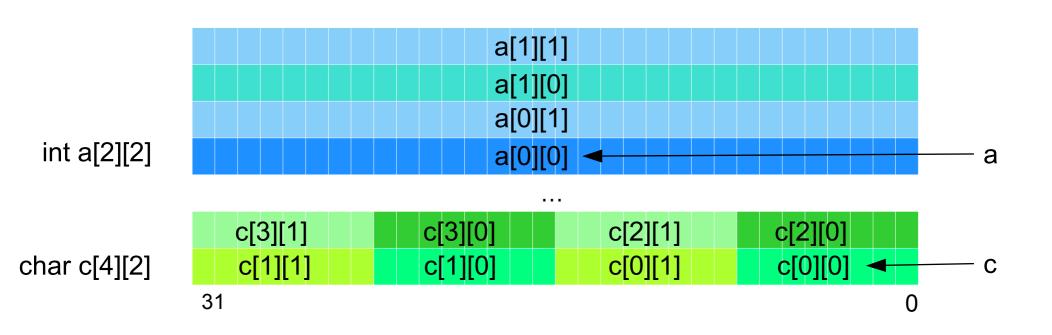
**int b[8][6]**; – объявление массива

Свойства двумерного массива:

- один и тот же тип данных
- все элементы в памяти располагаются друг за другом по строкам (сначала — все элементы первой строки, затем элементы 2-й строки и т. д.)
- первый индекс номер строки, второй номер столбца
- индекс первого элемента [0][0]
- имя массива определяет адрес первого элемента первой строки (имя двумерного массива является указателем-константой на массив указателей-констант)
- объем памяти, требуемый для массива = n\*k\*sizeof(<type>) (n строк k столбцов)
- ввод и вывод во вложенных циклах. Самый правый индекс меняется быстрее всего (самый «внутренний» цикл).



# Двумерные массивы в Си



В разных операционных системах направление заполнения — разное.



# Двумерные массивы в Си

Инициализация при описании:

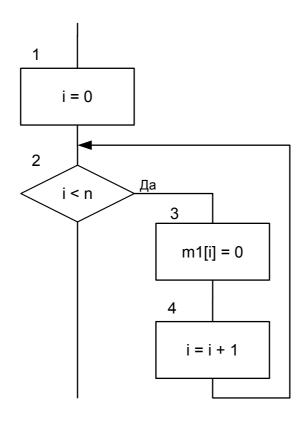


- Инициализация (установка значений элементов)
- Перестановка элементов (изменение порядка)
- Вычислительные действия с элементами массива
- Поиск элементов массива (частный случай поиск максимального и минимального элементов)
- Копирование элементов массива
- Сортировка массива



#### Инициализация массива

Все элементы массива получают некоторые исходные значения (например, 0) — примеры lect-03-10.c, lect-03-11.c (for() и while())





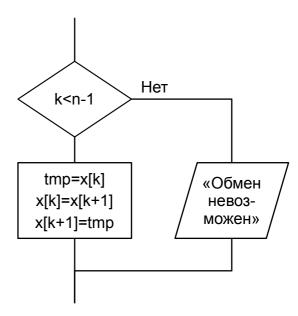
#### Перестановка элементов массива:

Элемент массива с номером k можно поменять местами со следующим или предыдущим элементом.

Если заданный элемент массива **x**[k] является последним, то выполнить обмен со следующим элементом невозможно, поскольку последующий элемент отсутствует.

При обмене с предыдущим элементом обмен невозможен, если k=0 (элемент — первый).

См. пример lect-03-12.c





#### Вычислительные действия:

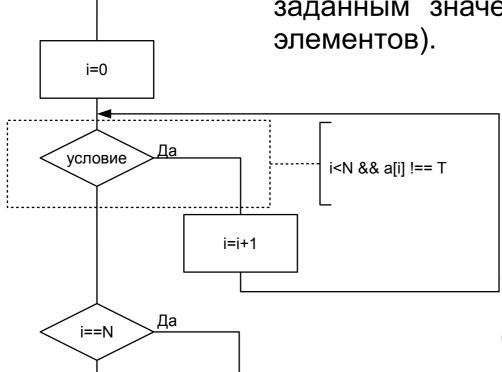
- Сумма элементов (возможно, выборочно)
- Произведение элементов (возможно, выборочно)
- Добавление значений к элементам
- Умножение элементов на число

•

Пример lect-03-13.c (сумма элементов массива с четными номерами).



Алгоритм проверки наличия элемента с заданным значением Т (N — количество элементов).



Элемент

не

найден!

См. также пример lect-03-14.c (количество и индексы элементов с заданным значением)

Д/3: Составить схему алгоритма решения этой задачи.



Элемент

найден!

#### Копирование элементов массива:

Создается новый массив из каких-то элементов исходного (подряд или с заданным шагом, начиная с начального і<sub>п</sub> до какого-то і<sub>к</sub>.

В зависимости от параметров і<sub>п</sub> и і<sub>к</sub> и шага, в целевой массив копируется подмножество элементов исходного массива.

Для копирования всех элементов исходного массива необходимо задать  $i_n = 0$ ,  $i_k = n$  (n - количество элементов исходного массива).

При копировании части массива, например с 3 по 9, принимаем i<sub>n</sub>=2 (поскольку нумерация элементов массива начинается с нуля) и i<sub>k</sub>=8.

Пример lect-03-15.c — копирование элементов начиная с заданного номера с заданным шагом.

Д/3: Составить схему алгоритма решения этой задачи.



#### Сортировка массива:

**Сортировка** – расстановка элементов массива в заданном порядке (по возрастанию или по убыванию).

Основные алгоритмы (методы) сортировки

- Сортировка выбором
- Сортировка обменом (метод «пузырька»)
- Сортировка вставками
- Сортировка Шелла (модификация сортировки вставками)
- Сортировка Хоара («быстрая сортировка», quicksort).



#### Сортировка выбором

(по возрастанию — выбор максимального, по убыванию — выбор минимального).

Вычислительная сложность — N<sup>2</sup> операций.

При сортировке по возрастанию

- 1) Ищем максимальный элемент
- 2) Меняем местами максимальный элемент с последним элементом
- 3) Уменьшаем количество просматриваемых элементов на 1 («укорачиваем» массив с конца)
- 4) Повторяем операции 1-3 пока количество просматриваемых элементов не станет 1.

Схема алгоритма: alg-sort-sel.jpg

При сортировке по убыванию ищем не максимальный, а минимальный элемент и переставляем его тоже в конец.



#### Сортировка обменом (метод «пузырька»)

Вычислительная сложность — N<sup>2</sup> операций.

При сортировке по возрастанию

- 1) Начиная с первого и до предпоследнего элемента (N-1) сравниваем текущий элемент со следующим, если текущий > следующего, меняем их местами
- 2) Повторяем действия с 1-го элемента до N-2, затем с 1-го до N-3 и т.п

Схема алгоритма: alg-sort-bubble.jpg

При сортировке по убыванию сравниваем не на >, а на <.



#### Сортировка вставками

Вычислительная сложность — от N до N<sup>2</sup> операций.

Первый элемент массива считается отсортированным. Каждый следующий прочитанный элемент массива размещается таким образом, чтобы предыдущий был меньше, а последующий больше (при сортировке по возрастанию).

Схема алгоритма: alg-sort-insert.jpg

При сортировке по убыванию — предыдущий элемент должен быть больше, последующий — меньше.

