

Массивы

Лекция 4

Структуры данных

- ⊙ Элементарными единицами данных являются значения того или иного стандартного типа, связанные с литералами, поименованными константами или переменными
- ⊙ Эти значения можно группировать и создавать более или менее сложные *структуры данных*
- ⊙ Каждая такая структура может получить свое имя и рассматриваться как переменная *составного* или *агрегатного типа*

Доступ к элементам

- ⊙ Таким образом, с переменной составного типа (структурой данных) в каждый момент времени связано некоторое множество значений
- ⊙ Отдельные значения – *элементы структуры данных* – выделяются путем специальных *операций извлечения*

Определение массива

- ⊙ Наиболее простой и часто используемой структурой данных является *массив*
- ⊙ Массив – это набор некоторого числа однотипных данных, расположенных в последовательных ячейках памяти
- ⊙ Количество элементов массива называется его *размером*, а тип элементов – *типом массива*

Объявление массивов

- Синтаксис объявления массива:

<тип массива> <имя массива> [<размер массива>]

<размер массива> – это литерал или константное выражение

- В соответствии с объявлением массива для его размещения будет выделена область памяти длиной

*<размер массива> * **sizeof** <тип массива>*

байт

- Например: **int** a[5]; **float** x[n+m]; **double** q[4];

Инициализация массива

- ⊙ Объявление массива может сопровождаться его *инициализацией*
- ⊙ Синтаксис объявления массива с инициализацией:
<тип массива> <имя массива> [<размер массива>] = {<список значений>}
- ⊙ В этом случае элементы массива получают значения из списка инициализации
- ⊙ В список инициализации могут входить любые вычисляемые выражения

Примеры объявлений

- Одномерный массив:

```
int a[5] = { 3, 45, 11, -8, 74};
```

```
double q[4] = {1.7, 4.53};
```

- Во втором случае инициализируются только два первых элемента массива **x**, а оставшиеся два элемента получают нулевые значения

- При наличии списка инициализации размер массива можно не указывать, он определяется по числу инициализирующих значений:

```
int a[ ] = { 3, 45, 11, -8, 74};
```

Обращение к элементам массива

- Производится с помощью числовых индексов, причем индексация начинается с нуля
- В случае массива операция извлечения – это бинарная операция «квадратные скобки»
- Первым операндом является имя массива, вторым – целочисленное выражение, заключенное в квадратные скобки

$$a[0] = a[i] + a[2 * i + 1];$$

- Отметим, что операция $[]$ является *коммутативной*, т.е. допускающей обмен операндов местами:

$$0[a] = i[a] + (2 * i + 1)[a];$$

Индексация элементов массива

- ⊙ Индексация элементов массива начинается с нуля
- ⊙ Таким образом, первому элементу массива соответствует значение индекса 0, второму – значение индекса 1, элементу с порядковым номером k – значение индекса $k-1$

Заполнение массивов

- ⊙ Для массивов больших размеров инициализация, как правило, не производится и их заполнение выполняется в процессе работы программы
- ⊙ Одним из способов решения проблемы заполнения массивов является использование псевдослучайных чисел
- ⊙ Генерация таких чисел осуществляется функцией `rand()` из библиотеки `stdlib` (заголовочный файл `<stdlib.h>`)

Функция `rand()`

- Целочисленная функция `rand()` возвращает псевдослучайное число из диапазона $0 .. \text{RAND_MAX}$, где константа `RAND_MAX` = `0x7fff` (32535)
- Для задания другого диапазона следует использовать формулу:
 $\text{rand()} \% (\text{max} - \text{min} + 1) + \text{min}$,
где `min` и `max` – нижняя и верхняя границы требуемого диапазона

Функция rand()

- ⊙ Для получения псевдослучайных вещественных значений в заданном диапазоне удобно использовать следующую формулу:
$$(\text{float}) \text{rand}() / \text{RAND_MAX} * (\text{max} - \text{min}) + \text{min}$$
- ⊙ В этом выражении целое значение, возвращаемое функцией **rand()** явным образом преобразуется в вещественное, т.к. в противном случае всегда будет получаться нулевое значение

Примеры программ

- Программа «Заполнение целыми числами»
- Листинг программы

- Программа «Заполнение вещественными числами»
- Листинг программы

Поиск в массиве

- ⊙ Существует две основных формулировки задачи поиска:
 - найти элемент массива (первый или последний), удовлетворяющий заданному условию;
 - найти все элементы массива, удовлетворяющие некоторому условию;
- ⊙ Любой поиск связан с последовательным просмотром элементов массива и проверкой их соответствия условию поиска

Поиск единственного элемента

- ⊙ В этом случае основу алгоритма решения задачи составляет цикл, содержащий в качестве условия продолжения отрицание условия поиска
- ⊙ Например, требуется проверить, есть ли среди элементов массива A длиной n элемент со значением, равным заданному значению x

Результаты поиска

- ⊙ Возможны две ситуации:
 - такой элемент существует, тогда при некотором значении индекса i выполняется условие $A[i]=x$;
 - такого элемента в массиве нет
- ⊙ В первом случае поиск нужно завершать при обнаружении искомого элемента, во втором – при достижении конца массива

Условие завершения

- Формально такое условие завершения поиска записывается в виде:

$$A[i] = x \text{ ИЛИ } i=n$$

- Отрицание этого условия, в соответствии с правилом де Моргана, имеет вид:

$$A[i] \neq x \text{ И } i < n$$

- Поскольку основная задача поиска решается при проверке условия, то тело цикла должно содержать только инкремент индексной переменной

Цикл поиска

- ◎ Цикл поиска в нотации C++ принимает вид:
 i=0;
 while (*A*[*i*] != *x* && *i*<*n*) *i*++;
- ◎ Условие *i*≤*n* заменено на *i*<*n*, чтобы не допустить выхода за границу массива

Результат поиска

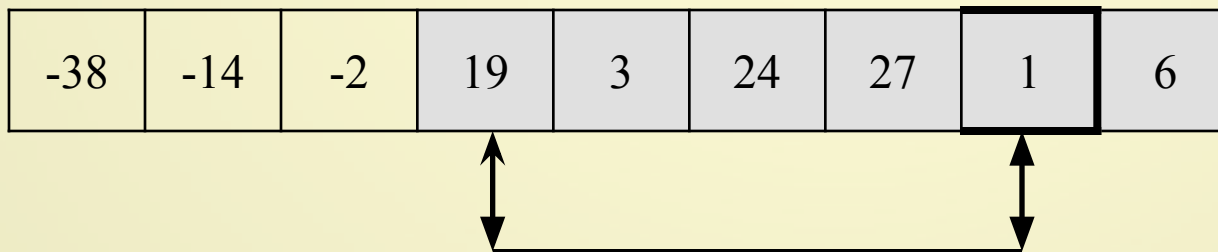
- ⦿ Поскольку условие цикла является конъюнкцией двух простых условий, то после завершения цикла необходимо проверить основное из них:
if (i < n) printf(“Элемент найден”);
else printf(“Элемент не найден”);

Сортировка массива

- ⊙ Сортировкой массива называется упорядочение значений его элементов по возрастанию или убыванию
- ⊙ Рассмотрим три простых алгоритма сортировки:
 - сортировка методом выбора,
 - сортировка методом включения,
 - сортировка методом обмена

Сортировка методом выбора

- Основная идея этого метода заключается в последовательном формировании отсортированной части массива путем добавления в ее конец очередного элемента, выбранного в его неотсортированной части

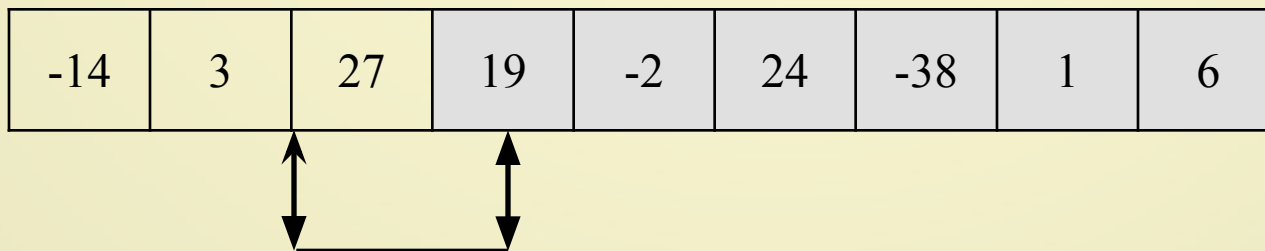


Текст программы

```
const int N = 10;
void main()
{ int i, j, nMin, A[N], c;
  // здесь нужно ввести массив A
  for ( i = 0; i < N-1; i ++ ) // i – индекс первого элемента в неотсорт. части
  { nMin = i; // ищем минимальный элемент в неотсортированной части
    for ( j = i+1; j < N; j ++ );
    if ( A[j] < A[nMin] ) nMin = j;
    if ( nMin != i ) // перемещаем минимальный элемент в начало
    { c = A[i]; A[i] = A[nMin]; A[nMin] = c; } // неотсортированной части
  }
  printf("\n Отсортированный массив:\n");
  for ( i = 0; i < N; i ++ )
    printf("%d ", A[i]);
}
```

Сортировка методом вставок

- Отсортированная часть массива также формируется путем последовательного добавления в нее элементов из его неотсортированной части
- Однако теперь в качестве очередного берется первый элемент неотсортированной части
- Место его размещения в отсортированной части выбирается так, чтобы сохранить уже имеющийся там порядок сортировки

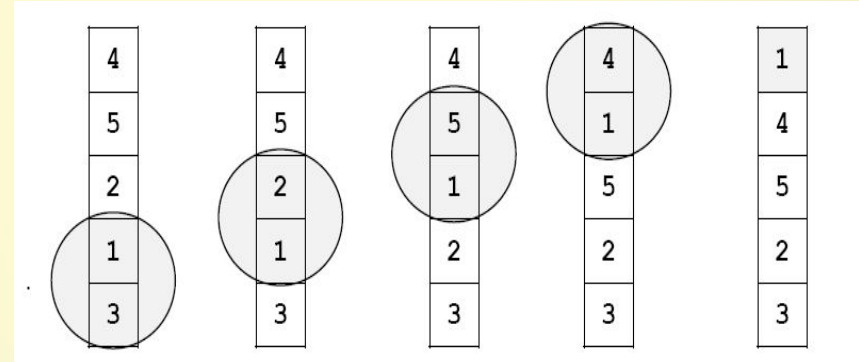


Текст программы

```
const int N = 10;
void main()
{ int i, j, nMin, A[N], c;
  // здесь нужно ввести массив A
  for ( i = 1; i < N; i ++ )
  { c = A[i];
    j = i - 1; // ищем в отсортированной части место для размещения
    while ( j > = 0 && A[j] > c) A[j+1] = A[j--]; // очередного элемента
    A[j+1] = c;
  }
  printf("\n Отсортированный массив:\n");
  for ( i = 0; i < N; i ++ )
    printf("%d ", A[i]);
}
```


Сортировка методом обмена

- Этот метод сортировки имеет жаргонное наименование «метод пузырька» и заключается в многократном упорядочении пар соседних элементов



Текст программы

```
const int N = 10;
void main()
{
    int i, j, A[N], c;
    // здесь надо ввести массив A
    for ( i = 0; i < N-1; i ++ ) // цикл повторных проходов по массиву
        for ( j = N-2; j >= i; j -- ) // идем с конца массива в начало
            if ( A[j] > A[j+1] ) // если они стоят неправильно, ...
                {
                    c = A[j]; A[j] = A[j+1]; A[j+1] = c; // переставить A[j] и A[j+1]
                }
    printf("\n Отсортированный массив:\n");
    for ( i = 0; i < N; i ++ ) printf("%d ", A[i]);
}
```

Сравнение методов

- ⊙ Все три алгоритма имеют, в среднем, одинаковую эффективность и выбор одного из них может определяться особенностями задачи, а также личными пристрастиями программиста

Двумерные массивы

- ⊙ В языке C++ такие массивы рассматриваются как одномерные массивы одномерных массивов
- ⊙ Поэтому такой массив может быть определен следующим образом:

```
int a[10] [5];
```

Инициализация массива

- ⊙ Двумерный массив может инициализироваться как одномерный массив:

```
int a[2][3] = { 3, 45, 11, -8, 74, -10};
```

или как массив массивов:

```
int a[2][3] = { {3, 45, 11}, {-8, 74, -10}};
```

- ⊙ При наличии инициализатора в определении двумерного массива можно не указывать размер по первому измерению, например:

```
int a[ ][3] = { {3, 45, 11}, {-8, 74, -10}};
```

Обращение к элементу массива

- ⊙ Для двумерных массивов каждый из индексов записывается в отдельных квадратных скобках:
 $a[0][2] = a[1][2] + 4;$
- ⊙ Поскольку элементы двумерного массива располагаются в оперативной памяти в виде непрерывной последовательности, то возможно обращение к элементу массива с использованием одного индексного выражения

Пример обращения

- ⊙ Пусть определение массива имеет вид:

int a [m] [n],

где **m**, **n** – константы

- ⊙ Тогда эквивалентными являются два обращения: **a**
[i] [j] и **a[i*m+j]**

Конец лекции
