Сортировка и поиск информации. Методы внутренней сортировки

Лекция 13

Сортировкой или упорядочением массива называется расположение его элементов по возрастанию (или убыванию). Если не все элементы различны, то надо говорить о неубывающем (или невозрастающем) порядке.

Критерии оценки эффективности этих алгоритмов могут включать следующие параметры:

- количество шагов алгоритма, необходимых для упорядочения;
- количество сравнений элементов;
- количество перестановок, выполняемых при сортировке.

*Сортировка подсчетом

В ней используются входной массив A и вспомогательный массив B для отсортированного массива. В алгоритме следует для каждого элемента входного массива A[i] подсчитать количество элементов меньших него (c1) и количество элементов, равных ему, но стоящих не после него (c2)

(c = c1 + c2). Очевидно что число c и дает нам номер (позицию) элемента A[i] в отсортированном массиве, поэтому необходимо B[c] присвоить A[i].

```
program sortpodschet;
type mas=array[1..100] of real;
var a,b:mas;
    i,j,n,c:integer;
begin
```

```
writeln('Vvedite kol elementov v massive');
 readln(n);
 writeln('Vvedite massiv');
 for i:=1 to n do read (a[i]);
 for i:=1 to n do
    begin
      c:=0;
      for j:=1 to n do  if a[j]<a[i] then c:=c+1;
      for j:=1 to i do  if a[i]=a[j] then c:=c+1;
     b[c]:=a[i];
   end;
for i:=1 to n do  write (b[i]:8:3);
readln;
end.
```

*Сортировка посредством выбора

Самый понятный способ сортировки. Если нам необходимо отсортировать массив по возрастанию, то, возможно мы нашли бы самый маленький элемент и поставили его на первое место, затем самый маленький из оставшихся и его на второе место и т. д.

На j-ом этапе выбирается элемент наименьший среди M[j], M[j+1],. . ., M[N] и меняется местами с элементом M[j]. В результате после j-го этапа все элементы M[1], M[2],. . ., M[j]будут упорядочены.

```
program sortViborom;
type mas=array[1..100] of real;
var a:mas;
    i,j,n:integer;
```

```
procedure perest(var k,l:real);  {Переставляет элементы k и l}
  var x:real;
begin
  x:=k;   k:=l;   l:=x;
end;
procedure findmin(nachind:integer; var minind:integer);
{Ищет в глобальном массиве a начиная с элемента с номером
nachind минимальный элемент и его индекс сохраняет в
переменной minind}
  var i:integer; min:real;
begin
  minind:=nachind;  min:=a[nachind];
  for i:=nachind+1 to n do
    if min>a[i] then
```

```
  begin
      min:=a[i];  minind:=i;
    end;
end;
begin
  writeln('Vvedite kol elementov v massive');  readln(n);
  writeln('Vvedite massiv');   for i:=1 to n do  read (a[i]);
  for j:=1 to n-1 do
    begin
      findmin(j,i);  perest(a[j],a[i]);
    end;
  for i:=1 to n do
      write (a[i]:8:3);
  readln;  end.
```

*Метод "пузырька" или сортировка обменом

Представьте, что массив расположен вертикально. Элементы с большим значением всплывают вверх наподобие больших пузырьков. При первом проходе вдоль массива, начиная проход "снизу", берется первый элемент и поочередно сравнивается с последующими. При этом:

- если встречается более "легкий" (с меньшим значением) элемент, то они меняются местами;
- при встрече с более "тяжелым" элементом, последний становится "эталоном" для сравнения, и все следующие сравниваются с ним .

В результате наибольший элемент оказывается в самом верху массива.

Во время второго прохода вдоль массива находится второй по величине элемент, который помещается под элементом, найденным при первом проходе, т.е на вторую сверху позицию, и т.д.

```
program puzirkSort;
type mas=array[1..100] of real;
var a:mas;
    i,j,n:integer;
procedure perest(var k,l:real);
  var x:real;
begin
  x:=k;
  k:=l;
  l:=x;
end;
```

```
begin
  writeln('Vvedite kol elementov v massive');
  readln(n);
  writeln('Vvedite massiv');
  for i:=1 to n do
     read (a[i]);
  for i:=1 to n-1 do
    for j:=1 to n-i do
      if a[j]>a[j+1] then perest(a[j],a[j+1]);
  for i:=1 to n do
      write (a[i]:8:3);
  readln;
end.
```

*Сортировка вставками

На j-ом этапе мы "вставляем" j-ый элемент M[j] в нужную позицию среди элементов M[1], M[2],. . ., M[j-1], которые уже упорядочены. После этой вставки первые j элементов массива M будут упорядочены.

```
program sortVstavkami;
type mas=array[1..100] of real;
var a:mas;   i,j,n:integer;
procedure perest(var k,l:real);
  var x:real;
begin
  x:=k;    k:=l;
  l:=x;
end;
```

```
begin
  writeln('Vvedite kol elementov v massive');   readln(n);
  writeln('Vvedite massiv');   for i:=1 to n do read (a[i]);
for j:=2 to n do
    begin
    i:=j;
    while a[i]<a[i-1] do
      begin
        perest(a[i],a[i-1]);  i:=i-1;
        if i=1 then break;
      end;
    end;
  for i:=1 to n do  write (a[i]:8:3);
readln;  end.
```

Домашнее задание

1. Составить опорный конспект лекции по теме «Сортировка и поиск информации. Методы внутренней сортировки» на основе презентации.

2. Фундаментальные алгоритмы и структуры данных в Delphi. Бакнелл Джулиан М. СПб.: ООО «ДиаСофтЮП», 2003, стр.153-204.