

**ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ  
ДИМИТРОВГРАДСКИЙ ИНСТИТУТ ТЕХНОЛОГИЙ, УПРАВЛЕНИЯ И ДИЗАЙНА  
"КАФЕДРА ВЫСШЕЙ МАТЕМАТИКИ И ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ"**

**Лабораторная работа №6  
по курсу "Алгоритмы и Структуры данных"  
на тему: "Сортировки данных в памяти"  
Вариант № 19**

***Выполнил студент группы ВТ-21:***

***Потеренко А.Г.***

***Проверил преподаватель:***

***Мингалиев Р.Ш.***

## **Порядок работы.**

1. Анализ индивидуального задания и разработка способов представления объектов задачи в памяти, методов доступа к ним.
2. Разработка программы на языке Паскаль.
3. Разработка контрольных примеров.
4. Отладка программ.
5. Составление отчета.

## **Содержание отчета.**

	<b>Стр.</b>
1. Текст постановки задачи.....	3
2. Изложение способов представления объектов задачи в памяти и методов доступа к ним.....	3
3. Алгоритм.....	4-5
4. Описание и обоснование контрольных примеров.....	6-7
5. Текст программы с комментариями (в виде приложения).....	8-14

## **Общие требования.**

Лабораторные работы могут быть выполнены на любом языке программирования. Задачи должны быть реализованы в общем случае полностью. Обязательно за собой восстанавливать полностью исходное состояние ЭВМ (очистка ОП, восстановление режима экрана и т.п.). Лабораторные работы должны быть снабжены комментариями, и содержать описание задачи и представление автора. Программа должна адекватно реагировать на любые действия пользователя и контролировать вводимую информацию на допустимость значений. Наличие интерфейса в виде меню с возможностью добавления, удаления, редактирования данных обязательно.

## 1. Текст постановки задачи.

Написать программу, реализующую сортировки:

- Метод пузырька.
- Нерекурсивная версия Quicksort.

1. Режим демонстрации алгоритма сортировки (число элементов 2 – 20, задаются случайным образом или вводятся с клавиатуры)
2. Сортировка массива из 32, 256, 4096, 16384 элементов (массив полностью упорядочен, упорядочен в обратном порядке, задан случайным образом). Определить время выполнения процедуры сортировки.
3. Сортировка массива из 32, 256, 4096, 16384 элементов (массив полностью упорядочен, упорядочен в обратном порядке, задан случайным образом). Определить число сравнений и перестановок элементов.

## 2. Изложение способов представления объектов задачи в памяти и методов доступа к ним.

В данной задаче элементы в памяти представляются статическим массивом. Таким образом, память выделяется на этапе компиляции программы, а не выделяется динамически. Соответственно, доступ к объектам задачи осуществляется как к элементам массива.

### 3. Алгоритм решения данной задачи.

#### 1. Метод пузырька.

Простая обменная сортировка (в просторечии называемая "методом пузырька") для массива  $a[1], a[2], \dots, a[n]$  работает следующим образом. Начиная с конца массива сравниваются два соседних элемента ( $a[n]$  и  $a[n-1]$ ). Если выполняется условие  $a[n-1] > a[n]$ , то значения элементов меняются местами. Процесс продолжается для  $a[n-1]$  и  $a[n-2]$  и т.д., пока не будет произведено сравнение  $a[2]$  и  $a[1]$ . Понятно, что после этого на месте  $a[1]$  окажется элемент массива с наименьшим значением. На втором шаге процесс повторяется, но последними сравниваются  $a[3]$  и  $a[2]$ . И так далее. На последнем шаге будут сравниваться только текущие значения  $a[n]$  и  $a[n-1]$ . Понятна аналогия с пузырьком, поскольку наименьшие элементы (самые "легкие") постепенно "всплывают" к верхней границе массива. Пример сортировки методом пузырька показан в таблице 2.3.

Таблица 2.3. Пример сортировки методом пузырька

<b>Начальное состояние массива</b>	8 23 5 65 44 33 1 6
<b>Шаг 1</b>	8 23 5 65 44 33 1 6 8 23 5 65 44 1 33 6 8 23 5 65 1 44 33 6 8 23 5 1 65 44 33 6 8 23 1 5 65 44 33 6 8 1 23 5 65 44 33 6 1 8 23 5 65 44 33 6
<b>Шаг 2</b>	1 8 23 5 65 44 6 33 1 8 23 5 65 6 44 33 1 8 23 5 6 65 44 33 1 8 23 5 6 65 44 33 1 8 5 23 6 65 44 33 1 5 8 23 6 65 44 33
<b>Шаг 3</b>	1 5 8 23 6 65 33 44 1 5 8 23 6 33 65 44 1 5 8 23 6 33 65 44 1 5 8 6 23 33 65 44 1 5 6 8 23 33 65 44
<b>Шаг 4</b>	1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65
<b>Шаг 5</b>	1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65
<b>Шаг 6</b>	1 5 6 8 23 33 44 65 1 5 6 8 23 33 44 65
<b>Шаг 7</b>	1 5 6 8 23 33 44 65

Для метода простой обменной сортировки требуется число сравнений  $n^*(n-1)/2$ , минимальное число пересылок 0, а среднее и максимальное число пересылок –  $O(n^2)$ .

Метод пузырька допускает три простых усовершенствования. Во-первых, как показывает таблица 2.3, на четырех последних шагах расположение значений элементов не менялось (массив оказался уже упорядоченным). Поэтому, если на некотором шаге не было произведено ни одного обмена, то выполнение алгоритма можно прекращать. Во-вторых, можно запоминать наименьшее значение индекса массива, для которого на текущем шаге выполнялись перестановки. Очевидно, что верхняя часть массива до элемента с этим индексом уже отсортирована, и на следующем шаге можно прекращать сравнения значений соседних элементов при достижении такого значения индекса. В-третьих, метод пузырька работает неравноправно для "легких" и "тяжелых" значений. Легкое значение попадает на нужное место за один шаг, а тяжелое на каждом шаге опускается по направлению к нужному месту на одну позицию.

## 2. Нерекурсивная версия Quicksort.

Метод сортировки разделением был предложен Чарльзом Хоаром (он любит называть себя Тони) в 1962 г. Этот метод является развитием метода простого обмена и настолько эффективен, что его стали называть "методом быстрой сортировки - Quicksort".

Основная идея алгоритма состоит в том, что случайным образом выбирается некоторый элемент массива  $x$ , после чего массив просматривается слева, пока не встретится элемент  $a[i]$  такой, что  $a[i] > x$ , а затем массив просматривается справа, пока не встретится элемент  $a[j]$  такой, что  $a[j] < x$ . Эти два элемента меняются местами, и процесс просмотра, сравнения и обмена продолжается, пока мы не дойдем до элемента  $x$ . В результате массив окажется разбитым на две части - левую, в которой значения ключей будут меньше  $x$ , и правую со значениями ключей, большими  $x$ . Далее процесс рекурсивно продолжается для левой и правой частей массива до тех пор, пока каждая часть не будет содержать в точности один элемент. Понятно, что как обычно, рекурсию можно заменить итерациями, если запоминать соответствующие индексы массива. Проследим этот процесс на примере нашего стандартного массива (таблица 2.6).

Таблица 2.6. Пример быстрой сортировки

<b>Начальное состояние массива</b>	8 23 5 65   44   33 1 6
<b>Шаг 1 (в качестве <math>x</math> выбирается <math>a[5]</math>)</b>	<div> <div></div> <div> ----- </div> <div>8 23 5 6 44 33 1</div> <div>65</div> <div></div> <div> --- </div> <div>8 23 5 6 1 33 44</div> <div>65</div> </div>
<b>Шаг 2 (в подмассиве <math>a[1]</math>, <math>a[5]</math> в качестве <math>x</math> выбирается <math>a[3]</math>)</b>	<div> <div>8 23   5   6 1 33 44</div> <div>65</div> <div> ----- </div> <div>1 23 5 6 8 33 44</div> <div>65</div> <div> -- </div> <div>1 5 23 6 8 33 44</div> <div>65</div> </div>
<b>Шаг 3 (в подмассиве <math>a[3]</math>, <math>a[5]</math> в качестве <math>x</math> выбирается <math>a[4]</math>)</b>	<div> <div>1 5 23   6   8 33 44</div> <div>65</div> <div> ---- </div> <div>1 5 8 6 23 33 44</div> <div>65</div> </div>
<b>Шаг 4 (в подмассиве <math>a[3]</math>, <math>a[4]</math> выбирается <math>a[4]</math>)</b>	<div> <div>1 5 8   6   23 33 44</div> <div>65</div> <div> -- </div> <div>1 5 6 8 23 33 44</div> <div>65</div> </div>

Алгоритм недаром называется быстрой сортировкой, поскольку для него оценкой числа сравнений и обменов является  $O(n \cdot \log n)$ . На самом деле, в большинстве утилит, выполняющих сортировку массивов, используется именно этот алгоритм.

#### 4. Описание и обоснование контрольных примеров.

Тестирование программы осуществляется с помощью проверки ее на работоспособность при различных входных параметрах. В данном случае осуществляется защита от неправильных входных данных. Как видно на изображениях ниже, программа адекватно реагирует на события, производимые пользователем.

На данном рисунке показаны расчеты программы – время выполнения сортировки массива при четырех значениях количества  $n$  элементов. Можно заметить, что время второй сортировки невозможно измерить при таком количестве элементов.

Лабораторная работа №6 по алгоритмам (ВТ-21, 2005, Потеренко А.Г.)

Режим демонстрации алгоритма сортировки | Время выполнение процедуры сортировки

Метод пузырька

Время	Массив полностью упорядочен	Массив упорядочен в обратном порядке	Массив задан случайным образом
32	0.0	0.0	0.0
256	0.0	0.0	0.0
4096	0.0	0.31	0.31
16384	0.172	0.469	1.765

Сравнения

Метод нерекурсивной версии QUICKSORT

Время	Массив полностью упорядочен	Массив упорядочен в обратном порядке	Массив задан случайным образом
32	0.0	0.0	0.0
256	0.0	0.0	0.0
4096	0.0	0.0	0.0
16384	0.0	0.0	0.0

Сравнения

На данном рисунке показаны расчеты программы – количество перестановок элементов массива при четырех значениях количества  $n$  элементов.

Лабораторная работа №6 по алгоритмам (ВТ-21, 2005, Потеренко А.Г.)

Режим демонстрации алгоритма сортировки | Время выполнение процедуры сортировки

Метод пузырька

Время	Массив полностью упорядочен	Массив упорядочен в обратном порядке	Массив задан случайным образом
32	0	496	216
256	0	32640	14794
4096	0	63488	21271
16384	0	57344	42253

Сравнения

Метод нерекурсивной версии QUICKSORT

Время	Массив полностью упорядочен	Массив упорядочен в обратном порядке	Массив задан случайным образом
32	24	41	63
256	192	321	694
4096	3072	5121	18089
16384	12288	20481	21591

Сравнения

Результаты работы программы при различных n – от 2 до 20 элементов.

Лабораторная работа №6 по алгоритмам (ВТ-21, 2005, Потеряно А.Г.)

Режим демонстрации алгоритма сортировки

Время выполнение процедуры сортировки

Выбор типа сортировки

Метод пузырька

Нерекурсивная версия Quicksort

Число элементов 2..20

10

Сгенерировать массив

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
	33	82	24	50	62	16	55	40	0	97										
	0	16	24	33	40	50	55	62	82	97										
	33	0	24	50	40	16	55	62	82	97										
	33	0	24	16	40	50	55	62	82	97										
	16	0	24	33	40	50	55	62	82	97										
	16	0	24	33	40	50	55	62	82	97										
	0	16	24	33	40	50	55	62	82	97										
	0	16	24	33	40	50	55	62	82	97										
	0	16	24	33	40	50	55	62	82	97										

## 5. Текст программы с комментариями (в виде приложения).

Исходный текст программы:

```
program Project1;

uses
  Forms,
  Unit1 in 'Unit1.pas' {Form1};

{$R *.res}

begin
  Application.Initialize;
  Application.CreateForm(TForm1, Form1);
  Application.Run;
end.
```

Исходный текст главного модуля программы:

```
unit Unit1;

.....

const
  n=16384;
var
  Form1: TForm1;
  i: word;
  mil,sec,delta,deltas: longint;
  Mas:array[1..n] of integer;
  //-----
  NewPage: TTabSheet;
  NewPanel: TPanel;
  NewButton: TButton;
  NewGroupBox: TGroupBox;
  NewEdit1, NewEdit2, NewEdit3, NewEdit4, NewEdit5, NewEdit6: TEdit;
  NewEdit7, NewEdit8, NewEdit9, NewEdit10: TEdit;
  NewEdit11, NewEdit12, NewEdit13, NewEdit14: TEdit;
  NewEdit15, NewEdit16, NewEdit17, NewEdit18: TEdit;
  NewEdit19, NewEdit20, NewEdit21, NewEdit22: TEdit;
  NewEdit23, NewEdit24, NewEdit25, NewEdit26: TEdit;
  NSG: TStringGrid;
  NL: TLabel;
  GLT:TSystemTime;

.....

procedure TForm1.BEGIN3(Sender: TObject);
var i,j:word;
begin
  for i:=1 to n do NSG.Cells[i,1]:='';
  Randomize;
  try
    //-----
    if (StrToInt(NewEdit1.Text)>0)and(StrToInt(NewEdit1.Text)<21) then
      for i:=1 to StrToInt(NewEdit1.Text) do
        begin
          Mas[i]:=random(100);
          NSG.Cells[i,1]:=VarToStr(Mas[i]);
        end;
      for j:=2 to NSG.RowCount do
        for i:=1 to 20 do NSG.Cells[i,j]:='';
      NSG.RowCount:=2;
      //-----
    except
    end;
  end;
  //-----
  procedure TForm1.BEGIN4_VR(Sender: TObject); //Время методом пузырька
  const masser:array[1..4] of word=(32,256,4096,16384);
  var x,i,j,p,tre:word;
  begin
```



```

randomize;
for tre:=1 to 3 do
for p:=1 to 4 do
begin
case tre of
1:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=i;
2:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=masser[p]-i;
3:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=random(100);
end;
//-----
GetLocalTime(GLT);
mil:=GLT.wMilliseconds;
sec:=GLT.wSecond;
for i:=2 to masser[p] do
for j:=masser[p] downto i do
if Mas[j-1]>Mas[j] then
begin
x:=Mas[j-1];
Mas[j-1]:=Mas[j];
Mas[j]:=x;
end;
//-----
GetLocalTime(GLT);
if (GLT.wSecond-sec)>=0 then deltas:=GLT.wSecond-sec
else
begin
deltas:=60-sec;
deltas:=deltas+GLT.wSecond;
end;
if (GLT.wMilliseconds-mil)>=0 then delta:=GLT.wMilliseconds-mil
else
begin
delta:=1000-mil;
delta:=delta+GLT.wMilliseconds;
end;
case tre of
1:begin
case p of
1:NewEdit3.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
2:NewEdit4.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
3:NewEdit5.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
4:NewEdit6.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
end;
end;
2:begin
case p of
1:NewEdit7.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
2:NewEdit8.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
3:NewEdit9.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
4:NewEdit10.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
end;
end;
3:begin
case p of
1:NewEdit11.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
2:NewEdit12.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
3:NewEdit13.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
4:NewEdit14.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
end;
end;
end;
end;
end;
//-----
//-----
//-----
procedure TForm1.BEGIN5_VR(Sender: TObject); //Время методом QUICKSORT
const masser:array[1..4] of longint=(32,256,4096,16384);
type gop=record
L:longint;
R:longint;
end;
var x,i,j,p,tre:longint;
stack:array[1..n] of gop;
s,n,L,R,w:longint;

```

```

begin
  randomize;
  for tre:=1 to 3 do
    for p:=1 to 4 do
      begin
        case tre of
          1:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=i;
          2:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=masser[p]-i;
          3:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=random(100);
        end;
        //-----
        GetLocalTime(GLT);
        mil:=GLT.wMilliseconds;
        sec:=GLT.wSecond;
        //-----
        n:=masser[p];
        s:=1;
        stack[1].L:=1;
        stack[s].R:=n;
        repeat
          L:=stack[s].L;
          R:=stack[s].R;
          s:=s-1;
          repeat
            i:=L;
            j:=R;
            x:=Mas[(L+R) div 2];
            repeat
              while Mas[i]<x do begin i:=i+1 end;
              while x<Mas[j] do begin j:=j-1; end;
              if i<=j then
                begin
                  w:=Mas[i];
                  Mas[i]:=Mas[j];
                  Mas[j]:=w;
                  i:=i+1;
                  j:=j-1;
                end;
            until i>j;
            if i<R then
              begin
                s:=s+1;
                stack[s].L:=i;
                stack[s].R:=R;
              end;
            R:=j;
          until L>=R;
        until s=0;
        //-----
        GetLocalTime(GLT);
        if (GLT.wSecond-sec)>=0 then deltas:=GLT.wSecond-sec
          else
            begin
              deltas:=60-sec;
              deltas:=deltas+GLT.wSecond;
            end;
        if (GLT.wMilliseconds-mil)>=0 then delta:=GLT.wMilliseconds-mil
          else
            begin
              delta:=1000-mil;
              delta:=delta+GLT.wMilliseconds;
            end;
        case tre of
          1:begin
              case p of
                1:NewEdit15.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
                2:NewEdit16.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
                3:NewEdit17.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
                4:NewEdit18.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
              end;
            end;
          2:begin
              case p of
                1:NewEdit19.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
                2:NewEdit20.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
              end;
            end;
        end;
      end;
    end;
  end;

```

```

        3:NewEdit21.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
        4:NewEdit22.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
    end;
end;
3:begin
    case p of
        1:NewEdit23.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
        2:NewEdit24.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
        3:NewEdit25.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
        4:NewEdit26.Text:=VarToStr(deltas)+'.'+VarToStr(delta);
    end;
end;
end;
end;
end;
//-----
procedure TForm1.BEGIN6_PER(Sender: TObject); //Число перестановок методом пузырька
const masser:array[1..4] of word=(32,256,4096,16384);
var x,i,j,p,tre:word;
    CON1:word;
begin
    for tre:=1 to 3 do
        for p:=1 to 4 do
            begin
                randomize;
                case tre of
                    1:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=i;
                    2:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=masser[p]-i;
                    3:for i:=1 to masser[p] do Mas[i]:=random(100);
                end;
                //-----
                CON1:=0;
                for i:=2 to masser[p] do
                    for j:=masser[p] downto i do
                        if Mas[j-1]>Mas[j] then
                            begin
                                INC(CON1);
                                x:=Mas[j-1];
                                Mas[j-1]:=Mas[j];
                                Mas[j]:=x;
                            end;
                end;
                //-----
                case tre of
                    1:begin
                        case p of
                            1:NewEdit3.Text:=VarToStr(CON1);
                            2:NewEdit4.Text:=VarToStr(CON1);
                            3:NewEdit5.Text:=VarToStr(CON1);
                            4:NewEdit6.Text:=VarToStr(CON1);
                        end;
                    end;
                    2:begin
                        case p of
                            1:NewEdit7.Text:=VarToStr(CON1);
                            2:NewEdit8.Text:=VarToStr(CON1);
                            3:NewEdit9.Text:=VarToStr(CON1);
                            4:NewEdit10.Text:=VarToStr(CON1);
                        end;
                    end;
                    3:begin
                        case p of
                            1:NewEdit11.Text:=VarToStr(CON1);
                            2:NewEdit12.Text:=VarToStr(CON1);
                            3:NewEdit13.Text:=VarToStr(CON1);
                            4:NewEdit14.Text:=VarToStr(CON1);
                        end;
                    end;
                end;
            end;
        end;
    end;
end;
//-----
procedure TForm1.BEGIN7_PER(Sender: TObject); //Число перестановок методом QUIKSSORT
const masser:array[1..4] of longint=(32,256,4096,16384);
type gop=record
    L:longint;

```

```

        R:longint;
    end;
var x,i,j,p,tre:longint;
    stack:array[1..n] of gop;
    s,n,L,R,w:longint;
    CON1:word;
begin
    randomize;
    for tre:=1 to 3 do
    for p:=1 to 4 do
    begin
        case tre of
            1:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=i;
            2:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=masser[p]-i;
            3:for i:=1 to  masser[p] do Mas[i]:=random(100);
        end;
        //-----
        CON1:=0;
        n:=masser[p];
        s:=1;
        stack[1].L:=1;
        stack[s].R:=n;
        repeat
            L:=stack[s].L;
            R:=stack[s].R;
            s:=s-1;
            repeat
                i:=L;
                j:=R;
                x:=Mas[(L+R) div 2];
                repeat
                    while Mas[i]<x do begin i:=i+1 end;
                    while x<Mas[j] do begin j:=j-1; end;
                    if i<=j then
                        begin
                            INC(CON1);
                            w:=Mas[i];
                            Mas[i]:=Mas[j];
                            Mas[j]:=w;
                            i:=i+1;
                            j:=j-1;
                        end;
                until i>j;
                if i<R then
                    begin
                        INC(CON1);
                        s:=s+1;
                        stack[s].L:=i;
                        stack[s].R:=R;
                    end;
                R:=j;
            until L>=R;
        until s=0;
        //-----
        case tre of
            1:begin
                case p of
                    1:NewEdit15.Text:=VarToStr(CON1);
                    2:NewEdit16.Text:=VarToStr(CON1);
                    3:NewEdit17.Text:=VarToStr(CON1);
                    4:NewEdit18.Text:=VarToStr(CON1);
                end;
            end;
            2:begin
                case p of
                    1:NewEdit19.Text:=VarToStr(CON1);
                    2:NewEdit20.Text:=VarToStr(CON1);
                    3:NewEdit21.Text:=VarToStr(CON1);
                    4:NewEdit22.Text:=VarToStr(CON1);
                end;
            end;
            3:begin
                case p of
                    1:NewEdit23.Text:=VarToStr(CON1);
                    2:NewEdit24.Text:=VarToStr(CON1);

```

```

        3:=NewEdit25.Text:=VarToStr(CON1);
        4:=NewEdit26.Text:=VarToStr(CON1);
    end;
end;
end;
end;
end;
//-----
procedure TForm1.BEGIN1(Sender: TObject);           //Метод пузырька
var x,i,j,n,p,e:word;
begin
    try
        p:=2;
        n:=StrToInt(NewEdit1.Text);
        NSG.RowCount:=2;
        for i:=2 to n do
            for j:=n downto i do
                if Mas[j-1]>Mas[j] then
                    begin
                        x:=Mas[j-1];
                        Mas[j-1]:=Mas[j];
                        Mas[j]:=x;
                        //-----
                        for e:=1 to StrToInt(NewEdit1.Text) do NSG.Cells[e,p]:=VarToStr(Mas[e]);
                        INC(P);
                        NSG.RowCount:=NSG.RowCount+1
                        //-----
                    end;
                except
                    end;
            end;
        end;
        //-----
        procedure TForm1.BEGIN2(Sender: TObject);      //Нерекурсивная версия QUICKSORT
        type gop=record
            L:word;
            R:word;
        end;
        var stack:array[1..n] of gop;
            s,n,L,R,j,x,w,e,p:word;
        begin
            try
                n:=StrToInt(NewEdit1.Text);
                s:=1;
                stack[1].L:=1;
                stack[s].R:=n;
                NSG.RowCount:=2;
                p:=2;
                repeat
                    L:=stack[s].L;
                    R:=stack[s].R;
                    s:=s-1;
                    repeat
                        i:=L;
                        j:=R;
                        x:=Mas[(L+R) div 2];
                        repeat
                            while Mas[i]<x do begin i:=i+1 end;
                            while x<Mas[j] do begin j:=j-1; end;
                            if i<=j then
                                begin
                                    w:=Mas[i];
                                    Mas[i]:=Mas[j];
                                    Mas[j]:=w;
                                    i:=i+1;
                                    j:=j-1;
                                    //-----
                                    for e:=1 to StrToInt(NewEdit1.Text) do NSG.Cells[e,p]:=VarToStr(Mas[e]);
                                    INC(P);
                                    NSG.RowCount:=NSG.RowCount+1
                                    //-----
                                end;
                            until i>j;
                            if i<R then
                                begin
                                    s:=s+1;

```

```
        stack[s].L:=i;
        stack[s].R:=R;
    end;
    R:=j;
    until L>=R;
    until s=0;
    //-----
    for i:=1 to StrToInt(NewEdit1.Text) do NSG.Cells[i,2]:=VarToStr(Mas[i]);
except
end;
end;
//-----
end.
```