

Міністерство освіти і науки, молоді та спорту України

Національний технічний університет України

«Київський політехнічний інститут»

## **Інтерполяція та згладжування**

Методичні вказівки до виконання лабораторних робіт з  
дисципліни „Числові методи”  
для студентів спеціальності „Автоматизоване управління  
технологічними процесами”  
напряму „Автоматизація та комп'ютерно-інтегровані технології”

*Рекомендовано Вченою радою інженерно-хімічного факультету*

Київ  
НТУУ «КПІ»  
2014

Інтерполяція та згладжування: Метод. вказівки до виконання лабораторних робіт з дисципліни „Числові методи” для студентів спеціальності „Автоматизоване управління технологічними процесами” напряму „Автоматизація та комп'ютерно-інтегровані технологічні комплекси” / Уклад.: А.І. Ситніков”, 2014. - 60 с.

*Гриф надано Вченою радою ІХФ  
(Протокол № від 2014р.)*

Навчальне видання

### ІНТЕРПОЛЯЦІЯ ТА ЗГЛАДЖУВАННЯ

Методичні вказівки до виконання лабораторних робіт з дисципліни „Числові методи” для студентів спеціальності „Автоматизоване управління технологічними процесами” напряму „Автоматизація та комп'ютерно-інтегровані технології”

Укладачі: Ситніков Олексій Володимирович

Відповідальний редактор А.І.Жученко, д-р техн.наук, проф.

Рецензент : В.І. Сівецький, к.т.н., проф.

Авторська редакція

## Зміст

Вступ.....	4
<i>Лабораторна робота №1</i>	
Метод Гауса розв'язання систем лінійних алгебраїчних рівнянь.....	5
<i>Лабораторна робота №2</i>	
Інтерполяційний поліном.....	12
<i>Лабораторна робота №3</i>	
Згладжуючий поліном.....	22
<i>Лабораторна робота №4</i>	
Інтерполяційні кубічні сплайни.....	35
<i>Лабораторна робота №5</i>	
Інтерполяційні В-сплайни.....	45
<i>Лабораторна робота №6</i>	
Інтерполяційні В-сплайни .....	50
Список рекомендованої літератури.....	59

## Вступ

В першому розділі були розглянуті основи алгоритмічної мови програмування *Pascal*. Розглянуто текстовий та графічний режим.

Другий розділ присвячений розв'язку задач інтерполяції (згладжування), пошуку розв'язків системи рівнянь, вирішення задач інтерполяції за допомогою кубічних сплайнів та дослідження роботи з кубічними сплайнами в цілому, пошук комплексних коренів полінома.

Методичні вказівки доповнені текстами демонстраційно-відлагоджувальних програм та місцями під внесення результатів роботи.

Основною задачею даного лабораторного курсу є комп'ютерна реалізація математичних алгоритмів дослідження поліномів з формуванням відповідних графічних зображень.

Перша робота присвячена розв'язанню системи лінійних алгебраїчних рівнянь методом Гауса, кількість рівнянь в системі обмежена параметром  $N_{\max}$ .

Друга та третя робота виконуються за допомогою однієї програми *AprPol*, де в одному пункті виконується процес інтерполяції за допомогою інтерполяційного полінома, а в іншому – процес згладжування, використовуючи метод найменших квадратів.

Наступним кроком дослідження – є інтерполяція за допомогою кубічних сплайнів.

Кінцевим етапом дослідження є визначення коренів полінома шляхом сканування ділянки комплексної площини.

## Лабораторна робота №1

Метод Гауса розв'язання систем лінійних алгебраїчних рівнянь

Мета роботи : Дослідити спосіб розв'язання систем лінійних алгебраїчних рівнянь методом Гауса.

### Теоретичні відомості

Система рівнянь має вигляд

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 + \dots + a_{1,n}x_n = a_{1,n+1}, \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 + \dots + a_{2,n}x_n = a_{2,n+1}, \\ a_{3,1}x_1 + a_{3,2}x_2 + a_{3,3}x_3 + \dots + a_{3,n}x_n = a_{3,n+1}, \\ \dots \\ a_{n,1}x_1 + a_{n,2}x_2 + a_{n,3}x_3 + \dots + a_{n,n}x_n = a_{n,n+1}. \end{array} \right. \quad (1)$$

Тут  $x_1, x_2, x_3, \dots, x_n$  – невідомі,

$a_{z,s}$ , де  $1 \leq z \leq n$ ,  $1 \leq s \leq n+1$  – коефіцієнти.

Розширена матриця коефіцієнтів, що відповідає системі (1), – має вигляд

	$s=1$	2	3	...	$n$	$n+1$
$z=1$	$a_{1,1}$	$a_{1,2}$	$a_{1,3}$	...	$a_{1,n}$	$a_{1,n+1}$
2	$a_{2,1}$	$a_{2,2}$	$a_{2,3}$	...	$a_{2,n}$	$a_{2,n+1}$
3	$a_{3,1}$	$a_{3,2}$	$a_{3,3}$	...	$a_{3,n}$	$a_{3,n+1}$
...	...	...	...	...	...	...
$n$	$a_{n,1}$	$a_{n,2}$	$a_{n,3}$	...	$a_{n,n}$	$a_{n,n+1}$
$A:Matr$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	...	$x_n$	праві частини

Під матрицею показано невідомі, коефіцієнтами при яких є елементи відповідного стовпчика матриці  $A$ .

Розв'язок системи – масив  $X:Coef$ , що має таку структуру

	-1	0	1	2	3	...	$n$	...	31
$X:Coef$	$n$	-	$x_1$	$x_2$	$x_3$	...	$x_n$		

Отже, в комірку  $x[-1]$  заноситься кількість знайдених (і “складованих” в масиві  $x$ ) значень невідомих. Алгоритм розв’язання системи (1), що розглядається в даній роботі, побудований таким чином, що він приводить до визначення усіх невідомих даної системи, або не визначає жодного з них. В такому випадку в  $x[-1]$  записується  $n$  (порядок системи, а отже, і кількість знайдених невідомих в ній), у другому в  $x[-1]$  записується нуль (це означає, що дана система не має розв’язку або, принаймні, даним алгоритмом цей розв’язок не знайдено).

Алгоритм Гауса (з вибором головного елемента) реалізується в підпрограмі, заголовок якої виглядає так

```
procedure SystUr (n: integer; A: Matr; var X:Coef);
```

```
    const Nmax =15;
```

```
    Тут    type Matr = array [1.. Nmax , 1.. Nmax+1] of real;
```

Константу  $Nmax$  користувач при потребі може задавати на свій розсуд.

```
    type Coef = array [- 1.. 31] of real;
```

$n$  – порядок системи.

$A$  – масив коефіцієнтів системи, розширена (за рахунок правих частин) матриця коефіцієнтів.

$x$  – масив значень розв’язку систем.

Схема розміщення знайдених значень невідомих показана вище.

У підпрограмі *SystUr* ще задається  $const Eps = 1e - 9$ ;

Це значення модуля коефіцієнта (в тому числі в процесі перетворень матриці  $A$  за схемою Гауса), яке розглядається як потенційно рівне нулю (з урахуванням імовірних похибок як його задання, так і обчислення в процесі перетворень матриці). Якщо в процесі виконання прямого ходу методу Гауса якийсь діагональний елемент виявляється за модулем меншим  $Eps$  (і немає можливості замінити його “кращим”), то дана система вважається несумісною, отже, така що не має розв’язку (в  $x[-1]$  заноситься нуль – і процес пошуку розв’язку припиняється).

В програмі *OSystUr* прийнято спочатку вводити так званий “контрольний розв’язок” (масив  $Xk$ : *Coef*). Масив же  $A$  коефіцієнтів вводиться без правих частин відповідних рівнянь системи. Коефіцієнти масиву  $A$  вводяться рядок за рядком (рівняння за рівнянням). У процесі введення коефіцієнтів чергового ( $z$ -го) рядку, коефіцієнт  $A[z,s]$  відразу множиться на  $Xk[s]$ , сума таких добутків накопичується, і після введення  $A[z,n]$  (з домноженням його на  $Xk[n]$ ) записується в якості  $A[z,n+1]$  (правої частини  $z$ -го рівняння).

Після спроби розв’язання створеної таким чином системи рівнянь (розширеної матриці  $A$ ) з’являється можливість співставити “контрольний розв’язок” (масив  $Xk$ ) з отриманим процедурою *SystUr* розв’язком (масив  $x$ ).

Хід роботи.

1. Завантажити середовище *Pascal*.
2. Набрати текст програми *OSystUr*.

```

Program OSystUr;
uses Crt,Serv,Graph;
const Nmax=10;
type Matr=array[1..Nmax,1..Nmax+1] of real;
var Xk,X:coef; A:Matr; z,s,n:integer;
    sum:real; T20:string[20];
procedure SystUr(n:integer; A:Matr; var x:Coef);
const Eps=1e-9;
var zmax,z,s,i,j:integer;
    r:real;
    b:boolean;
begin
b:=true;
if n=1
then
if abs(A[1,1])<Eps then b:=false
else X[1]:=a[1,2]/a[1,1]

```

```

else
begin
  i:=1;
  while (i<=n-1) and b do
    begin
      zMax:=i;
      for z:=i+1 to n do
        if abs(A[z,i])>abs(A[zMax,i]) then zMax:=z;
      if abs(A[zMax,i])<Eps
      then b:=false
      else
        begin
          if zMax>i then
            for j:=i to n+1 do
              begin
                r:=a[i,j]; a[i,j]:=a[zMax,j];
                a[zMax,j]:=r
              end;
            for z:=i+1 to n do
              if abs(a[z,i])>Eps then
                begin
                  r:=a[z,i]/a[i,i];
                  for s:=i+1 to n+1 do
                    a[z,s]:=a[z,s]-r*a[i,s]
                  end
                end;
            inc(i)
          end;
        if b then
          if abs(a[n,n])<Eps then b:=false;

```



```

if b then
  begin
    x[n]:=a[n,n+1]/a[n,n];
    for i:=n-1 downto 1 do
      begin
        r:=0;
        for s:=i+1 to n do
          r:=r+a[i,s]*x[s];
        x[i]:=(a[i,n+1]-r)/a[i,i]
      end
    end
  end;
if b then x[-1]:=n else x[-1]:=0
end;
begin
  A[1,1]:=5; A[1,2]:=2; n:=1;
  repeat
    PutA; Ou('Esc-exit,1-n,2-inpXk,3-inpA,4-outX');
    str(n,t10); Ts:='n='+t10;
    Info; j:=readkey;
    case j of
      '1': Oui('n=',n);
      '2': for s:=1 to n do
        begin
          str(s,t10);
          Our('Xk['+t10+']', Xk[s]);
        end;
      '3': for z:=1 to n do
        begin
          Sum:=0;Str(z,t10);

```

```

    for S:=1 to n do
        begin
            Str(S,Ts);
            Our('A[+t10+','+Ts+'],'A[z,S]);
            Sum:=Sum+A[z,S]*Xk[s]
        end;
        A[z,n+1]:=Sum
    end;
'4': begin
    SystUr(n,A,X); clear(0,15,getmaxx-1,getmaxy-15);
    if X[-1]=0
        then
            OutTextXY(50,20,'Solution is not found')
        else
            for S:=1 to n do
                begin
                    Str(S,t10);Str(Xk[S],Ts);Ts:='Xk[+t10+]'='+Ts;
                    Str(X[S],t20);Ts:=Ts+' '+'X[+t10+]'='+t20;
                    OutTextXY(50,(S+2)*10,Ts)
                end
            end{'4'}
        end{case}
    until j=#27;
    CloseGraph
end.

```

### 3. Записати відповідні результати роботи

а) Контрольний вектор значень невідомих.

б) Ліві частини системи рівнянь.

в) Отриманий вектор розв'язку.

Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. В чому суть метода Гауса.

2. Що відбувається :

```
begin
  r:=a[z,i]/a[i,i];
  for s:=i+1 to n+1 do
    a[z,s]:=a[z,s]-r*a[i,s]
  end;
```

3. Що відбувається :

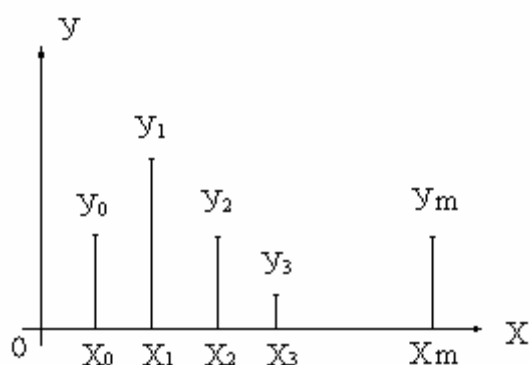
```
begin
  r:=a[i,j]; a[i,j]:=a[zMax,j];
  a[zMax,j]:=r
end;
```

## Лабораторна робота № 2

### Інтерполяційний поліном (у канонічній формі)

Мета роботи: Навчитись застосовувати інтерполяційний поліном, використовуючи масив коефіцієнтів.

#### Теоретичні відомості



Розглядається випадок, коли деяка функціональна залежність  $y = f(x)$  задається рядом точок на площині  $XOY$  (нумерація точок загальному випадку може бути довільною), тобто маємо множину пар значень

$X_s, Y_s$  для  $0 \leq S \leq m$ .

Задача інтерполяції буде полягати в тому, щоб знайти якийсь спосіб (алгоритм) знаходження значень функції у проміжках між вузлами (вузли-це набір значень  $X_s, 0 \leq S \leq m$ ). Мається на увазі, що “справжня” функція  $f(x)$  або невідома або ж з якихось міркувань незручна для використання дослідником.

В принципі, способів розв’язання задачі інтерполяції можна запропонувати безліч. Як правило, за умовчанням, приймається, що апроксимуюча функція має бути неперервною, бажано з неперервними нижчими похідними (чим більше-тим краще) і такою, щоб нею було просто і зручно користуватись. Значення апроксимуючої функції у вузлах інтерполяції, зрозуміло, має співпадати з відповідним значенням  $Y_s, 0 \leq S \leq m$ . Одним з найпопулярніших інструментів для розв’язання задач наближення (апроксимації) функції є поліном виду:

$$A(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n.$$

Степінь полінома  $n$  та значення його коефіцієнтів  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  підбирається (визначається) дослідником так, щоб задовольнити необхідні умови. В розглянутому випадку треба забезпечити проходження графіка полінома через задані точки  $(X_s, Y_s), 0 \leq S \leq m$  на площині  $XOY$  (значення



Формування матриці  $A$  і розв'язання відповідної системи алгебраїчних рівнянь реалізується у підпрограмі *IntPol*. Звертаємо увагу читача на ту обставину, що процедура *SystUr* повертає масив  $A:Coef$

$A:Coef$

	-1	0	1	2	3	...	n+1
<b>n+1</b>	—	<b>a<sub>0</sub></b>	<b>a<sub>1</sub></b>	<b>a<sub>2</sub></b>	...	<b>a<sub>n</sub></b>	

Щоб привести отриманий масив  $A$  до форми, прийнятої нами для розміщення коефіцієнтів полінома, треба виконати зсув елементів масиву на 1 позицію вліво і замінити вміст комірки  $A[-1]$  на  $n$ -ступінь інтерполяційного полінома, що і робиться в кінці підпрограми *IntPol*.

В програмі *AprPol* для перевірки коректності розв'язання задач інтерполяції, а також для спрощення введення вузлів інтерполяції та відповідних їм значень функції використовується такий прийом (як один із можливих).

Вводиться “контрольний поліном”  $A_k: Coef$ , задається діапазон значень  $X_n \leq X \leq X_k$ , задається  $m$ . Даний діапазон розбивається  $m$  кроків і для кожного з кроків визначається відповідне  $X_s$  та  $Y_s$  (останнє як значення полінома  $A_k(X_s)$ ). Сформовані таким чином масиви  $X$  та  $Y$  передаються в підпрограму *IntPol*, в результаті чого формується інтерполяційний поліном  $A(x)$ . Користувач може співставити між собою як поліноми  $A_k(x)$  та  $A(x)$ , так і їх графіки. На ці графіки накладаються зображені маленькими кружечками точки на площині  $XOY$  які, з одного боку, є породження полінома  $A_k(x)$ , а з іншого – через них має проходити графік полінома  $A(x)$ .

Хід роботи.

1. Завантажити середовище *Pascal* .
2. Набрати текст програми *AprPol*.

Program AprPol;

Uses Crt, Graph, Serv, Groms;

Const n: integer=3;

Nvr: integer=1;

Nmax: integer=10;

Alpha: real=1;

```

Beta: real=2;
K: real=1;
M: integer=5;
Type Matr=array[1..10, 1..11] of real;
Var Mx, My: CoefR;
    Ak, A: Coef;
    Mo: CoefL;
    e:real;
{$i systur.pas}
procedure intpol(x,y:coefr;var a:coef);
var z,s,n:integer;
d:matr;
begin
    n:=round(x[-1]);
    for z:=1 to n+1 do
        begin
            d[z,1]:=1; d[z,n+2]:=y[z-1];
            for s:=2 to n+1 do
                d[z,s]:=d[z,s-1]*x[z-1]
            end;
        systur (n+1,D,A);
        if A[-1]>0 then
            begin
                a[-1]:=n;
                for s:=0 to n do
                    a[s]:=a[s+1]
                end;
            end;
    end;
Function HorReal(a: Coef; x: Real): real;
var n, s: integer;

```

```

    r: real;
Begin
    n:= Round(A[-1]);  R := A[n];
    For s := n-1 downto 0 do
        R := R * x + A[s];
    HorReal := R;
End;
Procedure InpPol(Id: string; var A: Coef);
    Var s, n: Integer;
    Begin
        Oui('n-step pol',n);
        A[-1] := n;
        For s := 0 to n do
            Begin
                Str(s, T10);  Our(Id+'['+T10+']',A[s])
            end
        End;
Procedure OutPol(Id: String; A: Coef; X: Integer);
    Var s: Integer;
    Begin
        For s := 0 to Round(A[-1]) do
            Begin
                Str(s, T10);
                Str(A[s], Ts);
                OutTextXY(x, (s + 2) * 10, Id + '[' + T10 + ']=' + Ts)
            end
        End;
Procedure FormMoPol(A: Coef);
    Var s: integer;
        Dx: Real;

```



```

Begin
  Mo[-1] := L;   Dx := (Xk - Xn)/L;
  Mo[L+1] := Dx;
  For s := 0 to L do
    Mo[s] := HorReal(A, Xn + S * Dx)
  End;

```

```

Procedure FormPoints;

```

```

  Var s: integer;
      Dx1: real;
  Begin
    Dx1 := (Xk - Xn)/m;   Mx[-1] := m;
    My[-1] := m;
    Xmin := Xn;           Xmax := Xk;
    Ymin := 0;           Ymax := 0;
    For s := 0 to m do
      Begin
        X := Xn + s * Dx1;
        Mx[s] := X;
        Case Nvr of
          1: Y := HorReal(ak, x);
          2: Y := Sin(Alpha * x) + k * Cos(Beta * x)
        end;
        My[s] := y;
        if y < Ymin then Ymin := y;
        if y > Ymax then Ymax := y
      End;
    X0Y0(false);
    SetColor(15);
    ClearDevice;
    SystCoor;

```

```

For s := 0 to m do
  Circle(x0 + Round(Mx[s]/Dx), y0 - Round(My[s]/Dy), 3)
End;
Procedure Input;
Begin
  repeat
    PutA;   Ou('0-exit,1-Ak,2-Alpha,3-Beta,4-K,5-Xn,6-Xk,7-M,8-Nvr');
    Str(Alpha:1:2, T10);   Ts := 'Alpha=' + T10;
    Str(Beta:1:2, T10);   Ts := Ts + ',Beta=' + T10;
    Str(k:1:2, T10);      Ts := Ts + ',K=' + T10;
    Str(Xn:1:2, T10);     Ts := Ts + ',Xn=' + T10;
    Str(Xk:1:3, T10);     Ts := Ts + ',Xk=' + T10;
    Str(m, T10);          Ts := Ts + ',M=' + T10;
    Str(Nvr, T10);        Ts := Ts + ',Nvr=' + T10;
    Info;                J1 := ReadKey;
  Case J1 of
    '1': InpPol('Ak', Ak);
    '2': Our('Alpha', Alpha);
    '3': Our('Beta', Beta);
    '4': Our('K', k);
    '5': Our('Xn', Xn);
    '6': Our('Xk', Xk);
    '7': Oui('M', m);
    '8': Oui('Nvr', Nvr);
  end;
  Until J1='0'
End;
Begin
  Xn := -2;   Xk := 3;
  Ak[-1] := 2;   Ak[0] := 1;

```

```

Ak[1] := 4;   Ak[2] := 20;
L:=300; H:=240;
Repeat
  PutA;
  Ou('Esc-exit,1-Input,2-Points,3-C,4-Grf,5-GrInt,6-A(x),7-Serv');
  Str(c, T10);   Ts := 'C=' + T10;
  Str(n, T10);   Ts := Ts + ', n=' +T10;
  Info; J:=ReadKey;
case J of
  '1': Input;
  '2': FormPoints;
  '3': Oui('C', c);
  '4': Begin
    Case Nvr of
      1: FormMoPol(Ak);
      2: Begin
        Mo[-1] := L;   {Dx1 := (Xk - Xn)/L;}
        For s := 0 to L do
          Begin
            X := Xn + s * dx;
            Mo[s] := sin(Alpha * x) + k * cos(Beta * x)
          end
        end
      End
    End;
    Graphic(Mo, c)
  End;
  '5': Begin
    IntPol(Mx, My, a);
    FormMoPol(a);
    Graphic(Mo, c)
  End;
end

```

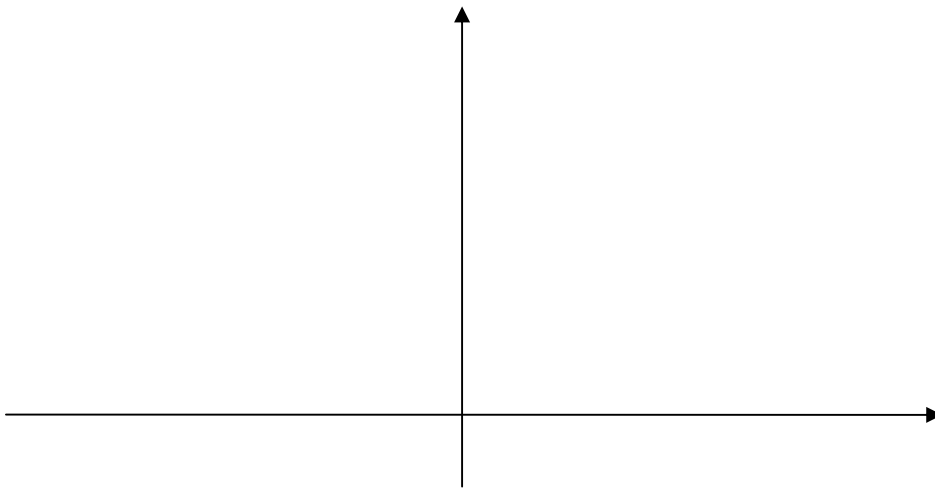
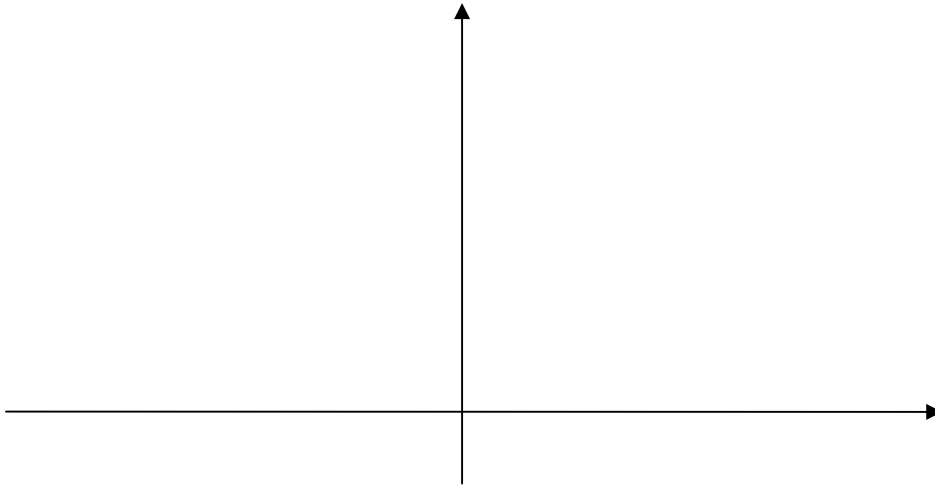
```
End;  
'6': Begin  
    Clear(0, 20, GetMaxX - 1, GetMaxY - 11);  
    If Nvr=1 then  
        OutPol('Ak', Ak, 20);  
        OutPol('A', a, 320);  
    End;  
'7':Service  
end  
Until j=#27;  
CloseGraph  
End.
```

### 3.Результати роботи

а) Контрольний поліном

б) Інтерполяційний поліном

в) Графіки



Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. В чому суть інтерполяційного полінома.
2. Механізм роботи процедури *Intpol*.
3. Механізм роботи функції *HorReal*.
4. Механізм роботи процедури *InpPol*.
5. Механізм роботи процедури *OutPol*.
6. Механізм роботи процедури *FormMoPol*.
7. Механізм роботи процедури *FormPoints*.

## Лабораторна робота №3

### Згладжуючий поліном

Мета роботи : Дослідити апроксимацію полінома методом найменших квадратів.

#### Теоретичні відомості

Точки  $(x_i, y_i)$ ,  $0 \leq i \leq m$ , що задають досліджувану функцію  $y=f(x)$ , можуть бути відомі з похибками, або ж апроксимуючу функцію бажано було б мати по можливості більш простою ніж інтерполяційна. В такому випадку замість умови проходження графіка апроксимуючої функції через усі задані точки ставиться більш “м’яка” умова, а саме, щоб показник якості апроксимації

$$E = \sum_{i=0}^m \left( a_0 + a_1 x_i^1 + a_2 x_i^2 + \dots + a_n x_i^n - y_i \right)^2 \rightarrow \min.$$

При такій постановці задачі  $n$  і  $m$  можуть задаватись довільно. Чим більше  $n$  тим, можна сподіватись, буде кращою якість апроксимації (менше значення  $E$ ). Чим менше  $n$  – тим більш згладженою буде апроксимуюча функція (при  $n=0$  – це буде константа, при  $n=1$  – пряма лінія, при  $n=2$  – квадратна парабола і т.д. ). Умови мінімізації  $E$

$$\partial E / \partial a_r = 0, \quad 0 \leq r \leq n$$

або в розгорнутому вигляді

$$2 \sum_{i=0}^m (a_0 + a_1 x_i^1 + a_2 x_i^2 + \dots + a_n x_i^n - y_i) x_i^r = 0, \quad 0 \leq r \leq n.$$

Якщо в останній формулі виконати скорочення на 2, то розширена матриця коефіцієнтів отримана в системі рівнянь набуває вигляду ( $z=r+1$ )

	$s=1$	2	3	...	$n+1$	$n+2$
$z=1$	$\sum_{i=0}^m x_i^0$	$\sum_{i=0}^m x_i^1$	$\sum_{i=0}^m x_i^2$	...	$\sum_{i=0}^m x_i^n$	$\sum_{i=0}^m y_i x_i^0$
2	$\sum_{i=0}^m x_i^1$	$\sum_{i=0}^m x_i^2$	$\sum_{i=0}^m x_i^3$	...	$\sum_{i=0}^m x_i^{n+1}$	$\sum_{i=0}^m y_i x_i^1$
3	$\sum_{i=0}^m x_i^2$	$\sum_{i=0}^m x_i^3$	$\sum_{i=0}^m x_i^n$	...	$\sum_{i=0}^m x_i^{n+2}$	$\sum_{i=0}^m y_i x_i^2$
$n+1$	$\sum_{i=0}^m x_i^n$	$\sum_{i=0}^m x_i^{n+1}$	$\sum_{i=0}^m x_i^{n+2}$	...	$\sum_{i=0}^m x_i^{2n}$	$\sum_{i=0}^m y_i x_i^n$

$a_0$        $a_1$        $a_2$       ...       $a_n$       праві  
частини

Аналіз структури матриці  $D$  показує, що при її формуванні, доцільно спочатку формувати масив  $B, C$ : *Coefr* такої структури

-1    0    1    2    3    ...     $m$

$B$

	$X_0^R$	$X_1^R$	$X_2^R$	$X_3^R$	...	$X_m^R$	
--	---------	---------	---------	---------	-----	---------	--

де  $R$  послідовно приймає значення 0, 1, 2, ...,  $2n$

-1    0    1    2    3    ...     $2n$

$C$

	$\sum_{i=0}^m x_i^0$	$\sum_{i=0}^m x_i^1$	$\sum_{i=0}^m x_i^2$	$\sum_{i=0}^m x_i^3$	...	$\sum_{i=0}^m x_i^{2n}$	
--	----------------------	----------------------	----------------------	----------------------	-----	-------------------------	--

Формування масивів  $B, C$ : *Coefr*, з наступним “рознесенням” масиву  $C$  по комірках масиву  $D$ , розв’язання системи рівнянь, що відповідає  $D$ , приведення масиву коефіцієнтів згладжуючого полінома до стандартного вигляду – процедура *NaimKv*, заголовок якої має вигляд

```
procedure NaimKv (X,Y: Coefr; n:integer; var
                E: real; var A: Coef);
```

Тут  $X, Y: CoefR$  – масиви значень  $x$  та  $y$  для заданих точок згладжуваної функції.  $n$  – заданий (бажаний) степінь апроксимуючого (згладжуючого) полінома.  $E$  – значення показника якості апроксимації, що відповідає заданому  $n$ .  $A: Coef$  – масив з інформацією про згладжуючий поліном (формально –  $n$ -го степеня).

Для перевірки коректності розгляданого алгоритму в програмі *AprPol* (що використовується для формування як інтерполяційних так і згладжуючих поліномів) передбачено варіант, коли точки на площині  $XOY$ , що служать базою для формування апроксимуючих поліномів, задаються як такі, що відповідають “контрольному поліному”  $A_k$ , і тоді апроксимуючий поліном може порівнюватись з “контрольним” як за коефіцієнтами, так і за графіками. Очевидно, що коли степінь  $n$  апроксимуючого полінома  $A(x)$  дорівнює або перевищує степінь  $nk$  “контрольного” полінома  $A_k(x)$ , то коефіцієнти з індексами більшими  $nk$  у апроксимуючому поліномі мають бути рівними нулю (теоретично), а згладжуючий поліном перетворюється на інтерполяційний і цей останній має фактично співпадати з контрольним.

#### Хід роботи

1. Завантажити середовище *Pascal*.
2. Набрати текст програми *AprPol*.

Program AprPol;

Uses Crt, Graph, Serv, Groms;

Const n: integer=3;

    Nvr: integer=1;

    Nmax: integer=10;

    Alpha: real=1;

    Beta: real=2;

    K: real=1;

    M: integer=5;

Type Matr=array[1..10, 1..11] of real;

Var Mx, My: CoefR;



```

Ak, A: Coef;
Mo: CoefL;
e:real;
Procedure SystUr(n:integer; A:Matr; var x:Coef);
const Eps=1e-9;
var zmax,z,s,i,j:integer;
    r:real; b:boolean;
begin
    b:=true;
    if n=1
    then
        if abs(A[1,1])<Eps
        then b:=false else X[1]:=a[1,2]/a[1,1]
        else
            begin
                i:=1;
                while (i<=n-1) and b do
                    begin
                        zmax:=i;
                        for z:=i+1 to n do
                            if abs(A[z,i])>abs(A[zmax,i])
                            then zmax:=z;
                        if abs(A[zmax,i])<Eps
                        then b:=false
                        else
                            begin
                                if zmax>i then
                                    for j:=i to n+1 do
                                        begin
                                            r:=a[i,j];

```

```

    a[i,j]:=a[zmax,j];
    a[zmax,j]:=r
end;
for z:=i+1 to n do
  if abs(a[z,i])>Eps then
    begin
      r:=a[z,i]/a[i,i];
      for s:=i+1 to n+1 do
        a[z,s]:=a[z,s]-r*a[i,s]
      end
    end;
  inc(i)
end;
if b then
  if abs(a[n,n])<Eps then b:=false;
  if b then
    begin
      x[n]:=a[n,n+1]/a[n,n];
      for i:=n-1 downto 1 do
        begin
          r:=0;
          for s:=i+1 to n do
            r:=r+a[i,s]*x[s];
          x[i]:=(a[i,n+1]-r)/a[i,i]
        end
      end
    end;
  if b then x[-1]:=n else x[-1]:=0
end;
procedure intpol(x,y:coefr;var a:coef);

```

```

var z,s,n:integer;
d:matr;
begin
  n:=round(x[-1]);
  for z:=1 to n+1 do
    begin
      d[z,1]:=1; d[z,n+2]:=y[z-1];
      for s:=2 to n+1 do
        d[z,s]:=d[z,s-1]*x[z-1]
      end;
    systur (n+1,D,A);
    if A[-1]>0 then
      begin
        a[-1]:=n;
        for s:=0 to n do
          a[s]:=a[s+1]
        end;
      end;
    end;
Function HorReal(a: Coef; x: Real): real;
var n, s: integer;
    r: real;
Begin
  n:= Round(A[-1]);  R := A[n];
  For s := n-1 downto 0 do
    R := R * x + A[s];
  HorReal := R;
End;
procedure NaimKV(X,Y:Coefr; n:integer; var E:real; var A:Coef);
var m,z,s: integer;
    B,C: Coefr;

```

```

D: Matr;
Sum: real;
begin
m:=round(X[-1]);
for s:= 0 to m do
B[s]:=1; {if X[s]=0,then B[s]:=0}
for z:=0 to 2*n do
begin
C[z]:=0; Sum:=0;
for s:=0 to m do
begin
C[z]:=C[z]+B[s];
if z<= n then
Sum:= Sum+B[s]*Y[s];
B[s]:=B[s]*X[s]
end;
if z<= n then D[z+1,n+2]:=Sum
end;
for z:=1 to n+1 do
for s:=1 to n+1 do
D[z,s]:=C[z+s-2];
Systur(n+1,D,A);
A[-1]:=n;E:=0;
for s:=0 to n do
A[s]:=A[s+1];
for s:=0 to L do
{E:=E+sqr(horreal(A,X[s])-Y[s])}
end;
Procedure InpPol(Id: string; var A: Coef);
Var s, n: Integer;

```

```

Begin
  Oui('n-step pol',n);
  A[-1] := n;
  For s := 0 to n do
    Begin
      Str(s, T10);  Our(Id+'['+T10+'],'A[s])
    end
  End;
Procedure OutPol(Id: String; A: Coef; X: Integer);
  Var s: Integer;
  Begin
    For s := 0 to Round(A[-1]) do
      Begin
        Str(s, T10);
        Str(A[s], Ts);
        OutTextXY(x, (s + 2) * 10, Id + '[' + T10 + ']=' + Ts)
      end
    End;
Procedure FormMoPol(A: Coef);
  Var s: integer;
  Dx: Real;
  Begin
    Mo[-1] := L;  Dx := (Xk - Xn)/L;
    Mo[L+1] := Dx;
    For s := 0 to L do
      Mo[s] := HorReal(A, Xn + S * Dx)
    End;
Procedure FormPoints;
  Var s: integer;
  Dx1: real;

```

Begin

$Dx1 := (Xk - Xn)/m;$   $Mx[-1] := m;$

$My[-1] := m;$

$Xmin := Xn;$   $Xmax := Xk;$

$Ymin := 0;$   $Ymax := 0;$

For  $s := 0$  to  $m$  do

Begin

$X := Xn + s * Dx1;$

$Mx[s] := X;$

Case Nvr of

1:  $Y := \text{HorReal}(ak, x);$

2:  $Y := \text{Sin}(\text{Alpha} * x) + k * \text{Cos}(\text{Beta} * x)$

end;

$My[s] := y;$

if  $y < Ymin$  then  $Ymin := y;$

if  $y > Ymax$  then  $Ymax := y$

End;

$X0Y0(\text{false});$

$\text{SetColor}(15);$

$\text{ClearDevice};$

$\text{SystCoor};$

For  $s := 0$  to  $m$  do

$\text{Circle}(x0 + \text{Round}(Mx[s]/Dx), y0 - \text{Round}(My[s]/Dy), 3)$

End;

Procedure Input;

Begin

repeat

$\text{PutA};$   $\text{Ou}('0\text{-exit}, 1\text{-Ak}, 2\text{-Alpha}, 3\text{-Beta}, 4\text{-K}, 5\text{-Xn}, 6\text{-Xk}, 7\text{-M}, 8\text{-Nvr}');$

$\text{Str}(\text{Alpha}:1:2, T10);$   $Ts := 'Alpha=' + T10;$

$\text{Str}(\text{Beta}:1:2, T10);$   $Ts := Ts + ',Beta=' + T10;$

```

Str(k:1:2, T10);    Ts := Ts + ',K=' + T10;
Str(Xn:1:2, T10);   Ts := Ts + ',Xn=' + T10;
Str(Xk:1:3, T10);   Ts := Ts + ',Xk=' + T10;
Str(m, T10);        Ts := Ts + ',M=' +T10;
Str(Nvr, T10);      Ts := Ts + ',Nvr=' + T10;
Info;    J1 := ReadKey;
Case J1 of
  '1': InpPol('Ak', Ak);
  '2': Our('Alpha', Alpha);
  '3': Our('Beta', Beta);
  '4': Our('K', k);
  '5': Our('Xn', Xn);
  '6': Our('Xk', Xk);
  '7': Oui('M', m);
  '8': Oui('Nvr', Nvr);
end;
Until J1='0'
End;
Begin
Xn := -2;    Xk := 3;
Ak[-1] := 2;  Ak[0] := 1;
Ak[1] := 4;   Ak[2] := 20;
L:=300; H:=240;
Repeat
  PutA;
  Ou('Esc-exit,1-Input,2-Points,3-C,4-Grf,5-GrInt,6-A(x),7-N,8-GrMNK,9-
Serv');
  Str(c, T10);    Ts := 'C=' + T10;
  Str(n, T10);    Ts := Ts + ', n=' +T10;
  Info; J:=ReadKey;

```

```

case J of
'1': Input;
'2': FormPoints;
'3': Oui('C', c);
'4': Begin
    Case Nvr of
        1: FormMoPol(Ak);
        2: Begin
            Mo[-1] := L;    {Dx1 := (Xk - Xn)/L;}
            For s := 0 to L do
                Begin
                    X := Xn + s * dx;
                    Mo[s] := sin(Alpha * x) + k * cos(Beta * x)
                end
            end
        End
    End;
    Graphic(Mo, c)
End;
'5': Begin
    IntPol(Mx, My, a);
    FormMoPol(a);
    Graphic(Mo, c)
End;
'6': Begin
    Clear(0, 20, GetMaxX - 1, GetMaxY - 11);
    If Nvr=1 then
        OutPol('Ak', Ak, 20);
        OutPol('A', a, 320);
    End;
'7': Oui('N', n);

```



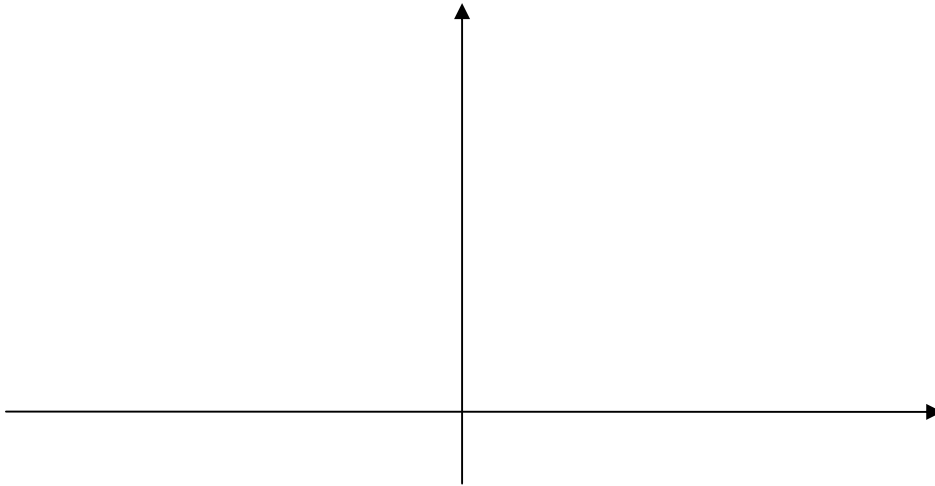
```
'8': begin
    NaimKV(Mx,My,n,E,a);
    FormMoPol(a);
    Graphic(Mo,c)
end;
'9':Service
end
Until j=#27;
CloseGraph
End.
```

### 3. Результати роботи

а) введення контрольного полінома

б) введення

в) графіки контрольного і згладжуючих поліномів при  $n=0,1,2,3,\dots$



г) масиви коефіцієнтів  $A_k(x)$ , та  $A(x)$  при  $n=0,1,2,3,\dots$  .

Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. В чому суть метода найменших квадратів.
2. Механізм роботи процедури *NaimKv*.
3. Механізм заповнення масиву *D*.
4. Механізм заповнення масиву *B* та *C*.

## Лабораторна робота № 4

### Інтерполяційні кубічні сплайни

Мета роботи: Дослідити апроксимацію полінома інтерполяційними кубічними сплайнами.

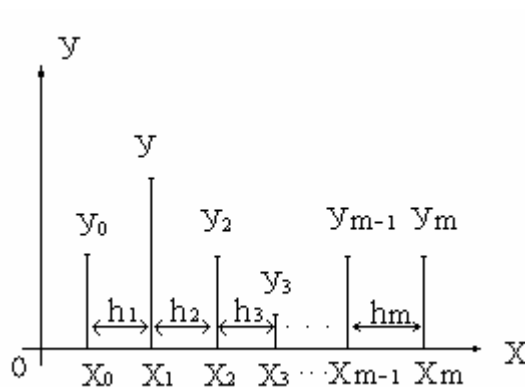
#### Теоретичні відомості

Нехай маємо упорядкований набір вузлів апроксимації

$$X_0 < X_1 < X_2 < \dots < X_{m-1} < X_m$$

та відповідні їм значення функції, що підлягає апроксимації

$$Y_0, Y_1, Y_2, \dots, Y_{m-1}, Y_m.$$



Розбиваємо інтервал  $(X_0 \leq X \leq X_m)$  на підінтервали  $X_{s-1} \leq X \leq X_s$ ,  $1 \leq S \leq m$ .

Ширина  $S$ -го підінтервалу  $h = X_s - X_{s-1}$ .

На  $s$ -ому інтервалі апроксимуючу функцію  $\Psi_s(x)$  шукаємо у вигляді кубічного полінома у формі

$$\Psi_s(x) = a_{0,s} + a_{1,s}(X - X_{s-1}) + a_{2,s}(X - X_{s-1})^2 + a_{3,s}(X - X_{s-1})^3, \quad 1 \leq S \leq m \quad (1).$$

Перша та друга похідна за  $X$  від (1) мають вигляд:

$$\Psi_s'(X) = a_{1,s} + 2a_{2,s}(X - X_{s-1}) + 3a_{3,s}(X - X_{s-1})^2, \quad 1 \leq S \leq m \quad (2).$$

$$\Psi_s''(X) = 2a_{2,s} + 6a_{3,s}(X - X_{s-1}), \quad 1 \leq S \leq m \quad (3).$$

Структура (1) буде виконувати функції інтерполяційного сплайна, якщо її коефіцієнти підібрати таким чином, щоб:

- значення функції (1) у вузлах апроксимації співпадали б з відповідними значеннями функції  $Y_s$ ,  $0 \leq S \leq m$ , що апроксимується;
- на стиках інтервалів мають бути неперервними значення першої та другої похідних структури (1).

Отже, умова а) – умова неперервності кубічного сплайна полягає в тому, що значення (1) на початку (точка  $X_{s-1}$ ) і в кінці (точка  $X_s$ )  $s$ -го інтервалу мають бути рівними  $Y_{s-1}$  та  $Y_s$  відповідно:

$$\Psi_s(X_{s-1}) = Y_{s-1}, \quad 1 \leq S \leq m \quad (4)$$

$$\Psi_s(X_s) = Y_s, \quad 1 \leq S \leq m \quad (5)$$

Підставляючи  $X_{s-1}$  та  $X_s$  замість  $X$  в (1) отримуємо з (4) та (5)

$$a_{0,s} = Y_{s-1}, \quad 1 \leq S \leq m \quad (6)$$

$$a_{0,s} + a_{1,s}h_s + a_{2,s}h_s^2 + a_{3,s}h_s^3 = Y_s, \quad 1 \leq S \leq m \quad (7)$$

де  $h_s = X_s - X_{s-1}$ .

Умова неперервності 1-ої та 2-ої похідних у точці  $X_s$ :

$$a_{1,s} + 2a_{2,s}h_s + 3a_{3,s}h_s^2 = a_{1,s+1}, \quad 1 \leq S \leq m-1 \quad (8)$$

$$a_{2,s} + 3a_{3,s}h_s^2 = a_{2,s+1}, \quad 1 \leq S \leq m-1 \quad (9)$$

Система (6) є уже фактично розв'язаною відносно  $a_{0,s}$ . Рівняння (7),(8),(9) утворюють систему відносно решти невідомих коефіцієнтів структури (1), яка може бути остаточно розв'язана за умов розширення її за рахунок двох додакових рівнянь, а саме рівнянь граничних умов на лівому (точка  $X = X_0$ ) та правому (точка  $X = X_m$ ) кінцях сплайна.

Сам термін “сплайн” означає “гнучка лінійка”, оскільки в механіці показується, що форма гнучкої балки (лінійки), описується саме рівнянням типу (1), за умови, що вузлами апроксимації є шарнірні опори. Існує ряд варіантів задання граничних умов, найбільш часто використовуваними з яких є граничні умови 1-го та 2-го роду.

Гранична умова 1-го роду задає значення першої похідної, а 2-го роду – значення другої похідної на відповідному кінці сплайна.

$$Ngl = 1, \quad \Psi_1'(X_0) = Y_0' \quad (10)$$

$$Ngl = 2, \quad \Psi_1''(X_0) = Y_0'' \quad (11)$$

$$Ngr = 1, \quad \Psi_m'(X_m) = Y_m' \quad (12)$$

$$Ngr = 2, \quad \Psi_m''(X_m) = Y_m'' \quad (13)$$

Система (7)-(9) шляхом виключення  $a_{1,s}$  та  $a_{3,s}$  зводиться до системи відносно  $a_{2,s}$  виду:

$$h_s a_{2,s} + e_s a_{2,s+1} + h_{s+1} a_{2,s+2} = r_s, \quad (14)$$

де  $e_s = 2(h_s - h_{s-1})$ ,  $1 \leq S \leq m-1$ ,

$$r_s = 3((Y_{s+1} - Y_s)/h_{s+1} - (Y_s - Y_{s-1})/h_s).$$

Якщо систему (14) доповнити двома рівняннями граничних умов , то вона може бути розв’язана методом прогонки , після чого можуть бути визначені коефіцієнтами  $a_{1,s}$  та  $a_{3,s}$ . Шукані коефіцієнти  $a_{0,s}$ ,  $a_{1,s}$ ,  $a_{2,s}$ ,  $a_{3,s}$  розміщуються у масивах  $A0, A1, A2, A3 : Coefr$ , де  $1 \leq S \leq m$ .

Формування масивів  $A0, A1, A2, A3 : Coefr$  коефіцієнтів структури (1) (інтерполяційного кубічного сплайна) реалізує підпрограма *SplineN*. Саму ж задачу інтерполяції виконує підпрограма – функція *SplintN*.

Тут у підпрограмі *SplineN* масиви  $X, Y : Coefr$  задають точки на площині  $XOY$ , через які має пройти графік інтерполяційного сплайна.

$Ngl, Ngr$  – номер граничної умови на лівому ( $Ngl$ ) та правому ( $Ngr$ ) кінцях сплайна .

$D0$  – значення першої чи відповідної другої похідної (в залежності від значення  $Ngl$ ) від сплайна на лівому його кінці.

$Dm$  – аналогічно для правого кінця сплайна .

У підпрограмі *SplintN* спочатку визначається , в який інтервал попадає поточне значення  $X$ , а потім за схемою Хорнера обчислюється значення полінома (1).

У демонстраційно-відлагоджувальній програмі *DemSpl* набір точок для апроксимації формується за допомогою підпрограми *InpD* , яка реалізує таку залежність

$$y = B1 \sin (w1*x) + B2 \cos (w2*x).$$

Коефіцієнти  $B1, B2, w1, w2$ , а також діапазон  $Xmin, Xmax$  та кількість кроків (інтервалів)  $m$  задаються користувачем на його розсуд .

Підпрограма *InpD* не лише формує масиви  $Mx, My : Coefr$  координат точок, але і формує відповідну систему координат та зображує дані точки у цій системі координат.

Хід роботи.

1. Завантажити середовище *Pascal*.
2. Набрати текст програми *DemSpline*.

program DemSpline;

```

uses Crt,Graph,Serv;
const c1:real=2;
    w1:real=1.5;
    c2:real=0.5;
    w2:real=5;
    x1:real=-2;
    x2:real=3;
    m:integer=10;
    Ngl:integer=1;
    Ngr:integer=2;
    D0:real=0;
    Dm:real=0;
var  Mx,My,A0,A1,A2,A3:Coefr;Mo:coefl; Dx1,x,g:real;i:integer;
Function HorReal(a: Coef; x: Real): real;
    var n, s: integer;
        r: real;
    Begin
        n:= Round(A[-1]);  R := A[n];
        For s := n-1 downto 0 do
            R := R * x + A[s];
        HorReal := R;
    End;
function SplintN(A0,A1,A2,A3:coefr;x:real):real;
var
    m,s:integer;
begin
    s:=1;
    while Mx[s-1]<x do inc(s);
    if s>1 then dec(s);
    x:=x-Mx[s-1];

```

```

SplintN:=((A3[s]*x+A2[s])*x+a1[s])*x+a0[s];
end;
procedure SplineN (X,Y:coefr;Ngl,Ngr:integer; D0,Dm:real);
var
  m,s:integer;
  h,h1,e,v,z,r:real;
  a,b:coefr;
begin
  m:=round(x[-1]);
  case Ngl of
    1: begin
      h:=x[1]-x[0]; A[0]:=-0.5;
      B[0]:=1.5*((y[1]-y[0])/h-d0)/h;
      end;
    2: begin
      A[0]:=0; b[0]:=d0/2;
      end;
  end;
  for s:=1 to m-1 do
    begin
      h:=x[s]-x[s-1]; h1:=x[s+1]-x[s];
      e:=2*(h+h1);
      r:=3*((y[s+1]-y[s])/h1-(y[s]-y[s-1])/h);
      z:=e+a[s-1]*h; a[s]:=-h1/z;
      b[s]:=(r-b[s-1]*h)/z;
    end;
  case Ngr of
    1: begin
      h:=x[m]-x[m-1];
      a2[m+1]:=(3*(dm-(y[m]-y[m-1])/h)-b[m-1]*h)/((a[m-1]+2)*h);

```

```

    end;
2: a2[m+1]:=dm/2;
end;
for s:= m-1 downto 0 do
    a2[s+1]:=a[s]*a2[s+2]+b[s];
for s:=1 to m do
begin
    h:=x[s]-x[s-1];
    a1[s]:=(y[s]-y[s-1])/h-2/3*a2[s]*h-1/3*a2[s+1]*h;
    a3[s]:=(a2[s+1]-a2[s])/(3*h);
    a0[s]:=y[s-1];
end;
a0[-1]:=m;
end;
procedure InpD;
begin
repeat
    putA;
    Ou('0-exit,1-C1,2-w1,3-C2,4-w2,5-x1,6-x2,7-m,8-SystCoor,9-points');
    str(c1:1:3,T10); Ts:='C1='+T10;
    str(w1:1:3,T10); Ts:=Ts+', w1='+T10;
    str(c2:1:3,T10); Ts:=Ts+', C2='+T10;
    str(w2:1:3,T10); Ts:=Ts+', w2='+T10;
    str(x1:1:3,T10); Ts:=Ts+', x1='+T10;
    str(x2:1:3,T10); Ts:=Ts+', x2='+T10;
    str(m:1,T10); Ts:=Ts+', m='+T10;
    Info; j1:=readKey;
case j1 of
    '1': Our('C1',C1);
    '2': Our('w1',w1);

```



```

'3': Our('C2',C2);
'4': Our('w2',w2);
'5': Our('x1',x1);
'6': Our('x2',x2);
'7': Oui('m',m);
'8': begin
    xMax:=x2; xMin:=x1;
    yMax:=0; yMin:=0;
    Mx[-1]:=m; My[-1]:=m;
    Dx:=(x2-x1)/m;
    for s:=0 to m do
        begin
            x:=x1+s*Dx; Mx[s]:=x;
            y:=C1*cos(w1*x)+C2*sin(w2*x);
            My[s]:=y;
            if y<yMin then yMin:=y;
            if y>yMax then yMax:=y;
        end;
        X0Y0(false); cleardevice;
        SystCoor;
    end;
'9': for s:=0 to m do
    circle(X0+round(Mx[s]/Dx),Y0-round(My[s]/Dy),3);
end;
until j1='0';
end;
begin
c:=15;
repeat
PutA;

```

```

Ou('Esc-exit,1-InpD,2-c,3-Grf,4-Ngl,5-Ngr,6-D0,7-Dm,8-GrSpl');
str(c,T10); Ts:='c'+T10;
str(Ngl,T10); Ts:=Ts+', Ngl='+T10;
str(Ngr,T10); Ts:=Ts+', Ngr='+T10;
str(D0:1:3,T10); Ts:=Ts+', D0='+T10;
str(Dm:1:3,T10); Ts:=Ts+', Dm='+T10;
Info;
j:=ReadKey;
case j of
'1': InpD;
'2': Oui('c',c);
'3': begin
    SetColor(c);
    Mo[-1]:=L;
    for s:=0 to L do
        begin
            x:=x1+s*Dx;
            Mo[s]:=c1*cos(w1*x)+c2*sin(w2*x);
        end; {X0Y0(false); SystCoor;}
    Graphic(Mo,c);
    end;
'4': Oui('Ngl',Ngl);
'5': Oui('Ngr',Ngr);
'6': Our('D0',D0);
'7': Our('Dm',Dm);
'8': begin
    Dx1:=(x2-x1)/m;Mx[-1]:=m;
    for s:=0 to m do
        begin
            Mx[s]:=x1+s*Dx1;

```

```

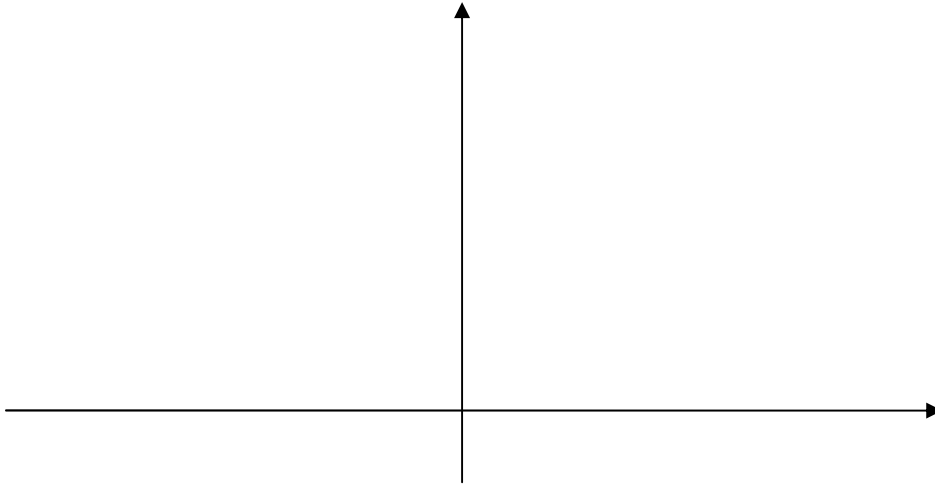
My[s]:=c1*cos(w1*Mx[s])+c2*sin(w2*Mx[s]);
end;
SplineN(Mx,My,Ngl,Ngr,D0,Dm);
Mo[-1]:=L; Dx:=(x2-x1)/L;
for i:=0 to L do
begin
x:=x1+i*Dx;
Mo[i]:=splintn(A0,A1,A2,A3,x);
end;
graphic(mo,c);
end;
until j=#27;
end.

```

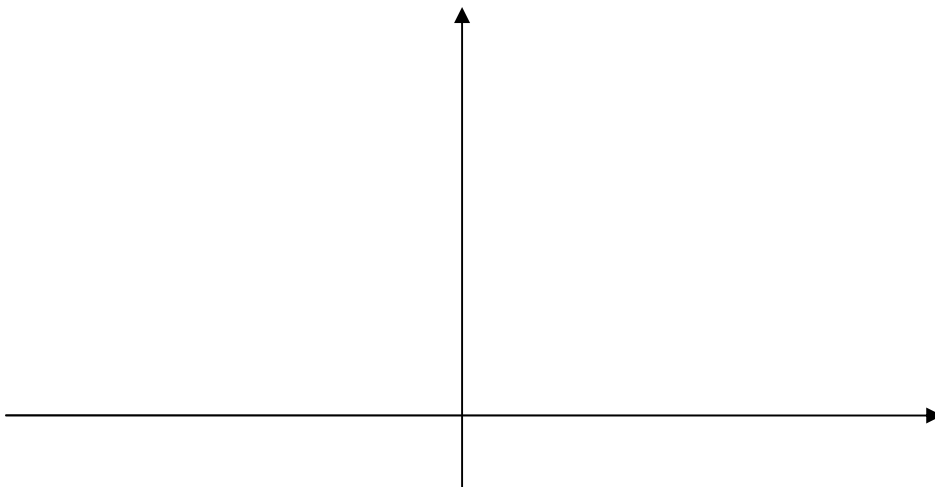
### 3. Результати роботи

a) Задати параметри функції

б) Сформувати систему координат з “точками”



в) Сформувати графік базової функції та графіки інтерполяційних сплайнів при різних варіантах граничних умов.



Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. В чому суть інтерполяції кубічними сплайнами
2. Механізм роботи процедури *SplineN*.
3. Механізм роботи функції *SplintN*.
4. Що таке гранична умова?

## Лабораторна робота №5

### Інтерполяційні В-сплайни

Мета роботи : Дослідити характер поведінки В-сплайна та його похідних.

#### Теоретичні відомості

Нехай вузли апроксимації утворюють арифметичну прогресію

$$x_s = x_0 + sh, \quad 1 \leq s \leq m, \quad (1)$$

де  $h = const$ . У відповідність кожному  $x_s$  поставлено значення  $y_s$  функції, що підлягає апроксимації.

Кубічний В-сплайн (базовий сплайн) для інтервалу  $x_{s-2} \leq x \leq x_{s+2}$  визначається так:

$$B_s(x) = \begin{cases} \frac{1}{6}(u_s + 2)^3, & x \in [x_{s-2}, x_{s-1}] \\ \frac{2}{3} - \frac{1}{2}(u_s^3 + 2u_s^2), & x \in [x_{s-1}, x_s] \\ \frac{2}{3} + \frac{1}{2}(u_s^3 - 2u_s^2), & x \in [x_s, x_{s+1}] \\ \frac{1}{6}(2 - u_s)^3, & x \in [x_{s+1}, x_{s+2}] \\ 0 & \text{для усіх інших } x, \end{cases}, \quad (2)$$

де  $u_s = \frac{x - x_s}{h}$ .

Перша, друга та третя похідні від В-сплайна визначаються відповідно

$$B'_s(x) = \begin{cases} \frac{1}{2h}(u_s + 2)^2, x \in [x_{s-2}, x_{s-1}], \\ -\frac{1}{2h}(3u_s^2 + 4u_s), x \in [x_{s-1}, x_s], \\ \frac{1}{2h}(3u_s^2 - 4u_s), x \in [x_s, x_{s+1}], \\ -\frac{1}{2h}(2 - u_s)^2, x \in [x_{s+1}, x_{s+2}], \\ 0 \text{ для усіх інших } x. \end{cases}, \quad (3)$$

$$B''_s(x) = \begin{cases} \frac{1}{h^2}(u_s + 2), x \in [x_{s-2}, x_{s-1}], \\ -\frac{1}{h^2}(3u_s + 2), x \in [x_{s-1}, x_s], \\ \frac{1}{h^2}(3u_s - 2), x \in [x_s, x_{s+1}], \\ \frac{1}{h^2}(2 - u_s), x \in [x_{s+1}, x_{s+2}], \\ 0 \text{ для усіх інших } x, \end{cases}, \quad (4)$$

$$B'''_s(x) = \begin{cases} \frac{1}{h^3}, x \in [x_{s-2}, x_{s-1}], \\ -\frac{1}{3h^3}, x \in [x_{s-1}, x_s], \\ \frac{1}{3h^3}, x \in [x_s, x_{s+1}], \\ -\frac{1}{h^3}, x \in [x_{s+1}, x_{s+2}], \\ 0 \text{ для усіх інших } x. \end{cases}, \quad (5)$$

Уявлення про форму В-сплайна та його першої, другої та третьої похідних можна отримати з використанням програми *BSplGrS*, яка формує графік самого В-сплайна (його нульової похідної  $Np=0$ ) та відповідних похідних ( $Np$  – порядок похідної).

Хід роботи.

1. Завантажити середовище *Pascal*.
2. Набрати текст програми *BSplGrS*.

```
program BSplGrS;
uses Crt, Graph, Serv, Gromk;
var Mo:Coefl; Np:integer;
function F(Np:integer; x:real):real;
begin
  if (x<=-2) or (x>=2) then f:=0;
  if(x>-2) and (x<=-1) then
    begin
      y:=x+2;
      case Np of
        0: f:=y*sqr(y)/6;
        1: f:=sqr(y)/2;
        2: f:=y;
        3: f:=1
      end
    end;
  if (x>-1) and (x<=0) then
    case Np of
      0: f:=2/3-0.5*sqr(x)*(x+2);
      1: f:=-0.5*x*(3*x+4);
      2: f:=-3*x-2;
      3: f:=-3
    end;
end;
```

```

if (x>0) and (X<=1) then
  case Np of
    0: f:=2/3+0.5*sqr(x)*(x-2);
    1: f:=0.5*x*(3*x-4);
    2: f:=3*x-2;
    3: f:=3
  end;
if (x>1) and (x<=2) then
  begin
    y:=2-x;
    case Np of
      0: f:=y*sqr(y)/6;
      1: f:=-sqr(y)/2;
      2: f:=y;
      3: f:=-1
    end
  end
end;
begin
  Np:=0; c:=10;
  repeat
    puta;
    Ou('Esc-exit, 1-L, 2-H, 3-Np, 4-C, 5-Graph, 6-Mark, 7-Net, 8-Num, 9-Inscr');
    str(L,t10); ts:='L='+t10;
    str(h,t10); ts:=ts+', H='+t10;
    str(Np,t10); ts:=ts+', Np='+t10;
    str(c,t10); ts:=ts+', C='+t10;
    info; J:=ReadKey;
  case J of
    '1':Oui('L',L);

```



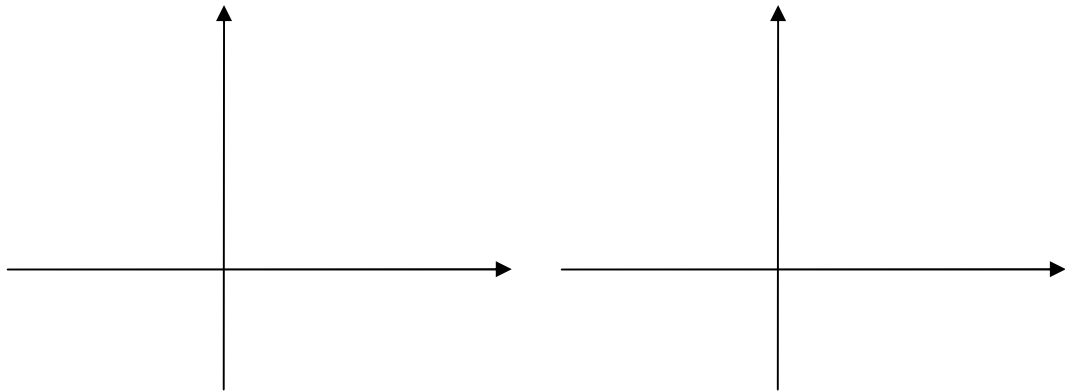
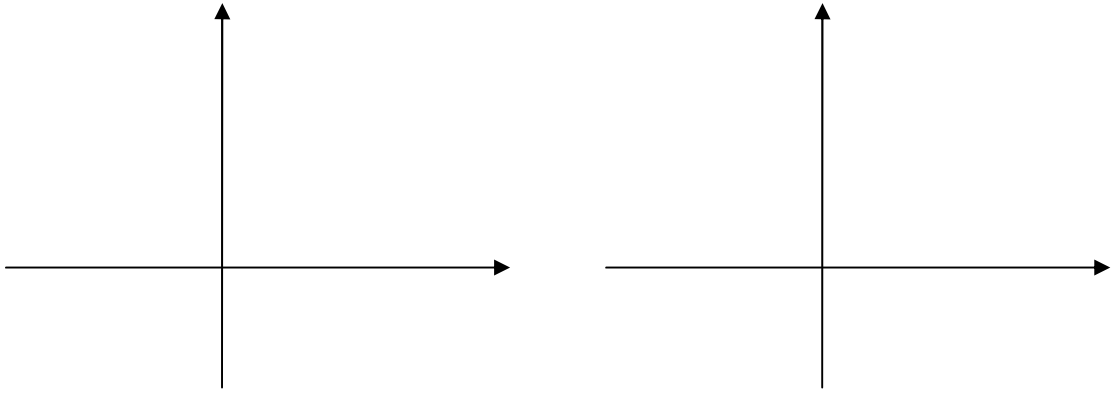
```

'2':Oui('H',H);
'3':Oui('Np',Np);
'4':Oui('C',C);
'5': begin
    Ymin:=0; Ymax:=0;
    Xmin:=-2; Xmax:=2;
    dx:=(Xmax-Xmin)/L; Mo[-1]:=L;
    for s:=0 to L do
        begin
            x:=Xmin+s*dx; y:=f(Np,x);
            if (s=L) and (Np=3) then y:=0;
            Mo[s]:=y;
            if y<Ymin then Ymin:=y;
            if y>Ymax then Ymax:=y;
        end;
    X0Y0(false); ClearDevice; SystCoor;
    Graphic(Mo,C)
    end;
'6': Mark;
'7': Net;
'8': Num;
'9':Inscr
end
until J=#27;
CloseGraph
end.

```

### 3. Результати роботи

Сформувати на екрані та відобразити в протоколі графіки В-сплайнів при різних значеннях  $Np$



Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. Основна різниця В-сплайнів і інтерполяційних кубічних сплайнів.
2. Механізм роботи функції  $F$ .

## Лабораторна робота №6

### Інтерполяційні В-сплайни

Мета роботи : Дослідити апроксимацію полінома за допомогою В-сплайнів.

#### Теоретичні відомості

Ідея використання В-сплайнів для апроксимації, зокрема для інтерполяції полягає в тому, що до кожного із вузлів (нумерація від 1 до  $m+1$ , вузли – рівновіддалені, тобто утворюють арифметичну прогресію) «прив'язується» (з коефіцієнтом  $b_s$ ) В-сплайн. Сума усіх прив'язаних таким чином В-сплайнів і утворюють арифметичну функцію.

Якщо врахувати, що дія окремого В-сплайна розраховується на 2 кроки вліво та вправо відносно точки його «прив'язки», апроксимуючу функцію можна представити так

$$\Psi(x) = \sum_{s=-1}^{m+1} b_s B_s(x), \quad (6)$$

А якщо врахувати, що В-сплайн в точку на крок лівіше та крок правіше від центрального вузла (точки «прив'язки») дорівнює  $1/6$ , а в центральній точці він дорівнює  $2/3=4/6$ , то формула (6) набуває вигляду

$$\Psi(x) = b_{s-1} B_{s-1}(x_s) + b_s B_s(x_s) + b_{s+1} B_{s+1}(x_s) = y_s, \quad 0 \leq s \leq m. \quad (7)$$

де  $s$ -номер інтервалу, в якій попадає значення  $x$ . Якщо система (7) доповнити двома рівняннями граничних умов (лівому  $s=0$  та правому  $s=m$  кінцях інтервалу апроксимації), то отримана система лінійних алгебраїчних рівнянь може бути розв'язана відносно «коефіцієнтів прив'язки»  $b_s$ ,  $-1 \leq s \leq m+1$ . Формування масиву  $B:Coefr$  для коефіцієнтів  $b_s$  забезпечує підпрограма  $Bspline$ .

Задачу інтерполяції (визначення значень апроксимуючої функції у проміжках між вузлами) вирішує підпрограма-функція  $Bsplint$ .

Можна показати, що апроксимуюча функція, отримана (для рівновіддалених вузлів!) з використанням звичайного кубічного

інтерполяційного сплайна є тотожною інтерполяційній функції (6) на базі В-сплайнів (при однакових граничних умовах). Справді – сума поліномів (В-сплайн – кубічний поліном на із під інтервалів) є кубічний поліном. А набір кубічних сплайнів (кубічних поліномів) при заданому наборі граничних умов є унікальним (реалізується в єдиному варіанті). Отже, сумарний кубічний поліном, сформований на базі В-сплайнів на розгляданому під інтервалі повинен бути тотожним відповідному кубічному поліному у складі кубічного сплайна.

В програмі передбачено формування інтерполяційного графіка як на базі звичайного кубічного сплайна, так і на базі В-сплайннів.

Хід роботи.

1. Завантажити середовище *Pascal*.
2. Набрати текст програми *DemSpl*.

```
program DemSpl;  
uses Crt,Graph,Serv,Groms;  
const  
  c1:real=2;  
  w1:real=1.5;  
  c2:real=0.5;  
  w2:real=5;  
  x1:real=-2;  
  x2:real=3;  
  m:integer=10;  
  Ngl:integer=1;  
  Ngr:integer=2;  
  D0:real=0;  
  Dm:real=0;  
var  
  Mx,My,A0,A1,A2,A3,B:Coefr;  
  Mo,Ma:coefl;
```

```

Dx1:real;
i:integer;
function SplintN(A0,A1,A2,A3:coefr;x:real):real;
var
  m,s:integer;
begin
  s:=1;
  while Mx[s-1]<x do inc(s);
  if s>1 then dec(s);
  x:=x-Mx[s-1];
  SplintN:=((A3[s]*x+A2[s])*x+a1[s])*x+a0[s];
end;
procedure SplineN (X,Y:coefr;Ngl,Ngr:integer; D0,Dm:real);
var
  m,s:integer;
  h,h1,e,v,z,r:real;
  a,b:coefr;
begin
  m:=round(x[-1]);
  case Ngl of
    1: begin
      h:=x[1]-x[0]; A[0]:=-0.5;
      B[0]:=1.5*((y[1]-y[0])/h-d0)/h;
      end;
    2: begin
      A[0]:=0; b[0]:=d0/2;
      end;
  end;
  for s:=1 to m-1 do
    begin

```

```

h:=x[s]-x[s-1]; h1:=x[s+1]-x[s];
e:=2*(h+h1);
r:=3*((y[s+1]-y[s])/h1-(y[s]-y[s-1])/h);
z:=e+a[s-1]*h; a[s]:=-h1/z;
b[s]:=(r-b[s-1]*h)/z;
end;
case Ngr of
1: begin
    h:=x[m]-x[m-1];
    a2[m+1]:=(3*(dm-(y[m]-y[m-1])/h)-b[m-1]*h)/((a[m-1]+2)*h);
    end;
2: a2[m+1]:=dm/2;
end;
for s:= m-1 downto 0 do
    a2[s+1]:=a[s]*a2[s+2]+b[s];
for s:=1 to m do
begin
h:=x[s]-x[s-1];
a1[s]:=(y[s]-y[s-1])/h-2/3*a2[s]*h-1/3*a2[s+1]*h;
a3[s]:=(a2[s+1]-a2[s])/(3*h);
a0[s]:=y[s-1];
end;
a0[-1]:=m;
end;
procedure InpD;
begin
repeat
putA;
Ou('0-exit,1-C1,2-w1,3-C2,4-w2,5-x1,6-x2,7-m,8-SystCoor,9-points');
str(c1:1:3,T10); Ts:='C1='+T10;

```

```

str(w1:1:3,T10); Ts:=Ts+', w1='+T10;
str(c2:1:3,T10); Ts:=Ts+', C2='+T10;
str(w2:1:3,T10); Ts:=Ts+', w2='+T10;
str(x1:1:3,T10); Ts:=Ts+', x1='+T10;
str(x2:1:3,T10); Ts:=Ts+', x2='+T10;
str(m:1,T10); Ts:=Ts+', m='+T10;
Info; j1:=readKey;
case j1 of
'1': Our('C1',C1);
'2': Our('w1',w1);
'3': Our('C2',C2);
'4': Our('w2',w2);
'5': Our('x1',x1);
'6': Our('x2',x2);
'7': Oui('m',m);
'8': begin
    xMax:=x2; xMin:=x1;
    yMax:=0; yMin:=0;
    Mx[-1]:=m; My[-1]:=m;
    Dx:=(x2-x1)/m;
    for s:=0 to m do
        begin
            x:=x1+s*Dx; Mx[s]:=x;
            y:=C1*cos(w1*x)+C2*sin(w2*x);
            My[s]:=y;
            if y<yMin then yMin:=y;
            if y>yMax then yMax:=y;
        end;
    X0Y0(false); cleardevice;
    SystCoor;

```

```

    end;
    '9': for s:=0 to m do
        circle(X0+round(Mx[s]/Dx),Y0-round(My[s]/Dy),3);
    end;
until j1='0';
end;

procedure BSpline (Y:CoeFr; Ngl,Ngr:integer;D0,Dm:real;
                    var m:integer; var B:CoeFr);
    var    s:integer;
           z,h:real;
           A,C:CoeFr;
    begin
        m:=round(Y[-1]); h:=1;
    case Ngl of
        1: begin A[0]:=-0.5; C[0]:=(3*Y[0]+h*D0)/2 end;
        2: begin A[0]:=0; C[0]:=Y[0]-D0*sqr(h)/6 end
    end;
    for s:=1 to m-1 do
    begin
        z:=A[s-1]+4;
        A[s]:=-1/z; C[s]:=(6*Y[s]-C[s-1])/z
    end;
    case Ngr of
        1: B[m]:=(-C[m-1]+3*Y[m]-h*Dm)/(2+A[m-1]);
        2: B[m]:=Y[m]-Dm*sqr(h)/6
    end;
    for s:=m-1 downto 0 do
        B[s]:=A[s]*B[s+1]+C[s];
        B[-1]:=6*Y[0]-B[1]-4*B[0];
        B[m+1]:=6*Y[m]-B[m-1]-4*B[m]
    end;
function BSplint(x:real):real;
    var s:integer;
    begin
        s:=trunc(x); x:=frac(x);
    if s>m then BSplint:=(B[m-1]+4*B[m]+B[m+1])/6
    else
    BSplint:= B[s-1]*(1-x)*sqr(1-x)/6+B[s]*(2/3+0.5*sqr(x)*(x-2))+
              B[s+1]*(2/3-0.5*sqr(x-1)*(x+1))+B[s+2]*x*sqr(x)/6
    end;
end;

```



```

begin
L:=300;H:=240;
c:=15;
repeat
PutA;
Ou('Esc-exit,1-InpD,2-c,3-Grf,4-Ngl,5-Ngr,6-D0,7-Dm,8-AprSpl,9-AprBSpl');
str(c,T10);   Ts:='c'+T10;
str(Ngl,T10); Ts:=Ts+', Ngl'+T10;
str(Ngr,T10); Ts:=Ts+', Ngr'+T10;
str(D0:1:3,T10); Ts:=Ts+', D0'+T10;
str(Dm:1:3,T10); Ts:=Ts+', Dm'+T10;
Info; j:=ReadKey;
case j of
'1': InpD;
'2': Oui('c',c);
'3': begin
      SetColor(c); Mo[-1]:=L;
      for s:=0 to L do
      begin
        x:=x1+s*Dx;
        Mo[s]:=c1*cos(w1*x)+c2*sin(w2*x);
      end;
      Graphic(Mo,c);
    end;
'4': Oui('Ngl',Ngl);
'5': Oui('Ngr',Ngr);
'6': Our('D0',D0);
'7': Our('Dm',Dm);
'8': begin
      SplineN(Mx,My,Ngl,Ngr,D0,Dm);

```

```

Mo[-1]:=L;
for s:=0 to L do
  Ma[s]:=splintn(A0,A1,A2,A3,Mx[s]);
Graphic(Ma,c);
end;
'9':begin
  BSpline(My,Ngl,Ngr,D0,Dm,m,B);
  Mo[-1]:=L;
  for s:=0 to L do
    Ma[s]:=BSplintn(x);
  Graphic(Ma,c);
  end;
  end;
end;
until j=#27;
end.

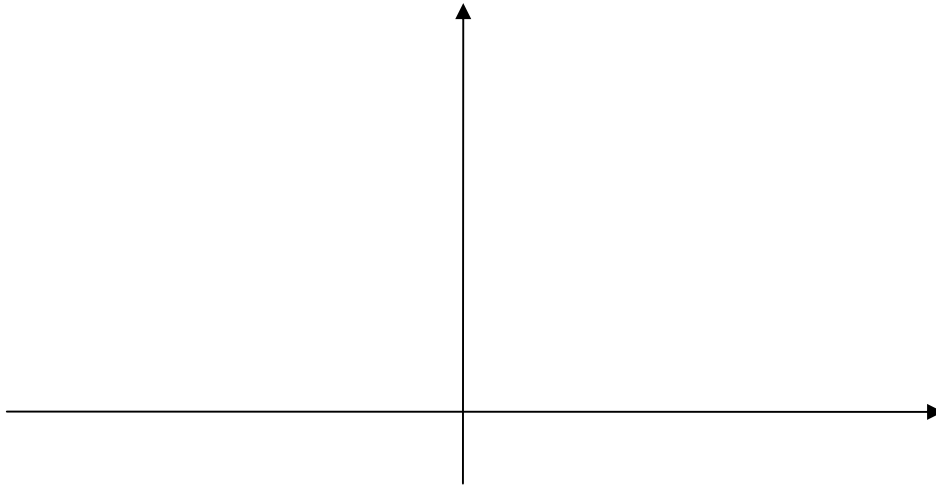
```

### 3. Результати роботи

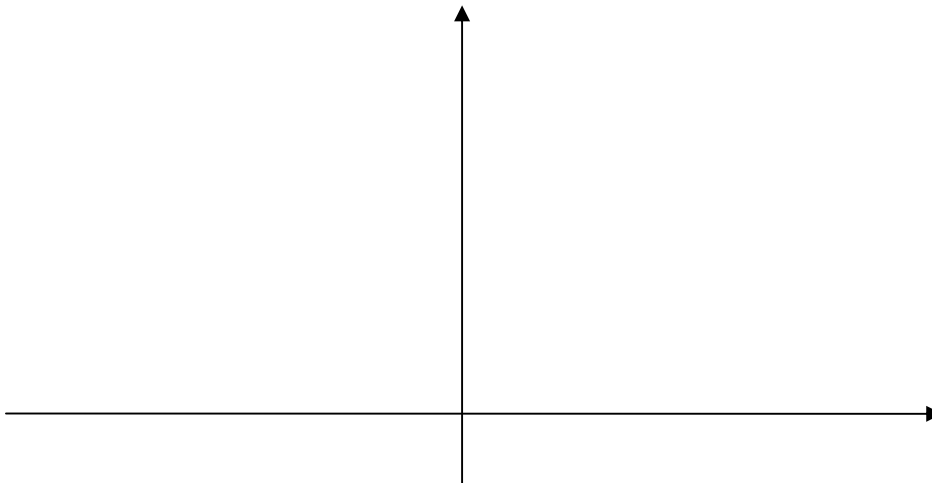
а) точковий графік, що підлягає апроксимації за заданими значеннями

$x_n = \underline{\hspace{2cm}}$  ;  $x_k = \underline{\hspace{2cm}}$  ;  $m = \underline{\hspace{2cm}}$  ;

$B1 = \underline{\hspace{2cm}}$  ;  $B2 = \underline{\hspace{2cm}}$  ;  $w1 = \underline{\hspace{2cm}}$  ;  $w2 = \underline{\hspace{2cm}}$  .



б) При різних комбінаціях значень граничних умов  $N_{gl}$ ,  $N_{gr}$  та  $D_0$ ,  $D_m$ , сформулювати графіки інтерполяційного пучкового сплайна та апроксимацію за допомогою В-сплайна.



Звіт повинен містити назву роботи, мету, короткі теоретичні відомості, заповнений п.3

#### Контрольні запитання

1. Принцип апроксимації В-сплайнами.
2. Механізм роботи процедури *InpD*.

## Список рекомендованої літератури.

1. Аверіна Т.В., Кубрак Н.А. Динаміка елементів систем : Навч. посібник – К.: ІЗМН, 1998 – 224 с.
2. Карачун В.В., Кваско М.З., Кубрак Н.А. Прикладний аналіз і візуалізація характеристик динамічних систем : Навч. посібник – К.: ІЗМН, 1999 – 138 с.
3. Кубрак Н.А. Хвильові процеси в гнучких ланках автоматичних систем : Навч. посібник – К.: НМЦ ВО, 2000 – 160 с.
4. Калиткин Н.Н. Численные методы – М.: Наука, 1978 – 512 с.
5. Кошляков Н.С., Глинер Э.Б., Смирнов М.М. Основные дифференциальные уравнения математической физики – М.: Физмат, 1962 – 767 с.
6. Кубрак А.І. Ідентифікація динамічних характеристик елементів систем керування. Част. 1. Математичні методи : Навч. посібник – К.: ІСДО, 1995 – 208 с.