

2η ΥΠΟΧΡΕΩΤΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ ΑΡΙΘΜΗΤΙΚΗΣ ΑΝΑΛΥΣΗΣ

ΑΕΜ:2551

ΟΝΟΜΑΤΕΠΩΝΥΜΟ: ΠΑΝΤΕΛΗΣ ΚΥΡΙΑΚΙΔΗΣ

ΑΣΚΗΣΗ 1

1.1

Για να είναι στοχαστικός ένας πίνακας πρέπει το άθροισμα των στοιχείων κάθε στήλης του πρέπει να ισούται με 1. Αυτή την δουλειά την εκτελεί η τελευταία εντολή του αλγορίθμου και προκύπτει όντως ότι ο πίνακας είναι στοχαστικός.

Αποτελέσματα:

Αλγόριθμος:

```
c1 =  
  
Columns 1 through 4  
  
    1.0000    1.0000    1.0000    1.0000  
  
Columns 5 through 8  
  
    1.0000    1.0000    1.0000    1.0000  
  
Columns 9 through 12  
  
    1.0000    1.0000    1.0000    1.0000  
  
Columns 13 through 15  
  
    1.0000    1.0000    1.0000  
  
>>
```

```
2 - clear all;  
3 - close all;  
4 - A=[0,1,0,0,0,0,0,0,1,0,0,0,0,0,0;  
5     0,0,1,0,1,0,1,0,0,0,0,0,0,0,0;  
6     0,1,0,0,0,1,0,1,0,0,0,0,0,0,0;  
7     0,0,1,0,0,0,0,0,0,0,0,1,0,0,0;  
8     1,0,0,0,0,0,0,0,0,1,0,0,0,0,0;  
9     0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,1,0,0,0,0;  
10    0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,1,0,0,0,0;  
11    0,0,0,1,0,0,0,0,0,0,1,0,0,0,0;  
12    0,0,0,0,1,1,0,0,0,1,0,0,0,0,0;  
13    0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,0,0;  
14    0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,1;  
15    0,0,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,0;  
16    0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,0,0,0,0,1,0;  
17    0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,1,0,1,0,1;  
18    0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,0,1];  
19 - n=15;  
20 - c=sum(A);  
21 - I=eye(n,n);  
22 - e=ones(n,1);  
23 - p=.85;  
24 - delta=(1-p)/n;  
25 - D=spdiags(1./c',0,n,n);  
26 - x=(I-p*A*D)\(delta*e);  
27 - G=p*A*D+delta;  
28 - c1=sum(G)
```

1.2

Κατασκευή πίνακα Google(G) :

q: πιθανότητα μετακίνησης σε μια τυχαία σελίδα (0.15)

```
function G = GoogleG(A,q)
    format long;
    [m,n]=size(A);
    for i=1:n
        for j=1:n
            G(i,j)=q/n + (A(j,i)*(1-q))/findnj(A,j,n);
        end
    end
end
```

findnj(A,j,n): άθροισμα στήλης

j

n: μέγεθος πίνακα

```
function a=findnj(A,j,n)
    sum=0;
    for i=1:n
        sum=sum+A(j,i);
    end
    a=sum;
end
```

Στη συνέχεια χρησιμοποιούμε τη μέθοδο των δυνάμεων για να υπολογίσουμε το ιδιοδιάνυσμα της μέγιστης ιδιοτιμής, το κανονικοποιούμε και παρατηρούμε ότι είναι ίδιο με δοθέν ιδιοδιάνυσμα της εκφώνησης:

Μέθοδος δυνάμεων:

επιστρέφει το ιδιοδιάνυσμα (maxd) που αντιστοιχεί στην μεγαλύτερη ιδιοτιμή του.

```
1 function maxd =PowerMethod(G)
2     format long;
3     [m,n]=size(G);
4     b=G(1:m,n);
5     for i=1:20
6         b=G*b;
7         l=1/b(1);
8         b=l*b;
9     end
10    b=(1/l)*b;
11    maxd=b;
12 end
13
14
15
```

b =

```
0.999749612071777
1.113213314575129
1.113254124424888
0.999858480411924
1.475659288392663
1.475697155740474
1.475847495493778
1.475885362841589
2.779878289295824
3.962759095281054
3.963056170722316
2.780258399204442
4.662699743837180
4.337276744303463
4.663033423326803
```

Ακολουθεί η κανονικοποίηση του ιδιοδιανύσματος:

Αλγόριθμος

κανονικοποίησης:

πρώτα βρίσκουμε το άθροισμα (sum) των στοιχείων του πίνακα και στην συνέχεια διαρούμε κάθε στοιχείο του με αυτό.

```
1 function c = kanonikopoiisi(b)
2     format long;
3     m=length(b);
4     sum=0;
5     for i=1:m
6         sum=sum+b(i);
7     end
8     c=(1/sum)*b;
9 end
10
11
```

p =

```
0.026818665543991
0.029862372740351
0.029863467480172
0.026821585978836
0.039585124549612
0.039586140355693
0.039590173277050
0.039591189083131
0.074571297846400
0.106302527677422
0.106310496839705
0.074581494440013
0.125078703159372
0.116349106789006
0.125087654239246
```

1.3

Μετατροπή στην σελίδα 11 , σύνδεση με τις σελίδες 1,2 και 3.

Προκύπτει νέος πίνακας A2 και με χρήση των προηγούμενων συναρτήσεων βρίσκω τον καινούργιο πίνακα G. $G2 = \text{GoogleG}(A2, 0.15)$;

$b2 = \text{PowerMethod}(G2)$;

$p2 = \text{kanonikopoiisi}(b2)$;

είναι εμφανής η διαφορά της σημαντικότητας αφού το $p(11)$ είναι μικρότερο απο το $p2(11)$.

```
1 - clc;
2 - close all;
3 - clear all;
4 - A2=[0 1 0 0 0 0 0 0 0 1 0 1 0 0 0 0;
5       0 0 1 0 1 0 1 0 0 0 1 0 0 0 0 0;
6       0 1 0 0 0 1 0 1 0 0 1 0 0 0 0 0;
7       0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0;
8       1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 0 0 0;
9       0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0 0;
10      0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0 0;
11      0 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 0 0;
12      0 0 0 0 1 1 0 0 0 0 1 0 0 0 0 0;
13      0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0;
14      0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1;
15      0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 0 0;
16      0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 0 0 1 0;
17      0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 1 0 1;
18      0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 1 0];
19 - G2=GoogleG(A2,0.15);
20 - b2=PowerMethod(G2);
21 - p2=kanonikopoiisi(b2);
22 - p(11)
23 - p2(11)
```

$p(11)=$ ans =
0.106310496839705
 $p2(11)=$ ans =
0.127811379757289
>>

1.4

Εκτελούμε πάλι τις συναρτήσεις "GoogleG,PowerMethod" και "kanonikopoiisi" με την προϋπόθεση ότι στην μέθοδο GoogleG δίνουμε ως όρισμα την νέα πιθανότητα μεταπήδησης

a) $q=0.01$

```
pp =  
  
0.016137537837091  
0.013055047765050  
0.013081953977213  
0.016209315475949  
0.031494345387841  
0.031519311588410  
0.031618431612688  
0.031643397813257  
0.080713612145449  
0.109384817623364  
0.109580681487069  
0.080964221199561  
0.144776244223289  
0.144824840478146  
0.144996241385623
```

b)q=0.7

```
pp1 =  
  
0.055582854263548  
0.061115660895777  
0.061115660895778  
0.055582854263549  
0.059441250645889  
0.059441250645889  
0.059441250645890  
0.059441250645891  
0.066630178896455  
0.085322159960494  
0.085322159960497  
0.066630178896458  
0.077507227268351  
0.069918834847180  
0.077507227268354
```

τα ιδιοδιανύσματα είναι αρκετά διαφορετικά απο το αρχικό αλλά και μεταξύ τους και μάλιστα όσο μεγαλύτερη είναι η πιθανότητα μετακίνησης τόσο μεγαλύτερες είναι και τιμές των ιδιοδιανυσμάτων.

1.5

Πρέπει η τάξη της αρχικής σελίδας 11 να είναι μικρότερη από αυτή που θα προκύψει μετά την μετατροπή. Με άλλα λόγια πρέπει το η 11η τιμή του αρχικού ιδιοδιανύσματος να είναι μικρότερη απο την 11η του τελικού.

```
G2 = GoogleG(A2,0.15);  
b2 = PowerMethod(G2);  
p2 = κανονικοποιισι(b2);  
p(11); p2(11);  
  
0.106310496839705
```

```
>> p(11)  
  
ans =  
  
0.117966362606463
```

Όπως βλέπουμε η τροποποιημένη τάξη είναι μεγαλύτερη από την αρχική οπότε μπορούμε να ισχυριστούμε ελεύθερα ότι η στρατηγική αυτή λειτουργεί αποτελεσματικά.

```
>> |
```

1.6

Εκτελούμε πάλι τις συναρτήσεις "GoogleG, PowerMethod" και "kanonikoroisi" με την προϋπόθεση ότι στην μέθοδο GoogleG δίνουμε ως όρισμα τον νέο πίνακα:

ΠΡΙΝ ΤΗ ΔΙΑΓΡΑΦΗ:

META:

p1 =

```
0.026818665543991
0.029862372740351
0.029863467480172
0.026821585978836
0.039585124549612
0.039586140355693
0.039590173277050
0.039591189083131
0.074571297846400
0.106302527677422
0.106310496839705
0.074581494440013
0.125078703159372
0.116349106789006
0.125087654239246
```

p2 =

```
0.032053677575718
0.035925689361577
0.040918437358698
0.047138777575818
0.050270373511434
0.051661712527710
0.041388485525165
0.042779824541441
0.103609945520139
0.170976893448841
0.048211617216542
0.186430073283565
0.107465256480649
0.041169236072702
```

Παρατηρούμε ότι οι τάξεις των 12, 14 και 15 έχουν μειωθεί, ενώ όλες οι άλλες έχουν αυξηθεί.

ΑΣΚΗΣΗ 2

2.1 Με πολυωνυμική προσέγγιση

```
1 - clc;
2 - clear all;
3 - close all;
4 - format long;
5 - syms x;
6 - A=[-pi,-pi/6,-pi/4,-pi/2,-3*(pi/4),-7*(pi/6),7*(pi/6),3*(pi/4),pi/2,pi/4,pi/6,pi]';
7 - B=[0,-1/2,-sqrt(2)/2,-1,-sqrt(2)/2,1/2,-1/2,sqrt(2)/2,1,sqrt(2)/2,1/2,0]';
8 - n=size(A);
9 - teliko=0;
10 - for j=1:n
11 -     apotelesma=1;
12 -     for i=1:n
13 -         if i==j
14 -             continue;
15 -         end
16 -         apotelesma=apotelesma*(x-A(i))/(A(j)-A(i));
17 -     end
18 -     teliko=teliko+apotelesma*B(j);
19 - end
20 - pretty(teliko);
21 - simplify(teliko);
22 -
23 -
```

2.2 Με την μέθοδο ελαχίστων τετραγώνων

```
1 - clc;
2 - clear all;
3 - close all;
4 - format long;
5 - syms x;
6 - A=[1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1; -pi,-pi/6,-pi/4,-pi/2,-3*(pi/4),-7*(pi/6),7*(pi/6),3*(pi/4),pi/2,pi/4,pi/6,pi];
7 - b=[0,-1/2,-sqrt(2)/2,-1,-sqrt(2)/2,1/2,-1/2,sqrt(2)/2,1,sqrt(2)/2,1/2,0];
8 - D=A'*A;
9 - c=A'*b;
10 - z=D\c
11 - n=length(z)
12 - f=0;
13 - i=n;
14 - while i>0
15 -     f=f+z(i)*x.^(i-1)
16 -     i=i-1;
17 - end
18
19
20 - sfalma=finderror(A,z,b)
```

Το σφάλμα προσέγγισης αυτής της μεθόδου δίνεται με την παρακάτω συνάρτηση η οποία παίρνει ως ορίσματα τους πίνακες A,z,b.

```
1 - function a=finderror(A,z,b)
2 -     m=A*z;
3 -     pinakassfalmatos=b-m;
4 -     n=length(pinakassfalmatos);
5 -     sum=0;
6 -     for i=1:n
7 -         sum=sum+pinakassfalmatos(i).^2;
8 -     end
9 -     a=sqrt(sum);
10 - end
```

ΑΣΚΗΣΗ 3

Θέλουμε να υπολογίσουμε το ολοκλήρωμα της συνάρτησης $\sin(x)$. Αυτό επιτυγχάνεται με 2 μεθόδους:

3.1 Μέθοδος Simpson

```
1 - clc;
2 - close all;
3 - clear all;
4 - format long;
5 - syms x;
6 - a=0;
7 - b=pi/2;
8 - z=8;
9 - qq=(b-a)/(z-1);
10 - c=0;
11 - for i=1:z
12 -     A(i,1)=c;
13 -     A(i,2)=sin(c);
14 -     c=c+qq;
15 - end
16 - [m,v]=size(A);
17 - n=m-1;
18 - sum=A(1,2)+A(m,2);
19 - t=fix(n/2);
20 - for k=1:t
21 -     sum=sum+4*A(2*k,2);
22 - end
23 - t=fix((n/2)-1);
24 - for k=1:t
25 -     sum=sum+2*A(2*k+1,2);
26 - end
27 - E=(b-a)/(3*n)*sum
28 - g(x)=sin(x);
29 - df=diff(g,4);
30 - y=abs(df(pi/2));
31 - e=((b-a)^5)/(180*(n^4))*y;
32 - error=double(e)
```

Υπολογισμός σφάλματος :

3.2 Μέθοδος Τραπεζίου

```
1 - close all;
2 - clc;
3 - clear all;
4 - a=0;
5 - b=-pi/2;
6 - z=8;
7 - format long;
8 - syms x;
9 - qq=(b-a)/(z-1);
10 - c=0;
11 - for i=1:z
12 -     A(i,1)=c;
13 -     A(i,2)=sin(c);
14 -     c=c+qq;
15 - end
16 - [m,v]=size(A);
17 - n=m-1;
18 - sum=A(1,2)+A(m,2);
19 - for i=2:n
20 -     sum=sum+2*A(i,2);
21 - end
22 - E=(b-a)/(2*n)*sum
23 - g(x)=sin(x);
24 - df=diff(g,2);
25 - y=abs(df(1));
26 - e=((b-a)^3)/(12*(n^2))*y;
27 - error=double(e)
```

Υπολογισμός σφάλματος:

ΑΣΚΗΣΗ 4

Αλγόριθμος για Εμφάνιση των πολωνύμων 2ου,3ου και 4ου βαθμού! :

```
1 - clear all;
2 - clc;
3 - close all;
4 - syms x;
5 - format short;
6
7 - for i=1:20
8 -     A(i)=i;
9 - end
10 - n=20;
11 - %για την μετοχή της τραπεζας πειραιως
12 - B1=[45.80,45.70,42.90,44.00,47.40,49.90,50.70,49.30,53.80,52.30,45.00,41.70,41.70,39.80,47.50,41.10,36.10,32.50,32.10,33.10];
13 - pol2=Poluonumo(A,B1,2,n)
14 - pol3=Poluonumo(A,B1,3,n)
15 - pol4=Poluonumo(A,B1,4,n)
16 - %για την μετοχή της εθνικής τραπεζας
17 - B2=[18.68,18.22,17.48,17.18,18.67,17.63,17.33,16.73,18.67,18.37,16.43,16.28,15.98,15.09,17.63,15.69,14.79,13.18,13.53,13.67];
18 - pol2=Poluonumo(A,B2,2,n)
19 - pol3=Poluonumo(A,B2,3,n)
20 - pol4=Poluonumo(A,B2,4,n)
21 - %για την μετοχή της ΣΕΛΟΝΤΑ
22 - B3=[0.104,0.100,0.086,0.086,0.102,0.085,0.100,0.098,0.098,0.090,0.098,0.105,0.105,0.090,0.100,0.092,0.074,0.074,0.074,0.074];
23 - pol2=Poluonumo(A,B3,2,n)
24 - pol3=Poluonumo(A,B3,3,n)
25 - pol4=Poluonumo(A,B3,4,n)
```



```

55 -         T(i,j)=D(i);
56 -     end
57 - end
58 - end
59 - agnwstos=T\b;
60 - p=0;
61 - for i=(bathmos+1):-1:1
62 -     p=p+agnwstos(i)*20.^(i-1);
63 - end
64 - pol=p;
65 - end
66 - if(bathmos==4)
67 -     A=[n,sx1,sx2,sx3,sx4]';
68 -     B=[sx1,sx2,sx3,sx4,sx5]';
69 -     C=[sx2,sx3,sx4,sx5,sx6]';
70 -     D=[sx3,sx4,sx4,sx6,sx7]';
71 -     E=[sx4,sx4,sx6,sx7,sx8]';
72 -     b=[sy1,sxy,sx2y,sx3y,sx4y]';
73 -     for j=1:(bathmos+1)
74 -         for i=1:(bathmos+1)
75 -             if j==1
76 -                 T(i,j)=A(i);
77 -             elseif j==2
78 -                 T(i,j)=B(i);
79 -             elseif j==3
80 -                 T(i,j)=C(i);
81 -             elseif j==4

```

```

82 -                 T(i,j)=D(i);
83 -             else
84 -                 T(i,j)=E(i);
85 -             end
86 -         end
87 -     end
88 - agnwstos=T\b;
89 - p=0;
90 - i=bathmos+1;
91 - for i=(bathmos+1):-1:1
92 -     p=p+agnwstos(i)*20.^(i-1);
93 - end
94 - pol=p;
95 - end
96 - end

```

Συναρτήσεις για τα αθροίσματα:

```

1 - function athr=Sum(A,n,z)
2 -     sum=0;
3 -     for i=1:n
4 -         sum=sum+A(i).^z;
5 -     end
6 -     athr=sum;
7 - end

```

Εαν στη θέση του x, στην συνάρτηση Poluonumo, βάλουμε την τιμή 20, θα πάρουμε προσεγγιστική τιμή στην ημέρα των γεννεθλίων η οποία είναι πολύ κοντά με την πραγματική εκείνης της ημέρας. Με την ίδια περίπου λογική εαν $x = 25$ θα πάρω την πρόβλεψη της τιμής μετά από 5

```

1 - function athrxy=Sum2(x,y,n,z)
2 -     sum=0;
3 -     for i=1:n
4 -         sum=sum+x(i).^z*y(i);
5 -     end
6 -     athrxy=sum;
7 - end

```

μέρες. Εδώ παρατηρούμε οτι άλλοτε έχουμε λίγο μεγαλύτερη απόκλιση και άλλοτε μικρότερη, παραμένοντας πάντα πολύ κοντά με την πραγματικότητα.