



Technical University of Cluj - Napoca
Computer Science Department

Procesarea Imaginilor

(An3, semestrul 2)

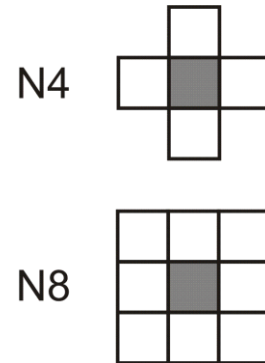
**Curs 4: Etichetarea obiectelor. Detectia conturului
obiectelor**



Definitii

1. Vecini

- Doi pixeli sunt intr-o relatie de vecinatate de tip N4 daca au o frontiera comuna
- Doi pixeli sunt intr-o relatie de vecinatate de tip N8 daca au cel putin un colt comun

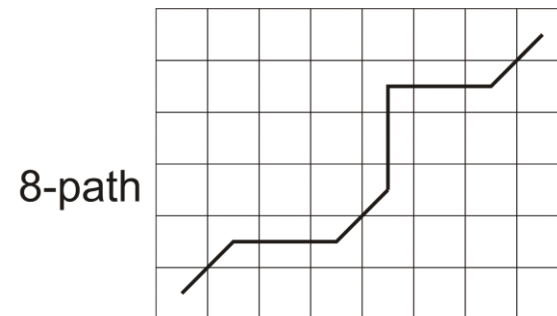
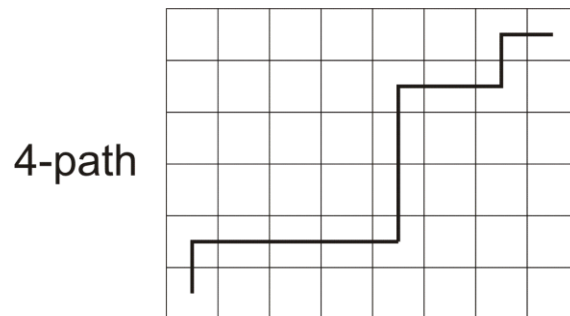


2. Cale (Path)

$$\text{Path } (p [i_0, j_0] \Rightarrow p [i_n, j_n]) := \{ [i_0, j_0], [i_1, j_1], \dots, [i_n, j_n] \\ | [i_k, j_k] N_{4/8} [i_{k+1}, j_{k+1}] \forall k = 0 \dots n-1 \}$$

N4 \Rightarrow 4-path

N8 \Rightarrow 8-path





Definitii

3. Obiect (Foreground)

$$S := \{ p[i,j] \mid p[i,j] = 1 \}$$

4. Conectivitate (Connectivity)

$p_S \leftrightarrow q_S$ (connected) if \exists Path ($p \Rightarrow q$) $\subset S$.

5. Componente conexe (Connected components) = OBIECTE

$$\{p_i \in S, i = 1 \dots n \mid p_k \leftrightarrow p_j, \forall (p_k, p_j) \in S, k, j = 1 \dots n\}$$

6. Fundal (Background) := setul tuturor componentelor conexe ale $C(S)$ care au elemente (puncte) pe marginea imaginii. Toate celelalte componente conexe din $C(S)$ se numesc goluri.

7. Frontiera/Margine (Boundary)

$$\text{Boundary}(S) := S' = \{ p \in S \mid \exists q \in N_{4/8}(p), q \in C(S) \}$$

$C(S)$ – complement of S

8. Interior

$$\text{Interior}(S) = S - S'$$



Etichetarea componentelor conexe

Componenta conexa (obiect)

Setul maximal de puncte conexe:

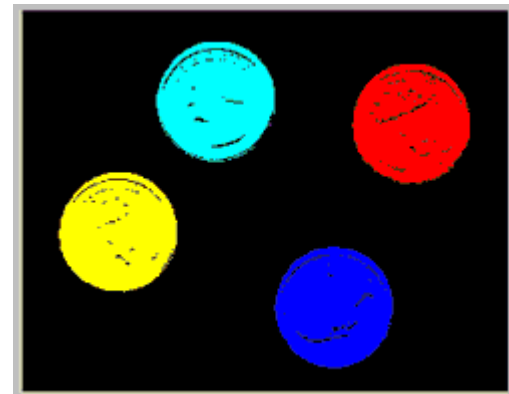
$$\{p_i \in S, i = 1 \dots n \mid p_k \leftrightarrow p_j, \forall (p_k, p_j) \in S, k, j = 1 \dots n\}$$

O modalitate de a eticheta obiectele dintr-o imagine digitala binara este de a alege un punct $b_{ij} = 1$ si a asigna o eticheta acestui punct si vecinilor acestuia. Mai departe se vor eticheta toti vecinii vecinilor

- Cand procedura recursiva/iterativa se termina, se va obtine o componenta conexa etichetata complet si putem continua alegand alt punct de start (neetichetat inca)
- Pentru a gasi un nou punct de start, se va parcurge imaginea in mod sistematic, incepand o procedura de etichetare de fiecare data cand se gaseste un punct $b_{ij} = 1$.



Etichetare
(Labeling)





Etichetare secventiala

Algorithmul Iterativ (Haralick 1981)

- Nu necesita spatiu suplimentar de memorie pentru a genera imaginea etichetata din imaginea binara.
- Utila in sisteme cu memorie limitata.

1. Pas de initializare

2. repeat

propagare top-down & left-right a etichetelor

propagare bottom-up & right-left a etichetelor

until “nu mai apare nici o schimbare”

procedure Iterate;

// Initializare a fiecarui pixel de “1” cu o eticheta unica

for L:=1 to NLINES **do**

for P:=1 to NCOLUMNS **do**

if I(L,P) =1

then LABEL(L,P):=NEWLABEL()

else LABEL(L,P):=0

end for

end for;

LABEL – matrice
de etichete



Etichetare secventiala

“**procedure** Iterate – pag. 2”

“Iteratii succesive: top-down si bottom-up”

repeat

CHANGE:=false;

// Iteratie top-down

for L:=1 to NLINES **do**

for P:=1 to NCOLUMNS **do**

if LABEL(L,P) <> 0 **then**

begin

 M:=MIN(LABELS(NEIGHBORS(L,P)U(L,P)));

if M <> LABEL(L,P)

then CHANGE:=true;

 LABEL(L,P):=M

end

end for

end for;





Etichetare secventiala

“procedure Iterate – pag. 3”

// Iteratie bottom-up”

for L:= NLINES to 1 by -1 **do**

for P:= NCOLUMNS to 1 by -1 **do**

if LABEL(L,P)<>0 **then**

begin

 M:=MIN(LABELS(NEIGHBORS(L,P)U(L,P)));

if M<> LABEL(L,P)

then CHANGE:=true;

 LABEL(L,P):=M

end

end for

end for;

until CHANGE:=false

end Iterate





Etichetare secventiala

Exemplu (N4)

	1	1		1	1	
	1	1		1	1	
	1	1	1	1	1	

1. Imagine initiala

	1	2		3	4	
	5	6		7	8	
	9	10	11	12	13	

2. Initializare

	1	1		3	3	
	1	1		3	3	
	1	1	1	1	1	

3. Propagarea etichetelor:
top-down & left-right

	1	1		1	1	
	1	1		1	1	
	1	1	1	1	1	

4. Propagarea etichetelor:
bottom-up & right-left

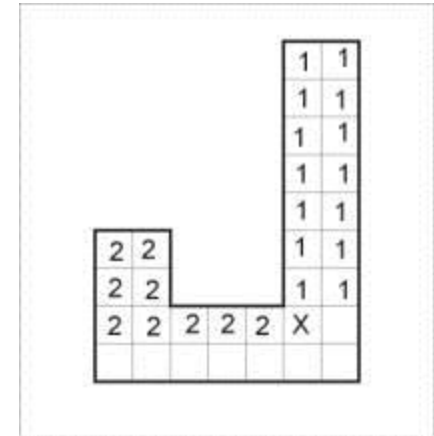


Algoritmul clasic (cu clase de echivalenta)

- Bazat pe algoritmul clasic de gasire a componentelor conexe din grafuri.
- Necesita doar **2 iteratii** peste imagine, dar are nevoie de o tabela (mare) pentru inregistrarea **echivalentelor** .

1. **Primul pas:** propagarea etichetelor (similar cu algoritmul precedent)

- De fiecare data cand se intalneste situatia in care doua etichete diferite se pot propaga la acelasi pixel, se va propaga eticheta cea mai mica si echivalenta gasita se introduce intr-o tabela de echivalente (ex. (1,2) → EqTable).
- Fiecare intrare din tabela de echivalenta consta intr-o pereche ordonata, valorile continute in fiecare pereche fiind valorile etichetelor gasite echivalente
- Dupa acest pas se gasesc clasele de chivalenta.
- Fiecarei clase de echivalenta i se asigneaza o eticheta unica (valoarea minima sau cea mai veche din clasa).



2. **Al doilea pas:** se parcurge imaginea si se asigneaza fiecarui pixel valoarea etichetei corespunzatoare clasei de chivalenta din care face parte).



Algoritmul Clasic

Exemplu (N4)

1					1	1
		1	1			1
		1				1
		1				1
1	1	1				1
	1	1		1		1
	1	1	1	1		1
				1	1	1

1. Imagine initiala

1					2	2
		3	3			2
		3				2
		3				2
4	4	3				2
	4	3		5		2
	4	3	3	3		2
				3	3	2

2. Imagine etichetata dupa prima parcurgere Top down (pas 1)

EQTABLE:

(3, 4), (3, 5), (2, 3) ...

EQCLASSES:

1: {4, 3, 5, 2}

2: {6, 8, 9, ...}

....

n: {...}

EQLABEL:

1: 2

2: 6 sau

....

n: x

1:1

2:2

....

n:n



Algoritmul Clasic

procedure Classical

“Initializare tabela de echivalente globale” si matricea de etichete

EQTABLE:=CREATE(); LABEL:=CREATE();

“Top-down pass 1”

for L:= 1 to NLINES **do**

“Initialize all labels on line L to zero”

for P:= 1 to NCOLUMNS **do**

LABEL(L,P):=0

end for

“Process the line”

for P:=1 to NCOLUMNS **do**

if I(L,P):= 1 **then**
begin

V:= NEIGHBORS((L,P));

if ISEMPY(V)

then M:=NEWLABEL()

else M:= MIN(LABELS(V));

LABEL(L,P):=M;

for X in LABELS(V) and X<>M

ADD(X, M, EQTABLE)

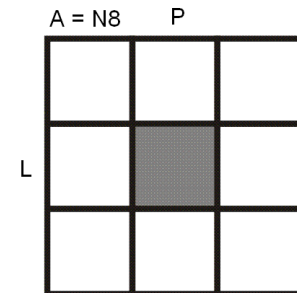
end for;

end

end for

end for;

LABEL – matrice (“imagine”) de etichete





Algoritmul Clasic

“Find equivalence classes”

```
EQCLASSES:=Resolve(EQTABLE);
```

```
for E in EQCLASSES
```

```
    EQLABEL(E):= min(LABELS(E))
```

```
end for;
```

“Top-down pass 2”

```
for L:= 1 to NLINES do
```

```
    for P:= 1 to NCOLUMNS do
```

```
        if I(L,P) = 1
```

```
            then LABEL(L,P):=EQLABEL(CLASS(LABEL(L,P)))
```

```
        end for
```

```
end for
```

```
end Classical
```

- **Resolve()** - algoritm pt. gasirea componentelor conexe ale grafului definit de setul de echivalente (**EQTABLE**) definit la pasul 1.
- Problema principala a acestui algoritm: pentru imagini mari cu multe regiuni, tabela de echivalente poate deveni foarte mare



Algoritmul Clasic

Procedura *Resolve()*

Pentru a modela echivalența etichetelor putem folosi un graf neorientat în care **nodurile sunt etichetele** iar **arcele sunt relațiile binare de echivalență** stabilite în pasul anterior (o intrare în tabela EQTABLE) \Rightarrow **clasele de echivalență sunt subgrafurile conexe** ale acestui graf.

Subgraf conex \Rightarrow căutare în lățime (Breadth First Search, BFS), pornind dintr-un prim nod oarecare al subgrafului:

- se pun toți vecinii primului nod într-o listă și se marchează ca fiind luați în considerare
- pentru fiecare nod din lista respectivă, acesta este extras din listă, și i se adaugă toți vecinii (neconsiderați încă) în lista și se marchează ca fiind luați în considerare.
- procesul se repetă pentru fiecare nod adăugat în listă, până când lista devine goală
- toate nodurile trecute prin această listă vor fi etichetate cu aceeași etichetă, care va fi noua etichetă asociată acestei clase de etichete echivalente.

În continuare se caută un alt nod care nu a fost considerat, și pornind de la acesta se va căuta o nouă clasă de echivalență. Procesul se continuă până când sunt considerate toate nodurile grafului. Fiecare nod singular reprezintă câte o clasă de echivalență cu un singur element.



Rezolvarea claselor de echivalenta

EQCLASSES:=**Resolve**(EQTABLE);

Ex. EQTABLE:

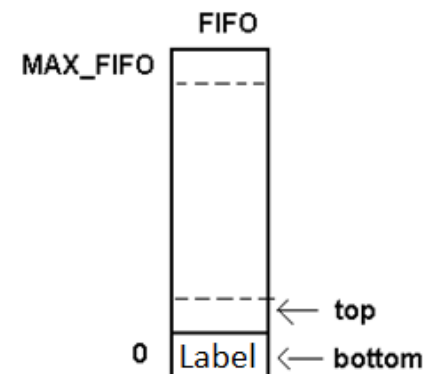
x	y
3	4
3	5
2	3
6	8
6	9
7	8
..	..

Vom utiliza algoritmul BFS, bazat pe o coada Q

- Definim multimea vecinatate a unei etichete L

Neighborhood (L) = { M | $\exists k$ | EQTABLE(k).x == L si EQTABLE(k).y == M, sau EQTABLE(k).x == M si EQTABLE(k).y == L }

- Q – o structura de date de tip coada (lista FIFO)
 - Q.empty() - returneaza **true** daca coada este goala (top = bottom)
 - Q.enqueue(p) - plaseaza un nod (eticheta) in coada (top++)
 - p = Q.dequeue() - scoate un nod (eticheta) din coada (bottom ++)





Rezolvarea claselor de echivalenta

Procedure Resolve()

For L = 1 to MAX_LABELS EQCLASSES(L) = 0 **end for**

For L = 1 to MAX_LABELS

if (EQCLASSES(L) == 0)

EQCLASSES (L) = NEW_EQUIVALENCE_CLASS()

Q.enqueue(L)

while (not Q.empty())

M = Q.dequeue()

For all N in Neighborhood(M)

if (EQCLASSES(N) == 0)

EQCLASSES(N) = EQCLASSES(M)

Q.enqueue(N)

End if

End for

End while

End for

Return EQCLASSES



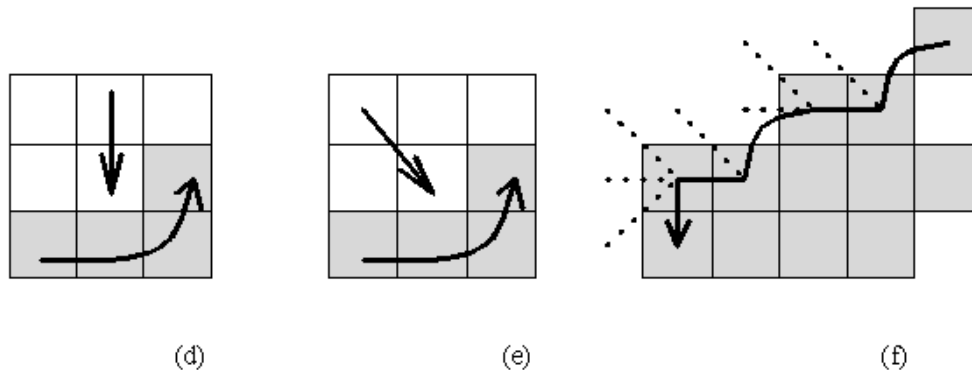
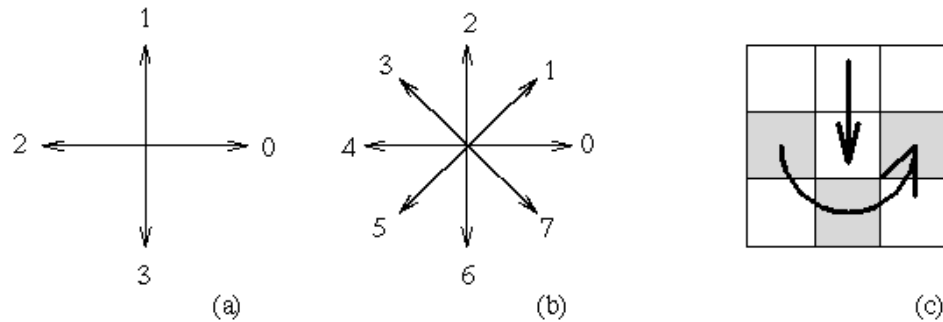
Contour Tracing (detectie contur)

Contur:

$$\text{Contour (R)} = \{ p \in R \mid \exists q \in N_{4/8}(p), q \in C(R) \}$$

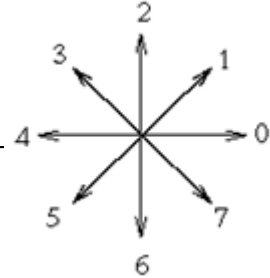
(*chain-code / direction codes*): c

(operatiile numerice asupra lui c se presupun a fi modulo 4 sau 8)





Contour Tracing (detectie contur)



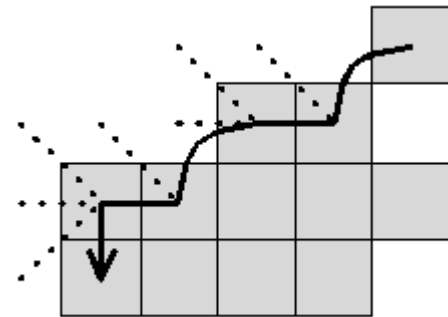
Algoritm trasare contur exterior:

1. Cauta in imagine (top-down si left-right) pana cand gaseste un pixel de start P_0 . Se defineste o variabila dir care stocheaza valoarea directiei ultimei mutari (miscari) de-a lungul conturului, de la pixelul precedent la cel curent. Valorile initiale se asigneaza astfel:

- $dir = 0$ pt. N4
- $dir = 7$ pt. N8

2. Se cauta urmatorul punct de contur intr-o vecinatate de 3×3 in jurul pixelului curent, secvential ($dir++$), in sens anti-orarar, incepand cu directia

- $(dir + 3) \bmod 4$
- $(dir + 7) \bmod 8$ if dir este par
- $(dir + 6) \bmod 8$ if dir este impar



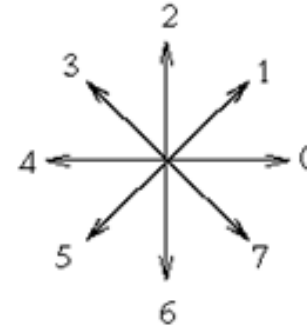
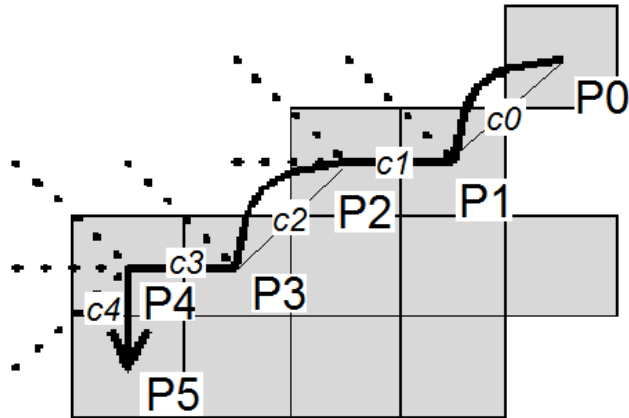
Primul pixel de "1" gasit este noul element de contur curent P_n . In acelasi timp se actualizeaza valoarea dir .

3. Daca elementul de contur curent P_n este egal cu elemntul P_1 si daca elementul P_{n-1} este egal cu P_0 , STOP. Altfel repeta pasul 2.

4. Conturul detectat este reprezentat de multimea: $P_0 \dots P_{n-2}$.



Exemplu – reprezentarea conturului (N8)



$c_i \in \{0, 1, \dots, 7\}$ - cod de directie

Var. 1 – lista de puncte:

$$L = \{ P_0(x_0, y_0), P_1(x_1, y_1), \dots, P_{n-2}(x_{n-2}, y_{n-2}) \}$$

Var. 2 – coduri inlantuite:

$$P_0(x_0, y_0), c = \{ c_0, c_1, \dots, c_{n-2} \},$$

Var. 3 – derivata codului inlantuit (**invarianta la rotatie**)

$$P_0(x_0, y_0), cd = \{ cd_0, cd_1, \dots, cd_{n-2} \},$$

$$\text{unde: } cd_i = (c_i - c_{i-1}) \bmod 8, cd_0 = c_0 \bmod 8$$



Aproximarea conturului prin linii poligonale

Scop:

Aproximarea curbei $C: f(x,y)=0$ cu o linie poligonala avand un numar relativ mic de linii (varfuri) care aproximeaza cel mai bine curba C



- Orice algoritm de aproximare poligonala necesita ca punctele (datele) sa fie divizate in grupuri, fiecare dintre acestea fiind approximate de cate o latura a poligonului
- Prima simplificare a problemei de fitting este de a duce o linie intre capetele fiecarui grup In loc sa cautam solutia optimala.
- Daca eroarea de aproximare este prea mare , grupul se poate sparge in sub-grupuri pana cand eroarea de aproximare devine acceptabila.
- Fie Q un contur alcatuit din punctele $P_i (x_i, y_i)$ unde $i=1, 2, \dots, n$, si ε eroarea maxima.



Aproximarea conturului prin linii poligonale

Procedure POLIGONAL_APROX(Q)

begin

A:=Create_List();

B:=Create_List();

i=Index_of_first_point(Q);

j=Index_of_the_most_far_point(Q);

Insert(j,A); Insert(j,B); // B = (P_j)

Insert(i,A); // A = (P_j, P_i)

while((A!=NULL)

{

Fie *k* și *l* indecșii ultimelor elemente din listele *A* și *B*;

Fie *P_kP_l* segmentul generat de cele două puncte;

Fie *m* indexul celui mai îndepărtat punct de segmentul *P_kP_l*, dintre punctele de contur ce încep din *P_k* și se termină în *P_l*, conturul fiind parcurs în sens opus acelor de ceasornic.

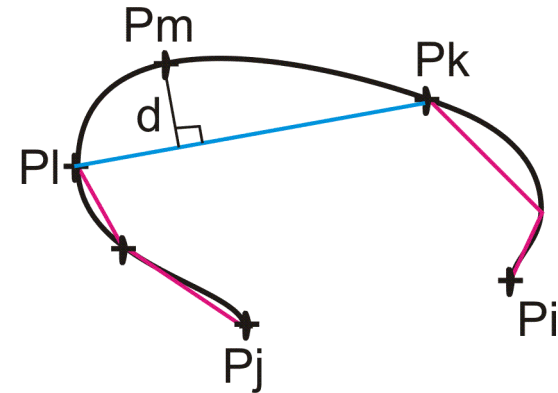
if((d=Distance(P_m, P_kP_l))> ε)

then Insert(m, A)

else { Delete(k, A)
Insert(k, B); }

}

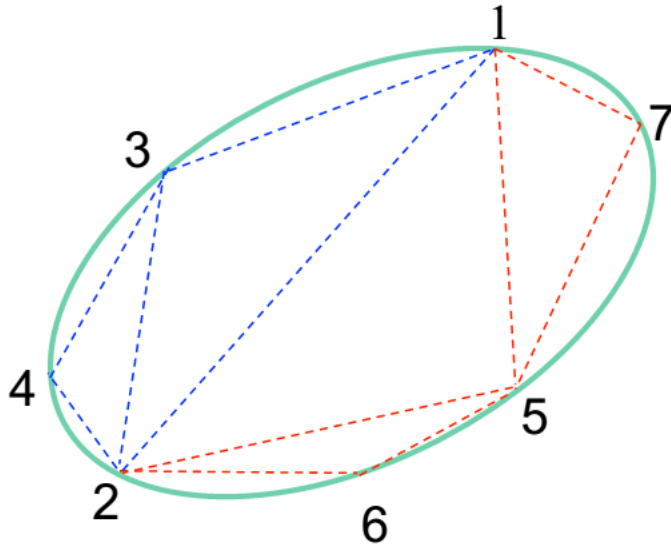
end



$$\text{distance}(P_1, P_2, (x_0, y_0)) = \frac{|(y_2 - y_1)x_0 - (x_2 - x_1)y_0 + x_2y_1 - y_2x_1|}{\sqrt{(y_2 - y_1)^2 + (x_2 - x_1)^2}}$$



Aproximarea conturului prin linii poligonale - exemplu



A	B
2	2
1	
3	
4	
2	2
1	4
3	
2	2
1	4
	3
2	2
	4
	3
	1
2	2
5	4
	3
	1

A	B
2	2
5	4
7	3
	1
2	2
5	4
	3
	1
	7
2	2
	4
	3
	1
	7
	5
2	2
6	4
	3
	1
	7
	5

A	B
2	2
	4
	3
	1
	7
	5
	6
	2
	4
	3
	1
	7
	5
	6
	2