

METODA TRIERII

1. Aspecte teoretice.....	- 1 -
1.1. Definitia	- 1 -
1.2. Schema generala.....	- 1 -
1.3. Schema de aplicare a metodei trierii	- 1 -
1.4. Operatii legate de prelucrarea unor multimi.....	- 2 -
1.5. Traatarea metodei in alte tari.....	- 2 -
2. Aplicatii si probleme	- 2 -
2.1. Probleme din viata rezolvabile prin metoda trierii	- 2 -
2.2. Probleme rezolvate	- 2 -
1.....	- 2 -
2.....	- 3 -
3.....	- 4 -
3. Concluzii	- 6 -
Bibliografie	- 6 -

1. Aspecte teoretice

1.1. Definitia

Se numește metoda trierii metoda ce identifică toate soluțiile unei probleme în dependență de mulțimea soluțiilor posibile. Toate soluțiile se indentifică prin valori, ce aparțin tipurilor de date studiate: integer, boolean, enumerare sau subdomeniu. În probleme mai complicate este nevoie de a reprezenta aceste elemente prin tablouri, articole sau mulțimi.[3]

1.2. Schema generala

```
for i:= 1 to k do  
if SolutiePosibila(si) then PrelucrareaSolutiei(si)
```

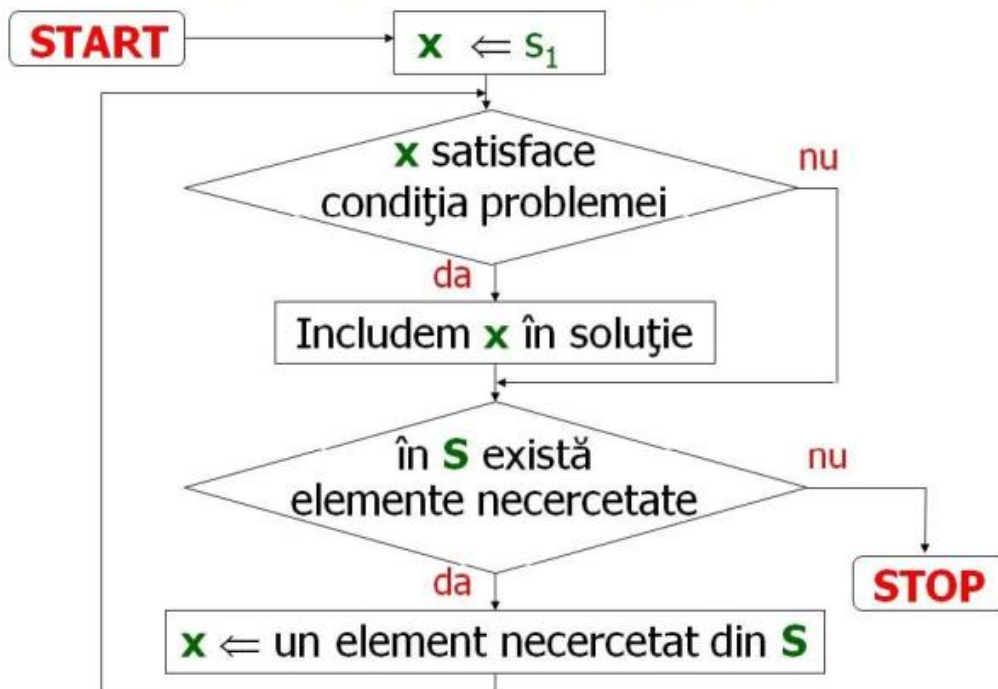
unde SolutiePosibila este o funcție booleană care returnează valoarea true dacă elementul *s*

i satisface condițiile problemei și false în caz contrar, iar

PrelucrareaSolutiei este o procedură care efectuează prelucrarea elementului selectat. De obicei, în această procedură soluția *si* este afișată la ecran. [1]

1.3. Schema de aplicare a metodei trierii

Schema de aplicare



[2]

1.4. Operatii legate de prelucrarea unor multimii

- reuniunea;
- intersecția;
- diferența;
- generarea tuturor submulțimilor;
- generarea elementelor unui produs cartezian;
- generarea permutărilor, aranjamentelor sau combinațiilor de obiecte etc. [1]

1.5. Tratarea metodei în alte țări

Pentru a aplica metoda trierii, în alte țări se folosește cel mai des tipul de algoritm Greedy, care are rolul de a construi soluția optimă pas cu pas, la fiecare pas fiind selectat în soluție elementul care pare optim la momentul respectiv. [3]

2. Aplicații și probleme

2.1. Probleme din viața rezolvabile prin metoda trierii

- aflarea numărului minim de monede care pot fi date drept plată sau rest;
- medicii deseori se confruntă cu necesitatea aplicării metodei trierii cazurilor, când numărul răniților sau bolnavilor este foarte mare, medicul fiind suprasolicitat, în cazul unui război, sau când își periclitizează propria viață în cazul unei epidemii periculoase;
- aflarea ariei maxime a unui lot de teren, având la dispoziție o anumită lungime de sîrmă ghimpată, spre exemplu (ca perimetru dat);
- generarea submulțimilor unei mulțimi (aflarea tuturor combinațiilor posibile), ceea ce ne poate fi foarte util în viața de zi cu zi;
- afișarea coordonatelor a două puncte date ce au distanță minimă sau maximă, ceea ce va fi foarte folositor dacă plănuim o călătorie;
- calcularea șanselor de a lua premiul mare la loterie etc. [3]

2.2. Probleme rezolvate

1.

Se consideră numerele naturale din mulțimea $\{0, 1, 2, \dots, n\}$. Elaborați un program care determină pentru câte numere K din această mulțime suma cifrelor fiecărui număr este egală cu m . În particular, pentru $n=100$ și $m=2$, în mulțimea $\{0, 1, 2, \dots, 100\}$ există 3 numere care satisfac condițiile problemei: 2, 11 și 20. Prin urmare, $K=3$. [3]

Rezolvare:

```
Program Pex;  
Type Natural=0..MaxInt;  
Var I, k, m, n : Natural;  
Function SumaCifrelor(i:Natural): Natural;  
Var suma: Natural;  
Begin  
Suma:=0;  
Repeat  
Suma:=suma+(I mod 10);  
i:=i div 10;  
until i=0;  
SumaCifrelor:=suma;  
End;  
Function SolutiePosibila(i:Natural): Boolean;  
Begin  
If SumaCifrelor(i)=m then SolutiaPosibila:=true  
Else SolutiePosibila:=false;  
End;  
Procedure PrelucrareaSolutiei(i:Natural);  
Begin  
Writeln('i=', i);  
K:=k+1;  
End;  
Begin  
Write('Dati n=');  
readln(n);  
Write('Dati m=');  
readln(m);  
K:=0;  
For i:=0 to n do  
If SolutiePosibila(i) then PrelucrareaSolutiei(i);  
Writeln('K=', K);  
Readln;  
End.
```

2.

Să se scrie un program care determină toate secvențele binare de lungime n, fiecare din ele conținând nu mai puțin de k cifre de 1.

Intrare: numere naturale n, 1<n

Ieșire: fiecare linie a fișierului text OUT.TXT va conține câte o secvență binară distinctă, ce corespunde condițiilor din enunțul problemei. [2]

```
Program Triere;  
const  
nmax=20;
```

```

type
secventa= array[1..nmax] of 0..1;
var
b:secventa;
r,i,n,k:integer;

function numara:integer;
var
s,j:integer;
begin
s:=0;
for j:=1 to n do s:=s+b[j];
numara:=s;
end;

procedure scrie;
var j: integer;
begin
for j:=1 to n do write
(f,b[j]);
writeln(f);
end;
procedure urmator (var
x:secventa);
var j:integer
begin
j:=n;
while x[j]=1 do
begin x[j]:=0; j:=j-1;
end;
x[j]:=1;
end;

begin
readln(n,k);
assign(f, 'OUT.TXT');
rewrite(f);
for i:=1 to n do
b[i]:=0;
repeat
r:= numara;
if r >= k then scrie;
if r < n then
urmator(b);
until r=n;
close(f);
end.

```

3.

Se consideră mulțimea $P = \{P_1, P_2, \dots, P_n\}$ formată din n puncte ($2 \leq n \leq 30$) pe un plan euclidian. Fiecare punct P_j este definit prin coordonatele sale x_j, y_j . Elaborați un program care afișează la ecran coordonatele punctelor P_a, P_b distanța dintre care este maximă. [1]

Rezolvare: Mulțimea soluțiilor posibile $S = P \times P$. Elementele (P_j, P_m) ale produsului cartezian $P \times P$ pot fi generate cu ajutorul a două cicluri imbricate:

```
for j:=1 to n do
for m:=1 to n do
if SolutiePosibilă(Pj, Pm) then PrelucrareaSolutiei(Pj, Pm)
```

Distanța dintre punctele P_j, P_m se calculează cu ajutorul formulei:

$$d_{jm} = \sqrt{(x_j - x_m)^2 + (y_j - y_m)^2}$$

```
Program P152;
const nmax=30;
type Punct = record
x, y : real;
end;
Indice = 1..nmax;
var P : array[Indice] of Punct;
j, m, n : Indice;
dmax : real;
PA, PB : Punct;
function Distanța(A, B : Punct) : real;
begin
Distanța:=sqrt(sqr(A.x-B.x)+sqr(A.y-B.y));
end;
function SolutiePosibila(j,m:Indice):boolean;
begin
if j<>m then SolutiePosibila:=true
else SolutiePosibila:=false;
end;
procedure PrelucrareaSolutiei(A, B : Punct);
begin
if Distanța(A, B)>dmax then
begin
PA:=A; PB:=B;
dmax:=Distanța(A, B);
end;
end;
begin
write('Dati n='); readln(n);
writeln('Dați coordonatele x, y ale punctelor');
for j:=1 to n do
begin
write('P[', j, ']: '); readln(P[j].x, P[j].y);
end;
dmax:=0;
for j:=1 to n do
for m:=1 to n do
if SolutiePosibila(j, m) then
PrelucrareaSolutiei(P[j], P[m]);
writeln('Soluția: PA=(', PA.x:5:2, ', ', PA.y:5:2, ')');
writeln(' PB=(', PB.x:5:2, ', ', PB.y:5:2, ')');
readln;
end.
end.
```

3. Concluzii

Avantajul principal al algoritmilor bazați pe metoda trierii constă în faptul că programele respective sunt relativ simple, iar depanarea lor nu necesită teste sofisticate. În majoritatea problemelor de o reală importanță practică metoda trierii conduce la algoritmi exponențiali. Întrucât algoritmi exponențiali sunt inacceptabili în cazul datelor de intrare foarte mari, metoda trierii este aplicată numai în scopuri didactice sau pentru elaborarea unor programe al căror timp de execuție este critic. De obicei, algoritmi bazați pe metoda Greedy sunt algoritmi polinomiali.[3]

Bibliografie

1. Anatol Gremalschi "Manual pentru clasa a 11,, editura Stiinta 2014
2. Balan Veronica <https://de.slideshare.net/BalanVeronica/metoda-trierii1>
3. Caterina Macovenco <http://caterinamacovenco.blogspot.com/p/tehnici-de-programare.html>