	Braniste Sergiu 11"C"
METODA TRIERII	

Cuprins

1.	Teorie	3
De	finitii	3
	nema	
2.	Tehnica Greedy	3
	· nema	
	Probleme din viata de zi cu zi	
4.	Probleme rezolvate	5
Pro	oblema nr.1	5
Pro	oblema nr.2	6
Pro	oblema nr.3 (Tehnica Greedy)	7
5.	Concluzia	8
6	Sursă	Q

1 te⇔rie

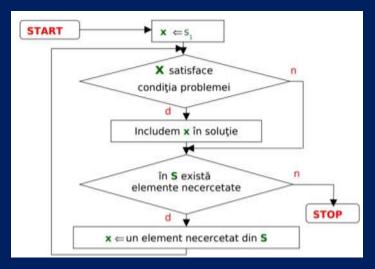
DEFINITII

Se numește metoda trierii o metodă ce indentifică toate soluțiile unei probleme în dependență de mulțimea soluțiilor posibile. Toate soluțiile se identifică prin valori, ce aparțin tipurilor de date studiate: integer, boolean, enumerare, char, subdomeniu, tablouri unidimensionale.

SCHEMA

Schema generală a unui algoritm bazat pe metoda trierii poate fi redată cu ajutorul unui ciclu: For i:=1 to k do If SolutiePosibila(Si) then PrelucrareaSolutiei(Si)

Unde SoluțiaPosibilă este o funcție booleană care returnează valoarea true dacă elementul Si satisface condițiile problemei și false în caz contrar, iar PrelucrareaSolutiei este o procedura care efectuează prelucrarea elementului selectat. De obicei, această procedura soluția Si este afișată pe ecran.



2. Tehnica Greedy

Această metoda presupune ca problemele pe care trebuie să le rezolvam au următoarea structura: - se da o mulțime A = {a1, a2, ...,an} formată din n elemente; - se cere să determinăm o submulțime B, B∈A, care îndeplinește anumite condiții pentru a fi acceptată ca soluție. În principiu, problemele de acest tip pot fi rezolvate prin metoda trierii, generînd consecutiv cele

 $2^{
m c}$ (n) submulțimi Ai ale mulțimii A. Dezavantajul metodei trierii constă în faptul că timpul cerut

de algoritmii respectivi este foarte mare. Pentru a evita trierea tuturor submulțimilor Ai, Ai ∈ A,

în metoda Greedy se utilizează un criteriu (o regula) care asigură alegerea directă a elementelor necesare în mulțimea A. De obicei, criteriile sau regulile de selecție nu sînt indicate explicit în enunțul problemei și formularea lor cade în sarcina programatorului. Evident, în absența unor astfel de criterii metoda Greedy nu poate fi aplicată.

SCHEMA GENERALA

Schema generală a unui algoritm bazat pe metoda Greedy poate fi redată cu ajutorul unui ciclu: While ExistaElemente do Begin AlegeUnElement (x); IncludeElementul (x); End. Funcția ExistaElemente returnează valoarea true dacă în mulțimea A există elemente care satisfac criteriul (regula) de selecție. Procedura AlegeUnElement extrage din mulțimea A un astfel de element x, iar procedura IncludeElementul înscrie elementul selectat în submulțimea B. Inițial B este o mulțime vida. După cum se vede, în metoda Greedy soluția problemei se caută prin testarea consecutivă a elementelor din mulțimea A și prin includerea unora din ele în submulțimea B. Într-un limbaj plastic, submulțimea B încearcă să "înghită elementele "gustoase" din mulțimea A, de unde provine și denumirea metodei (greedy- lacom, hrăpăreț).

Probleme din viata de zi cu zi:

- 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 periclitează propria viață în cazul unei epidemii periculoase;
- aflarea ariei maxime a unui lot de teren, avînd 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 viata 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 şanselor de a lua premiul mare la loterie etc.

4. Probleme rezolvate

PROBLEMA 1

Se consideră numerele naturale din mulțimea {0, 1, 2, ..., n}. Elaborați un program care determină pentru cîte numere K din această mulțime suma cifrelor fiecărui număr este egală cu

m. În particular, pentru n=100 si m=2, în mulțimea $\{0, 1, 2, ..., 100\}$ există 3 numere care satisfac condițiile problemei: 2, 11 si 20. Prin urmare, K=3.

```
Program P151;
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=1, 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); ReadIn;
End.
```

PROBLEMA 2

Se consideră mulțimea $P=\{P1, P2, ..., Pn\}$ formată din n puncte $(2 \le n \le 30)$ pe un plan Euclidian. Fiecare punct Pj este definit prin coordonatele sale Xj, Yj. Elaborați un program care afișează la ecran coordonatele punctelor Pa, Pb distanța dintre care este maximă. Rezolvare. Mulțimea soluțiilor posibile $S=P\times P$. Elementele (Pj, Pm) ale produsului cartezian $P\times P$ pot fi generate cu ajutorul a doua cicluri imbricate:

```
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, PA: Punct;
Function Distanta(A, B: Punct): real; Begin
Ditanta:=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 Distanta(A,B)>dmax then Begin
PA:=A; PB:=B;
Dmax:=Distanta(A,B); End;
End;
Begin
Write('Dati n='); readln(n);
Writeln('Dati 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('Solutia: PA=(', PA.x:5:2, ',', PA.y:5:2, ')');
```

```
Wtieln('Solutia: PB=(', PB.x:5:2, ',', PB.y:5:2, ')'); ReadIn; End.
```

PROBLEMA 3 (TEHNICA GREEDY)

```
Se consideră mulțimea A = \{a1, a2, ..., ai, ..., an\} elementele căreia sînt numere reale, iar cel puțin
unul din ele satisface condiția ai>0. Elaborați un program care determină o submulțime B, B∈A,
astfel încît suma elementelor din B să fie maximă. De exemplu, pentru A = \{21,5; -3,4; 0; -12,3;
83,6} avem B = \{21,5; 83,6\}.
Program P153; Const nmax=1000;
Var A: array [1..nmax] of real; N: 1..nmax;
B: array [1..nmax] of real; M: 0..nmax;
X : real;
1:1..nmax;
Function ExistaElemente: Boolean; Var i: integer;
Begin ExistaElemente:=false; For i:=1 to n do
If A[i]>0 then ExistaElemente:=true; End;
Procedure AlegeUnElement(var x:real); Var i: integer;
Begin I:=1;
While A[i] \le 0 do i:=i+1; X:=A[i];
A[i]:=0;
End;
Procedure IncudeElementul (x:real); Begin
M:=m+1; B[m]:=x;
End; Begin
Write('Dati n='); readln(n); Writeln('Dati elementele multimii A:'); For i:=1 to n do read(a[i]);
Writeln; M:=0;
While ExistaElemente do Begin
```

AlegeUnElement (x); IncludeElementul (x); End;

Writeln('Elementele multimii B:'); For i:=1 to m do writeln(B[i]); Readln;

End.

5. Concluzia

Algoritmii bazați pe metoda trierii constau în faptul precum aceste programe sunt mai simple în comparație cu altele, iar depanarea acestora n necesita teste complicate. Complexitatea temporală a algoritmilor dați este determinată de numărul de elemente K ce face parte din mulțimea soluțiilor posibile S. În cea mai mare parte a problemelor de o reală imporrtanță folosirea metodei date conduce la algoritmi exponențiali și din acest considerent metoda trierii se folosește doar in scopuri didactice sau in elaborarea programelor a căror timp de execuție nu este critic. Prin metoda trierii pe ecran se afișeazăsoluții găsite dupa analizarea fiecărui element. Prin metoda dată se pot rezolva doar problemele ce implică enumerarea după calcul și alegerea după elemente.

6. Sursă

https://www.mindmeister.com/689967199/metoda-trierii http://caterinamacovenco.blogspot.com/p/tehnici-de-programare.html https://www.scribd.com/doc/60874739/Proiect-la-informatica