

Metoda Reluării (Backtrack)

Backtracking este numele unui algoritm general de descoperire a tuturor soluțiilor unei probleme de calcul, algoritm ce se bazează pe construirea incrementală de *soluții-candidat*, abandonând fiecare candidat parțial imediat ce devine clar că acesta nu are șanse să devină o soluție validă.

Avantajele acestei metode sunt că putem la sigur, găsi toate soluțiile unei probleme. De asemenea, memoria ocupată de vectorul soluțiilor nu este mare pe parcursul rularii programului, deoarece, odată ce este evident că un candidat nu poate nici de cum să devină o soluție, el este eliminat.

Timpul de procesare nu este mare și pseudocodul nu este complicat de înțeles.

Dezavantajele acestei metode sunt că ocupă multă memorie, întrucât este necesară memorarea fiecărei modificări alcătuite de program, la care ulterior este posibilă revenirea.

Concluzia este că această metodă este foarte utilă dacă nu avem un set predefinit de soluții, și este necesară procesarea fiecărui candidat pentru a-l valida.

În secolul 21, cum că avem foarte multă memorie RAM și Cache, metoda nu are chiar așa de mari dezavantaje, necesarul de memorie foarte greu poate depăși cantitatea maximă de memorie atribuită unui program. Pentru competiții însă, unde necesarul de memorie este pus la minim, metoda backtracking-ului nu prea se recomandă.

Aplicațiile. Acest algoritm este folosit de foarte multe ori pentru generarea, în timp real sau din prealabil, a unor structuri de date, care satisfac unele condiții. Cele mai simple exemple sunt generarea unui labirint sau a unui fișier foto ce definește o textură. În game development, acest proces se numește **procedural generation**.

Problema 1: De la tastatură se introduce un număr n și un arbore binar de integer. Cu ajutorul metodei reluării, să se găsească toate numerele n din arbore, și să se afișeze calea, de la nodul rădăcină, până la nodul cu soluția.

Programul este prezentat pe următoarea pagină

```

type nod = record
    st:^nod;
    dr:^nod;
    info:integer;
    passed:= false;
    registered:= false;
end;

var s:^nod;
    origin:^nod;
    path:array of ^nod;
    solutii: array of array of ^nod;
    findValue,i,h:integer;

procedure InsertNod(e:^nod;nivel:integer);
var ans1:char;
    ans2:char;
begin
    write('valoarea in nod (nivel '+nivel+'): ');
    readln(e^.info);
    inc(nivel);

    write('are stang (A/F): ');
    readln(ans1);
    ans1:= UpperCase(ans1);

    write('are drept (A/F): ');
    readln(ans2);
    ans2:= UpperCase(ans2);
    if (ans1.equals('A')) then
    begin
        new(e^.st);
        InsertNod(e^.st,nivel);
    end;
    if (ans2.equals('A')) then
    begin
        new(e^.dr);
        InsertNod(e^.dr,nivel);
    end;
end;

procedure InsertNod(e:^nod);
begin
    InsertNod(e,0);
end;

function HasPath():boolean;
var ret:boolean;
begin
    ret:= false;
    if path[path.length-1]^st <> nil then
        if path[path.length-1]^st^.passed = false then
            ret:= true;
    if path[path.length-1]^dr <> nil then
        if path[path.length-1]^dr^.passed = false then
            ret:= true;

    hasPath:= ret;
end;

procedure RegisterSolution();
begin
    setlength(solutii,solutii.length+1);
    solutii[solutii.length-1]:= path;
end;

procedure Back();
var ar:array of ^nod;
    i:integer;
begin
    setlength(ar,path.Length-1);
    for i:= 0 to (path.Length-2) do
        ar[i]:= path[i];
    path[path.Length-1]^passed:= true;
    path:= ar;
end;

```

```

procedure Next(n:^nod);
begin
    setlength(path,path.length+1);
    path[path.length-1]:= n;
end;

begin
    write('Introduceti valoarea pe care doriti sa o cautati: ');
    readln(findValue);
    new(s);
    InsertNod(s);
    setlength(solutii,0);
    setlength(path,1);
    path[0]:= s;

    while path.length > 0 do
    begin
        origin:= path[path.length-1];
        if ((origin^.info = findValue) and (origin^.registered = false)) then
        begin
            RegisterSolution();
            origin^.registered:= true;
        end;

        if HasPath() then
        begin
            if (origin^.st <> nil) and (origin^.st^.passed = false) then
            begin
                Next(origin^.st);
            end
            else if (origin^.dr <> nil) and (origin^.dr^.passed = false) then
            begin
                Next(origin^.dr);
            end;
        end
        else
        begin
            Back();
        end;
    end;

    writeln;
    if solutii.length > 0 then
    begin
        writeln('Solutiile: ');
        for i:= 0 to (solutii.length-1) do
        begin
            for h:= 0 to (solutii[i].length-1) do
            begin
                write(solutii[i][h]^info,' ');
            end;
            writeln;
        end;
    end
    else
    begin
        writeln('Nu exista solutii!');
    end;
end.

```

Initial introducem de la tastatura numarul **n** pe care dorim sa il gasim, acesta este salvat in variabila **findValue**.

Incepand cu procedura **InsertNod()**, introducem noduri prin intermediul variabilelor dinamice, si totodata introducem valorile de tip integer in acestea., dupa care ne intreaba daca acest nod are drept sau stand. Introducand **A/F** suntem deacord sau nu.

Dupa ce am creeat arborele binar, avem nevoie de o variabila care v-a stoca toate miscarile pe care le facem, aceasta este **path** si nu este altceva decat un array de noduri, fiecare nod reprezentand pasul la care am ajuns.

Totodata, avem nevoie de o variabila in care o sa inregistram solutiile pe care le-am gasit, aceasta este numita **solutii** si nu este altceva decat un array bidimensional de noduri.

Trebuie sa rectific ca fiecare nod mai are inca 2 variabile, acestea fiind **registered** si **passed**.

Registered inseamna ca daca valoarea pe care am gasito este deja inregistrata in array-ul de solutii.

Passed inseamna ca nodul deja a fost parcurs de program, si in cazul in care facem backtrack trebuie sa il ignoram, si sa trecem prin nodurile copil care nu au variabila **passed** setata cu true.

Initial, array-ul **path** are pe pozitia 0, pus nodul de start, din considerentul ca noi initial incepem de la acesta.

In **while loop** nu e nimic altceva decat parcurgerea arborelui binar, initial preluam nodul final din array-ul **path**, dupa care vedem daca el este solutie. Daca el este solutie, il introducem cu ajutorul procedurii **RegisterSolution()** in array-ul bidimensional **solutii**. Dupa, vedem daca are stand sau drept. In cazul in care exista macar unul (stand sau drept) **si** el nu este parcurs, atunci il setam ca origine prin indexarea acestuia la capatul array-ului **path** cu ajutorul procedurii **Next()**, in caz contrar noi eliminam nodul final din **path** cu ajutorul procedurii **Back()**. Procedura **Back()** si este elementul care facem backtrack.

Dupa ce am preluat toate solutiile, cu ajutorul unui **if statement** verificam daca array-ul bidimensional are o lungime mai mare decat 0. Daca lungimea e mai mare ca 0, cu ajutorul unui **for loop** dublu, afisam toate solutiile cu ajutorul procedurii **write()** si **writeln()**. In caz contrar, daca lungimea e egal cu 0, afisam tot cu ajutorul procedurii **writeln()** ca acest arbore binar nu are solutii