# TEHNICI DE CĂUTARE

<u>Căutarea</u> este o traversare <u>sistematică</u> a unui <u>spațiu de soluții</u> posibile ale unei probleme.

Un <u>spațiu de căutare</u> este de obicei un graf (sau, mai exact, un arbore) în care un nod desemnează o soluție parțială, iar o muchie reprezintă un pas în construirea unei soluții. Scopul căutării poate fi acela de

- a găsi <u>un drum</u> în graf de la o situație inițială la una finală;
- a ajunge într-un nod care reprezintă situația finală.

# **Programul**

- Programul reprezinta un agent inteligent.
- Agenții cu care vom lucra vor adopta un *scop* și vor urmări *satisfacerea* lui.

# Rezolvarea problemelor prin intermediul căutării

- În procesul de rezolvare a problemelor, <u>formularea</u> <u>scopului</u>, bazată pe situația curentă, reprezintă primul pas.
- Vom considera un <u>scop</u> ca fiind o mulţime de stări ale universului, şi anume acele stări în care scopul este satisfăcut.
- <u>Acțiunile</u> pot fi privite ca generând tranziții între stări ale universului.
- Agentul va trebui să afle care acțiuni îl vor conduce la o stare în care scopul este satisfăcut. Înainte de a face asta el trebuie să decidă ce tipuri de acțiuni și de stări să ia în considerație.
- Procesul decizional cu privire la acțiunile și stările ce trebuie luate în considerație reprezintă <u>formularea problemei</u>. Formularea problemei urmează după formularea scopului.

- Un agent care va avea la dispoziție mai multe opțiuni imediate va decide ce să facă examinând mai întâi diferite secvențe de acțiuni posibile, care conduc la stări de valori necunoscute, urmând ca, în urma acestei examinări, să o aleagă pe cea mai bună. Procesul de examinare a unei astfel de succesiuni de acțiuni se numește căutare.
- □ Un <u>algoritm de căutare</u> primeşte ca input o problemă și întoarce ca output o soluție sub forma unei succesiuni de acțiuni.
  Odată cu găsirea unei soluții, acțiunile recomandate de aceasta pot fi duse la

îndeplinire. Aceasta este faza de execuție. Prin urmare:

✓ agentul formulează, caută și execută.

După formularea unui scop și a unei probleme de rezolvat, agentul cheamă o procedură de căutare pentru a o rezolva. El folosește apoi soluția pentru a-l ghida în acțiunile sale, executând ceea ce îi recomandă soluția ca fiind următoarea acțiune de îndeplinit și apoi înlătură acest pas din succesiunea de acțiuni. Odată ce soluția a fost executată, agentul va găsi un nou scop.

#### Probleme și soluții corect definite

#### <u>Probleme cu o singură stare</u>

Elementele de bază ale definirii unei probleme sunt *stările* și *acțiunile*. Pentru a descrie stările și acțiunile, din punct de vedere formal, este nevoie de următoarele elemente:

- Starea inițială în care agentul știe că se află.
- Mulţimea acţiunilor posibile disponibile agentului. Termenul de <u>operator</u> este folosit pentru a desemna descrierea unei acţiuni, prin specificarea stării în care se va ajunge ca urmare a îndeplinirii acţiunii respective, atunci când ne aflăm într-o anumită stare. (O formulare alternativă folosește o *funcție succesor S.* Fiind dată o anumită stare x, S(x) întoarce mulţimea stărilor în care se poate ajunge din x, printr-o unică acţiune).

- <u>Spațiul de stăr</u>i al unei probleme reprezintă mulțimea tuturor stărilor în care se poate ajunge plecând din starea inițială, prin intermediul oricărei secvențe de acțiuni.
- Un <u>drum</u> în spațiul de stări este orice secvență de acțiuni care conduce de la o stare la alta.
- <u>Testul scop</u> este testul pe care un agent îl poate aplica unei singure descrieri de stare pentru a determina dacă ea este o stare de tip scop, adică o stare în care scopul este atins (sau realizat). Uneori există o mulțime explicită de stări scop posibile și testul efectuat nu face decât să verifice dacă s-a ajuns în una dintre ele. Alteori, scopul este specificat printr-o proprietate abstractă și nu prin enumerarea unei mulțimi de stări. De exemplu, în şah, scopul este să se ajungă la o stare numită "sah mat", în care regele adversarului poate fi capturat la următoarea mutare, orice ar face adversarul. S-ar putea întâmpla ca o soluție să fie preferabilă alteia, chiar dacă amândouă ating scopul. Spre exemplu, pot fi preferate drumuri cu mai puține acțiuni sau cu acțiuni mai puțin costisitoare.

• Funcția de cost a unui drum este o funcție care atribuie un cost unui drum. Ea este adeseori notată prin g. Vom considera costul unui drum ca fiind suma costurilor acțiunilor individuale care compun drumul.

Împreună starea inițială, mulțimea operatorilor, testul scop și funcția de cost a unui drum definesc o problemă.

#### Probleme cu stări multiple

Pentru definirea unei astfel de probleme trebuie specificate:

- o mulțime de stări inițiale;
- o mulțime de operatori care indică, în cazul fiecărei acțiuni, mulțimea stărilor în care se ajunge plecând de la orice stare dată;
- un test scop (la fel ca la problema cu o singură stare);
- funcția de cost a unui drum (la fel ca la problema cu o singură stare).
- ✓ Un <u>operator</u> se aplică unei mulțimi de stări prin reunirea rezultatelor aplicării operatorului fiecărei stări din mulțime.
- ✓ Aici un <u>drum</u> leagă mulțimi de stări, iar o <u>soluție</u> este un drum care conduce la o mulțime de stări, dintre care toate sunt stări scop.

Spațiul de stări este aici înlocuit de <u>spațiul mulțimii</u> <u>de stări</u>.

## Definiție formală a problemei:

- □ <u>Stări</u>: o stare constă dintr-o secvență ordonată de trei numere reprezentând numărul de misionari, de canibali și de bărci, care se află pe malul râului. Starea de pornire (inițială) este (3,3,1).
- Operatori: din fiecare stare, posibilii operatori trebuie să ia fie un misionar, fie un canibal, fie doi misionari, fie doi canibali, fie câte unul din fiecare și să îi transporte cu barca. Prin urmare, există cel mult cinci operatori, deși majorității stărilor le corespund mai puțini operatori,

intrucât trebuie evitate stările interzise. (*Observație*: Dacă am fi ales să distingem între indivizi, în loc de cinci operatori ar fi existat 27).

- $\Box$  <u>Testul scop</u>: să se ajungă în starea (0,0,0).
- ☐ <u>Costul drumului</u>: este dat de numărul de traversări.

# Căutarea soluțiilor și generarea secvențelor de acțiuni

- Rezolvarea unei probleme începe cu starea inițială.
- Primul pas este acela de a testa dacă starea inițială este o stare scop.
- Dacă nu, se iau în considerație și alte stări. Acest lucru se realizează aplicând operatorii asupra stării curente și, în consecință, generând o mulțime de stări. Procesul poartă denumirea de extinderea stării.
- Atunci când se generează mai multe posibilități, trebuie făcută o alegere relativ la cea care va fi luată în

considerație în continuare, aceasta fiind esența căutării.

Alegerea referitoare la care dintre stări trebuie extinsă prima este determinată de <u>strategia de</u> <u>căutare</u>.

Procesul de căutare construiește un <u>arbore de</u> <u>căutare</u>, a cărui rădăcină este un <u>nod de</u> <u>căutare</u> corespunzând stării inițiale. La fiecare pas, algoritmul de căutare alege un nod-frunză pentru a-l extinde.

### **Observatie:**

Este important să facem distincția între spațiul stărilor și arborele de căutare. Spre exemplu, într-o problemă de căutare a unui drum pe o hartă, pot exista doar 20 de stări în spațiul stărilor, câte una pentru fiecare oraș. Dar există un număr infinit de drumuri în acest spațiu de stări. Prin urmare, arborele de căutare are un număr infinit de noduri. Evident, un bun algoritm de căutare trebuie să evite urmarea unor asemenea drumuri.

#### **□** Observatie:

Este importantă <u>distincția între noduri și</u> <u>stări</u>:

- Un <u>nod</u> este o <u>structură de date</u> folosită pentru a reprezenta arborele de căutare corespunzător unei anumite realizări a unei probleme, generată de un anumit algoritm.
- O <u>stare</u> reprezintă o configurație a lumii înconjurătoare.

De aceea, nodurile au <u>adâncimi</u> și <u>părinți</u>, iar stările nu le au. Mai mult, este posibil ca <u>două</u> noduri diferite să conțină aceeași stare, dacă

acea stare este generată prin intermediul a două secvențe de acțiuni diferite.

## Reprezentarea nodurilor in program

Există numeroase moduri de a reprezenta nodurile. În general, se consideră că un nod este o structură de date cu cinci componente:

- starea din spațiul de stări căreia îi corespunde nodul;
- nodul din arborele de căutare care a generat acest nod (nodul părinte);
- operatorul care a fost aplicat pentru a se genera nodul;
- numărul de noduri aflate pe drumul de la rădăcină la acest nod (*adâncimea* nodului);
- costul drumului de la starea inițială la acest nod.

# Reprezentarea colecției de noduri care așteaptă pentru a fi extinse

Această colecție de noduri poartă denumirea de *frontieră*. Cea mai simplă reprezentare ar fi aceea a unei mulțimi de noduri, iar strategia de căutare ar fi o funcție selectează, din această mulţime, care următorul nod ce trebuie extins. Deși din punct de vedere conceptual această cale este directă, din punct de vedere una computațional ea poate fi foarte scumpă, pentru că funcția strategie ar trebui să se "uite" la fiecare element al multimii pentru a-l alege pe cel mai bun. De aceea, vom presupune că această colecție de noduri este implementată ca o coadă.

# Evaluarea strategiilor de căutare

Strategiile de căutare se evaluează conform următoarelor patru criterii:

<u>Completitudine</u>: dacă, atunci când o soluție există, strategia dată garantează găsirea acesteia;

<u>Complexitate a timpului</u>: durata de timp pentru găsirea unei soluții;

Complexitate a spațiului: necesitățile de memorie pentru efectuarea căutării;

Optimalitate: atunci când există mai multe soluții, strategia dată să o găsească pe cea mai de calitate dintre ele.

# Căutarea neinformată

Termenul de <u>căutare neinformată</u> desemnează faptul că o strategie de acest tip nu deține nici o informație despre numărul de pași sau despre costul drumului de la starea curentă la scop. Tot ceea ce se poate face este să se distingă o stare-scop de o stare care nu este scop. Căutarea neinformată se mai numește și <u>căutarea oarbă</u>.

# Căutarea informată

Să considerăm, de pildă, problema găsirii unui drum de la Arad la București, având în față o hartă. De la starea inițială, Arad, există trei acțiuni care conduc la trei noi stări: Sibiu, Timișoara și Zerind. O căutare neinformată nici o preferință între cele trei are nu variante. Un agent mai inteligent va observa însă că scopul, București, se află la sud-est de Arad și că numai Sibiu este în această direcție, care reprezintă, probabil, cea mai alegere. Strategiile bună folosesc care asemenea considerații se numesc strategii de căutare informată sau strategii de căutare euristică.

#### Căutarea informată

<u>Căutarea informată</u> se mai numește și <u>căutare</u> <u>euristică</u>.

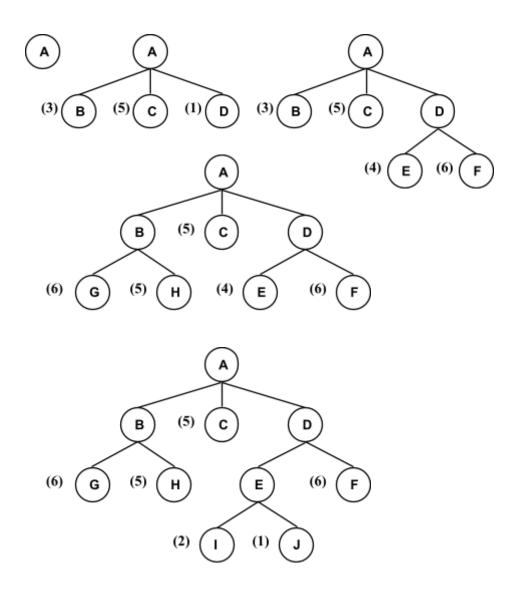
Euristica este o metodă de studiu și de cercetare bazată pe descoperirea de fapte noi. În acest tip de căutare vom folosi informația despre spațiul de stări. Se folosesc cunoștințe specifice problemei și se rezolvă probleme de optim.

#### Căutarea de tip best-first

- Procesul de căutare nu se desfășoară în mod uniform plecând de la nodul inițial. El înaintează în mod <u>preferențial</u> de-a lungul unor noduri pe care informația euristică, specifică problemei, le indică ca aflându-se pe drumul cel mai bun către un scop. Un asemenea proces de căutare se numește <u>căutare</u> <u>euristică</u> sau <u>căutare de tip best-first</u>.
- Principiile pe care se bazează căutarea de tip best-first sunt următoarele:
  - 1. Se presupune existența unei funcții euristice de evaluare,  $\hat{f}$ , cu rolul de a ne ajuta să decidem care nod ar trebui extins la pasul următor. Se va adopta convenția că valori mici ale lui  $\hat{f}$  indică nodurile cele mai bune. Această funcție se bazează pe informație specifică domeniului pentru care s-a formulat problema. Este o funcție de descriere a stărilor, cu valori reale.

2. Se extinde nodul cu cea mai mică valoare a lui  $\hat{f}(n)$ . În cele ce urmează, se va presupune că extinderea unui nod va produce toți succesorii acelui nod.

Figura urmatoare ilustrează începutul unei căutări de tip best-first:



Aici există inițial un singur nod, A, astfel încât acesta va fi extins.

Pentru a nu fi induşi în eroare de o euristică extrem de optimistă, este necesar să înclinăm căutarea în favoarea posibilității de a ne întoarce înapoi, cu scopul de a explora drumuri găsite mai devreme. De aceea, vom adăuga lui  $\hat{f}$  un factor de adâncime,

$$\hat{f}(n) = \hat{g}(n) + \hat{h}(n),$$

unde:

- $\hat{g}(n)$  este o estimație a adâncimii lui n în graf, adică reprezintă lungimea celui mai scurt drum de la nodul de start la n;
- $\hat{h}(n)$  este o evaluare euristică a nodului n.

Prezentăm un algoritm de căutare generală bazat pe grafuri. Algoritmul include versiuni ale căutării de tip best-first ca reprezentând cazuri particulare.

#### Algoritm de căutare general bazat pe grafuri

Acest algoritm, pe care îl vom numi GraphSearch, este unul general, care permite orice tip de ordonare preferată de utilizator - euristică sau neinformată. Iată o *primă variantă* a definiției sale:

#### **GraphSearch**

- 1. Creează un arbore de căutare,  $T_r$ , care constă numai din nodul de start  $n_0$ . Plasează pe  $n_0$  într-o listă ordonată numită OPEN.
  - 2. Creează o listă numită CLOSED, care inițial este vidă.
  - 3. Dacă lista OPEN este vidă, EXIT cu eșec.
  - 4. Selectează primul nod din OPEN, înlătură-l din lista OPEN și include-l în lista CLOSED. Numește acest nod *n*.
  - 5. Dacă n este un nod scop, algoritmul se încheie cu succes, iar soluția este cea obținută prin urmarea în sens invers a unui drum de-a lungul arcelor din arborele  $T_r$ , de la n la  $n_0$ . (Arcele sunt create la pasul 6).
  - 6. Extinde nodul n, generând o mulțime, M, de succesori. Include M ca succesori ai lui n în  $T_r$ , prin crearea de arce de la n la fiecare membru al mulțimii M.
  - 7. Reordonează lista OPEN, fie în concordanță cu un plan arbitrar, fie în mod euristic.
  - 8. Mergi la pasul 3.

Observație: Acest algoritm poate fi folosit pentru a efectua căutări de tip best-first, breadth-first sau depth-first. În cazul algoritmului breadth-first noile noduri sunt puse la sfârșitul listei OPEN (organizată ca o coadă), iar nodurile nu sunt reordonate. În cazul căutării de tip depth-first noile noduri sunt plasate la începutul listei OPEN (organizată ca o stivă). În cazul căutării de tip best-first, numită și căutare euristică, lista OPEN este reordonată în funcție de meritele euristice ale nodurilor.