Sokoban Tema 1 - Inteligență Artificială

Alexandru Sima (332CA)

24 aprilie 2025

Rezumat

Analiza a 2 strategii de rezolvare a jocului de Sokoban prin explorarea spațiului stărilor: **Beam Search** și **Learning Real-Time A***. Prezentarea unei soluții de rezolvare și evaluarea performanțelor, comparând cele 2 strategii, cât și prezentarea raționamentului care a condus la această soluții și comparații cu idei anterioare.

Cuprins

| 1 | Soluție propusă | | |
|----------|-----------------|------------------------|---|
| | 1.1 | Beam Search | 3 |
| | 1.2 | Learning Real-Time A* | 3 |
| | 1.3 | Euristica propusă | 3 |
| | 1.4 | Analiza performanțelor | 4 |
| 2 | Rat | ionament | 4 |

1 Soluție propusă

1.1 Beam Search

Algoritmul funcționează după cum urmează: se pleacă de la o stare inițială, care va reprezenta beam-ul inițial; la fiecare pas, se expandează vecinii fiecărei stări din beam, se elimină duplicatele și se calculează costul fiecărei stări, conform euristicii, apoi se aleg următoarele k stări pentru a forma noul beam. Pentru a evita anumite situații în care algoritmul se blochează în niște minime locale ale funcției de cost, am ales o abordare stocastică: nu se aleg cele mai bune k stări, ci k stări cu o probabilitate care ia în calcul costul stării (aplicând softmax pe costurile obținute).

Algoritmul poate fi ajustat prin:

- heuristic: funcție care estimează costul unei stări;
- state_generator: funcție care generează vecinii unei stări;
- max_iters: numărul maxim de iterații ale beam-ului până la care se încearcă rezolvarea;
- k: dimensiunea beam-ului.

1.2 Learning Real-Time A*

Algoritmul, ca și cel precedent, pornește dintr-o stare inițială, și, la fiecare pas, evaluează vecinii stării în care se află și avansează înspre cel de cost minim. Pentru a învăța costurile (și a converge spre costurile reale), se rețin într-o tabelă asocieri $(stare \to cost)$. Aceasta se populează cu valori când se evaluează o stare nemaiîntâlnită (se introduce costul estimat de euristică) și la fiecare tranziție între stări (fiind cel mai bun cost cunoscut, se consideră că este mai aproape de adevăr). Deoarece, când nu este permis ca jucătorul să tragă cutii, pot exista stări de deadlock (în care jocul este pierdut), dacă, după un număr stabilit de pași, algoritmul nu găsește o stare cu un cost mai bun, acesta repornește din starea inițială (reținând tabela de estimări, pentru a o îmbunătăți mai departe).

Algoritmul poate fi ajustat prin:

- heuristic: functie care estimează costul unei stări;
- state_generator: funcție care generează vecinii unei stări;
- max_iters: numărul maxim de miscări din starea initială până la care se încearcă rezolvarea;
- max_restarts: numărul maxim de resetări în starea inițială;
- steps_before_restart: numărul de stări vizitate succesiv fără găsirea unui cost mai bun la care se resetează algoritmul în starea inițială.

1.3 Euristica propusă

Funcția de cost aleasă pentru algoritmii de căutare este suma distanțelor de la cutii la pătrățelele țintă. Pentru fiecare cutie, se calculează distanța (în împingeri) către fiecare pătrățel de pe hartă (și, implicit, către fiecare țintă), apoi se asociază fiecărei cutii o țintă, astfel încât suma distanțelor să fie minimă. Împerechearea se face cu ajutorul $Hungarian\ method^2$, implementată deja în Python în biblioteca $scipy\ (scipy.optimize.linear_sum_assignment)$.

¹https://en.wikipedia.org/wiki/Softmax_function

²https://en.wikipedia.org/wiki/Hungarian_algorithm

1.4 Analiza performanțelor

Parametri utilizati:

```
• Parametri comuni:
```

```
- heuristic: Manhattan;
```

- state_qenerator: mutări fără trageri;

- max_iters: 200;

• Beam Search:

- k: 80;

• Learning Real-Time A*:

```
- max_restarts: 500;
```

- steps_before_restart: 50;

Rulând algoritmii pe setul de teste furnizat, se observă următoarele tipare:

Timpul de execuție

Timpul de execuție pentru algoritmul Beam Search este semnificativ mai mare decât cel pentru Learning Real-Time A*, datorită nevoii de a evalua vecinii tuturor stărilor din beam la fiecare pas $(lungime_beam \cdot număr_vecini \approx k \cdot 4)$; LRTA*, pe de altă parte, consideră doar starea curentă și vecinii acesteia. Se poate observa în (1) că LRTA* este de ≈ 3 ori mai rapid decât Beam Search pentru o bună parte din teste.

Numărul de stări vizitate

Din aceleași considerente ca mai sus, numărul de stări vizitate (incluse în beam în cazul Beam Search) este mai mic în cazul LRTA*, deoarece acesta consideră doar starea curentă. Diferența este însă mai mică, mai ales în cazul testelor complexe și cu multe "stări capcană", după cum se poate observa în (2), deoarece LRTA* trebuie să revină în starea inițială pentru a evita deadlock-urile.

Optimalitatea soluției

Conform rezultatelor din (3), Beam Search găsește soluții mai scurte decât LRTA*, deoarece cel din urmă poate să se întoarcă în stări anterioare pentru că învață în timp real costurile stărilor. Exploatând acest comportament, putem reporni algoritmul LRTA* de mai multe ori, ținând cont de estimările anterioare de cost, pentru a găsi soluții mai bune, deoarece algoritmul converge către costurile reale. Se poate vedea în (4) că se obțin soluții în general mai bune, dar, pentru anumite teste, nu este suficient, chiar dacă se repornește de 100 de ori!

2 Raționament

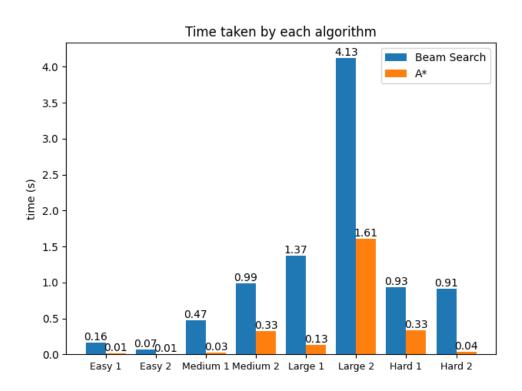


Figura 1: Timpul de execuție al algoritmilor pe diferite teste

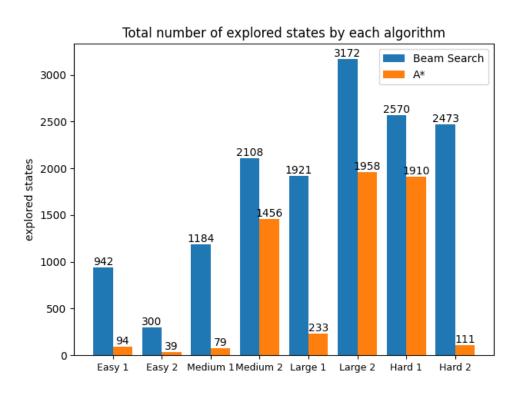


Figura 2: Numărul de stări vizitate de algoritmi în cazul fiecărui test

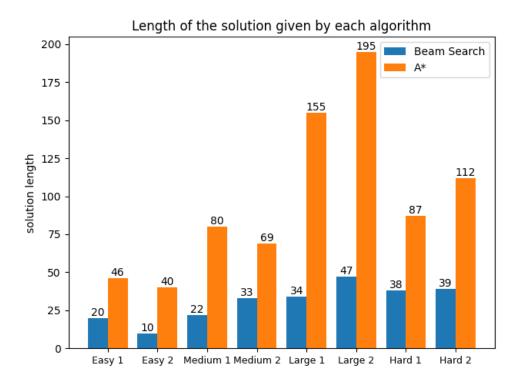


Figura 3: Lungimea soluției (numărul de mișcări) găsite de algoritmi pentru teste

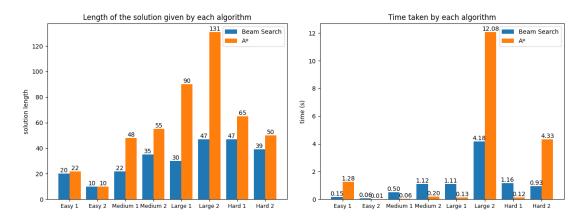


Figura 4: Lungimile soluțiilor și durata execuției pentru Beam Search și LRTA* cu 100 de reporniri după găsirea soluției