Documentație - Inteligență Artificială

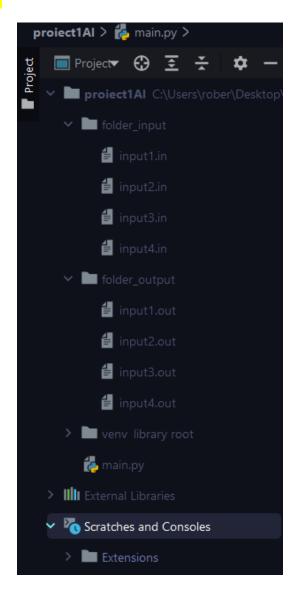
- Problema de căutare (un mesaj...) -Popescu Paullo Robertto Karloss Grupa 231

2022 Aprilie

Cuprins:

- 1. Structura fișierelor.
- 2. Modul de rulare al proiectului.
 - 2.1 Exemplu de rulare.
- 3. Euristici.
 - 3.1 Euristica banală.
 - 3.2 Euristica admisibilă 1.
 - 3.3 Euristica admisibilă 2.
 - 3.4 Euristica neadmisibilă.
 - 3.5 Exemplu pentru euristica neadmisibilă, unde h-ul estimate este mai mare decât h-ul real.
- 4. Validări și optimizări.
 - 4.1 Optimizări.
 - 4.2 Validări.
- 5. Compararea algoritmilor.
- 6. Concluzie.

1. Structura fișierelor



Fișierele de input:

- input1.in -> nu are soluții
- > input2.in -> stare iniţială = stare finală
- input3.in -> nu se blochează pe niciun algoritm
- > input4.in -> se blochează pentru anumiți algoritmi (depășește timeout-ul setat de noi)

2. Modul de rulare al proiectului

Argumentele primite din linia de comandă:

- > -i sau --input pentru calea către folderul care conține fișierele de input
- > -o sau --output pentru calea către folderl care conține fișierele de output
- > -n sau --nrsolutii pentru numărul de soluții care trebuie generate
- > -t sau --timeout pentru timpul în secunde după care ne dorim ca programul să se oprească pentru un anumit algoritm din generarea soluțiilor (de exemplu, pentru timeout = 60s, dacă algoritmul DFI depășește acest timp alocat, se va opri și va trece la următorul algoritm etc)

2.1 Exemplu de rulare.

PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI> python main.py -i folder_input -o folder_output -n 5 -t 30

Dacă nu vom folosi linia de comandă argumentele vor avea valorile implicite

Folder cu fişierele de input: folder_input

Folder cu fişierele de output: folder_output

Număr de soluții căutate 1

> Timeout 100s

3. Euristici

3.1 Euristica banală.

Returnează 1 dacă suntem în stare finală (dacă biletul este pe poziția copilului destinație), 0
altfel.

3.2 Euristica admisibilă 1.

- Returnează distanța Manhattan de la poziția curentă la poziția copilului destinație.
- Observație! Este admisibilă întrucât pentru a ajunge la copilul destinație trebuie sa parcurgi măcar distanța Manhattan (numărul de copii; diferența copiilor pe linie + diferența copiilor pe coloană), deci nu poate să meargă la un pas decât la un copil alăturat.

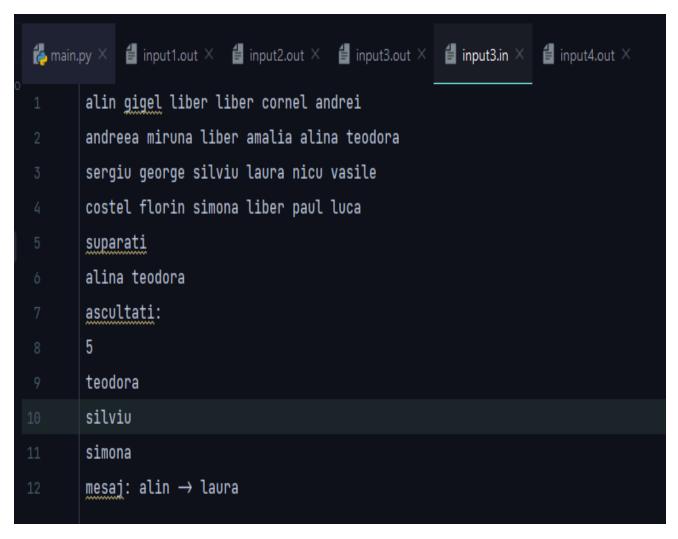
3.3 Euristica admisibilă 2.

- Returnează distanța euclidiană de la poziția curentă la poziția copilului destinație (se consideră distanța 1 între 2 copii aflați pe linii sau (exclusiv) coloane consecutive).
- Observație! Este admisibilă întrucât este mai mică întotdeauna decât distanța Manhattan. Din păcate, se observă că pe această problemă particulară, pe unele exemple de input se comportă mai lent, iar pe altele cel mai rapid .

3.4 Euristica neadmisibilă.

- Returnează 50 * numărul de linii din matrice * numărul de coloane din matrice + linia curentă + coloana curentă, la această valoare adăgându-se 2 ^ ((linia curentă + coloana curentă) ^ 10) doar dacă biletul stă pe loc.
- Observație! O mutare are costul maxim 2, iar biletul stă pe loc foarte rar, așa că factorul 50 de înmulțit cu numărul de copii din clasă face ca această euristică pe anumite cazuri să fie neadmisibilă. Am observat că pe euristica neadmisibilă avea tendința să rămână mai mult în același loc, asa că am adăugat și termenul 2^((x+y)^10), pentru a îl forța să se deplaseze și să nu dea timeout excesiv.

• **Exemplu pentru euristica neadmisibilă** (cost real = 4, costul dat de euristica neadmisibilă = 8):



Euristica neadmisibilă:

```
gigel
Step 4:
gigel
andreea
andreea
andreea
andreea
andreea
gigel
andreea
Step 15:
sergiu
Step 18:
alin > gigel V miruna ^ gigel V miruna < andreea # andreea # andreea # andreea # andreea ^ alin > gigel V miruna < andreea V sergiu > george >> silviu > laura
Estimate Cost (h): 1205
```

Euristica admisibilă 1 (distanța Manhattan):

```
Step 1:
Step 2:
gigel
Step 3:
Step 4:
Step 5:
sergiu
Step 6:
sergiu
sergiu
Step 8:
sergiu
sergiu
Step 10:
sergiu
Step 11:
sergiu
Step 13:
Step 14:
Step 16:
george
Step 17:
Step 18:
alin > gigel V miruna < andreea V sergiu # sergiu > qeorge >> silviu > laura
Real Cost (g): 4
```

4. Validări și optimizări

4.1 Validări.

> Număr par de elevi:

```
alina teodora gabi
ana maria ioana
suparati
alina teodora
suverati:
compared teodora
silviu
mesaj: alin → luca

Run:

C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI\venv\Scripts\python.exe C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI\main.py

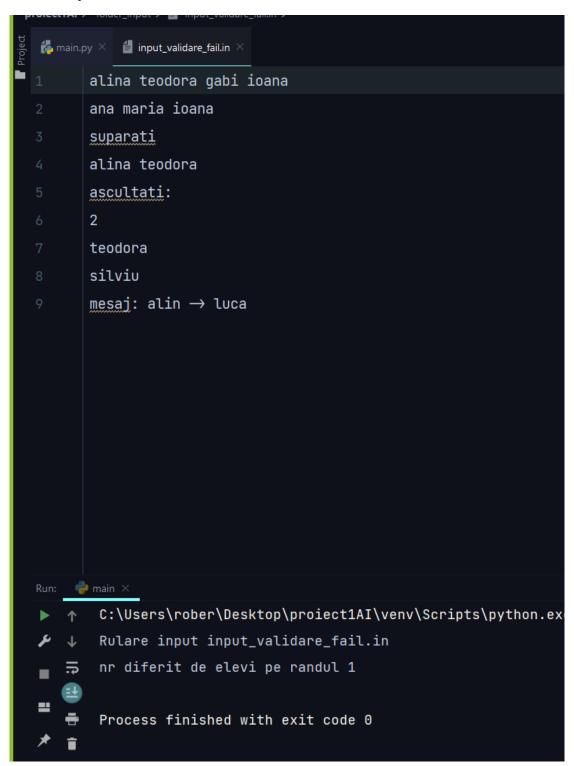
Rulare input input_validare_fail.in
nr impar de elevi pe prima linie

Process finished with exit code 6

The main x

Process finished with exit code 6
```

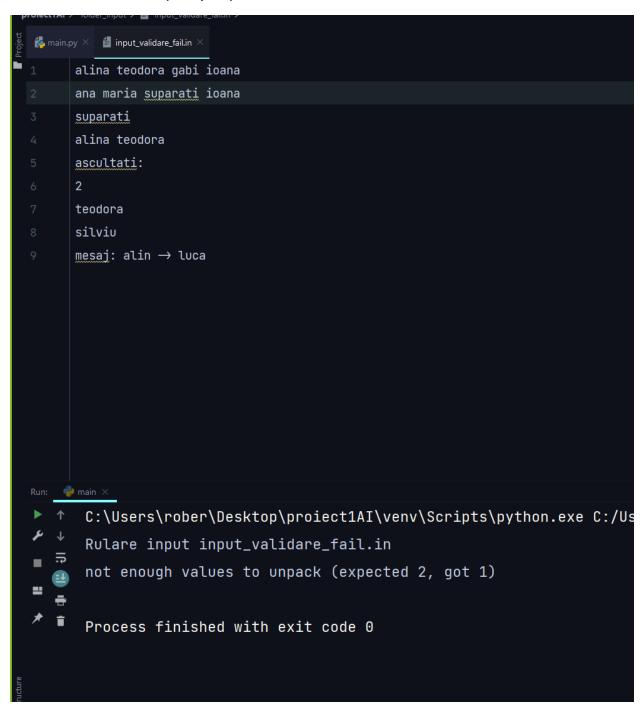
> Număr diferit de elevi:



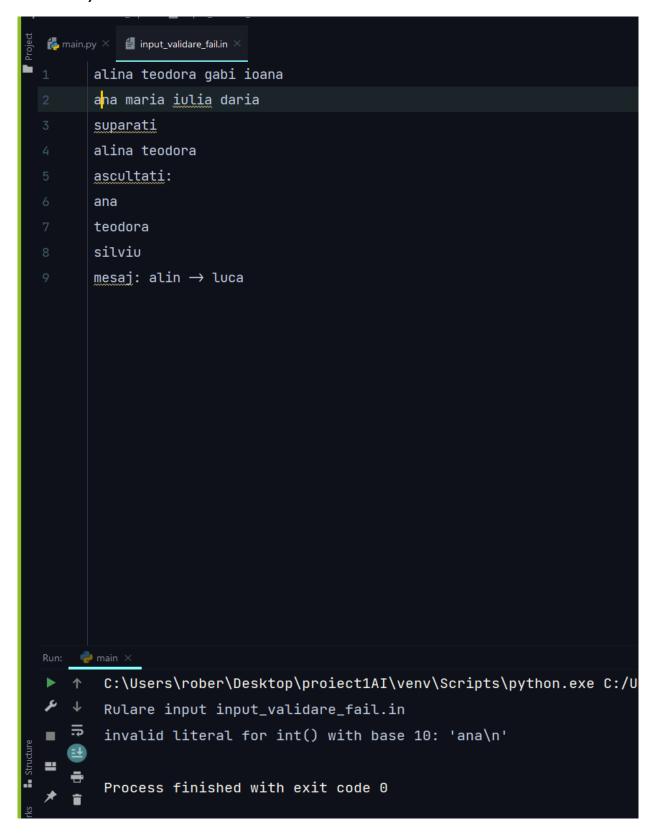
> Elev cu același nume:

```
🐔 main.py ×
           input_validare_fail.in ×
       alina teodora gabi ioana
       ana maria iulia <mark>ioana</mark>
       suparati
       alina teodora
       ascultati:
       teodora
       silviu
       mesaj: alin \rightarrow luca
Run: 🥏 main 🗵
        C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI\venv\Scrip
        Rulare input input_validare_fail.in
        elev cu acelasi nume ioana
        Process finished with exit code 0
```

> Elev care se numește supărați:



În rest, se mai aruncă excepții de la transformări (exemplu lipsește timpul de ascultare pe elev):



> Dacă nu avem niciun elev ascultat



> Dacă este ascultat un elev care nu există sau biletul se deplasează de la/către un elev care nu există se aruncă excepție cu acel nume.



Numărul de soluții și timeout-ul primite în linia de comandă trebuie să fie mai mari > 0.

```
619 assert nSol > 0, "nSol must be > 0"
620 assert timeout > 0, "timeout must be > 0"
621
```

```
assert nSol > 0, "nSol must be > 0"
           assert timeout > 0, "timeout must be > 0"
           if not os.path.exists(outputPath):
               os.mkdir(outputPath)
           for inputFile in listdir('./' + inputPath):
Windows PowerShell
Copyright (C) Microsoft Corporation. All rights reserved.
Try the new cross-platform PowerShell <a href="https://aka.ms/pscore6">https://aka.ms/pscore6</a>
PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI> python main.py -i -o -n 0 -t 0
usage: C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI\main.py -i/--input in-o/--output out-n/--nrsolutii
main.py: error: argument -i/--input: expected one argument
PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI> python main.py -n 0 -t 0
Traceback (most recent call last):
 assert nSol > 0, "nSol must be > 0"
AssertionError: nSol must be > 0
PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI>
```

```
Terminal: Local × + V

AssertionError: nSol must be > 0

PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI> python main.py -t 0

Traceback (most recent call last):

File "C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI\main.py", line 620, in <module>
assert timeout > 0, "timeout must be > 0"

AssertionError: timeout must be > 0

PS C:\Users\rober\Desktop\proiect1AI>
```

4.2 Optimizări.

- Găsirea unui mod de reprezentare a stării, cât mai eficient.
 - ✓ Starea curentă = nod
- Verificarea că nodul scope este diferit de nodul inițial, prin intermediul funcției testeaza_scop_initial.

- > Implementarea cât mai eficientă a algoritmilor cu care se rulează programul, folosind eventual module care oferă structure de date performante.
 - ✓ Algoritmul Breadth First este implementat cu Queue.
 - ✓ Algoritmul A* este implementat cu PriorityQueue.
 - ✓ Algoritmul A* Optimizat este implementat cu Heapq, am definit și operatorii __lt__ și __eq__ pentru a putea compara nodurile mai eficient. Ordonarea este făcută crescător dupa f, iar in cazul în care f-urile sunt egale, descrescător după g.

5. Compararea algoritmilor

Vom căuta câte o soluție pentru fiecare algoritm.

Pentru input3:

| Algoritmul | Tipul de euristică | Lungimea | Costul | Număr total de | Numär maxim de | Timp găsire |
|------------|--------------------|----------|----------|----------------|----------------|-------------|
| utilizat | folosit | drumului | drumului | noduri | noduri din | soluție |
| | | | | generate | memorie | |
| BFS | - | 18 | 12 | 1458232 | 872483 | 19.3483s |
| DFS | - | 20 | 6 | 565 | 19 | 0.004s |
| DFI | - | 18 | 12 | 2453996 | 17 | 19.2805s |
| A* | Banală | 18 | 4 | 1553 | 875 | 0.018s |
| A* | Admisibilă 1 | 18 | 4 | 131 | 83 | 0.002s |
| A* | Admisibilă 2 | 18 | 4 | 135 | 85 | 0.001s |
| A* | Neadmisibilă | 18 | 8 | 1658762 | 799972 | 31.2023s |
| A* OPT | Banală | 18 | 4 | 255 | 50 | 0.0039894s |
| A* OPT | Admisibilă 1 | 18 | 4 | 70 | 27 | 0.0009987s |
| A* OPT | Admisibilă 2 | 18 | 4 | 41 | 41 | 0.0009973s |
| A* OPT | Neadmisibilă | 18 | 14 | 111 | 22 | 0.005984s |
| IDA* | Banală | 18 | 4 | 4912 | 20 | 0.0369s |
| IDA* | Admisibilă 1 | 18 | 4 | 69 | 17 | 0.001s |
| IDA* | Admisibilă 2 | 18 | 4 | 133 | 17 | 0.002s |
| IDA* | Neadmisibilă | 18 | 8 | 808687 | 28 | 8.243s |

Pentru input4 (cu timeout setat default 100s):

| Algoritmul | Tipul de euristică | Lungimea | Costul | Număr total de | Numär maxim de | Timp |
|------------|--------------------|----------|----------|----------------|----------------|-----------|
| utilizat | folosit | drumului | drumului | noduri | noduri din | |
| | | | | generate | memorie | |
| BFS | - | 21 | 17 | 1795887 | 1096865 | 20.96s |
| DFS | - | 39 | 35 | 101 | 38 | 0.001s |
| DFI | - | 21 | 17 | 2979438 | 20 | 26.2698s |
| A* | Banală | - | - | 5785486 | 3364216 | TLE |
| A* | Admisibilă 1 | 23 | 17 | 80622 | 40524 | 1.3643s |
| A* | Admisibilă 2 | 25 | 17 | 102865 | 56417 | 1.7952s |
| A* | Neadmisibilă | - | - | 4263386 | 1434622 | TLE |
| A* OPT | Banală | 23 | 17 | 773 | 196 | 0.015826s |
| A* OPT | Admisibilă 1 | 23 | 17 | 63 | 57 | 0.000997s |
| A* OPT | Admisibilă 2 | 21 | 17 | 215 | 119 | 0.003989s |
| A* OPT | Neadmisibilă | 23 | 17 | 452 | 247 | 0.015957s |
| IDA* | Banală | - | - | 9617440 | 32 | TLE |
| IDA* | Admisibilă 1 | 21 | 17 | 116657 | 24 | 1.0712s |
| IDA* | Admisibilă 2 | 21 | 17 | 1518234 | 25 | 14.6498s |
| IDA* | Neadmisibilă | - | - | 7844680 | 35 | TLE |

5. Concluzie

A* optimizat este cea mai bună alegere. Se mai observă că acesta se comportă cel mai bine cu euristica Manhattan sau Euclidiană. Acest fapt se datorează întrucât problema noastră ne impune să mergem doar în elevi vecini, la fiecare pas.

Observăm pe problema noastră că IDA* rulează cel mai greu (repetă calculări), dar are cele mai puține noduri ținute în memorie (număr maxim 35). Deci ocupă puțină memorie, dar timpul de găsire al unei soluții este mare.