Umelá inteligencia

email: ikarus12111@gmail.com

Zadanie 2, F

Problém 3. Algoritmom slepého prehľadávania (do hĺbky) je možné nájsť (všetky) riešenia (v bežných výpočtových – čas a pamäť – podmienkach PC) iba pri šachovniciach do veľkosti 6x6, max 7x7. Implementujte tento algoritmus pre šachovnice s rozmermi 5x5 a 6x6 a skúste nájsť prvých 5 riešení pre každú šachovnicu tak, že pre šachovnicu 5x5 aj 6x6 si vyberte náhodne 5 východzích bodov (spolu teda 10 východzích bodov) s tým, že jeden z týchto bodov je (pre každú šachovnicu) ľavý dolný roh a pre každý z týchto bodov nájdite (skúste nájsť) prvé riešenie. V prípade, že ho v stanovenom limite nenájdete, signalizujte neúspešné hľadanie. V diskusii potom analyzujte pozorované výsledky.

Opis riešenia

Riešením je prehľadávanie do hĺbky a následné ukladanie prejdených údajov do stacku. Algoritmus sa začína inicializáciou prvého(počiatočného) políčka šachovnice. Jedno políčko šachovnice je reprezentované triedou v ktorej je uložená pozícia polička, cesta akou sa k tomuto poličku jazdec dostal a v koľkom ťahu bolo navštívené. Takéto políčko sa vloží do stacku.

Následne sa začne cyklus prehľadávania.

- 1. Skontroluje sa či je rada prázdna, ak áno cyklus sa zastaví(štartovná pozícia nemá riešenie).
- 2. Zo zásobníka sa popne posledný pridaný node(v prvom prípade to je ten ktorý sme tam vložili na začiatku).
- 3. Skontroluje sa, či poradie jeho navštívenia sa nerovná N*N, pričom N je rozmer šachovnice.
- 4. Ak sa rovná, znamená to, že jazdec navštívil všetky políčka a máme riešenie.
- 5. Ak sa nerovná, z tohto polička sa následne nájdu všetky možne políčka, kde jazdec môže skočiť a tie sa pridajú do zásobníka.

Reprezentácia údajov

Cestu ktorú jazdec prešiel reprezentujem pomocou premennej *currentPath*. Premenná je list menších listov, v ktorých sú uložené súradnice [x,y].

Trieda **node** slúži na uchovávanie informácii a reprezentuje jedno políčko na šachovnici. Ukladá sa do nej cesta cez ktorú jazdec prešiel. Táto cesta slúži na overenie pri prehľadávaní iných políčok ako aj na výpis finálnej cesty

Zásobník, **stack**, v ktorom sú uložené jednotlivé body som taktiež reprezentoval listom. Do neho som vkladal triedu **node**. List bol veľmi užitočný keďže jednoducho sa ku nemu pripájajú a taktiež popuju údaje.

Možne smery pohybu som reprezentoval tak že som si vytvoril všetky vychýlenia kam sa môže jazdec z aktuálnej pozície pohnúť

```
possibleMoves = [[1, 2], [1, -2], [-1, 2], [-1, -2], [2, 1], [2, -1], [-2, 1], [-2, -1]]
```

Dôležité funkcie

randomMove()

Úlohou tejto funkcie je nájsť všetky možne políčka, na ktoré možné skočiť z node. Funkcia na vstupe dostane políčko, ktoré ide analyzovať (node) a šírku šachovnice (width).

V hlavnom cykle zoberie každý offset a pozrie či:

- nie je mimo hranice šachovnice
- nebolo už prehľadané

Ak nebola spustená ani jedna z podmienok, znamená to že toto políčko/ťah je možný, preto sa pridá na koniec rádu.

driveF()

V tejto funkcii sa nachádza hlavný cyklus ktorý spúšťa každé prehľadávanie. Taktiež sa tu nachádzajú hlavne podmienky podľa ktorých sa vie či sa cesta našla alebo nie

```
# If stack is empty
if not stack:
    print("Not a valid root")
    break

# If not it pops the last node
else:
    nextNode = stack.pop()
# Checks if I did not finished
if nextNode.visitable == width * width:
    print("I've done it")
    print(nextNode.currentPath, end= '\n')
    return nextNode.currentPath
    randomMove(nextNode,width)

return -1
```

Testovanie

Zadanie som testoval pomocou textových súborov kde som si vždy navolil rôzne počiatočné body ale aj rôzny čas výpočtu. Pochopiteľne, nie každé riešenie sa stihlo v čas a niektoré polička na 5x5 šachovnici ani riešenie nemajú. Niektoré z testovacích súborov som poslal spolu s riešením.

Z testov vypláva, že pre niektoré štartovacie pozície, pri šachovnici 5x5, neexistuje riešenie. Dôvodom je, že na šachovniciach s neparným rozmerom strany, má jedna farba vždy o jedno políčko viac a na tejto farbe aj treba začať.

Zhodnotenie

Riešenie som realizoval pomocou prehľadávania do hĺbky a ukladania aktuálny nodov do zásobníka. Algoritmus by sa dal jednoducho vylepšiť napríklad vyberania políčok podľa počtu susedov do ktorých sa dá z nich isť. Ale takéto riešenie je mimo tohto zadania. Taktiež môj algoritmus ma veľkú nevýhodu keď začiatočné body sú napr. [0,0], pretože tieto body sa prehľadávajú ako prvé, uložia sa do zásobníka skôr ako body ktoré sa prehľadávajú neskôr. Z tohto dôvodu sa výberu zo zásobníka neskôr.

Podľa môjho názoru nezávisí na prostredí, v ktorom je program naprogramovaný, pretože všetky využite prostriedky sa dajú ľahko implementovať aj v iných prostrediach.