Algoritmus DFS

1. Inicializácia:

Algoritmus začína s počiatočným stavom hracej plochy 4x4 (prázdne pole a očíslované dlaždice) a pridáva ho do zásobníka na ďalšie preskúmanie. Prázdne pole predstavuje možné pohyby dlaždíc.

2. Kontrola dokončenia:

V každom kroku sa kontroluje, či aktuálne usporiadanie hracej plochy zodpovedá cieľovému stavu (dlaždice sú usporiadané od 1 po 15 a prázdne pole je v pravom dolnom rohu).

3. Generovanie stavov:

Z aktuálneho stavu sa generujú všetky možné pohyby prázdneho poľa (hore, dole, doľava, doprava, ak sú povolené). Nové stavy sa pridávajú do zásobníka, ak ešte neboli navštívené.

4. Rekurzívne prehľadávanie:

Algoritmus skúma každé možné riešenie do hĺbky, až kým nenájde cieľový stav alebo kým sa nevyčerpajú všetky možnosti. V prípade "slepej uličky" (stav bez možných pohybov) sa algoritmus vráti o krok späť (backtracking).

5. Vyhnutie sa cyklom:

Na zabránenie opätovnému preskúmaniu rovnakých stavov sa používa dátová štruktúra (napríklad množina alebo hash tabuľka), ktorá uchováva už navštívené konfigurácie.

6. Kontrola času a hĺbky:

DFS môže byť pri veľkých problémoch časovo náročný. Preto je možné nastaviť maximálnu hĺbku prehľadávania a merať čas riešenia.

7. Výsledok:

Algoritmus vráti sekvenciu pohybov, ktoré vedú k riešeniu, alebo informáciu, že riešenie neexistuje.

DFS je efektívny pre malé problémy, ale pri veľkých priestoroch môže byť neefektívny, pretože prehľadáva všetky možnosti bez zaručenia optimálneho riešenia.

Algoritmus A (Astar)*

1. Inicializácia:

Počiatočný stav sa pridá do prioritného radu (otvorený zoznam). Každý stav má hodnotu funkcie f(n) = g(n) + h(n), kde:

- g(n) cena cesty od počiatočného stavu k aktuálnemu stavu.
- h(n) heuristická funkcia, ktorá odhaduje vzdialenosť od aktuálneho stavu k cieľovému stavu.

2. Kontrola dokončenia:

Algoritmus kontroluje, či je aktuálne usporiadanie dlaždíc totožné s cieľovým stavom.

3. Generovanie stavov:

Z aktuálneho stavu sa generujú všetky možné pohyby prázdneho poľa. Každý nový stav je ohodnotený funkciou **f(n)**.

4. Prioritný rad:

Stavy sa pridávajú do radu podľa hodnoty **f(n)**, pričom stavy s najnižšou hodnotou majú prioritu.

5. Heuristická funkcia:

Pre hru Pätnástky sa používa **Manhattan vzdialenosť**, ktorá spočíta súčet horizontálnych a vertikálnych vzdialeností všetkých dlaždíc od ich cieľových pozícií.

6. Vyhnutie sa cyklom:

Aby sa zabránilo opakovanému spracovaniu rovnakých stavov, používa sa "zatvorený" zoznam, ktorý uchováva navštívené stavy.

7. Výsledok:

Ak algoritmus nájde cieľový stav, vráti optimálnu sekvenciu pohybov. Ak riešenie neexistuje, informuje o neúspechu.

A* zaručuje nájdenie optimálneho riešenia, ak heuristika **h(n)** nie je nadhodnotená. Nevýhodou je vysoká spotreba pamäte pri veľkých problémoch.

Algoritmus Greedy Search

1. Inicializácia:

Počiatočný stav sa pridá do prioritného radu. Na rozdiel od A*, Greedy Search používa iba heuristickú hodnotu h(n) bez zohľadnenia ceny cesty.

2. Kontrola dokončenia:

Algoritmus kontroluje, či je cieľový stav dosiahnutý.

3. **Generovanie stavov**:

Z aktuálneho stavu sa generujú všetky možné pohyby prázdneho poľa a hodnotí sa každý nový stav pomocou heuristiky **h(n)**.

4. Prioritný rad:

Stavy sa pridávajú do radu podľa hodnoty **h(n)**. Prednosť majú stavy s najnižšou heuristickou hodnotou.

5. Heuristická funkcia:

Podobne ako pri A*, používa sa Manhattan vzdialenosť na odhad vzdialenosti od cieľového stavu.

6. **Vyhnutie sa cyklom**:

Algoritmus kontroluje, či aktuálny stav už nebol spracovaný, aby sa zabránilo cyklom.

7. Výsledok:

Algoritmus vráti nájdenú cestu k riešeniu alebo informáciu o tom, že riešenie neexistuje.

Greedy Search je rýchlejší než DFS a A*, pretože sa zameriava na stavy s najnižšou heuristickou hodnotou. Avšak **nezaručuje optimálne riešenie**, pretože ignoruje cenu cesty.

Porovnanie algoritmov na ukážkovej mape 3x3(level 1)

Názov algoritmu	DFS	A (Astar)*	Greedy Search
Čas vykonania	0.1483 sekúnd	0.09826 sekúnd	0.00804 sekúnd
Počet iterácii	10220	26	56

Porovnanie algoritmov na ukážkovej mape 4x4(level 6)

Názov algoritmu	DFS	A (Astar)*	Greedy Search
Čas vykonania	Slnko zhasne skôr	> 20 min	0.14456 sekúnd
Počet iterácii	∞	>300 mln	176