

7. Implementace základních prohledávacích algoritmů v jazyku PROLOG

PROLOG – PROgramming in LOGic

Syntax jazyka:

- atom:** posloupnost alfanumerických znaků začínající malým písmenem
- konstanta:** číslo (integer / real) | atom
- proměnná:** posloupnost alfanumerických znaků začínající velkým písmenem nebo znakem _
- term:** konstanta | proměnná | seznam | řetěz | predikát
- argumenty:** term [, argumenty]
- seznam:** [] | [argumenty] | [argumenty | proměnná] | [argumenty | seznam]
- řetěz:** posloupnost znaků uzavřená apostrofy (nebo znaky \$)

Pozn.: Posloupnost znaků uzavřená uvozovkami je ekvivalentní seznamu ordinálních čísel těchto znaků.

predikát:	jméno(argumenty) [term] operátor [term] jméno
jméno:	atom
operátor:	definovaná posloupnost znaků
predikáty:	[not] predikát [, predikáty] [not] predikát [; predikáty]
pravidlo:	hlava :- tělo.
hlava:	predikát
tělo:	predikáty
fakt:	predikát.
klauzule:	fakt pravidlo
databáze:	množina klauzulí
otázka/cíl:	predikáty.
poznámka:	% libovolný řetěz znaků na zbytku řádku

Pozn.: Pomocné symboly (kulaté a hranaté závorky, čárka, středník, tečka) nejsou v předchozím výpisu syntaxe uvedeny samostatně, ale přímo na místech, kde se mohou používat. Mezery jsou nevýznamné.

Interpret PROLOGu vyzve uživatele dvojicí znaků ?- k zadání cíle/otázky. Pak odpoví slovy *Yes* nebo *True*, nebo dvojicí znaků →, pokud zadaný cíl splní (najde kladnou odpověď na zadanou otázku), v opačném případě odpoví slovy *No* nebo *False*. Pokud PROLOG odpoví znaky →, je možné plnění cíle buď ukončit (stiskem klávesy ENTER), nebo vyvolat další plnění cíle (stiskem znaku ;).

Je nutné si uvědomit, že nesplnění cíle neznamena jeho negaci, ale pouze skutečnost, že z dané databáze nelze zadaný cíl splnit/dokázat !!!

Postup při plnění cíle:

1. *Cílem je predikát:*

PROLOG se snaží ztotožnit cíl s faktem nebo s hlavou pravidla (stejné jméno, stejný počet argumentů a stejné argumenty, volná proměnná se může vázat na libovolný term).

Cíl je splněn, jestliže se ztotožní:

- a) s faktem,
- b) s hlavou pravidla a současně lze splnit tělo pravidla (tělo pravidla je chápáno jako nový cíl, databáze se prohledává vždy od počátku).

2. *Cílem je konjunkce predikátů*

Jestliže je cílem konjunkce predikátů, snaží se PROLOG postupně (zleva doprava) splnit všechny tyto predikáty – každý představuje nový cíl a vázané proměnné jsou globální.

Při prvním pokusu o plnění každého cíle C_i (prochází se zleva doprava) se databáze prochází od počátku:

- Pokud se cíl C_i nesplní, vrátí se PROLOG k předcházejícímu cíli C_{i-1} a pokouší se tento cíl splnit jiným způsobem (pokračuje v prohledávání databáze od aktuálního místa pro tento cíl).
- Pokud se cíl C_{i-1} splní, přechází PROLOG opět k cíli C_i (databázi pro tento cíl začne procházet znovu od začátku).
- Pokud se cíl C_{i-1} nesplní, vrací se PROLOG k předcházejícímu cíli C_{i-2} , neuspěje-li cíl C_{i-2} , vrací se PROLOG k cíli C_{i-3} atd. Jde o typickou aplikaci metody zpětného navracení – Backtracking.

Pokud jsou splněny všechny cíle, je původní cíl daný konjunkcí predikátů splněn, v opačném případě je nesplněn.

3. *Cílem je disjunkce predikátů*

Jestliže je cílem disjunkce predikátů, snaží se PROLOG postupně (zleva doprava) splnit některý z nich. Databázi prochází pro každý predikát od počátku a proměnné jsou pro každý predikát lokální.

1. příklad

girl(susan).

girl(ann).

boy(john).

boy(george).

boy(bob).

pair(B, G) :- boy(B), girl(G).

?- boy(bob).

Yes

?- boy(james).

No

?- pair(john, ann).

Yes

?- pair(ann, john).

No

?- boy(X).

X = john ->;

X = george ->;

X = bob ->;

No

?- boy(X).

X = john ->

Yes

?- girl(Girl).

Girl = susan ->

Yes

?- pair(X, Y).

X = john

Y = susan ->;

X = john

Y = ann ->;

X = george

Y = susan ->;

X = george

Y = ann ->;

X = bob

Y = susan ->;

X = bob

Y = ann ->;

No

?-

2. příklad

likes(Everybody, juice).

likes(john, beer).

?- likes(mary, juice).

Yes

?- likes(john, X).

X = juice -> ;

X = beer ->

Yes

?- likes(X, Y).

X = _0038

Y = juice -> ;

X = john

Y = beer -> ;

No

?- not likes(ann, beer).

Yes

?-

3. příklad

likes(kate, roastbeef).

likes(kate, budgie).

likes(jane, juice).

likes(jack, jane).

likes(john, kate).

?- likes(X, Y), likes(Y, budgie).

X = john

Y = kate -> ;

No

?- likes(X, Y); likes(Y, budgie).

X = kate

Y = roastbeef -> ;

X = kate

Y = budgie ->;

X = jane

Y = juice ->;

X = jack

Y = jane ->;

X = john

Y = kate ->;

X = _0038

Y = kate ->;

No

?-

Seznamy

?- L=[a,b,c,d,1,2,3].

L = [a,b,c,d,1,2,3] -> ;

No

?- L=[susan,fred,[jane,jim,jack]].

L = [susan,fred,[jane,jim,jack]] ->

Yes

?- L=[].

L = [] ->

Yes

?- L=[a,1,X,b(c,d),[5,6,7],"hallo"].

L = [a,1,_004C,b(c,d),[5,6,7],[104,97,108,108,111]] ->

Yes

?- abc = 'abc'

Yes

?-

?- [a,b,c,d]=[H|T].

H = a

T = [b,c,d] ->;

No

?- [a,b,c] = [H1,H2|T].

H1 = a

H2 = b

T = [c] ->

Yes

?- [a,b,c] = [H1,H2,H3|T].

H1 = a

H2 = b

H3 = c

T = [] ->

Yes

?- [a,b,c] = [H1,H2,H3,H4|T].

No

?- T = [b,c,d], L = [a|T].

T = [b,c,d]

L = [a,b,c,d] ->

Yes

?- [a,b,c,d] = [_ |T].

T = [b,c,d] ->

Yes

?- [a,b,c,d] = [H| _].

H = a ->;

No

?- [a,b,c,d] = [H| _A].

H = a

_A = [b,c,d] ->

Yes

?-

Definice nových klauzulí – programování v PROLOGu

```
member(X,[X | _]).
```

```
member(X,[ _ |T]) :- member(X,T).
```

```
*****
```

```
append([ ],L,L).
```

```
append([H|T1],L2,[H|T3]) :- append(T1,L2,T3).
```

```
*****
```

```
write_list([ ]).
```

```
write_list([H|T]) :- write(H), nl, write_list(T).
```

```
*****
```

```
reverse_write_list([ ]).
```

```
reverse_write_list([H|T]) :-
```

```
    reverse_write_list(T), write(H), nl.
```

?- member(3,[1,2,3,4,5]).

Yes

?- member(X,[a,b,c]).

X = a -> ;

X = b -> ;

X = c -> ;

No

?- append([a,b,c],[d,e,f,g],L).

L = [a,b,c,d,e,f,g] ->

Yes

?- append(L,[e,f,g],[1,2,e,f,g]).

L = [1,2] ->

Yes

?-

ancestor(X, Y) :- father(X, Y).
ancestor(X, Y) :- mother(X, Y).
ancestor(X, Y) :- father(X, Z),
 ancestor(Z, Y).
ancestor(X, Y) :- mother(X, Z),
 ancestor(Z, Y).

father(george,charles).
father(charles,robert).
father(robert,john).
father(eve,paul).
mother(george,eve).
mother(charles,jane).
mother(robert,mary).
mother(eve,ann).

?- ancestor(george,X).
X = charles ->;
X = eve ->;
X = robert ->;
X = jane ->;
X = john ->;
X = mary ->;
X = paul ->;
X = ann ->;
No
?- ancestor(eve,Y).
Y = paul ->;
Y = ann ->;
No
?-

Některé důležité zabudované predikáty

Konvence zápisů argumentů:

- +ARG Argument musí být navázán na term, který splňuje požadavky na typ tohoto argumentu („vstupní“ argument).
- ARG Argumentem musí být volná proměnná („výstupní“ argument).
- ?ARG Argumentem musí být term příslušného typu (bud’ „vstupní“, nebo „výstupní“ argument).

Predikáty pro práci s databází

<code>consult(+Filename)</code>	Čte klauzule ze souboru a přidává je na konec databáze
<code>assert(+Clause)</code>	Přidá klauzuli na konec databáze
<code>asserta(+Clause)</code>	Přidá klauzuli na začátek databáze
<code>retract(+Clause)</code>	Odstraní první výskyt klauzule z databáze
<code>retractall(+Clause)</code>	Odstraní všechny výskyty klauzule z databáze
<code>listing</code>	Vypíše aktuální databázi

Příklad použití

?- assert(a(b)).

Yes

?- asserta(a(z)).

Yes

?- assert(c(d)).

Yes

?- assert ((a(X):- c(X))).

X = _0038 ->

Yes

?- listing.

c(d).

a(z).

a(b).

a(A) :- c(A).

Yes

?-

I/O predikáty

tell(+Filename)	Otevírá soubor pro zápis
told	Uzavírá soubor otevřený pro zápis
write(+Term)	Zapíše term do souboru otevřeného pro zápis (standardně na obrazovku)
nl	Přejde na nový řádek (v zápisu!)
see(+Filename)	Otevírá soubor pro čtení
seen	Uzavírá soubor otevřený pro čtení
read(-Term)	Čte term ze souboru otevřeného pro čtení (standardně z klávesnice)

Predikáty – Operátory (infixová a prefixová notace)

?- (15 - 6) = '-'(15,6).

Yes

?- (15 - 6).

No

?-

X is E **Vyhodnotí výraz E a výsledek přiřadí X**
is(X, E) **(akceptuje operátory + , - , * , / , // , mod)**

?- X = 5 + 2, write(X).

5 + 2

X = 5 + 2 ->

Yes

?- X is 5 + 2, write(X).

7

X = 7 ->

Yes

?-

?- X is '+'(4,5).

X = 9 ->

Yes

?-

Porovnání hodnot s vyhodnocením výrazů E1 a E2

E1 < E2

E1 =< E2

E1 > E2

E1 >= E2

E1 ::= E2

E1 =\= E2

Ztotožnění a porovnání termů

$T1 = T2$

Uspěje, jde-li termy ztotožnit
(volné proměnné se naváží)

$T1 == T2$

Uspěje, jsou-li termy stejné

$T1 \neq T2$

Uspěje, pokud termy nelze ztotožnit

$T1 \neq T2$

Uspěje, pokud termy nejsou stejné

?- $L = [a,b,c], L == X.$

No

?- $L = [a,b,c], L = X.$

$L = [a,b,c]$

$X = [a,b,c] ->$

Yes

?-

Další užitečné predikáty

bagof(?T,+G,-B)

Vrací seznam B všech instancí termu T, pro které uspěje cíl G

ma(karel,marii).

ma(honza,evu).

ma(karel,alika).

ma(jiri,zeryka).

ma(karel,nuz).

ma(honza,sirky).

ma(karel,zizen).

co_ma(X,S):- bagof(Y,ma(X,Y),S).

?- co_ma(karel,S).

S = [marii,alika,nuz,zizen] ->

Yes

?-

! Řez - uspěje, ale nepovolí návrat.

girl(susan).

girl(ann).

boy(john).

boy(george).

pair(B,G) :- boy(B), !, girl(G).

?- pair(X,Y).

X = john

Y = susan -> ;

X = john

Y = ann -> ;

No

?- halt.

Ukončuje činnost PROLOGu

ADT v Prologu (zásobník, fronta, množina)

empty([]).

vytvoření prázdného seznamu / test na prázdný seznam (stejně pro zásobník, frontu i množinu)

?- empty(L).

L = [] ->

Yes

?- empty([a,b,c]).

No

?-

Pozn.: V následujících predikátech pro vložení a výběr prvku je prvním argumentem predikátu vkládaný/vybíraný prvek (E - element), druhým argumentem aktuální seznam (zásobník, fronta, množina) a třetím argumentem nový seznam po provedené operaci.

Zásobník (Stack)

push(E,T,[E|T]).

vložení prvku

pop(E,[E|T],T).

výběr prvku

Fronta (Queue)

enqueue(E,[],[E]).

vložení prvku

enqueue(E,[H|T2],[H|T3]) :- enqueue(E,T2,T3).

dequeue(E,[E|T],T).

výběr prvku

Fronta s prioritou (Priority Queue)

insert(E,[],[E]).

vložení prvku

insert(E,[H|T],[E,H|T]) :- precedes(E,H).

insert(E,[H|T2],[H|T3]) :- precedes(H,E), insert(E,T2,T3).

precedes(A,B) :- A < B.

pro čísla (jako příklad)

dequeue(E,[E|T],T).

výběr prvku

Množina (Set)

`add(E,S,S) :- member(E,S), !.` *vložení prvku*

`add(E,S,[E|S]).`

`delete(E,[],[]).` *výběr prvku*

`delete(E,[E|T],T) :- !.`

`delete(E,[H|T2],[H|T3]) :- delete(E,T2,T3).`

Sjednocení dvou množin

`union([],S,S).`

`union([H|T],S2,S3) :- union(T,S2,S4), add(H,S4,S3).`

Průnik dvou množin:

`intersection([],_,[]).`

`intersection([H|T1],S,[H|T3]) :- member(H,S),!,
intersection(T1,S,T3]).`

`intersection([H|T1],S2,S3) :- intersection(T1,S2,S3).`

Rozdíl dvou množin:

difference([],_,[]).

difference([H|T],S2,S3) :- member(H,S2), difference(T,S2,S3).

difference([H|T1],S,[H|T3]) :- not(member(H,S)),
difference(T1,S,T3).

Porovnání dvou množin:

subset([],_).

subset([H|T],S) :- member(H,S), subset(T,S).

equal(S1,S2) :- subset(S1,S2), subset(S2,S1).

Depth First Search in PROLOG

```
dfs(Start,Goals) :- path([[Start]],Goals).           % path(Open,Goals)

path([ ],_) :- write('No solution was found.'),!.

path(Open,Goals) :-                                  % node: [State|Parents]
    pop([State|Ancestors],Open,_),
    member(State,Goals),
    write('Solution has been found! '),
    write('The path is:'),!,nl,
    print_solution([State|Ancestors]).

path(Open,Goals) :-
    pop([State|Ancestors],Open,Rest_open),
    get_children(State,Ancestors,Rest_open,Children),
    append(Children,Rest_open,New_open),
    path(New_open,Goals).
```

```
pop(Top,[Top|Stack],Stack).
```

```
get_children(State,Ancestors,Rest_open,Children) :-
```

```
    bagof(Child,moves(State,Ancestors,Rest_open,Child),Children).
```

```
get_children(State,Ancestors,Rest_open,[]).
```

```
moves(State,Ancestors,Rest_open,[Next,State|Ancestors]) :-
```

```
    move(State,Next),
```

```
    not(member(Next,Ancestors)),
```

```
    not(member(Next,Rest_open)).
```

```
member(E,[E|_]).
```

% platí pro obecný seznam

```
member(E,[H|_]) :- member(E,H).
```

```
member(E,[_|T]) :- member(E,T).
```

```
append([ ],S,S).
```

```
append([H|T1],T2,[H|T3]) :- append(T1,T2,T3).
```

```
print_solution([State]) :- write(State), nl.
```

```
print_solution([State|T]) :- print_solution(T), write(State), nl.
```

% clauses for 4-3 Jugs Problem

move([V,M],[4,M]) :- $V < 4$.

move([V,M],[V,3]) :- $M < 3$.

move([V,M],[0,M]) :- $V > 0$.

move([V,M],[V,0]) :- $M > 0$.

move([V,M],[0,MN]) :- $V > 0, M < 3, 3 - M \geq V, MN$ is $M + V$.

move([V,M],[VN,3]) :- $V > 0, M < 3, 3 - M < V, VN$ is $V - 3 + M$.

move([V,M],[VN,0]) :- $M > 0, V < 4, 4 - V \geq M, VN$ is $M + V$.

move([V,M],[4,MN]) :- $M > 0, V < 4, 4 - V < M, MN$ is $M - 4 + V$.

?- dfs([0,0],[[0,2],[2,0]]).

Solution has been found! The path is:

[0, 0]

[4, 0]

[1, 3]

[1, 0]

[0, 1]

[4, 1]

[2, 3]

[2, 0]

Yes

?-

Breadth First Search in PROLOG

```
 bfs(Start,Goals) :- path([[Start,nil]],[],Goals).    % path(Open,Closed,Goals)

 path([],_,_) :- write('No solution was found.'),!.

 path(Open,Closed,Goals) :-                          % node: [State,Parent]
     dequeue([State,Parent],Open,_),
     member(State,Goals),
     write('The best solution has been found - the path is:'), nl,
     print_solution([State,Parent],Closed).

 path(Open,Closed,Goals) :-
     dequeue([State,Parent],Open,Rest_open),
     get_children(State,Rest_open,Closed,Children),
     append(Rest_open,Children,New_open),
     append([[State,Parent]],Closed,New_closed),
     path(New_open,New_closed,Goals).
```

```
dequeue(E,[E|T],T).
```

```
get_children(State,Rest_open,Closed,Children) :-
```

```
    bagof(Child,moves(State,Rest_open,Closed,Child),Children).
```

```
get_children(State,Rest_open,Closed,[ ]).
```

```
member(H,[H|_]).
```

```
member(H,[_|T]) :- member(H,T).
```

```
append([ ],S,S).
```

```
append([H|T1],T2,[H|T3]) :- append(T1,T2,T3).
```

```
print_solution([State,nil],_) :-
```

```
    write(State), nl.
```

```
print_solution([State,Parent],Closed) :-
```

```
    member([Parent,Grandparent],Closed),
```

```
    print_solution([Parent,Grandparent],Closed),
```

```
    write(State), nl.
```

```
moves(State,Rest_open,Closed,[Next,State]):-  
    move(State,Next),  
    not(member([Next,_],Rest_open)),  
    not(member([Next,_],Closed)).
```

% clauses for 8 - puzzle

```
move(State,Next) :- N=3,                                     % move up  
    find_pos(State,SP),                                     % SP – actual space position  
    SP > N,  
    NP is SP – N,                                         % NP - new space position  
    change(State,NP,SP,Next).  
  
move(State,Next) :- N=3,                                     % move right  
    find_pos(State,SP),  
    R is SP mod N,  
    R \= 0,  
    NP is SP + 1,  
    change(State,NP,SP,Next).
```

```
move(State,Next) :- N=3,                                     % move down
    find_pos(State,SP),
    NN is N * (N - 1) + 1,
    SP < NN,
    NP is SP + N,
    change(State,NP,SP,Next).
```

```
move(State,Next) :- N=3,                                     % move left
    find_pos(State,SP),
    R is SP mod N,
    R \= 1,
    NP is SP - 1,
    change(State,NP,SP,Next).
```

```
find_pos([o|_],1).                                          % find space position
find_pos([H|T],SP) :-
    H \= o,
    find_pos(T,SPM1),
    SP is SPM1 + 1.
```

change(State,NP,SP,Next) :-
 move_sp(State,NP,Piece,Temp_State),
 move_piece(Temp_State,SP,Piece,Next).

move_sp([H|T],1,H,[o|T]).

move_sp([H|T],N,Piece,[H|TN]) :-
 N > 1,
 NM1 is N - 1,
 move_sp(T,NM1,Piece,TN).

move_piece([_|T],1,H,[H|T]).

move_piece([H|T],N,Piece,[H|TN]) :-
 N > 1,
 NM1 is N - 1,
 move_piece(T,NM1,Piece,TN).

?- bfs([1,4,2,7,8,3,o,6,5],[[1,2,3,8,o,4,7,6,5]]).

Solution has been found! The path is:

142	12o
783	843
o65	765

142	123
o83	84o
765	765

142	123
8o3	8o4
765	765

1o2	Yes
843	?-
765	

Best First Search (A*) in PROLOG

```
a_star(Start,Goal) :-                                % one goal, only !
    estimate(Start,Goal,0,_,H),                       % estimation of H
    path([[Start,nil,0,H,H]],[_],Goal).               % [State,Parent,G,H,F]

path([_],_,_) :-                                     % path(Open,Closed,Goal)
    write('No solution was found. '), !.

path(Open,Closed,Goal) :-
    dequeue([Goal,Parent|_],Open,_),
    write('The best solution has been found - the path is:'), nl,
    print_solution([Goal,Parent | _],Closed).

path(Open,Closed,Goal) :-
    dequeue([State,Parent,G,H,F],Open,Rest_open),
    get_children(State,G,F,Rest_open,Closed,Goal,[_],Children),
    insert_to_open(Rest_open,Children,New_open),
    append([[State,Parent,G,H,F]],Closed,New_closed),
    path(New_open,New_closed,Goal).
```

dequeue(E,[E|T],T).

get_children(State,G,F,Rest_open,Closed,Goal,Temp,Children) :-

 move(State,Next),

 not(member([Next|_],Closed)),

 not(member([Next|_],Temp)),

 estimate(Next,Goal,G,Gnew,H),

 Ftemp is Gnew + H,

 max(F,Ftemp,Fnew),

 get_children(State,G,F,Rest_open,Closed,Goal,

 [[Next,State,Gnew,H,Fnew]]|Temp],Children),!.

get_children(_,_,_,_,_,_,_L,L).

max(A,B,A) :- A >= B.

max(A,B,B) :- A < B.

insert_to_open(Open,[],Open).

insert_to_open(Open,[H|T],Open_new) :-
 insert(Open,H,Temp_open),
 insert_to_open(Temp_open,T,Open_new).

insert([],H,[H]).

insert(Open,[Next,P,G,H,F],New_open) :-
 member([Next,_,_,_,_],Open), !,
 insert_change(Open,[Next,P,G,H,F],New_open).

insert([[S1,P1,G1,H1,F1]|T1],[S2,P2,G2,H2,F2],
 [[S2,P2,G2,H2,F2],[S1,P1,G1,H1,F1]|T1]) :-
 F1 >= F2.

insert([[S1,P1,G1,H1,F1]|T1],[S2,P2,G2,H2,F2],[[S1,P1,G1,H1,F1]|T3]) :-
 F1 < F2,
 insert(T1,[S2,P2,G2,H2,F2],T3).

```
%insert_change(Open,Child,Open_new)
```

```
insert_change(Open,[Node,Pnew,Gnew,Hnew,Fnew],Open) :-  
    remove(Open,[Node,Pnew,Gnew,Hnew,Fnew],  
           [Node,_,_,_,Fold],_),
```

```
    Fold =< Fnew.
```

```
insert_change(Open,[Node,Pnew,Gnew,Hnew,Fnew],Open_new) :-  
    remove(Open,[Node,Pnew,Gnew,Hnew,Fnew],  
           [Node,_,_,_,Fold],Open_temp),
```

```
    Fold > Fnew,
```

```
    insert(Open_temp,[Node,Pnew,Gnew,Hnew,Fnew],Open_new).
```

```
remove([[Node,Pold,Gold,Hold,Fold]|T],[Node,_,_,_,_],  
       [Node,Pold,Gold,Hold,Fold],T).
```

```
remove([H|T],[Node,_,_,_,_],[Node,Pold,Gold,Hold,Fold],[H|Ttemp]) :-  
    remove(T,[Node,_,_,_,_],[Node,Pold,Gold,Hold,Fold],Ttemp).
```

```
member(H,[H|_]).
```

```
member(H,[_|T]) :- member(H,T).
```

```
append([ ],S,S).
```

```
append([H|T1],T2,[H|T3]) :- append(T1,T2,T3).
```

```
print_solution([State,nil|_],_) :-
```

```
    write1(State),nl.
```

```
print_solution([State,Parent|_],Closed) :-
```

```
    member([Parent,Grandparent|_],Closed),
```

```
    print_solution([Parent,Grandparent|_],Closed),
```

```
    write1(State), nl.
```

```
write1([ ]).
```

```
write1(L) :- size(N), write2(L,N).
```

```
write2([H|T],M) :- M > 0, write(H), MM1 is M - 1, write2(T,MM1).
```

```
write2(L,M) :- nl, write1(L).
```

% clauses for $(n \cdot n - 1)$ – puzzle, $n = 3, 4, \dots$

estimate(State,Goal,G,Gnew,H) :-

size(N), NN is N * N,

evaluate(State,Goal,OK),

H is NN – 1 – OK,

Gnew is G+1.

% OK ... number of pieces

% in right positions

% h1 heuristic

evaluate([],[],0).

evaluate([o|TState],[o|TGoal],OK) :-

evaluate(TState,TGoal,OK).

evaluate([A|TState],[B|TGoal],OK) :- A \= B,

evaluate(TState,TGoal,OK).

evaluate([H|TState],[H|TGoal],OK) :- H \= o,

evaluate(TState,TGoal,TOK),

OK is TOK + 1.

```
move(State,Next) :- size(N),                % up
    find_pos(State,SP),
    SP > N,
    NP is SP - N,
    change(State,NP,SP,Next).
```

```
move(State,Next) :- size(N),                % right
    find_pos(State,SP),
    R is SP mod N,
    R \= 0,
    NP is SP + 1,
    change(State,NP,SP,Next).
```

```
move(State,Next) :- size(N),                % down
    find_pos(State,SP),
    NN is N * (N - 1) + 1,
    SP < NN,
    NP is SP + N,
    change(State,NP,SP,Next).
```

```

move(State,Next) :- size(N),                                % left
    find_pos(State,SP),
    R is SP mod N,
    R \= 1,
    NP is SP - 1,
    change(State,NP,SP,Next).

find_pos([o|_],1).                                         % space position
find_pos([H|T],SP) :-
    H \= o,
    find_pos(T,SPM1),
    SP is SPM1 + 1.

change(State,NP,SP,Next) :-
    move_sp(State,NP,Piece,Temp_State),
    move_piece(Temp_State,SP,Piece,Next).

```

```
move_sp([H|T],1,H,[o|T]).
move_sp([H|T],N,Piece,[H|TN]) :-
    N > 1,
    NM1 is N - 1,
    move_sp(T,NM1,Piece,TN).
```

```
move_piece([_|T],1,H,[H|T]).
move_piece([H|T],N,Piece,[H|TN]) :-
    N > 1,
    NM1 is N - 1,
    move_piece(T,NM1,Piece,TN).
```

?- assert(size(0)), retractall(size(N)), assert(size(4)),
 a_star([o,1,2,4,5,6,3,8,9,a,7,b,d,e,f,c],[1,2,3,4,5,6,7,8,9,a,b,c,d,e,f,o]).

Solution was found. The path is:

o124	1234	1234
5638	56o8	5678
9a7b	9a7b	9abc
defc	defc	defo
		Yes
1o24	1234	?-
5638	5678	
9a7b	9aob	
defc	defc	
12o4	1234	
5638	5678	
9a7b	9abo	
defc	defc	

Počet stavů v Open a Closed (8 – puzzle)

Hloubka řešení	Breadth First Search		Best First Search – A*	
	Open	Closed	Open	Closed
0	1	0	1	0
1	3	3	3	1
2	4	4	3	2
3	10	10	4	3
4	16	22	6	4
5	30	42	7	5
6	41	60	7	6