# Program przeszukiwania przestrzeni stanów według algorytmu A\*

## WPROWADZENIE DO BUDOWY PROGRAMU

#### STRUKTURY DANYCH

```
Struktury danych przetwarzane przez program to 
--kolejka węzłów drzewa poszukiwań 
--zbiór zamknięty węzłów drzewa poszukiwań 
implementowane jako listy.
```

Kolejka zawiera węzły osiągnięte w trakcie dotychczasowego przebiegu algorytmu, a jeszcze nie rozpatrzone. Zbiór zamknięty zawiera węzły już przetworzone - tzn. węzły, dla których wygenerowano już węzły potomne.

Elementami kolejki i zbioru zamkniętego są egzemplarze struktury opisującej węzeł:

```
node( <struktura reprezent. stan > , <struktura reprezent. akcję > , 
 < struktura reprezent. stan poprzedzający > , 
 <dotychczasowy koszt> , <ocena wg funkcji f> )
```

## GŁÓWNA PROCEDURA PROGRAMU

}

Główną procedurą programu jest rekurencyjna procedura search\_A\_star, która implementuje jeden krok algorytmu

## ZAŁOŻENIA DOTYCZĄCE DEFINICJI PRZESTRZENI STANÓW DLA DZIEDZINY PROBLEMU

Niniejsza implementacja algorytmu zakłada, że definicja przestrzeni stanów dla dziedziny problemu, do której ma być zastosowany algorytm, jest dołączona do programu w postaci następującego zestawu procedur:

- --procedura succ procedura niedeterministyczna, która implementuje funkcję następnik: dla podanego stanu procedura zwraca (niedeterministycznie) atrybuty JEDNEGO z możliwych stanów potomnych. W wyniku wymuszania nawrotów do tej procedury program uzyskuje wszystkie stany potomne dla stanu podanego w wywołaniu procedury succ. Atrybuty stanu potomnego zwracane przez succ, to:
  - --opis stanu
  - --opis akcji powodującej przejście od stanu zadanego do stanu potomnego
  - --koszt kroku
- --procedura goal procedura implementująca sprawdzenie, czy podany stan spełnia kryterium/kryteria celu
- --procedura hscore procedura implementująca składową h oceny heurystycznej

\*\*\*\*\*\*\*

## KOD PROGRAMU Z OPISEM

\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*

# Procedura start A star

Procedura inicjalizująca: wywołuje główną procedurę programu, search\_A\_star, z zainicjalizowaną kolejką węzłów i pustym zbiorem zamkniętym

Postać wywołania:

start\_A\_star( < opis stanu poczatkowego>, PathCost )

start\_A\_star ( InitState, PathCost) :-

score(InitState, 0, 0, InitCost, InitScore) ,

< określ koszt początkowy InitCost oraz ocenę stanu początkowego wg przyjętej heurystyki InitScore >

search\_A\_star( [node(InitState, nil, nil, InitCost, InitScore ) ], [ ], PathCost).

<wywołaj główną procedure programu z kjolejką zawierającą opis węzła początkowego oraz pustym zbiorem zamkniętym.

Dla stanu początkowego jako stan poprzedzający przyjmuje się symbol nil, podobnie jako akcję tworzącą sytan początkowy przyjmuje się symbol nil >

Wynik PathCost zwrócony przez procedurę search\_A\_star zostanie zwrócony jako wynik procedury start A star

# Procedura search A star

Główna pętla programu: procedura rekurencyjna, która na każdym poziomie rekurencji wykonuje jeden krok algorytmu

Postać wywołania:

search A star( < kolejka węzłów >, < zbiór zamknięty>, PathCost)

Wynik—ścieżka z kosztem--zostanie związany ze zmienną PathCost

Na każdym poziomie rekurencji procedura

- ---pobiera pierwszy węzeł z kolejki-w tym celu wywołuje procedurę **fetch**
- ---sprawdza, czy stan związany z pobranym węzłem spełnia warunki celu
  - ---jeśli tak, to wywołuje procedurę **build\_path** w celu skonstruowania ścieżki od stanu początkowego do znalezionego stanu docelowego i kończy wykonanie
  - ---w przeciwnym przypadku wywołuje procedure continue, która
    - ---wywołuje procedurę **expand** w celu wygenerowania węzłów potomnych węzła pobranego z kolejki
    - ---wstawia otrzymane węzły potomne na właściwe pozycje do kolejki - w tym celu wywołuje procedure insert new nodes
    - ---wywołuje siebie rekurencyjnie podając w wywołaniu nową kolejkę i zaktualizowany zbiór zamknięty.

## search A star(Queue, ClosedSet, PathCost):-

## fetch(Node, Queue, ClosedSet, RestQueue),

< z kolejki pobierz pierwszy węzeł,

dla którego nie występuje w zbiorze zamkniętym węzeł związany z tym samym stanem wynik: Node - pobrany węzeł, RestQueue - reszta kolejki >

## continue(Node, RestQueue, ClosedSet, PathCost).

<zbadaj stan przypisany do pobranego węzła: zakończ lub kontynuuj zależnie od tego, czy stan spełnia warunek stanu docelowego>

## **Procedura** continue

```
Postać wywołania:
continue( < opis węzła>, < kolejka węzłów >, < zbiór zamkniety>, PathCost )
Wynik zostanie związany ze zmienną PathCost
continue(node(State, Action, Parent, Cost, _), _ , ClosedSet,
                                                path cost(Path, Cost) ) :-
      goal (State), !,
      build_path(node(Parent, _ , _ , _ , _ ), ClosedSet, [Action/State], Path).
       <jeśli stan przypisany do pobranego węzła spełnia warunek stanu docelowego
        to zbuduj ścieżkę—do wyniku wpisz, jako elementy struktury path cost,
       otrzymaną ścieżkę oraz koszt przypisany do węzła>
       <Procedura goal, sprawdzająca czy stan spełnia kryterium stanu celu,</p>
       jest składnikiem dołączanej do programu definicji przestrzeni stanów
       –patrz założenia do program podane wyżej>
<w przeciwnym przypadku>
continue(Node, RestQueue, ClosedSet, Path) :-
       expand( Node, NewNodes),
       < konstruuj listę węzłów potomnych dla węzła Node>
      insert new nodes(NewNodes, RestQueue, NewQueue),
       <wezły z listy wygenerowanej przez procedurę expand
        wstaw do kolejki >
      search A star (NewQueue, [Node | ClosedSet ], Path).
       < rekurencyjne wywołanie search A star: kontynuuj przeszukiwanie
```

dla nowej kolejki węzłów. Opis rozpatrzonego węzła zostaje dołączony

do zbioru zamkniętego >

## Procedura fetch

Procedura pobiera z kolejki pierwszy węzeł, który nie jest węzłem ze stanem powtórzonym

Postać wywołania:

fetch(Node, < kolejka węzłów >, < zbiór zamknięty>, RestQueue)

Wynik—pobrany węzeł i reszta kolejki-- --zostanie związany odpowiednio ze zmiennymi Node, RestQueue

Procedura pobiera pierwszy element z kolejki węzłów i sprawdza, czy w zbiorze zamkniętym nie występuje węzeł, do którego jest przypisany ten sam stan.

- --jeśli nie, to procedura wiąże zmienną **Node** z opisem tego węzła, a zmienną **RestQueue** z resztą kolejki, pozostałą po pobraniu węzła
- --w przeciwnym razie następuje rekurencyjne wywołanie procedury dla reszty kolejki, pozostałej po usunięciu zbadanego węzła.

\+member(node(State, \_ , \_ , \_ , \_ ) , ClosedSet), !.

fetch(Node, [ |RestQueue], ClosedSet, NewRest):-

fetch(Node, RestQueue, ClosedSet, NewRest).

# Procedura expand

Procedura konstruuje listę węzłów potomnych dla węzła podanego w pierwszym argumencie wywołania

Postać wywołania:

expand( <opis wezła>, NewNodes)

Wynik zostanie związany ze zmienną NewNodes

expand(node(State, \_ , \_ , Cost, \_ ), NewNodes), :-

findall(node(ChildState, Action, State, NewCost, ChildScore), (succ (State, Action, StepCost, ChildState), score(ChildState, Cost, StepCost, NewCost, ChildScore)),

NewNodes),

!.

Węzły potomne są uzyskiwane przez kolejne nawroty do procedury succ , wymuszane przez procedurę findall– po każdym wykonaniu succ jest wykonywana procedura score, w celu określenia dla uzyskanego węzła potomnego oceny wg przyjętej heurystyki typu A\*: dotychczasowego kosztu, g(<stan>) , oraz sumarycznej oceny f(<stan>) . Jeśli pierwsze odwołanie do procedury succ zakończy się niepowodzeniem (brak węzłów potomnych dla rozpatrywanego węzła), to wynik NewNodes zwracany przez procedurę jest listą pustą. Procedura succ jest składnikiem dołączanej do programu definicji przestrzeni stanów –patrz założenia do program podane wyżej

## Procedura score

Procedura określa składniki oceny stanu f(<stan>)

Postać wywołania:

score(<opis stanu>, <koszt przypisany do stanu rodzica>, <koszt przejścia między stanami>, Cost, Score)

Wynik: sumaryczna ocena f(<stan>) zostaje związana ze zmienną Score, a.składnik g(<stan>) zostaje związany ze zmienną Cost

score(State, ParentCost, StepCost, Cost, FScore) :-

Cost is ParentCost + StepCost,

hScore(State, HScore),

FScore is Cost + HScore.

Składnik **g(<stan>)** zostaje wyznaczony jako całkowity dotychczasowy koszt. Składnik **h(<stan>)** zostaje wyznaczony przez procedurę **hScore**, implementującą przyjętą heurystykę. Procedura **hScore** jest składnikiem dołączanej do programu definicji przestrzeni stanów –patrz założenia do program podane wyżej

# Procedura insert new nodes

Procedura wstawia (kolejno) węzły z listy podanej w pierwszym argumencie do kolejki priorytetowej, w której węzły są uszeregowane wg rosnących wartości oceny f(<stan>).

Postać wywołania:

insert new nodes (sta węzłów do wstawienia>, <kolejka priorytetowa>, NewQueue)

Wynik zostaje związany ze zmienną NewQueue.

insert\_new\_nodes([], Queue, Queue).

insert\_new\_nodes([Node|RestNodes], Queue, NewQueue):-

insert p queue(Node, Queue, Queue1),

insert new nodes (RestNodes, Queue1, NewQueue).

Jak widać, procedura **insert\_new\_nodes** jest procedurą rekurencyjną: na każdym poziomie rekurencji pobiera pierwszy wezeł z listy i wywołuje procedurę **insert\_p\_queue** w celu wstawienia węzła do kolejki priorytetowej.

# Procedura insert p queue

Procedura wstawia węzeł podany w pierwszym argumencie do kolejki priorytetowej, w której węzły są uszeregowane wg rosnących wartości oceny f(<stan>).

```
Postać wywołania:
```

```
insert p queue (<opis wezła>, <kolejka priorytetowa>, Queue1)
```

Wynik zostaje związany ze zmienną Queue1.

```
insert_p_queue(Node, [], [Node]) :- !.
```

FScore > = FScore1, !,

< ocena węzła jest zapisana w elemencie **Fscore** struktury opisującej wezeł >

insert p queue(node(State, Action, Parent, Cost, FScore), RestQueue, Rest1).

insert\_p\_queue(node(State, Action, Parent, Cost, FScore), Queue, [node(State, Action, Parent, Cost, FScore)|Queue] .

# Procedura build path

Procedura buduje ścieżkę prowadzącą od stanu początkowego do stanu przypisanego do węzła zadanego w pierwszym argumencie wywołania

Postać wywołania:

Wynik zostanie związany ze zmienną Path

Jak widać, procedura **build\_path** jest procedurą rekurencyjną. Ścieżka jest budowana od końca: opis stanu zadanego wraz z opisem akcji generującej ten stan zostaje dodany do ścieżki, w zbiorze zamkniętym zostaje odszukany węzeł poprzedzający węzeł zadany (węzeł rodzic), a następnie w rekurencyjnym wywołaniu **build\_path** jest konstruowana dalsza (wcześniejsza) część ścieżki. Warunkiem zakończenia rekurencji jest wykrycie symbolu **ni**l, który występuje w opisie węzła początkowego jako stan poprzedzający.

# Procedura pomocnicza del

```
Postać wywołania:
```

```
del(<lista>, <element>, ResultList)
```

Procedura usuwa element podany w drugim argumencie z listy podanej w pierwszym argumencie. Wynik zostaje związany ze zmienną podaną w trzecim argumencie wywołania.

```
\begin{aligned} \text{del}([X|R],&X,R).\\ \\ \text{del}([Y|R],&X,[Y|R1]):-\\ &X =& Y,\\ \\ \text{del}(R,&X,R1). \end{aligned}
```

```
**********
KOD BEZ OBJAŚNIEŃ
*********
start A star( InitState, PathCost) :-
      score(InitState, 0, 0, InitCost, InitScore) ,
      search A star([node(InitState, nil, nil, InitCost, InitScore)], [], PathCost).
search A star(Queue, ClosedSet, PathCost) :-
      fetch(Node, Queue, ClosedSet, RestQueue),
      continue(Node, RestQueue, ClosedSet, PathCost).
continue(node(State, Action, Parent, Cost, ), , ClosedSet,
                                          path cost(Path, Cost)):-
      goal(State), !,
     build_path(node(Parent, _ , _ , _ , _ ), ClosedSet, [Action/State], Path).
continue(Node, RestQueue, ClosedSet, Path) :-
      expand( Node, NewNodes),
      insert new nodes(NewNodes, RestQueue, NewQueue),
      search A star(NewQueue, [Node | ClosedSet ], Path).
```

```
[node(State, Action, Parent, Cost, Score) | RestQueue],
                                                    ClosedSet, RestQueue):-
      \+member(node(State, _ , _ , _ , _ ) , ClosedSet), ! .
fetch(Node, [_|RestQueue], ClosedSet, NewRest):-
      fetch(Node, RestQueue, ClosedSet, NewRest).
expand(node(State, , , Cost, ), NewNodes) :-
      findall(node(ChildState, Action, State, NewCost, ChildScore),
                    (succ(State, Action, StepCost, ChildState),
                      score(ChildState, Cost, StepCost, NewCost, ChildScore)),
                                                                          NewNodes),
                                                                          !.
score(State, ParentCost, StepCost, Cost, FScore) :-
      Cost is ParentCost + StepCost,
      hScore(State, HScore),
      FScore is Cost + HScore.
```

fetch(node(State, Action, Parent, Cost, Score),

```
insert_new_nodes([], Queue, Queue).
insert new nodes([Node|RestNodes], Queue, NewQueue):-
      insert p queue(Node, Queue, Queue1),
      insert new nodes (RestNodes, Queue1, NewQueue).
insert_p_queue(Node, [], [Node]) :- !.
insert p queue(node(State, Action, Parent, Cost, FScore),
             [node(State1, Action1, Parent1, Cost1, FScore1)|RestQueue],
                    [node(State1, Action1, Parent1, Cost1, FScore1)|Rest1]):-
      FScore >= FScore1, !,
      insert p queue(node(State, Action, Parent, Cost, FScore), RestQueue, Rest1).
insert p queue(node(State, Action, Parent, Cost, FScore), Queue,
                           [node(State, Action, Parent, Cost, FScore)|Queue]).
build_path(node(nil, _, _, _, _), _, Path, Path) :- !.
build_path(node(EndState, _ , _ , _ , _ ), Nodes, PartialPath, Path) :-
      del(Nodes, node(EndState, Action, Parent, , ), Nodes1),
      build\_path(\ node(Parent,\_\,,\_\,,\_\,,\_\,)\ ,\ Nodes1,
                                        [Action/EndState|PartialPath],Path).
del([X|R],X,R).
del([Y|R],X,[Y|R1]) :-
      X = Y
       del(R,X,R1).
```