Логическое программирование

Кевролетин В.В. группа с8403а(246)

11 November 2012

Содержание

1	Зад	ание 4	1
	1.1	Условие	1
	1.2	Решение	1
	1.3	Вариант 1	1
		1.3.1 Исходный код	1
		1.3.2 Тесты	4
	1.4	Вариант 2	4
		1.4.1 Дополнение	4

1 Задание 4

1.1 Условие

(Вариант 1.) The missionaries and cannibals problem is a good example of a puzzle that can be analyzed according to the search superstructure given above. The problem involves three missionaries and three cannibals, all six of whom are originally on one side of a river. There is one boat that will be used to ferry the missionaries and cannibals to the other side of the river. The boat holds two occupants at most, and there is no way to send the boat across the river without having at least one occupant in the boat. The threat is that, if the cannibals outnumber the missionaries in any circumstance, then the cannibals will cook and eat the missionaries (so the fable goes). Use the search superstructure to design a Prolog program that searches for ways to ferry all six persons to the other side of the river. Your program should be able to calculate two distinct minimal solutions each involving eleven boat trips across the river.

(Вариант 2.) 3 Missionaries and 3 Cannibals come to a river and wish to cross. There is a boat and it can transport at most 2 people. The problem this time is that if the missionaries ever outnumber the cannibals on the bank then the cannibals are converted - a fate worse than death!

1.2 Решение

1.3 Вариант 1

Чтобы найти минимальное решение будем использовать поиск в ширину. Поиск в ширину требует реализацию очереди, в которой хранятся достигнутые, но еще не обработанные состояния. Так же необходим специальный предикат, возвращающий список состояний, в которые можно перейти из данного состояния. Для реализации очередей используются техника "Difference lists", реализация взята из книги "Искусство Пролога" листинг 15.11. Вместо предиката findall используется версия для "Difference lists" из листининга 16.3. Код приведен в конце данной работы.

1.3.1 Исходный код

Представим состояние в программе термом следующей структуры:

state (WhereTheBoatIs, MissionariesOnLeft, CannibalsOnLeft)

- WhereTheBoatIs на каком берегу находится лодка (right, left)
- MissionariesOnLeft число миссионеров на левом берегу
- CannibalsOnLeft число канибалов на левом берегу

Ход представим таким термом

move(MissionariesInBoat, CannibalsInBoat)

- MissionariesInBoat число, сколько миссионеров перевести на другой берег
- CannibalsInBoat число, сколько канибалов перевести на другой берег

Так как необходимо восстановить последовательность ходов, то в программе вместе с состоянием будем хранить последовательность действий, которая приводит в это состояние из начального:

batch (State, Moves)

- State состояние(см. выше)
- Moves список ходом(см. выше)

Поиск в ширину реализуется следующим предикатами:

- solve bfs(Moves) возбращает решение в виде списка ходов
- solve_bfs(Queue, Visited, Res) извлекает очередное состояние из очереди Queue, добавляет состояние, в которые можно перейти в другой конец очереди
 - Queue очередь состояний, ожидающих обработку
 - Visited посещенные состояния
 - Res ответ, последовательность ходов
- \bullet enqueue_states(Batch, Visited, Xs\ Ys, Xs\ Zs) добавляет в очередь состояния в которые можно перейти из текущего состояния
 - Batch пара состояние+последовательность ходов
 - Visited посещенные состояния
 - Xs\ Ys очередь до добавления новых состояний
 - Xs\ Zs очередь после добавления новых состояний

```
solve bfs (Moves) :-
         initial state (Init),
         enqueue (batch (Init, []), Q \setminus Q, Q1),
         solve bfs(Q1, [], Moves).
solve\_bfs(Q, \_, \_) := empty(Q), !, fail.
solve\_bfs(Q, \_, Moves) :-
         dequeue (batch (State, Moves), Q, _),
         final state (State).
solve bfs(Q, Visited, Res):-
         dequeue (batch (State, Moves), Q, Q1),
         enqueue_states(batch(State, Moves), [State | Visited], Q1, Q2),
         solve bfs (Q2, [State | Visited], Res).
empty ([] \setminus []).
enqueue states (Batch, Visited, Xs\Ys, Xs\Zs) :-
         find all dl(NewBatch, find legal move(Batch, Visited, NewBatch), Ys\Zs), !.
   Осталось определить предикаты find<sub>legalmove</sub>, initial<sub>state</sub>, final<sub>state</sub>.
   • find legal move(Batch, Visited, Res) - возвращает новое до этого непосещенное состояние

    Batch - пара состояние/ходы

       - Visited - список посещенных состояний

    Res - пара состояние/ходы, новое состояние, в которое можно перейти

   • move(State, Move) - допустимый по условию задачи ход
   • update(OldState, Move, NewState) - применение хода к состоянию для получения нового состояния
   • legal(State) - предикат, проверяющий выполнение условия "Ни на каком берегу канибалов не должно
    быть больше, чем миссионеров".
find legal move(batch(State, Moves), Visited, batch(State1, [Move|Moves])):-
         move(State, Move),
         update (State, Move, State1),
         legal (State1),
         \+ member(State1, Visited).
initial_state(state(left, 3, 3)).
final state(state(right, 0, 0)).
move(state(left, M, ), move(1, 0)) :- M >= 1.
move(\,state\,(\,left\,\,,\quad \_,\ C)\,\,,\ move\,(\,0\,\,,\ 1\,\,)\,)\,\,:-\,\,C>=\,\,1\,.
move(state(left, M, C), move(1, 1)) :- M >= 1, C >= 1.
move(state(left, M, \underline{\ }), move(2, 0)) :- M >= 2.
move(state(left , \underline{\phantom{a}}, C), move(0, 2)) :- C >= 2.
move(state(right, M, _), move(1, 0)) :- (3 - M) >= 1.
move(state(right, C), move(0, 1)) := (3 - C) >= 1.
```

```
move(state(right, M, ), move(2, 0)) := (3 - M) >= 2.
move(state(right, C), move(0, 2)) := (3 - C) >= 2.
update(state(left, M0, C0), move(MB, CB), state(right, M, C)):-
  M is M0 - MB, C is C0 - CB.
update(state(right, M0, C0), move(MB, CB), state(left, M, C)):-
  M is M0 + MB, C is C0 + CB.
legal(state(\_, 3, \_)):-!.
legal(state(\_, 0, \_)):-!.
legal (state ( , M, M)).
1.3.2
      Тесты
?- solve bfs(X).
X = [move(1, 1), move(1, 0), move(0, 2), move(0, 1), move(2, 0), move(1, 1),
     move(2, 0), move(0, 1), move(0, 2), move(1, 0), move(1, 1)
X = [move(0, 2), move(0, 1), move(0, 2), move(0, 1), move(2, 0), move(1, 1),
     move(2, 0), move(0, 1), move(0, 2), move(1, 0), move(1, 1)
X = [move(1, 1), move(1, 0), move(0, 2), move(0, 1), move(2, 0), move(1, 1),
     move(2, 0), move(0, 1), move(0, 2), move(0, 1), move(0, 2)
X = [move(0, 2), move(0, 1), move(0, 2), move(0, 1), move(2, 0), move(1, 1),
     move(2, 0), move(0, 1), move(0, 2), move(0, 1), move(0, 2)
false.
?-
  Для наглядности, можно посмотреть последовательность состояний, к примеру для 1го решения:
show solution ([Init | States]) :-
        solve bfs (Moves),
        initial state (Init),
        map(Moves, Init, States).
map ([Move | Xs], State, [NewState | Res]) :-
        update (State, Move, NewState),
        map(Xs, NewState, Res).
map([], _, []).
?- show solution (X).
X = [state(left, 3, 3), state(right, 2, 2), state(left, 3, 2), state(right, 3, 0),
     state(left, 3, 1), state(right, 1, 1), state(left, 2, 2), state(right, 0, 2),
     state(left, 0, 3), state(right, 0, 1), state(left, 1, 1), state(right, 0, 0)]
?-
```

move(state(right, M, C), move(1, 1)) :- (3 - M) >= 1, (3 - C) >= 1.

1.4 Вариант 2

Вротой вариант задачи полность аналогичен первому вариант, следует только поменять канибалов и миссионеров местами(договориться, что в структуре state(WhereTheBoatIs, MissionariesOnLeft, CannibalsOnLeft) канибалы теперь на второй позиции, а миссионеры на третей. Либо можно изменить ограничения: Вместо

```
legal(state(_, 3, _)):-!.
legal(state(_, 0, _)):-!.
legal (state ( , M, M)).
  Нужно
legal(state(_, _, _3)):-!.
legal(state(\_, \_, 0)):-!.
legal(state(\_, M, M)).
1.4.1 Дополнение
```

```
• Queue
        queue(S) :-
             S is a sequence of enqueue and dequeue operations,
             represented as a list of terms enqueue (X) and dequeue (X).
  */
  :- \mathbf{op}(40, xfx, \setminus).
  queue (S) := queue(S,Q\backslash Q).
  queue ([enqueue(X)|Xs],Q) :-
             enqueue (X, Q, Q1), queue (Xs, Q1).
  queue ( [dequeue(X) | Xs], Q) :=
             dequeue(X,Q,Q1), queue(Xs,Q1).
  queue([], _).
  enqueue\left(X,Qh \setminus \left[X \mid Qt \right],Qh \backslash Qt \right).
  dequeue (X, [X|Qh] \setminus Qt, Qh \setminus Qt).
  %
             Program 15.11: A queue process
• find all dl
  :- \mathbf{op}(40, xfx, \setminus).
  find_all_dl(X, Goal, _) :=
             asserta('$instance'('$mark')),
             asserta ('$instance'(X)),
             fail.
  find\_all\_dl\left(X,\ \_,\ Xs\backslash Ys\right)\ :-
             retract('sinstance'(X)),
             reap(X, Xs \setminus Ys), !.
  reap(X, Xs \setminus Ys) :-
            X = 'mark',
```

```
\begin{array}{c} \textbf{retract}\left(\,\,'\,\$instance\,\,'(X1)\right)\,,\;\; !\;\;\;,\\ reap\left(X1,Xs\setminus[X|Ys\,]\right)\,.\\ \\ reap\left(\,\,'\,\$mark\,\,'\,,Xs\setminus Xs\,\right)\,.\\ \\ \% & Program\;\; 16.3\;\; :\;\; Implementing\;\; an\;\; all-solutions\;\; predicate\;\; using\;\; \\ & difference-lists\;,\;\; assert\;\; and\;\; retract \end{array}
```