프로그래밍 언어 hw5

컴퓨터공학과 B711187 지승연

1. 하노이의 탑

알고리즘 1. 원반이 한 개면 그냥 옮긴다. (종료 조건) 2. 원반이 n개면 1) 1번 기둥에 있는 n개 원반 중 (n-1)개를 3번 기둥으로 옮긴다. (2번 기둥을 보조 기둥으로 사용) 2) 1번 기둥에 남아있는 가장 큰 원반을 2번 기둥으로 옮긴다. 3) 3번 기둥에 있는 (n-1)개 원반을 다시 2번 기둥으로 옮긴다. (1번 기둥을 보조 기둥으로 사용)

출처: https://brunch.co.kr/@younggiseo/139

prolog 코드	
hanoi(N) :- recursive(N, 1, 3, 2).	재귀함수에 기둥 정보가 들어가 있어야 하기 때문
	에 따로 함수를 만든다.
	recursive(N, From, Tmp, To)
	N: 총 원반 개수
	From: 시작 기둥
	Tmp: 보조 기둥
	To: 최종적으로 원반이 옮겨갈 기둥
recursive(N, From, Tmp, To):-	알고리즘1. 원반 개수N이 1일 경우 1번 원반이
N=:=1 ->	From기둥에서 To기둥으로 옮겨간다고 출력한 뒤
write("1->["), write(From),	끝난다.
write(','), write(To),	
write(']'), nl;	
N2 is N-1,	알고리즘2-1). N2라는 변수에 N-1를 저장하고 N2
recursive(N2, From, To, Tmp),	개의 원반을 보조 기둥으로 옮긴다.
write(N), write("->["),	알고리즘2-2). 남아있는 원반을 To기둥에 옮겨간다
write(From), write(','),	고 출력한다.
write(To), write(']'), nl,	
recursive(N2, Tmp, From, To).	알고리즘2-3). 보조 기둥에 있던 원반들을 다시 To
	기둥으로 옮긴다.

```
전체 코드

hanoi(N) :- recursive(N, 1, 3, 2).

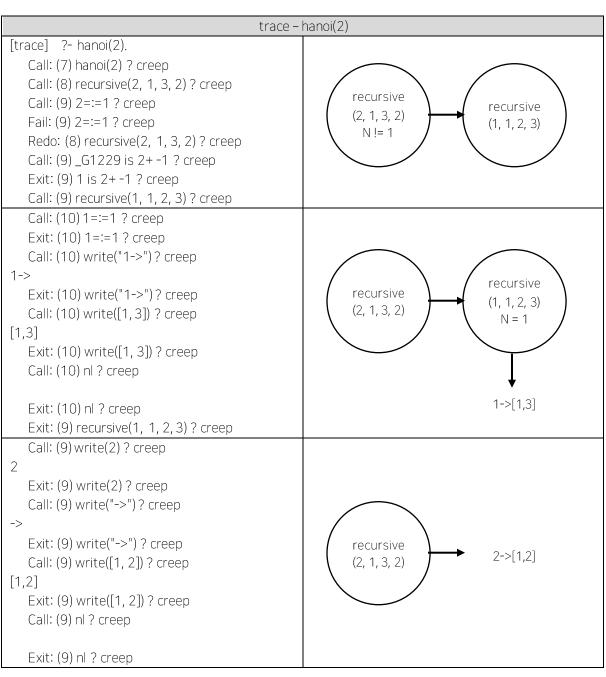
recursive(N, From, Tmp, To) :-
    N=:=1 ->
    write("1->["), write(From),
    write(','), write(To),
    write(']'), nl;

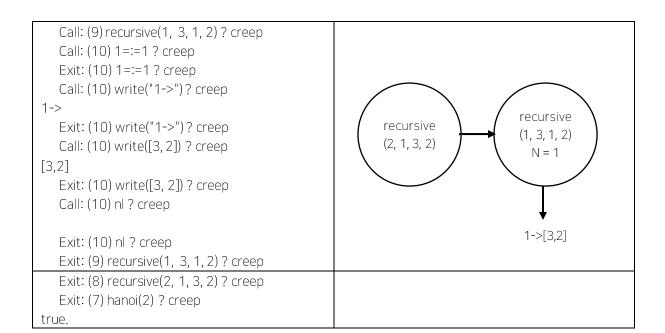
N2 is N-1,
    recursive(N2, From, To, Tmp),
    write(N), write("->["),
    write(From), write(','),
    write(To), write(','),
    recursive(N2, Tmp, From, To).
```

```
예시 결과

?- ['hanoi.pl'].
true.

?- hanoi(3).
1->[1,2]
2->[1,3]
1->[2,3]
3->[1,2]
1->[3,1]
2->[3,2]
1->[1,2]
true.
```





2. Quick Sort

알고리즘

1. partition: 맨 왼쪽 숫자를 pivot으로 잡고 pivot보다 작은 수는 왼쪽으로, 큰 수는 오른쪽으로 옮긴다.

2. pivot을 기준으로 왼쪽 혹은 오른쪽 숫자들로 1번을 반복한다.

3. merge: 나눠진 list들을 다시 하나로 병합한다.

prolog 코드	
partition(PIVOT,[],[],[]):-!. partition(PIVOT,[A B],[A LEFT],RIGHT):- A <pivot-> partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT). partition(PIVOT,[A B],LEFT,[A RIGHT]):- A>PIVOT-> partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT).</pivot->	partition(): 빈 list일 경우 아무것도 하지 않는다.(종료 조건) 정렬할 list의 가장 앞 숫자를 A라 할 때, A가 pivot보다 작은 수일 경우 왼쪽 list 파라미터를 [AlLEFT]로 받아서 리턴할 경우 A가 LEFT에 포함 되도록 한다. 반대로 A가 pivot보다 클 경우는 오 른쪽 list 파라미터를 [AlRIGHT]로 받아 A가 RIGHT에 포함되도록 한다.
<pre>printDivide(PIVOT,[],[]) :- !. printDivide(PIVOT,LEFT,RIGHT) :-</pre>	print Divide(): LEFT와 RIGHT가 어떻게 나뉘었는지 출력하기 위한 함수. 두 list가 모두 비어 있을 경우 출력하지 않고, 아니면 출력형식에 맞게 출력한다.
<pre>printMerge(PIVOT,[],[]) :-</pre>	printMerge(): LEFT,pivot,RIGHT순으로 병합할 list를 출력하기 위한 함수. LEFT와 RIGHT가 모두 비었을 경우 pivot만 list형 식으로 출력한다.
quickSort([],[]) :- !. quickSort([PIVOT B]) :- quickSort([PIVOT B],RESULT), write(RESULT), nl.	quickSort(): 빈 list일 경우 아무것도 하지 않는다. 결과 list를 저장할 RESULT가 포함된 quickSort함 수를 호출하고 최종 결과인 RESULT를 출력한다.
quickSort([PIVOT B],RESULT):- partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT), printDivide(PIVOT,LEFT,RIGHT), quickSort(LEFT,TMPL), quickSort(RIGHT,TMPR), printMerge(PIVOT,TMPL,TMPR), append(TMPL,[PIVOT TMPR],RESULT).	list의 제일 앞 숫자를 PIVOT으로 받아 partition함수를 호출해 정렬한 후 재귀함수를 이용해 LEFT와 RIGHT를 각각 또 정렬한다. 마지막으로 prolog의 기존 함수인 append()를 이용해 정렬된 LEFT와 RIGHT의 가장 앞 부분에 pivot을 넣어 RESULT에 저장하고 리턴한다.

```
전체 코드

partition(PIVOT,[],[],[]) :- !.

partition(PIVOT,[A|B],[A|LEFT],RIGHT) :-

A<PIVOT ->

partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT).

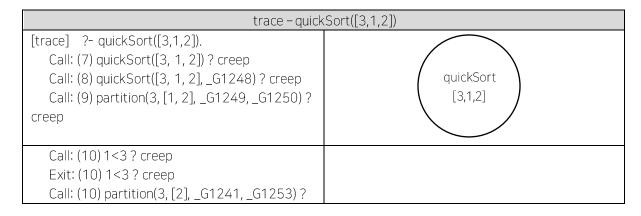
partition(PIVOT,[A|B],LEFT,[A|RIGHT]) :-

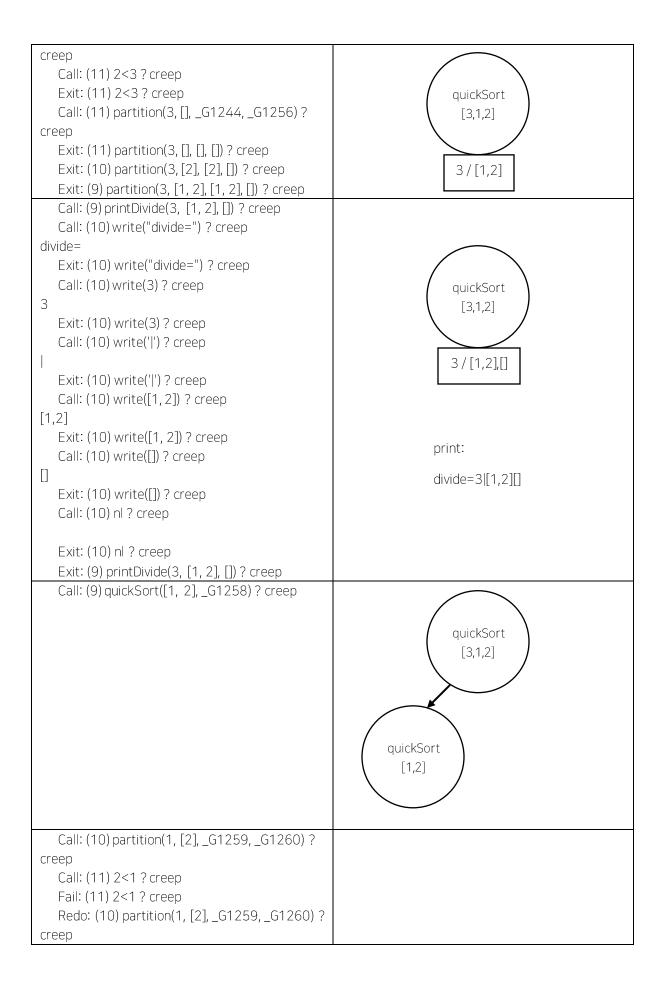
A>PIVOT ->

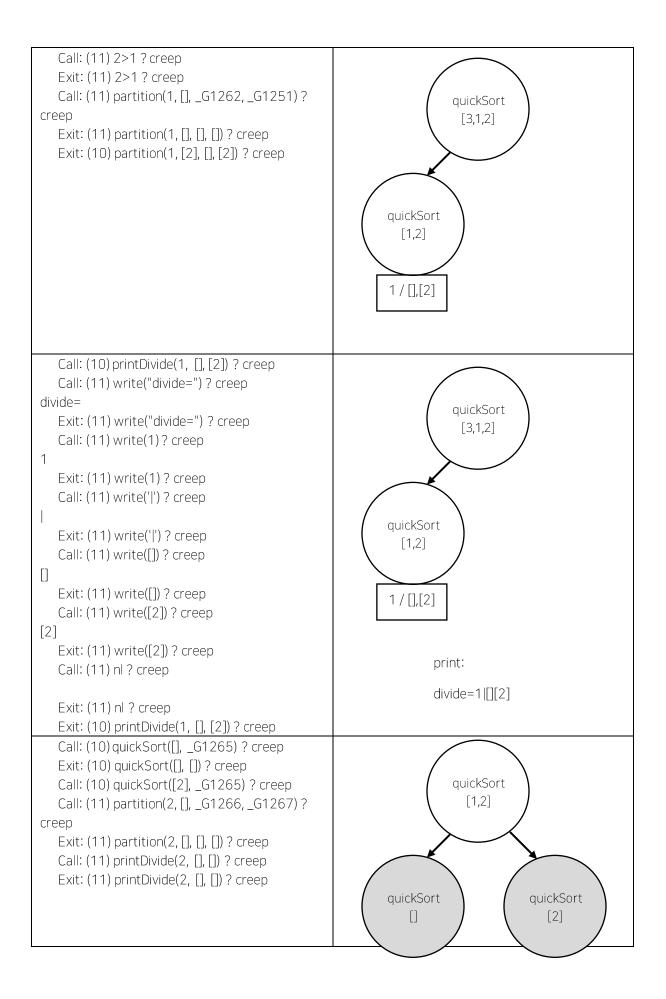
partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT).
```

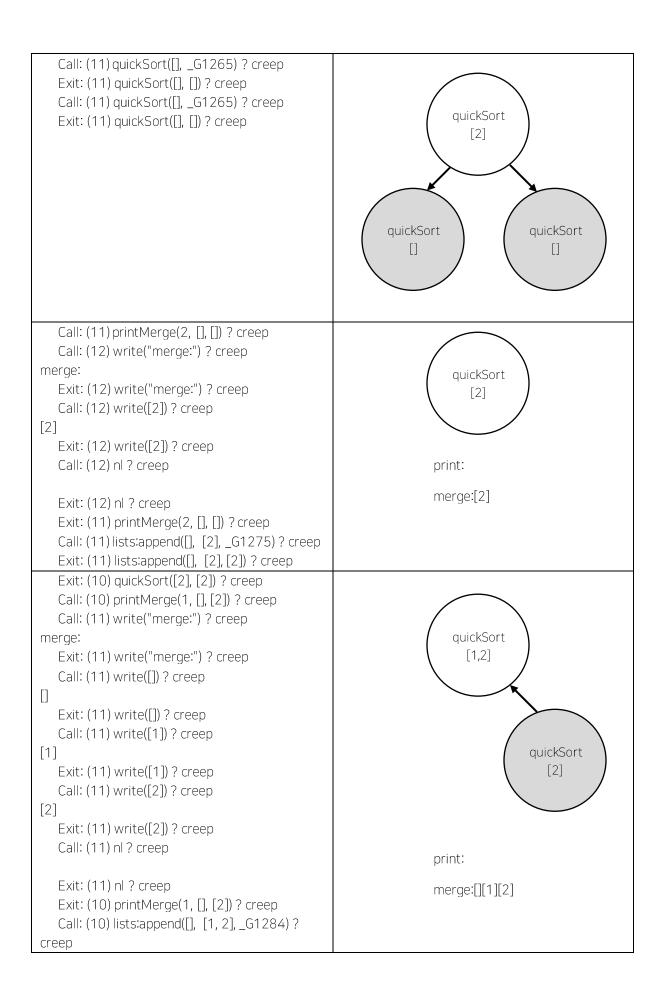
```
printDivide(PIVOT,[],[]) :- !.
printDivide(PIVOT,LEFT,RIGHT) :-
       write("divide="), write(PIVOT),
       write('|'), write(LEFT),
       write(RIGHT), nl.
printMerge(PIVOT,[],[]) :-
       write("merge:"),
       write([PIVOT]), nl.
printMerge(PIVOT,LEFT,RIGHT) :-
       write("merge:"), write(LEFT),
       write([PIVOT]), write(RIGHT), nl.
quickSort([],[]) :- !.
quickSort([PIVOT|B]) :-
       quickSort([PIVOT|B],RESULT),
       write(RESULT), nl.
quickSort([PIVOT|B],RESULT) :-
       partition(PIVOT,B,LEFT,RIGHT),
       printDivide(PIVOT, LEFT, RIGHT),
       quickSort(LEFT,TMPL),
       quickSort(RIGHT, TMPR),
       printMerge(PIVOT,TMPL,TMPR),
       append(TMPL, [PIVOT | TMPR], RESULT).
```

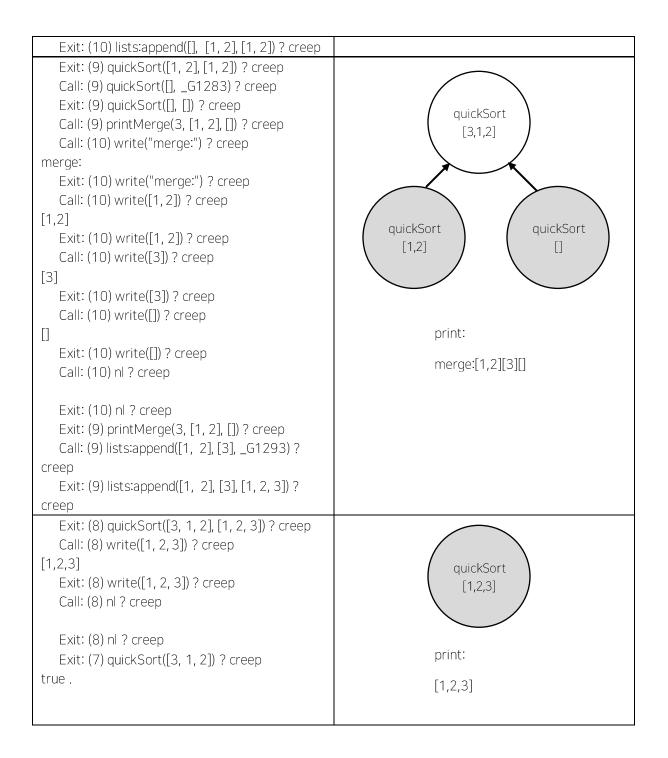
```
예시 결과
 - quickSort([7,3,1,2,9,5,4,8]).
divide=7|[3,1,2,5,4][9,8]
divide=3|[1,2][5,4]
divide=1|[][2]
merge:[2]
merge:[][1][2]
divide=5|[4][]
merge:[4]
merge:[4][5][]
merge:[1,2][3][4,5]
divide=9|[8][]
merge:[8]
merge:[8][9][]
merge:[1,2,3,4,5][7][8,9]
[1,2,3,4,5,7,8,9]
true .
```











3. nQueen

알고리즘

- 1. 가장 윗줄의 첫번째 칸부터 퀸을 놓는다.
- 2. 그 다음 줄의 첫번째 칸부터 퀸을 하나 더 놓는다.
 - 2-1). 윗줄과 퀸이 겹치면 한 칸 오른쪽으로 옮긴다.
- 2-2). 모든 칸이 겹치면 바로 윗줄로 돌아가 퀸을 한 칸 오른쪽으로 옮긴다.
- 3. 모든 경우의 수를 출력한다.

prolog 코드	
listing(N,N,[N]) :- !. listing(A,N,[A B]) :-	listing(): A부터 N까지의 숫자 list를 만드는 함수. A에 1을 더해가며 계속해서 재귀호출을 하다가 A가 N과 같아지면 반대로 list에 하나씩 넣으면서 리턴한다.
promising(_,[],_) :-!. promising(Q,[Q1 REST],DISTANCE) :- Q=₩=Q1 -> Tmp is abs(Q1-Q), Tmp =₩= DISTANCE -> DISTANCE1 is DISTANCE+1, promising(Q,REST,DISTANCE1).	promising(): 현재 퀸 위치가 다른 윗줄의 퀸들과 겹치는 지 확인해주는 함수. Q는 현재 퀸의 위치, [Q1 REST]는 윗줄 퀸 의 위치, DISTANCE는 Q1퀸이 있는 줄과 현재 줄과의 거리이다. Q와 Q1이 겹치거나 Q와 Q1의 차이가 DISTANCE랑 같으면 불가능하므로 그대로 리턴한다. 둘 다 겹치지 않으면 그 다음 윗줄을 확인 하기 위해 DISTANCE에 +1을 하고 Q1을 뺀 REST를 파라미터로 넣어 재귀호출한다.
<pre>queen([],_) :- !. queen([Q REST],N) :- queen(REST,N), listing(1,N,LIST), member(Q,LIST), promising(Q,REST,1).</pre>	queen(): 재귀호출을 이용해 퀸이 위치할 수 있는 경우의 수를 계산하는 함수. 바로 윗줄의 퀸 위치까지 구한 뒤 listing함수를 이용해 1부터 N까지 list를 만들고 1부터 차례대로 퀸을 위치한다고 가정한 뒤 promising함수를 호출해 겹치는 지확인한다. 겹치지 않는 위치 Q를 REST앞에 넣어 리턴한다.
nQueen(N):- write("n="), write(N), nl, nQueen(N,RESULT), length(RESULT,NUM), write("# of answer="), write(NUM), nl, write(RESULT), nl. nQueen(N,RESULT):- length(SOLUTION,N), findall(SOLUTION,queen(SOLUTION,N),RESULT).	nQueen(): findall함수를 이용해 queen을 만족하는 모 든 list들을 최종 결과인 RESULT에 저장한 다음 출력형태와 맞게 출력한다.

```
전체 코드
nQueen(N) :-
         write("n="), write(N), nl,
         nQueen(N,RESULT),
         length(RESULT,NUM),
         write("# of answer="),
         write(NUM), nl,
        write(RESULT), nl.
nQueen(N,RESULT) :-
         length(SOLUTION,N),
         findall(SOLUTION, queen(SOLUTION, N), RESULT).
listing(N,N,[N]) :- !.
listing(A,N,[A|B]) :-
        A<N ->
         A1 is A+1,
         listing(A1,N,B).
queen([],_) :- !.
queen([Q|REST],N) :-
         queen(REST,N),
         listing(1,N,LIST),
         member(Q,LIST),
         promising(Q,REST,1).
\begin{array}{lll} & \text{promising(\_,[],\_)} & :- & ! \, . \\ & \text{promising(Q,[Q1|REST],DISTANCE)} & :- & \\ & & & & \\ \end{array}
         Q=\=Q1 ->
         Tmp is abs(Q1-Q),
         Tmp =\= DISTANCE ->
         DISTANCE1 is DISTANCE+1,
         promising(Q,REST,DISTANCE1).
```

```
이시 결과

?- nQueen(1).
n=1
# of answer=1
[[1]]
true.

?- nQueen(4).
n=4
# of answer=2
[[3,1,4,2],[2,4,1,3]]
true.
```

```
trace - nQueen(4)

[trace] ?- nQueen(4).

Call: (7) nQueen(4) ? creep

Call: (8) write("n=") ? creep

Exit: (8) write("n=") ? creep
```

Call: (8) write(4)? creep Exit: (8) write(4)? creep Call: (8) nl? creep Exit: (8) nl? creep Call: (8) nQueen(4, _G1230)? creep Call: (9) length(G1229, 4)? creep Exit: (9) length([_G1222, _G1225, _G1228, _G1231], 4)? creep Call: (9) findall([_G1222, _G1225, _G1228, _G1231], queen([_G1222, _G1225, _G1228, _G1231], 4), _G1246)? creep Call: (14) gueen([_G1222, _G1225, _G1228, SOLUTION의 가장 윗줄까지 재귀로 들어간 뒤 [1,2,3,4]list를 만들어 1부터 차례로 promising한 _G1231], 4)? creep Call: (15) queen([_G1225, _G1228, _G1231], 지 확인한다. 4)? creep Call: (16) queen([_G1228, _G1231], 4)? creep Call: (17) queen([_G1231], 4)? creep Call: (18) queen([], 4)? creep Exit: (18) queen([], 4)? creep Call: (18) listing(1, 4, _G1263) ? creep Call: (19) 1<4? creep Exit: (19) 1<4? creep Call: (19) _G1267 is 1+1? creep Exit: (19) 2 is 1+1? creep Call: (19) listing(2, 4, _G1255) ? creep Call: (20) 2<4? creep Exit: (20) 2<4? creep Call: (20) _G1273 is 2+1? creep Exit: (20) 3 is 2+1? creep Call: (20) listing(3, 4, _G1261)? creep Call: (21) 3<4? creep Exit: (21) 3<4? creep Call: (21) _G1279 is 3+1? creep Exit: (21) 4 is 3+1? creep Call: (21) listing(4, 4, G1267)? creep Exit: (21) listing(4, 4, [4])? creep Exit: (20) listing(3, 4, [3, 4])? creep Exit: (19) listing(2, 4, [2, 3, 4])? creep Exit: (18) listing(1, 4, [1, 2, 3, 4])? creep Call: (18) lists:member(_G1231, [1, 2, 3, 4])? creep Exit: (18) lists:member(1, [1, 2, 3, 4])? creep Call: (18) promising(1, [], 1)? creep 가장 윗줄이기 때문에 확인할 게 없으므로 바로 리 Exit: (18) promising(1, [], 1)? creep 턴 후 두번째 줄 퀸 위치를 결정하기 위해 다시 Exit: (17) queen([1], 4)? creep

Call: (17) listing(1, 4, _G1284)? creep [1,2,3,4]list를 만들어 1부터 promising한 지 확 Call: (18) 1<4? creep 이하다. Exit: (18) 1<4? creep Call: (18) _G1288 is 1+1? creep Exit: (18) 2 is 1+1? creep Call: (18) listing(2, 4, _G1276) ? creep Call: (19) 2<4? creep Exit: (19) 2<4? creep Call: (19) _G1294 is 2+1? creep Exit: (19) 3 is 2+1? creep Call: (19) listing(3, 4, _G1282)? creep Call: (20) 3<4? creep Exit: (20) 3<4? creep Call: (20) _G1300 is 3+1? creep Exit: (20) 4 is 3+1? creep Call: (20) listing(4, 4, _G1288) ? creep Exit: (20) listing(4, 4, [4])? creep Exit: (19) listing(3, 4, [3, 4])? creep Exit: (18) listing(2, 4, [2, 3, 4])? creep Exit: (17) listing(1, 4, [1, 2, 3, 4])? creep Call: (17) lists:member(_G1228, [1, 2, 3, 4])? creep Exit: (17) lists:member(1, [1, 2, 3, 4])? creep Call: (17) promising(1, [1], 1)? creep 1번 위치는 바로 윗줄과 겹치므로 다시 돌아가 list Call: (18) 1=₩=1? creep 의 두번째 원소인 2를 넣어 확인한다. Fail: (18) 1=₩=1? creep Fail: (17) promising(1, [1], 1)? creep Redo: (17) lists:member(G1228, [1, 2, 3, 4])? creep Exit: (17) lists:member(2, [1, 2, 3, 4])? creep Call: (17) promising(2, [1], 1)? creep 같은 방식으로 4개의 위치를 모두 찾은 뒤에 // 중략 // Exit: (9) findall([_G1222, _G1225, _G1228, RESULT에 저장된 모든 list들을 출력한다. _G1231], user:queen([_G1222, _G1225, _G1228, _G1231], 4), [[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]]) ? creep Exit: (8) nQueen(4, [[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]])? creep Call: (8) length([[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]], _G1292)? creep Exit: (8) length([[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]], 2)? Call: (8) write("# of answer=")? creep # of answer= Exit: (8) write("# of answer=")? creep Call: (8) write(2)? creep 2 Exit: (8) write(2)? creep

Call: (8) nl? creep

Exit: (8) nl ? creep

Call: (8) write([[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]]) ? creep

[[3,1,4,2],[2,4,1,3]]

Exit: (8) write([[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]])? creep

Call: (8) nl ? creep

Exit: (8) nl ? creep

Exit: (7) nQueen(4) ? creep

true.

4. Shortest Path

알고리즘

- 1. Backtracking
 - 1-1). 출발지부터 시작해서 연결된 노드를 방문한다.
 - 1-2). 도착지에 도착하면 다시 출발지로 돌아가면서 경로와 총 길이를 저장한다.
- 2. 모든 경우를 다 찾은 뒤에 가장 짧은 경로를 출력한다.

prolog 코드	
near(1,2,6). near(1,3,3). near(2,1,6). near(2,3,2). near(2,4,5). near(3,1,3). near(3,2,2). near(3,4,3). near(3,5,4). near(4,2,5). near(4,3,3). near(4,5,2). near(4,6,3). near(5,3,4). near(5,4,2). near(5,6,5). near(6,4,3). near(6,5,5).	near(A,B,C): A와 B가 연결되어 있으며 weight가 C라는 정보를 저장해둔다.
sp(START,ARRIVE):- findall(X,sp(START,ARRIVE,PATH,X,[]),[A L]), findall(X,sp(START,ARRIVE,X,LENGTH,[]),P), minLength([A L],A,MINRES), minPath([A L],P,MINRES,RPATH,RLENGTH), write(RPATH), nl, write(RLENGTH), nl.	출발지부터 도착지까지 나올 수 있는 모든 경로와 그 경로의 총 길이를 list에 저장하고 그 중 가장 짧은 길이를 구한 뒤 그 길이에 대응되는 경로를 구해서 출력한다.
sp(START,START,[START],0,VISIT) :- !. sp(START,ARRIVE,[START PATH],LENGTH,VISIT) :- ₩+member(START,VISIT) -> near(START,START1,WEIGHT), sp(START1,ARRIVE,PATH,LENGTH1,[START VISIT]), LENGTH is LENGTH1+WEIGHT.	sp(): VISIT에는 이미 방문한 노드를 저장하는 list로 처음에는 빈 list로 시작한다. START 노드를 방문하지 않았으면 그 노드로 옮겨 가서 미리 저장해둔 near() 중 한 곳으로 경로를 설정한다. 만약 START 노드를 이미 방문했다면 아무것도 하지 않고 돌아간다. 만약 도착지에 도착해서 START와 ARRIVE 변수가 같아지면 경로에 도착지를 추가하고 총 길이를 0으로 시작해 재귀를 풀어가면서 경로를 추가하고 총 길이도 더해나간다.
minLength([],MIN,MIN) :- !. minLength([A1 L],MIN,RESULT) :- A1 <min -=""> MIN1 is A1, minLength(L,MIN1,RESULT); minLength(L,MIN,RESULT).</min>	minLength(): 길이의 최소값을 구하는 함수. 모든 list를 탐색해 가장 작은 값을 RESULT 변수에 저장해 리턴한다.
minPath([MINRES L],[A2 P],MINRES,A2,MINRES):-!. minPath([A1 L],[A2 P],MINRES,RPATH,RLENGTH):- minPath(L,P,MINRES,RPATH,RLENGTH).	minPath():가장 짧은 경로를 구하는 함수.list를 탐색하다가 최소 길이와 같은 경로가 나오면 최종 경로와 길이를 각각RPATH와 RLENGTH에 저장해 리턴한다.

```
전체 코드
near(1,2,6). near(1,3,3).
near(2,1,6). near(2,3,2). near(2,4,5).
near(3,1,3). near(3,2,2). near(3,4,3). near(3,5,4).
near(4,2,5). near(4,3,3). near(4,5,2). near(4,6,3).
near(5,3,4). near(5,4,2). near(5,6,5).
near(6,4,3). near(6,5,5).
sp(START,ARRIVE) :-
       findall(X, sp(START, ARRIVE, PATH, X, []), [A|L]),
       findall(X, sp(START, ARRIVE, X, LENGTH, []), P),
       minLength([A|L],A,MINRES),
       minPath([A|L],P,MINRES,RPATH,RLENGTH),
       write(RPATH), nl,
       write(RLENGTH), nl.
sp(START,START,[START],0,VISIT) :- !.
sp(START,ARRIVE,[START|PATH],LENGTH,VISIT) :-
       \+member(START,VISIT) ->
       near(START,START1,WEIGHT),
       sp(START1, ARRIVE, PATH, LENGTH1, [START | VISIT]),
       LENGTH is LENGTH1+WEIGHT.
minLength([],MIN,MIN) :- !.
minLength([A1|L],MIN,RESULT) :-
       A1<MIN ->
       MIN1 is A1,
       minLength(L,MIN1,RESULT);
       minLength(L,MIN,RESULT).
minPath([MINRES|L],[A2|P],MINRES,A2,MINRES) :- !.
minPath([A1|L],[A2|P],MINRES,RPATH,RLENGTH) :-
       minPath(L,P,MINRES,RPATH,RLENGTH).
```

```
の人 결과

?- sp(1,3).
[1,3]
3

true.

?- sp(1,6).
[1,3,4,6]
9

true.

?- sp(6,1).
[6,4,3,1]
9

true.
```

trace - sp(1,3)	
[trace] ?- sp(1,3).	모든 경로의 길이를 구하기 위해 findall()함수를 호
Call: (7) sp(1, 3) ? creep	출한다.

^ Call: (8) findall(_G1224, sp(1, 3, _G1223,	
_G1224, []), [_G1227 _G1228]) ? creep	
Call: (13) sp(1, 3, _G1223, _G1224, []) ? creep	
Call: (14) lists:member(1, []) ? creep	VISIT에 1이 없기 때문에 1번 노드와 인접한 노드
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
Fail: (14) lists:member(1, [])? creep	중 하나인 2번 노드를 찾는다.
Redo: (13) sp(1, 3, [1 _G1248], _G1224, []) ?	
creep	
Call: (14) near(1, _G1258, _G1259)? creep	
Exit: (14) near(1, 2, 6) ? creep	
Call: (14) sp(2, 3, _G1248, _G1263, [1]) ?	2번 노드 역시 VISIT에 없기 때문에 2번 노드와
creep	인접한 노드 중 하나인 1번 노드를 찾는다.
Call: (15) lists:member(2, [1]) ? creep	
Fail: (15) lists:member(2, [1])? creep	
Redo: (14) sp(2, 3, [2 _G1254], _G1266, [1]) ?	
creep	
Call: (15) near(2, _G1264, _G1265)? creep	
Exit: (15) near(2, 1, 6)? creep	
Call: (15) sp(1, 3, _G1254, _G1269, [2, 1]) ?	1번 노드는 이미 VISIT에 있기 때문에 다시 돌아가
creep	2번 노드와 다른 인접한 노드인 3번 노드를 찾는
Call: (16) lists:member(1, [2, 1]) ? creep	다.
Exit: (16) lists:member(1, [2, 1])? creep	
Fail: (15) sp(1, 3, _G1254, _G1269, [2, 1])?	
creep	
Redo: (15) near(2, _G1264, _G1265)? creep	
Exit: (15) near(2, 3, 2)? creep	
Call: (15) sp(3, 3, _G1254, _G1269, [2, 1]) ?	3번 노드가 도착지이기 때문에 경로에 3번 노드를
creep	넣고 길이를 0으로 초기화한다.
i i	○프 근익글 V─프 포기되면의.
Exit: (15) sp(3, 3, [3], 0, [2, 1]) ? creep	
Call: (15)_G1272 is 0+2? creep	바로 전에 방문한 2번 노드로 돌아가 경로에 2번
Exit: (15) 2 is 0+2? creep	을 추가하고 LENGTH에 2번과 3번 사이의 길이인
Exit: (14) sp(2, 3,[2, 3], 2,[1]) ? creep	2를 더한다.
Call: (14)_G1224 is 2+6? creep	위 과정을 반복해 최종 경로와 길이를 리턴한다.
Exit: (14) 8 is 2+6? creep	
Exit: (13) sp(1, 3,[1, 2, 3], 8, []) ? creep	
// 중략 //	마찬가지로 다른 경로들도 모두 찾은 뒤 구한 길이
^ Exit: (8) findall(_G1224, user:sp(1, 3, _G1223,	들을 list에 저장한다.
_G1224, []), [8, 14, 17, 23, 3]) ? creep	
^ Call: (8) findall(_G1224, sp(1, 3, _G1224,	findall()함수를 다시 호출해 경로찾기를 한 번 더
_G1265, []), _G1277) ? creep	반복한 뒤 이번에는 list에 경로를 저장한다.
// 중략 //	
^ Exit: (8) findall(_G1224, user:sp(1, 3,_G1224,	
_G1265, []), [[1, 2, 3], [1, 2, 4, 3], [1, 2, 4, 5, 3], [1,	
2, 4, 6], [1, 3]]) ? creep	
Call: (8) minLength([8, 14, 17, 23, 3], 8,	길이의 최소값을 찾기 위해 minLength()함수를 호
_G1372)? creep	출했고 제일 앞에 있는 값인 8을 기준으로 그보다
	더 작은 수를 찾아내려간다. 앞의 두 원소인 8,14
1 (all.(A)8<8/creen	
Call: (9) 8<8 ? creep Fail: (9) 8<8 ? creep	는 둘 다 8보다 작지 않으므로 최소값을 바꾸지

Redo: (8) minLength([8, 14, 17, 23, 3], 8,	않고 재귀만 호출한다.
_G1372) ? creep	
Call: (9) minLength([14, 17, 23, 3], 8,	
_G1372)? creep	
Call: (10) 14<8? creep	
Fail: (10) 14<8? creep	
Redo: (9) minLength([14, 17, 23, 3], 8,	
_G1372)? creep	
Call: (10) minLength([17, 23, 3], 8, _G1372)?	
creep	
Call: (11) 17<8 ? creep	반복해서 list 끝까지 탐색하다가 8보다 작은 3을
Fail: (11) 17<8 ? creep	찾고 리턴값을 3으로 바꾼다.
Redo: (10) minLength([17, 23, 3], 8,	
_G1372)? creep	
Call: (11) minLength([23, 3], 8, _G1372) ?	
creep	
Call: (12) 23<8? creep	
Fail: (12) 23<8 ? creep	
Redo: (11) minLength([23, 3], 8, _G1372)?	
creep	
i i	
Call: (12) minLength([3], 8, _G1372)? creep	
Call: (13) 3<8 ? creep	
Exit: (13) 3<8? creep	
Call: (13) _G1370 is 3? creep	
Exit: (13) 3 is 3? creep	
Call: (13) minLength([], 3, _G1372)? creep	위에서 찾은 최소값을 minPath()함수의 MIN 파라
Exit: (13) minLength([], 3, 3)? creep	미터에 넣어 호출한다.
Exit: (12) minLength([3], 8, 3)? creep	
Exit: (11) minLength([23, 3], 8, 3)? creep	
Exit: (10) minLength([17, 23, 3], 8, 3)? creep	
Exit: (9) minLength([14, 17, 23, 3], 8, 3)?	
creep	
Exit: (8) minLength([8, 14, 17, 23, 3], 8, 3)?	
creep	
Call: (8) minPath([8, 14, 17, 23, 3], [[1, 2, 3],	
[1, 2, 4, 3], [1, 2, 4, 5, 3], [1, 2, 4, 6], [1, 3]], 3,	
_G1376, _G1377)? creep	
Call: (9) minPath([14, 17, 23, 3], [[1, 2, 4, 3],	list 원소를 차례대로 탐색하다 최소 길이와 같은
[1, 2, 4, 5, 3], [1, 2, 4, 6, 5], [1, 3]], 3, _G1376,	값을 찾으면 그때의 경로와 길이를 최종 리턴값에
_G1377)? creep	저장한다.
Call: (10) minPath([17, 23, 3], [[1, 2, 4, 5, 3],	
[1, 2, 4, 6, 5, 3], [1, 3]], 3, _G1376, _G1377)?	
creep	
Call: (11) minPath([23, 3], [[1, 2, 4, 6, 5, 3], [1,	
3]], 3, _G1376, _G1377) ? creep	
Call: (12) minPath([3], [[1, 3]], 3, _G1376,	
_G1377)? creep	

Exit: (12) minPath([3], [[1, 3]], 3, [1, 3], 3)?	
creep	
Exit: (11) minPath([23, 3], [[1, 2, 4, 6, 5, 3],	찾은 최종 경로와 최종 길이를 출력한다.
[1, 3]], 3,[1, 3], 3)? creep	
Exit: (10) minPath([17, 23, 3], [[1, 2, 4, 5, 3],	
[1, 2, 4, 6, 5, 3], [1, 3]], 3, [1, 3], 3)? creep	
Exit: (9) minPath([14, 17, 23, 3], [[1, 2, 4, 3],	
[1, 2, 4, 5, 3], [1, 2, 4, 6, 5], [1, 3]], 3, [1, 3], 3) ?	
creep	
Exit: (8) minPath([8, 14, 17, 23, 3], [[1, 2, 3],	
[1, 2, 4, 3], [1, 2, 4, 5, 3], [1, 2, 4, 6]], [1, 3]], 3, [1,	
3], 3) ? creep	
Call: (8) write([1, 3])? creep [1,3]	
Exit: (8) write([1, 3]) ? creep	
Call: (8) nl ? creep	
cuii. (o) Tii : ci ccp	
Exit: (8) nl ? creep	
Call: (8) write(3)? creep	
3	
Exit: (8) write(3)? creep	
Call: (8) nl ? creep	
Exit: (8) nl ? creep	
Exit: (7) sp(1, 3)? creep	
true.	