

<전체 알고리즘 코드>

```
function ITERATIVE-LENGTHENING-SEARCH (problem) returns a solution or failure
1  limitcost  $\leftarrow$  0
2  node  $\leftarrow$  MAKE-NODE( problem.INITIAL-STATE )
3  while ( limitcost  $<$   $\infty$  )
4      (result, min_cost, reachgoalnode)  $\leftarrow$  MY_DLS(node, problem, limitcost)
5      if result == success then return SOLUTION(reachgoalnode)
6      else limitcost  $\leftarrow$  min_cost
7  return failure

function MY_DLS(node, problem, limitcost) return ( Result, Cost, Reachnode )
1  Info_list  $\leftarrow$  [ ( cutoff,  $\infty$ , node ) ]
2  for each action in problem.ACTIONS( node.STATE ) do
3      child  $\leftarrow$  CHILD-NODE( problem, node, action )
4      (result, cost, reachnode)  $\leftarrow$  LIMITCOST_CHECK(child, problem, limitcost)
5      Info_list.APPEND( result, cost, reachnode )

6  mincost  $\leftarrow$  MIN( Info_list[1] )
7  if success in Info_list[0] then i  $\leftarrow$  INDEX( Info_list[0] == success )
8  return ( Info_list[0][i], Info_list[1][i], Info_list[2][i] )
9  else j  $\leftarrow$  LAST-INDEX( Info_list ) return ( Info_list[0][j], mincost, Info_list[2][j] )

function LIMITCOST_CHECK (node, problem, limitcost) return ( result, cost, reachnode )
1  if PATH-COST(node)  $>$  limitcost AND
2  problem.GOAL-TEST(node.STATE) == true then
3      return ( not_guaranteed_optimalsolution, PATH-COST(node), node )

4  else if PATH-COST(node)  $>$  limitcost AND
5  problem.GOAL-TEST(node.STATE) == false then
6      return ( cutoff, PATH-COST(node), node )

7  else if PATH-COST(node)  $\leq$  limitcost AND
8  problem.GOAL-TEST(node.STATE) == true then
9      return ( success, PATH-COST(node), node )

10 else if PATH-COST(node)  $\leq$  limitcost AND
11 problem.GOAL-TEST(node.STATE) == false then
12     action  $\leftarrow$  problem.ACTIONS( node.STATE )
13     nextnode  $\leftarrow$  CHILD-NODE(problem, node, action)
14     LIMITCOST_CHECK (nextnode, problem, limitcost)
```

<전체 알고리즘에 대한 설명>

ITERATIVE-LENGTHENING-SEARCH를 구현하는데에 근본적인 아이디어는 DLS에서 depth를 하나씩 늘리는 대신 출발 node에서 어떤 한 node까지의 PATHCOST를 구한 후, 그 값들중 가장 작은 값(lowest path cost)을 다음 limit으로 정하여, loop를 도는 형식으로 결국 PATHCOST가 점진적으로 증가하는 **UNIFORM-COST-SEARCH**와 동일한 결과를 얻지만, **DEPTH-FIRST_SEARCH**기반과 **ITERATIVE DEEPING**원리 이용하고, *explored*를 전혀 사용하지 않고, *frontier*(child-node)만 Memory Space에 있으면 되므로, Worst Case인 경우에 대해 Space Complexity를 모두 계산하면 결국, $O(b + (b-1)*(d-1)) \Rightarrow O(bd)$ 입니다. 따라서 space면에서 복잡도가 기존의 **UNIFORM-COST-SEARCH**에 비해 낮아지는 장점이 있는 알고리즘입니다. 제가 구현한 함수는 **ITERATIVE-LENGTHENING-SEARCH**, **MY_DLS**, **LIMITCOST_CHECK** 3가지 입니다. 각 함수에 대한 구체적 설명은 아래에서 설명하겠습니다.

```
function ITERATIVE-LENGTHENING-SEARCH (problem) returns a solution or failure
1  limitcost  $\leftarrow$  0
2  node  $\leftarrow$  MAKE-NODE( problem.INITIAL-STATE )
3  while ( limitcost  $<$   $\infty$  )
4      (result, min_cost, reachgoalnode)  $\leftarrow$  MY_DLS(node, problem, limitcost)
5      if result == success then return SOLUTION(reachgoalnode)
6      else limitcost  $\leftarrow$  min_cost
7  return failure
```

1. 처음에는 *limitcost*을 0으로 설정합니다. (첫 루프를 위함)
2. *node*를 MAKE-NODE(problem.INITIAL-STATE)를 통해 root 노드로 설정합니다.

3.4.5.6. loop를 도는데, **MY_DLS**은 (Result, Cost, Reachnode) 인 튜플 자료구조를 return합니다. 이때, *result*는 *not_guaranteed_solution*, *cutoff*, *successf* 중 하나이고, *min_cost*는 **LIMITCOST_CHECK**에서 구한 PATH-COST중 가장 작은 값(lowest path cost)가 됩니다. 만약 *result*가 success 라면, SOLUTION(*reachgoalnode*)로 solution을 return 합니다. success가 아니라면, *limitcost*를 *min_cost*로 업데이트 시켜서 다음 loop를 돌게됩니다.

7. 만약 모든 경우를 탐색한 경우라면 *node*에 *child*가 없는 경우라면, 반복문을 빠져나오고 failure를 return 합니다.

```

function MY_DLS(node, problem, limitcost) return ( Result, Cost, Reachnode )
1  Info_list  $\leftarrow$  [ ( cutoff,  $\infty$ , node ) ]
2  for each action in problem.ACTIONS( node.STATE ) do
3      child  $\leftarrow$  CHILD-NODE( problem, node, action )
4      (result, cost, reachnode)  $\leftarrow$  LIMITCOST_CHECK(child, problem, limitcost)
5      Info_list.APPEND( result, cost, reachnode )

6  mincost  $\leftarrow$  MIN( Info_list[1] )
7  if success in Info_list[0] then i  $\leftarrow$  INDEX( Info_list[0] == success )
8  return ( Info_list[0][i], Info_list[1][i], Info_list[2][i] )
9  else j  $\leftarrow$  LAST-INDEX( Info_list ) return ( Info_list[0][j], mincost, Info_list[2][j] )

```

1. *Info_list* 라는 이름의 tuple이 원소인 list형 자료구조를 생성하고, *node*에 *child*가 없는 최종 마지막 탐색의 경우를 염두해서 (*cutoff*, ∞ , *node*)로 list를 초기화 합니다.

2.3.4.5. *problem*.ACTIONS(*node*.STATE)로 *action*을 구하고 그 *action*에 따라 CHILD-NODE(*problem*, *node*, *action*)을 통해 *node*의 *child*를 구합니다. 그리고 LIMITCOST_CHECK(*child*, *problem*, *limitcost*) 함수를 호출합니다. LIMITCOST_CHECK의 기능은 아래에서 설명하겠습니다. 어쨌든, LIMITCOST_CHECK 함수는 (*result*, *cost*, *reachnode*)를 **return** 합니다. 그리고 **return**된 (*result*, *cost*, *reachnode*) 값을 *Info_list*에 추가(APPEND)합니다. 각 *action*에 대해 반복문이 끝나면,

6. MIN(*Info_list*[1])를 통해서 *cost*의 여러값 중에 가장 작은 값(lowest path cost)을 *mincost*에 할당합니다.

7.8. 그리고 if문을 통해 *Info_list*[0]에 *success*가 있으면, 그때의 *index*를 INDEX(*Info_list*[0] == *success*)를 통해 *i*에 할당하고, *Info_list*에서 *i*값에 해당하는 tuple (*Info_list*[0][*i*], *Info_list*[1][*i*], *Info_list*[2][*i*])값을 **return** 합니다.

9. 만약 *success*가 *Info_list*[0]에 존재하지 않는다면, *Info_list*의 마지막 *index*를 LAST-INDEX(*Info_list*)을 통해 *j*에 할당하고, (*Info_list*[0][*j*], *mincost*, *Info_list*[2][*j*])를 **return** 합니다.

```

function LIMITCOST_CHECK (node, problem, limitcost) return ( result, cost, reachnode )
1   if PATH-COST(node) > limitcost AND
2   problem.GOAL-TEST(node.STATE) == true then
3       return ( not_guaranteed_optimalsolution, PATH-COST(node), node )

4   else if PATH-COST(node) > limitcost AND
5   problem.GOAL-TEST(node.STATE) == false then
6       return ( cutoff, PATH-COST(node), node )

7   else if PATH-COST(node) <= limitcost AND
8   problem.GOAL-TEST(node.STATE) == true then
9       return ( success, PATH-COST(node), node )

10  else if PATH-COST(node) <= limitcost AND
11  problem.GOAL-TEST(node.STATE) == false then
12      action ← problem.ACTIONS( node.STATE )
13      nextnode ← CHILD-NODE(problem, node, action)
14      LIMITCOST_CHECK (nextnode, problem, limitcost)

```

1.2.3. 첫 번째 if 문은 $\text{PATH-COST}(\text{node}) > \text{limitcost}$ 이고 *node*가 목적지(goal) 에 도착한 경우입니다. 이 경우는 목적지(goal)에는 도착 하였지만, $\text{PATH-COST}(\text{node}) > \text{limitcost}$ 임으로 optimal한 solution이라고 보장 할 수 없습니다. 따라서 (*not_guaranteed_optimalsolution*, $\text{PATH-COST}(\text{node})$, *node*)인 tuple을 **return** 합니다.

4.5.6. 두 번째 if 문은 $\text{PATH-COST}(\text{node}) > \text{limitcost}$ 이고 *node*가 목적지(goal) 에 도착하지 않은 경우입니다. *node*가 goal에 도착하지도 않았고, $\text{PATH-COST}(\text{node}) > \text{limitcost}$ 임으로, *result*가 *cutoff*인 상태입니다. 따라서 (*cutoff*, $\text{PATH-COST}(\text{node})$, *node*)인 tuple을 **return** 합니다.

7.8.9. 세 번째 if 문은 $\text{PATH-COST}(\text{node}) \leq \text{limitcost}$ 이고 *node*가 목적지(goal) 에 도착한 경우입니다. 이 경우는 goal을 찾고 $\text{PATH-COST}(\text{node}) \leq \text{limitcost}$ 임으로, optimal한 solution을 찾은 경우(*result* == *success*)입니다. 따라서 (*success*, $\text{PATH-COST}(\text{node})$, *node*)인 tuple을 **return** 합니다.

10.11.12.13.14. 네 번째 if 문은 $\text{PATH-COST}(\text{node}) \leq \text{limitcost}$ 이고 *node*가 goal에 도착하지 않은 경우입니다. 이 경우에는 *action* ← *problem*.ACTIONS(*node*.STATE)와 *nextnode* ← CHILD-NODE(*problem*, *node*, *action*)로 현재 *node*에 대한 *nextnode*(현재 *node*에 대한 *child*)를 구한 후에, 재귀적 으로 *nextnode*를 LIMITCOST_CHECK 함수의 첫 번째 인자(*node*)로 넣게 되면, 그 함수는 첫 번째, 두 번째, 세 번째 조건문에 걸릴 게 되고 함수는 종료됩니다.