

Assignment-13

33119

Title : Travelling salesman Problem (Branch and Bound)

Problem Statement : Write a program to solve the travelling salesman problem and to print the path and the cost using BB.

Objective : To understand and implement least cost branch and bound algorithm for solving travelling salesman problem and solve BB strategy.

Theory :

- Travelling Salesman Problem

Let $G = (V, E)$ be a directed graph defining an instance of TSP. Let C_{ij} be the edge $\langle i, j \rangle$, $|V| = n$ we may assume two starts and ends at 1. So solution space $S = \{ \langle 1, \pi, 1 \rangle, \pi \text{ is permutation } (2, 3, \dots, n) \}$ S may be organized into space tree.

- Least Cost Branch and Bound.

In order to use LCBB to search TSP tree, we need to define cost function and two other function $\hat{C}()$ and $U()$ such that $\hat{C}(R) < C(R) < U(R)$ in such that sol.

node with least $C(\cdot)$ corresponds to G .

Algorithm :

1. Read the no. of cities n and read the tsp-cost matrix.
2. Initialize red-matrix to tsp-cost matrix.
3. $Cost = \text{reduce-matrix}(\text{tsp-cost-matrix})$ // on the
// perform row and cost no reduction and find cost matrix.
4. $node.cost[]$ cost obtained in step 3.
- $node.path[0] = 1$; // no. of cities traversed equal to
 $node.path[1] = 1$; // start from city 1.
 $node.matrix = \text{reduced matrix obtained in step 3.}$
5. $node = \text{expand}(node)$; // perform expansion of live node and get first solution.
6. IF $node.cost < list[i].cost$, go to step 14.
7. else
8. While (i) do
9. IF size of heap is 0 break;
10. $node = \text{delete}()$; // delete node from heap.
11. $node = \text{expand}(node)$; // again start expansion.
12. IF $(node.cost < list[i].cost)$ go to step 14.
13. end do
14. print the path using $node.path$
15. print cost at that node.
16. You can verify the cost
17. stop.

Function expansion (node)

1. while (1)
2. do
3. count = node.path[0];
4. k = count + 1
5. cost = node.cost;
6. store node matrix to some temp matrix.
7. r = node.path[count];
8. for i = 1 to n set visited[i] = 0
9. for j = 1 to count set visited[path[i]] = 1;
10. for j = 0 to n
11. Begin for
12. if (!visited[j])
13. Begin if
14. Copy the temp matrix to red-matrix.
15. set-infinity (red-matrix, r, j)
16. cost1 = reduce-matrix (red-matrix);
17. node.cost = cost + cost1 + temp-matrix[i][j];
18. node.path[k] = k; // one more city visited.
19. node.path[k] = j;
20. node.matrix = reduced matrix obtained in step 16
21. insert(node)
22. End If
23. End for
24. if (k == n) break;
25. node = delete(1);
26. End while;
27. Return node

Insert and delete function to take care of min-heap, adjusting heap, modify the size of heap.

Example

∞	20	30	10	11
15	∞	16	4	2
3	5	∞	2	4
19	6	18	∞	3
16	4	7	16	∞

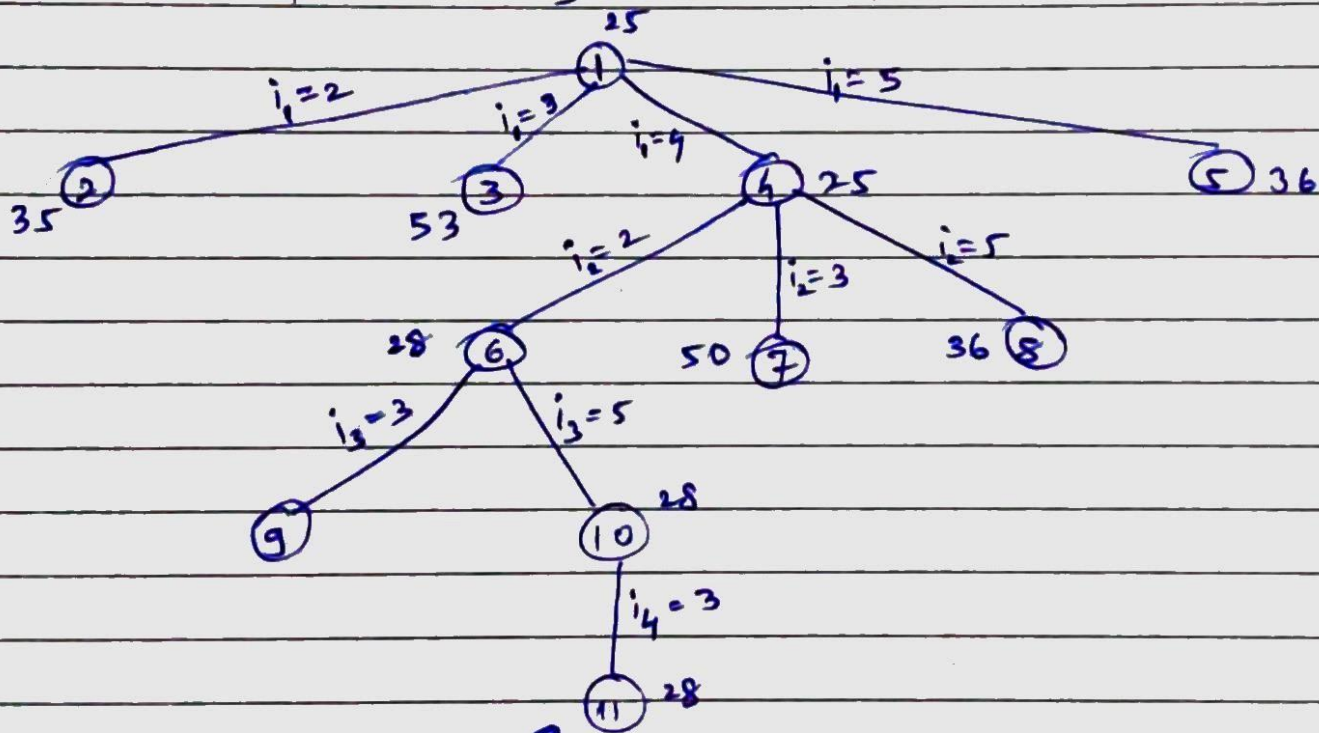


∞	10	17	0	1
12	∞	11	2	0
0	3	∞	0	2
15	3	12	∞	0
11	0	0	12	∞

cost matrix

reduced cost matrix ($L=25$)

State space tree generated by LCBB.



Answer node

For node 2:

path (1,2)

∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	11	2	0
0	∞	∞	0	2
15	∞	12	∞	0
11	∞	0	12	∞

For node 3:

path (1,3)

∞	∞	∞	∞	∞
1	∞	∞	2	0
∞	3	∞	0	2
4	3	∞	∞	0
0	0	∞	12	∞

For node 4:

path (1,4)

∞	∞	∞	∞	∞
12	∞	11	∞	0
0	3	∞	∞	2
∞	3	12	∞	0
11	0	0	∞	∞

For node (5):

path (1,5)

∞	∞	∞	∞	∞
10	∞	9	0	∞
0	3	∞	0	∞
12	0	9	∞	∞
∞	0	0	12	∞

For node (6):

path (4,2)

∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	11	∞	∞
0	∞	∞	∞	2
∞	∞	∞	∞	∞
11	∞	0	∞	∞

node 7:

path 1, 4, 3

∞	∞	∞	∞	∞
1	∞	∞	∞	0
∞	1	∞	∞	0
∞	∞	∞	∞	∞
0	0	∞	∞	∞

For node 8:

path 1, 4, 5

∞	∞	∞	∞	∞
1	∞	0	∞	∞
0	3	∞	∞	∞
∞	∞	∞	∞	∞
∞	0	0	∞	∞

for node 9:

path 1, 4, 2, 3

∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	∞	∞	0
∞	∞	∞	∞	∞
0	∞	∞	∞	∞

node 10:

∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	∞	∞	∞
0	∞	∞	∞	∞
∞	∞	∞	∞	∞
∞	∞	0	∞	∞

Input: Cost matrix TSP graph

Output: Reduced matrix showing obtained by applying LCBB.

Conclusion: The least cost Branch and Bound strategy for TSP is studied and implemented.