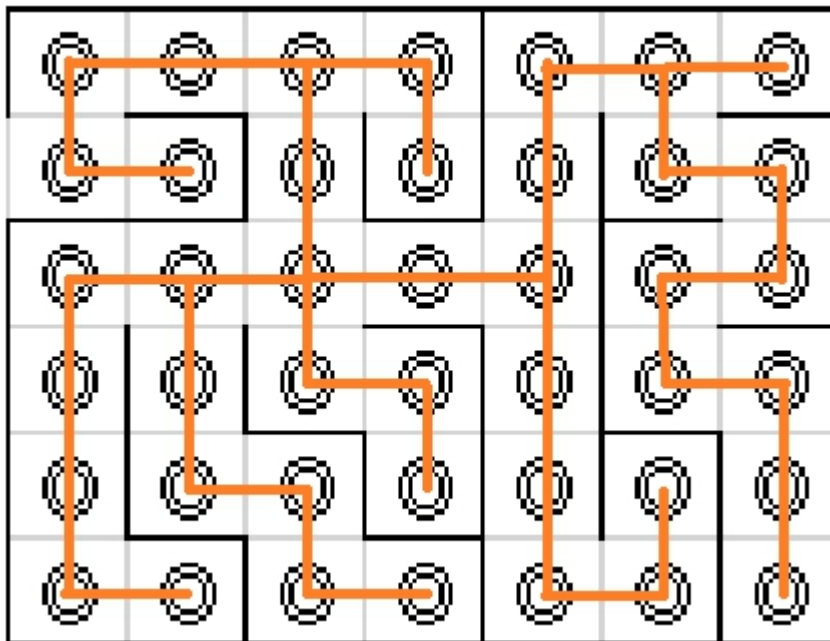
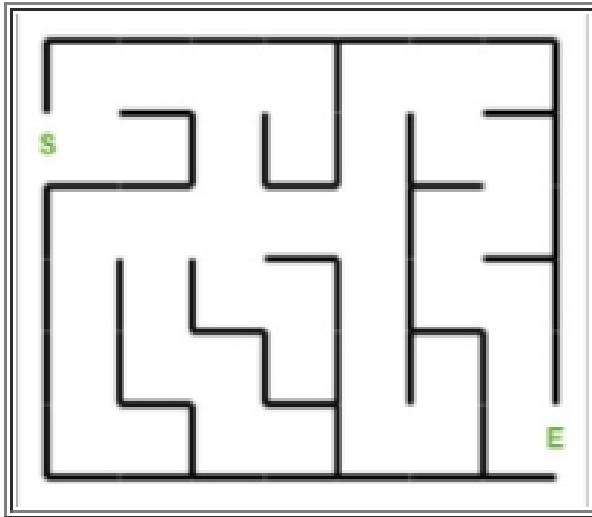
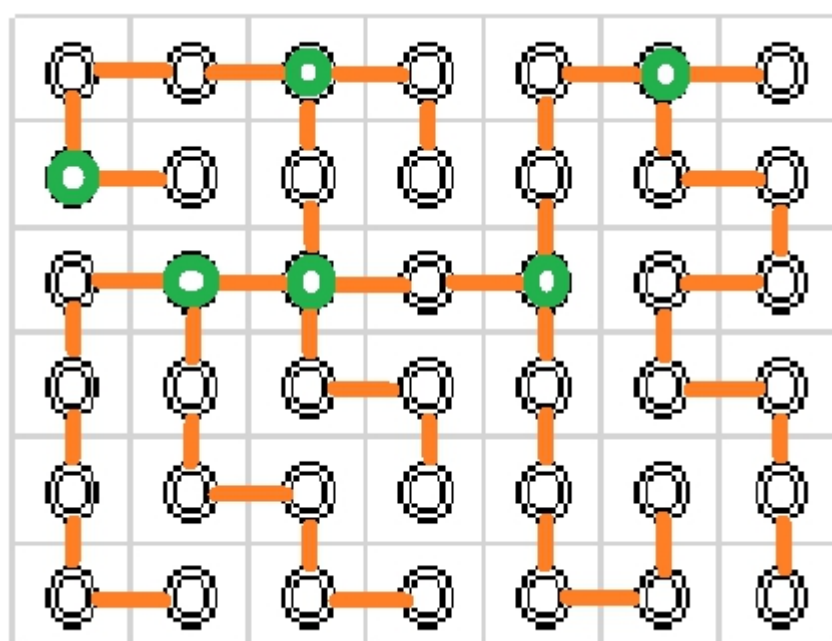
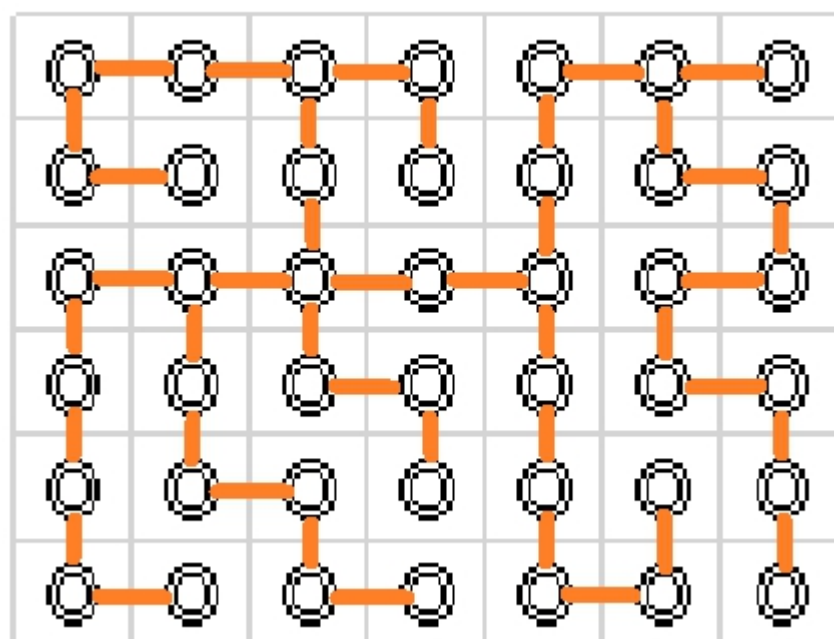
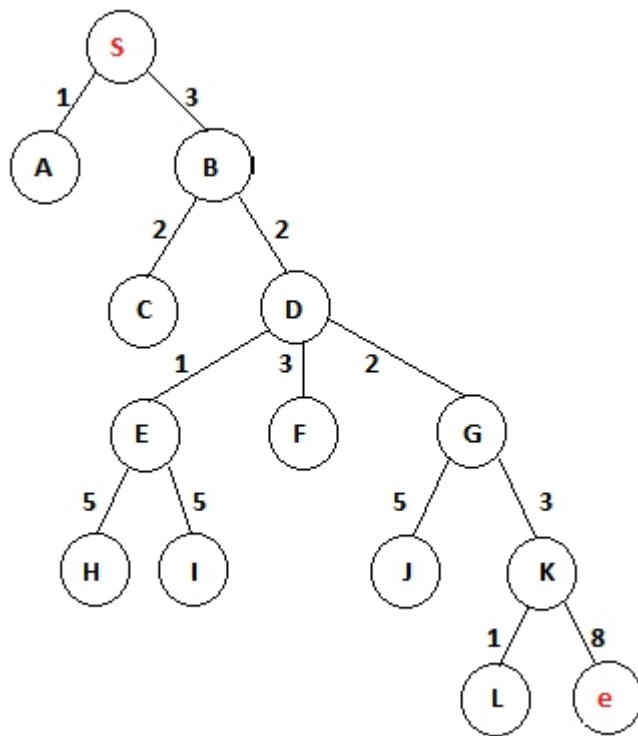


Use Bellman Ford's Algorithm to find the [shortest path](#) of a maze.

- Step 1: Similar to the [previous question](#) of finding the shortest path of the a maze. But instead of using Dijkstra's Algorithm, you will use [Bellman Ford's Algorithm](#).







1st iteration

S	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	e
0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	12	10	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	12	10	11	18
0	1	3	5	5	6	8	7	11	11	12	10	11	18

2nd iteration

S	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	e
0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	∞	∞	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	12	10	∞	∞
0	1	3	5	5	6	8	7	∞	∞	12	10	11	18
0	1	3	5	5	6	8	7	11	11	12	10	11	18

Shortest path is 18.

- Step 2: Comparing the performance of Dijkstra's Algorithm and [Bellman Ford's Algorithm](#) in solving this question by
 - Big-O comparison
 - comparing how many steps are required to find a graph that has the shortest path.
 - Note:
 - A step is defined as either comparing two numbers or replacing a number.
 - You can count how many steps for Dijkstra's Algorithm on the [created table](#).
 - Refer [this example](#) on counting the steps for [Bellman Ford's Algorithm](#).

Algorithm: Dijkstra's Algorithm (G, w, s)

```

for each vertex  $v \in G.V$ 
   $v.d := \infty$ 
   $v.\Pi := NIL$ 
 $s.d := 0$ 
 $S := \Phi$ 
 $Q := G.V$ 
while  $Q \neq \Phi$ 
   $u := \text{Extract-Min}(Q)$ 
   $S := S \cup \{u\}$ 
  for each vertex  $v \in G.\text{adj}[u]$ 
    if  $v.d > u.d + w(u, v)$ 
       $v.d := u.d + w(u, v)$ 
       $v.\Pi := u$ 

```

Time complexity: $O(E \log V)$ 15 steps

Bellman-Ford-Algorithm (G, w, s)

```

for each vertex  $v \in G.V \implies O(V)$ 
   $v.d := \infty$ 
   $v.\Pi := NIL$ 
 $s.d := 0$ 
for  $i = 1$  to  $|G.V| - 1 \implies O(V)$ 
  for each edge  $(u, v) \in G.E \implies O(E)$ 
    if  $v.d > u.d + w(u, v)$ 
       $v.d := u.d + w(u, v)$ 
       $v.\Pi := u \implies O(V) * O(E) = O(VE)$ 
for each edge  $(u, v) \in G.E \implies O(E)$ 
  if  $v.d > u.d + w(u, v)$ 
    return FALSE
return TRUE
 $\implies O(V) + O(VE) + O(E)$ 
 $\implies$  Time complexity:  $O(VE)$  14 steps*2 iterations

```