Εργασία 3 Question 2

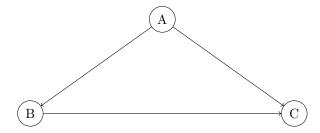
Ονοματεπώνυμο: Βλάσης Μαξούτης

A.M: 11152400118

Σε αυτό το PDF βρίσκεται η απάντηση του δεύτερου ερωτήματος της εργασίας 3

Απάντηση

Θα κατασκευάσουμε έναν κατάλληλο γράφο G τέτοιον ώστε όταν εκτελείτε αναζήτηση σε αυτόν, (με χρήση queue, που αντιστοιχεί σε BFS traversal του γράφου), να είναι απαραίτητη η συνθήκη που περιγράφεται στις διαφάνειες, η οποία ελέγχει αν έχουμε ήδη επισκεπτεί έναν κόμβο. Ένας τέτοιος γράφος είναι ο εξής:



Ανάλυση

Εφόσον πρόχειται για BFS traversal (λόγω της ουράς), η διάσχυση των κόμβων, ξεχινώντας από το Α, θα γίνει με τον αχόλουθο τρόπο:

Πρώτα επισχεπτόμαστε το Α (Μπαίνει στην ουρά και βγαίνει κατευθείαν). Προσθέτουμε στην ουρά τους γείτονες του Α με αύξουσα σειρά, άρα μπαίνει πρώτα το Β και μετά το C. Στη συνέχεια, βγάζουμε από την ουρά το πρώτο στοιχείο, δηλαδή το Β, το επισχεπτόμαστε, και προσθέτουμε στην ουρά τους γείτονες του, δηλαδή το C (Αφού δεν έχει βαπτιστεί ως "visited" ακόμα). Έτσι, στην ουρά πλέον βρίσκεται δύο φορές το C. Όταν βγάλουμε τώρα από την ουρά (το C), επισχεπτόμαστε το C και εφόσον δεν έχει γειτονικούς κόμβους, δεν προσθέτουμε κάτι άλλο. Οπότε τώρα βρίσκεται πάλι μόνο το C στην ουρά, και το αφαιρούμε. Εαν ΔΕΝ υπάρχει η συνθήκη για να ελέγξουμε αν το έχουμε ήδη επισχεφθεί (στην αρχή), τότε θα το ξαναεπισχεφθούμε, που είναι λάθος.