

# Τεχνητή νοημοσύνη

Φροντιστήριο 1

Ασκήσεις μελέτης της 2ης διάλεξης

# Παράσταση και επίλυση προβλήματος

7	2	4
5		6
8	3	1

Αρχική κατάσταση

7	2	4
5		6
8	3	1

Τελεστής μετάβασης

	1	2
3		5
6	7	8

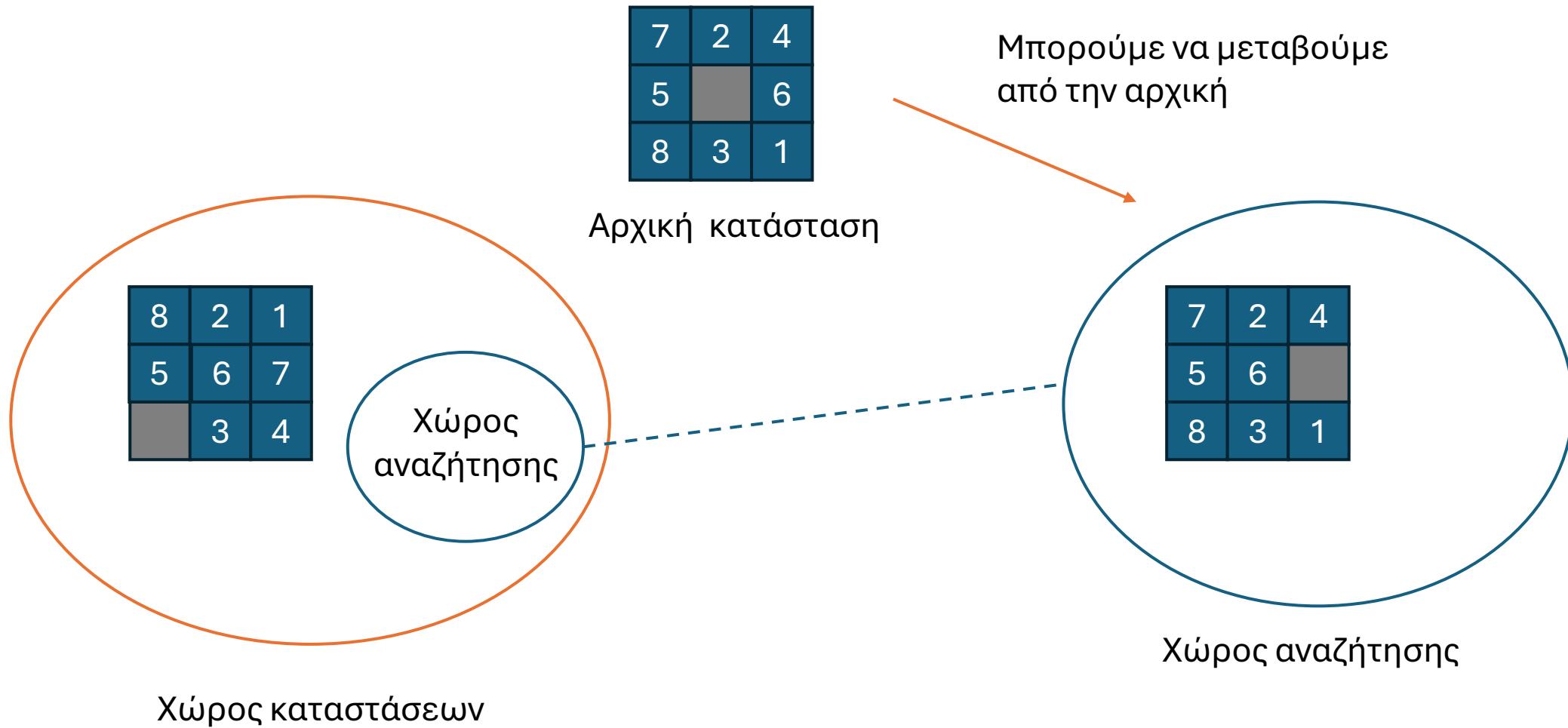
Τελική κατάσταση



Λύση: μονοπάτι από αρχική προς τελική

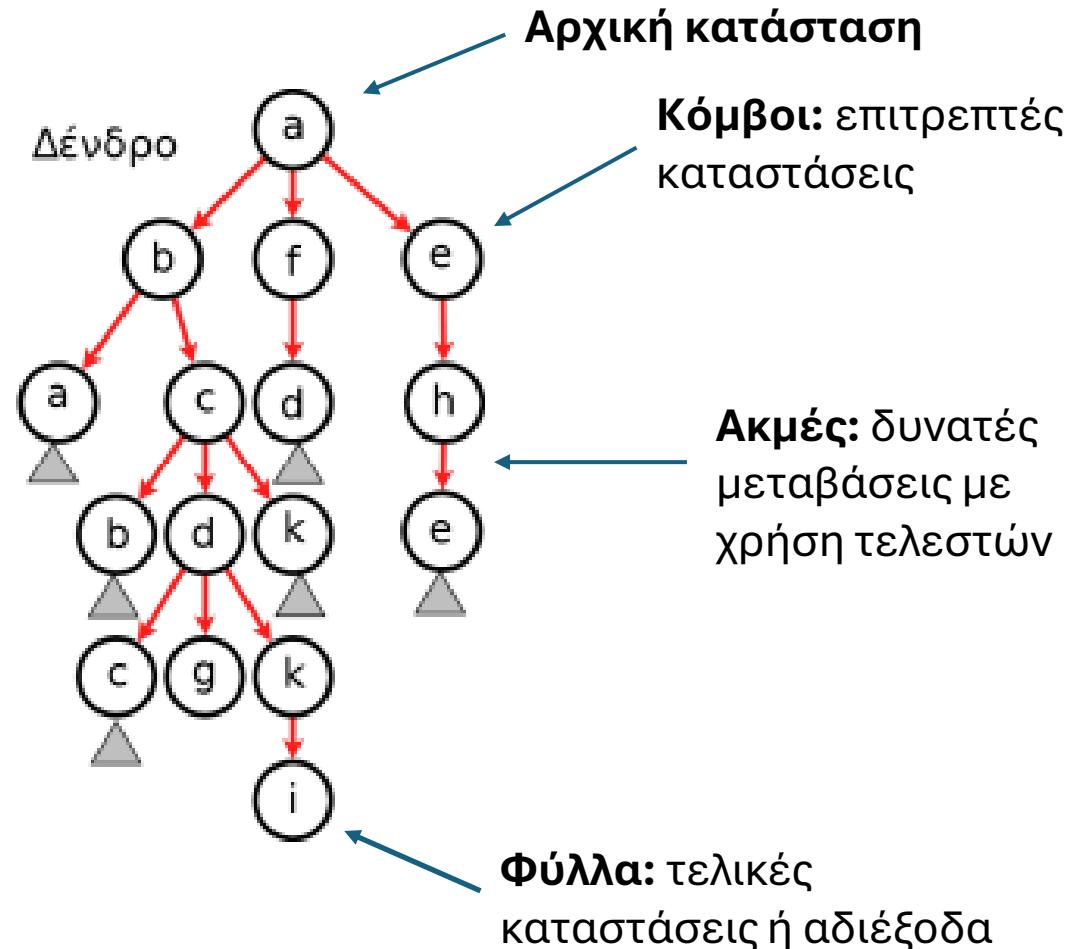
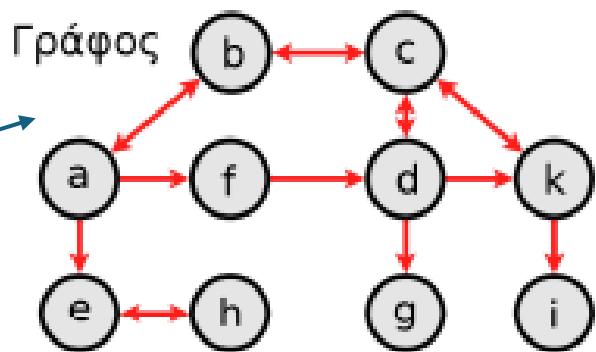
Κόστος λύσης: άθροισμα κόστους μεταβάσεων ή μπορεί να κοιτάμε μόνο την τελική

# Χώρος αναζήτησης και χώρος καταστάσεων

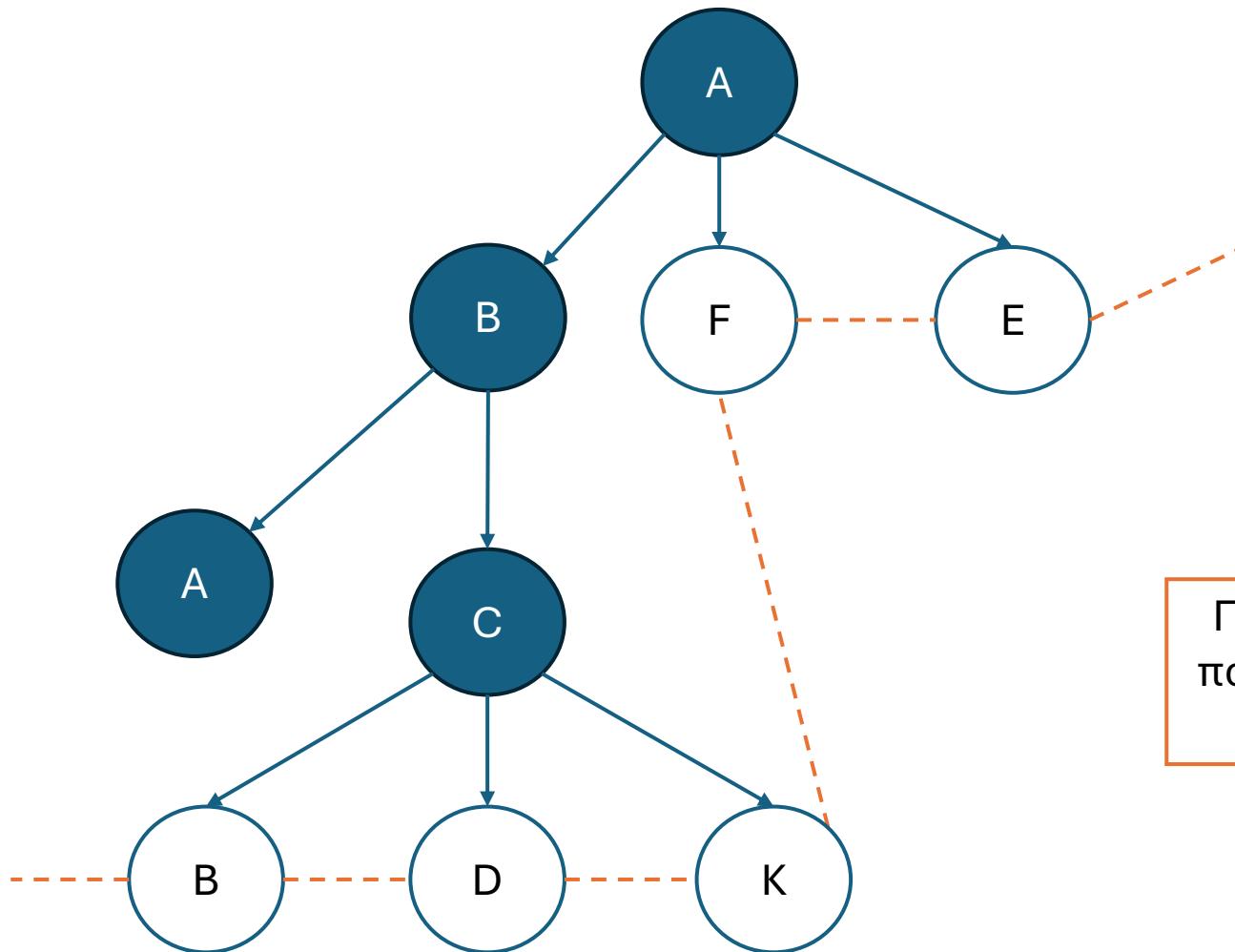


# Αλγόριθμοι αναζήτησης

**Κύκλοι του γράφου:**  
άπειρα μονοπάτια  
δέντρου

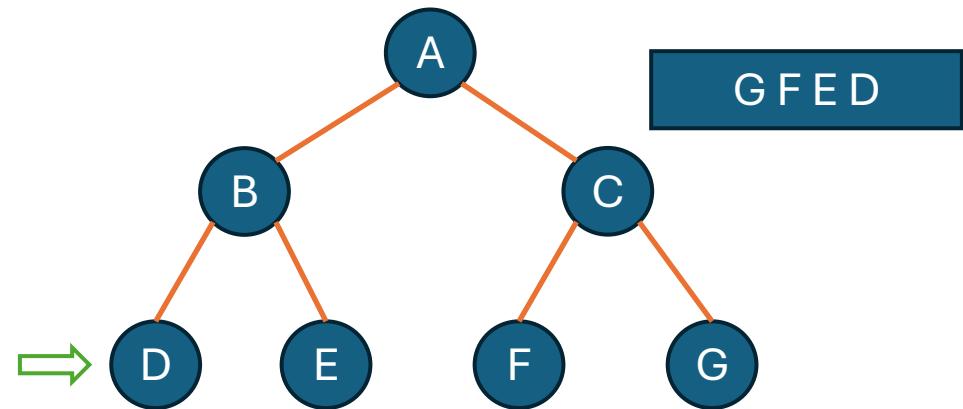
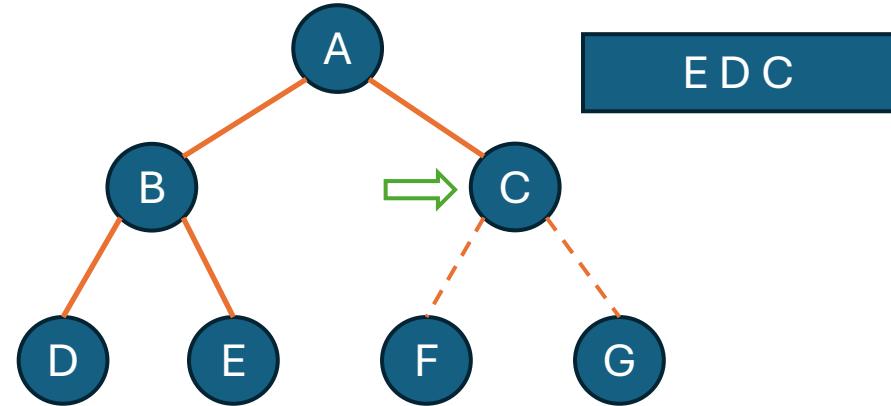
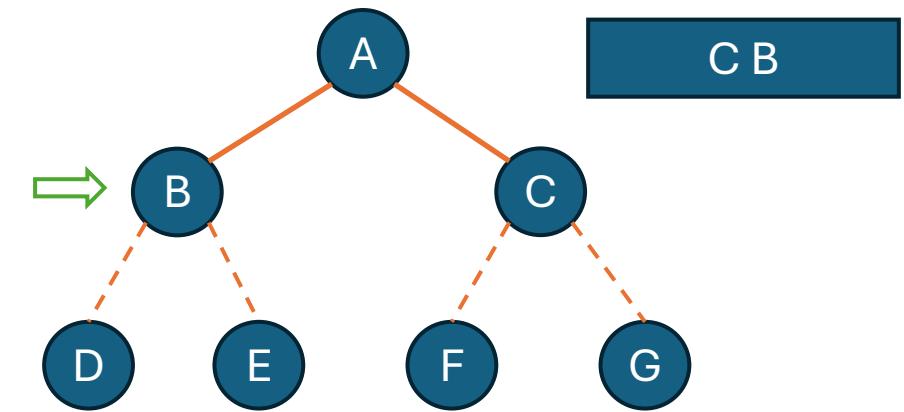
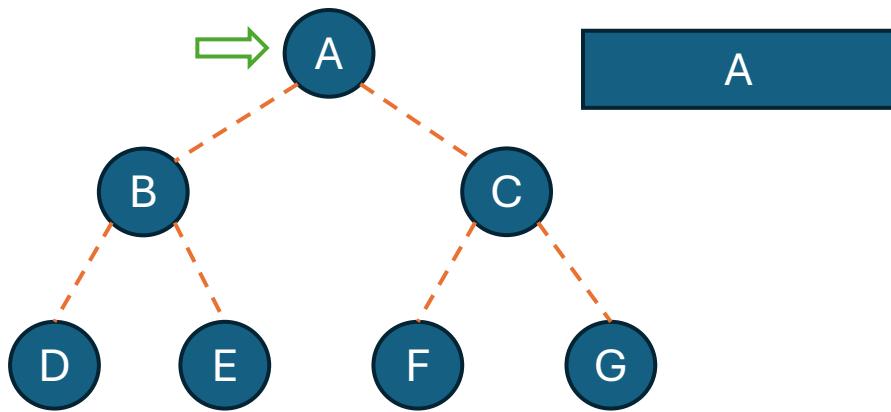


# Μέτωπο αναζήτησης



Περιλαμβάνει τους κόμβους που έχουμε παράγει αλλά δεν έχουμε επεκτείνει

# Breadth-First Search (BFS)

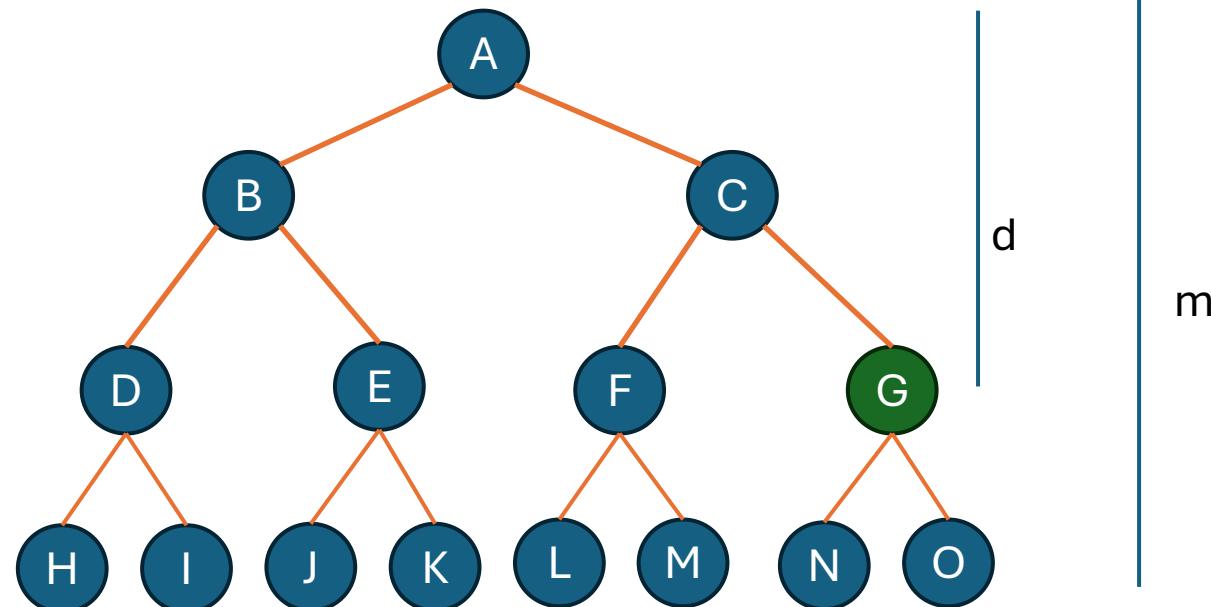


# Breadth-First Search (BFS)

**Μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης (b) = Μέγιστος δυνατός αριθμός παιδιών που προκύπτουν από την επέκταση ενός κόμβου**

**Βάθος ρηχότερης λύσης (d)**

**Μέγιστο δυνατό βάθος (m)**

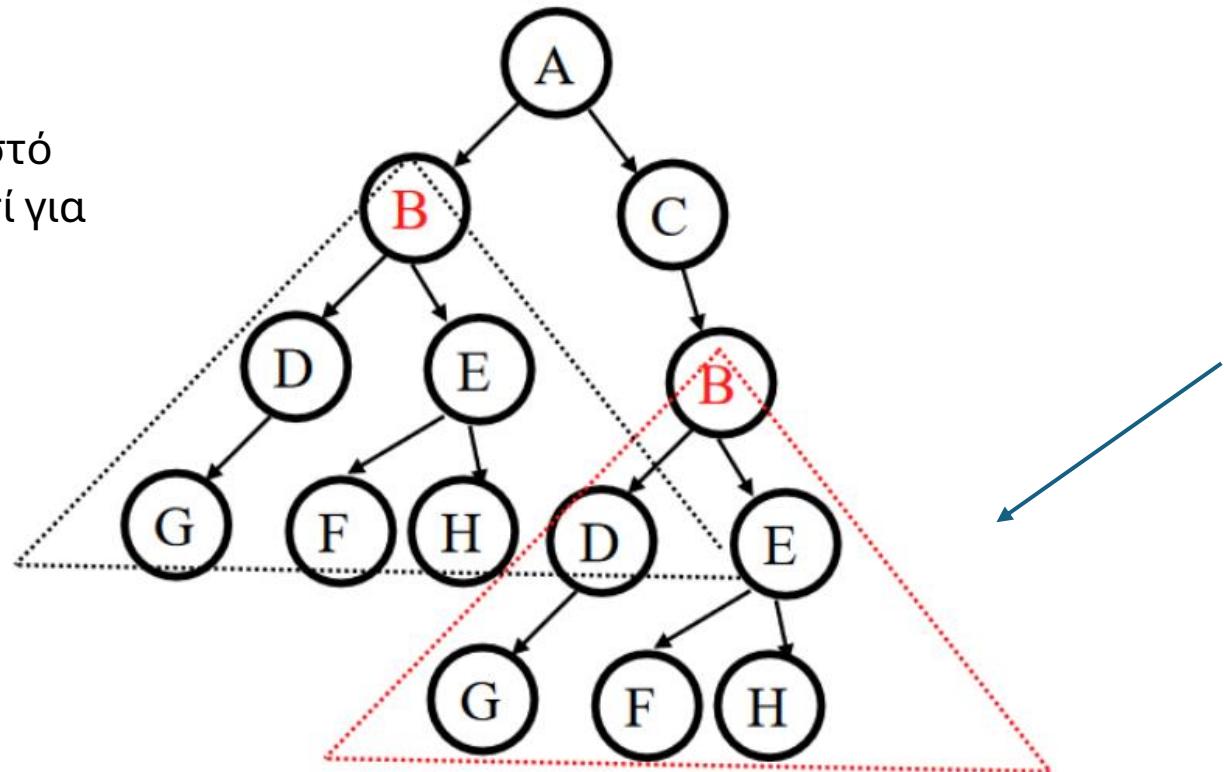


Πολυπλοκότητα χώρου :  $O(b^{d+1})$

Πολυπλοκότητα χρόνου:  $O(b^{d+1})$

# Κλειστό σύνολο

Αποθηκεύουμε στο κλειστό σύνολο **καταστάσεις** αντί για κόμβους



Οι κύκλοι του γράφου γίνονται άπειρα μονοπάτια δέντρου.

# Πλήρης και βέλτιστος αλγόριθμος

- **Πλήρης αλγόριθμος** : Αν υπάρχει λύση, βρίσκει πάντα μία.
- **Βέλτιστος αλγόριθμος** : Αν βρει λύση, τότε αυτή θα είναι βέλτιστη.

## Άσκηση 2.1(a)

- Αν υπάρχει λύση και ο μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης είναι πεπερασμένος και το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο και το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο), ο αλγόριθμος αναζήτησης πρώτα σε πλάτος χωρίς κλειστό σύνολο:
  - A) Βρίσκει πάντα λύση και μάλιστα βέλτιστη
  - B) Δεν βρίσκει πάντα λύση
  - Γ) Βρίσκει πάντα λύση, αλλά όχι σίγουρα βέλτιστη.

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

***Είναι ο αλγόριθμος πλήρης;***

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

***Είναι ο αλγόριθμος βέλτιστος;***

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

**Επηρεάζει το γεγονός ότι το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο;**

## Άσκηση 2.1(a)

- Αν υπάρχει λύση και ο μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης είναι πεπερασμένος και το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο και το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο), ο αλγόριθμος αναζήτησης πρώτα σε πλάτος χωρίς κλειστό σύνολο:

- A) Βρίσκει πάντα λύση και μάλιστα βέλτιστη
- B) Δεν βρίσκει πάντα λύση
- Γ) Βρίσκει πάντα λύση, αλλά όχι σίγουρα βέλτιστη.

## Άσκηση 2.1(a)

**Λύση:** Γνωρίζουμε ότι αν ο μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης  $b$  είναι πεπερασμένος και το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση αποκλειστικά του βάθους, ο BFS είναι πλήρης και βέλτιστος. Επομένως, αφού υπάρχει λύση, ο BFS θα την βρει και μάλιστα θα βρει τη βέλτιστη λύση, αν υπάρχουν πολλές. Το ότι το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο δεν επηρεάζει εδώ την απάντησή μας.

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το  $b$  **ΔΕΝ** είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

**Τι ισχύει στη συγκεκριμένη περίπτωση;**

## Άσκηση 2.1(a)

1. Γνωρίζουμε ότι υπάρχει λύση
2. Το b **ΔΕΝ** είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο
4. Το κόστος λύσης είναι αύξουσα συνάρτηση του βάθους (και μόνο)

**Τι ισχύει στη συγκεκριμένη περίπτωση;**

Ο BFS μπορεί να εγκλωβιστεί σε ένα επίπεδο και να μην βρει λύση.

## Άσκηση 2.1(β)

- Αν δεν υπάρχει λύση και ο μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης είναι πεπερασμένος και το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο, ο αλγόριθμος αναζήτησης πρώτα σε πλάτος χωρίς κλειστό σύνολο:
  - A) Τερματίζει πάντα
  - B) Δεν τερματίζει ποτέ
  - Γ) Άλλοτε τερματίζει και άλλοτε δεν τερματίζει.

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.

**Τι συμβαίνει αν έχουμε κύκλους;**

# Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το b είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.

**Τι συμβαίνει αν έχουμε κύκλους;**

- Αν εμφανιστούν άπειρα κλαδιά (λόγω κύκλων – αφού έχουμε πεπερασμένο σύνολο καταστάσεων), ο BFS δεν θα μπορέσει να τερματίσει καθώς θα εξερευνάει συνεχώς νέες καταστάσεις (δεν έχουμε κλειστό σύνολο).
- Αν δεν υπάρχουν άπειρα κλαδιά, αφού και b πεπερασμένο, το δέντρο αναζήτησης που θα ψάξει ο BFS είναι πεπερασμένο και, αφού δεν υπάρχει λύση, ο BFS θα το ψάξει ολόκληρο και θα τερματίσει.

## Άσκηση 2.1(β)

- Αν δεν υπάρχει λύση και ο μέγιστος παράγοντας διακλάδωσης είναι πεπερασμένος και το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο, ο αλγόριθμος αναζήτησης πρώτα σε πλάτος χωρίς κλειστό σύνολο:
  - Α) Τερματίζει πάντα
  - Β) Δεν τερματίζει ποτέ
  - Γ) Άλλοτε τερματίζει και άλλοτε δεν τερματίζει.

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το **ΔΕΝ** b είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.

**Τι συμβαίνει σε αυτήν την περίπτωση;**

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το **ΔΕΝ** b είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.

**Τι συμβαίνει σε αυτήν την περίπτωση;**

Ο BFS μπορεί να εγκλωβιστεί σε ένα επίπεδο και να μην τερματίσει.

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.
4. **Έχουμε κλειστό σύνολο**

***Τι συμβαίνει σε αυτήν την περίπτωση;***

## Άσκηση 2.1(β)

1. Δεν υπάρχει λύση
2. Το  $b$  είναι πεπερασμένο
3. Το σύνολο καταστάσεων είναι πεπερασμένο.
- 4. Έχουμε κλειστό σύνολο**

**Τι συμβαίνει σε αυτήν την περίπτωση;**

Θα τερματίσει όταν ελέγξει όλες τις μοναδικές καταστάσεις (δεν υπάρχει λύση).