## Μη Κατευθυνόμενα Γραφήματα ΙΙ

# Αλγόριθμοι και Πολυπλοκότητα

# Μη Κατευθυνόμενα Γραφήματα ΙΙ

- ✓ Διέλευση Γράφου
- ✓ Διάσχιση κατά Βάθος
- ✓ Διάσχιση κατά Πλάτος

## Διέλευση Γράφου

#### ✓ Preorder (Προ-διατεταγμένη)

- Διαπέραση της ρίζας
- Αναδρομική διέλευση αριστερού υποδένδρου.
- Αναδρομική διέλευση δεξιού υποδένδρου.

#### ✓ Postorder (Μετα-διατεταγμένη)

- Αναδρομική διέλευση αριστερού υποδένδρου.
- Αναδρομική διέλευση δεξιού υποδένδρου.
- Διαπέραση της ρίζας

### ✓ Inorder (Ενδο-διατεταγμένη)

- Αναδρομική διέλευση αριστερού υποδένδρου.
- Διαπέραση της ρίζας
- Αναδρομική διέλευση δεξιού υποδένδρου.

**Ερώτηση:** Ποια είναι η διαφορά μεταξύ της **Διέλευσης** και της **Αναζήτησης** (BFS/DFS)

- Διέλευση -> Ταξινόμηση, Αντιγραφή, Αναδιάταξη εκφράσεων (μαθηματικών πράξεων)
- Αναζήτηση -> Εύρεση μονοπατιού προς μία κορυφή, η οποία είναι ο τελικός προορισμός. Η Αναζήτηση σταματάει όταν φτάσουμε στον προορισμό.

#### √ Διάσχιση κατά Βάθος (DFS)

- Επίσκεψη κορυφής
- Επίσκεψη **ενός** ανεξερεύνητου γείτονα της κορυφής

### Διάσχιση κατά Πλάτος (BFS)

- Επίσκεψη κορυφής
- Επίσκεψη **όλων** των ανεξερεύνητων γειτόνων της κορυφής

Αποτέλεσμα: Παραγωγή Γεννητορικού δένδρου, δίχως κύκλους

#### ✓ DFS Αλγόριθμος (με Αναδρομή)

```
main () {
   for v ∈ V
      visited[v] ← false;
   for v ∈ V
      if not visited[v] then
            explore(v, visited);
}
```

```
explore (v, visited) {
   visited[v] ← true;
   for u ∈ N(v)
      if not visited[u] then
            explore(u, visited);
}
```

✓ DFS Αλγόριθμος με Στοίβα (χωρίς Αναδρομή)

```
main () {
   create Q;
   clock \leftarrow 0;
   for v \in V {
      preorder[v] ← 0;
      visited[v] ← false;
   for v \in V
       if not visited[v] then
          push (v, Q);
          explore(Q, visited, preorder, clock);
```

```
explore (Q, visited preorder, clock) {
   while |Q| \neq 0 {
      v \leftarrow pop(Q);
      if not visited[v] then
          visited[v] ← true;
           preorder[v] ← + + clock
         for u \in N(v)
             if not visited[u] then
    Εισαγωγή των στοιχείων από μπροστά
    μέρος της στοίβας
                append(u, Q);
```

✓ BFS Αλγόριθμος με Στοίβα (χωρίς Αναδρομή)

```
main () {
   create Q;
   clock \leftarrow 0;
   for v \in V {
      preorder[v] ← 0;
      visited[v] ← false;
   for v \in V
       if not visited[v] then
          push (v, Q);
          explore(Q, visited, preorder, clock);
```

```
explore (Q, visited preorder, clock) {
   while |Q| \neq 0 {
      v \leftarrow pop(Q);
      if not visited[v] then
          visited[v] ← true;
           preorder[v] ← + + clock
         for u \in N(v)
             if not visited[u] then
    Εισαγωγή των στοιχείων από πίσω μέρος
    της στοίβας
                push(u, Q);
```