# Algoritmi e Strutture di Dati

Visita in profondità di un grafo

m.patrignani

240-visita-in-profondita-01

copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

## Nota di copyright

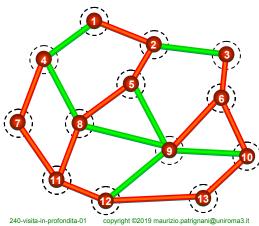
- · queste slides sono protette dalle leggi sul copyright
- il titolo ed il copyright relativi alle slides (inclusi, ma non limitatamente, immagini, foto, animazioni, video, audio, musica e testo) sono di proprietà degli autori indicati sulla prima pagina
- le slides possono essere riprodotte ed utilizzate liberamente, non a fini di lucro, da università e scuole pubbliche e da istituti pubblici di ricerca
- ogni altro uso o riproduzione è vietata, se non esplicitamente autorizzata per iscritto, a priori, da parte degli autori
- gli autori non si assumono nessuna responsabilità per il contenuto delle slides, che sono comunque soggette a cambiamento
- questa nota di copyright non deve essere mai rimossa e deve essere riportata anche in casi di uso parziale

240-visita-in-profondita-01

copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

### Visita in profondità (Depth-First Search)

- A partire da un nodo v si percorre il grafo fino a che si trovano nodi non visitati
- Quando tutti i vicini sono visitati si torna indietro verso *v* per verificare che non ci siano nodi adiacenti non visitati



### Procedura DFS (liste di adiacenza)

DFS di un grafo rappresentato con liste di adiacenza

```
DFS_visit(g,i,color)  /* g è un grafo, i è un indice, color un array */
1. color[i] = 1  /* uno = raggiunto */
2. x = g.A[i]
3. while x != NULL
4. v = x.key  /* v è l'indice di un nodo adiacente ad i */
5. if color[v] == 0  /* se v non ancora visitato... */
6. DFS_visit(g,v,color)  /* ...continua la visita da v */
7. x = x.next  /* passa al prossimo adiacente di i */
```

240-visita-in-profondita-01 copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

### Visite di un grafo non connesso

- Come nel caso della BFS, per eseguire una DFS di un grafo non necessariamente connesso è sufficiente lanciare diverse visite con lo stesso array color
  - per esempio nel caso di grafo rappresentato con liste/matrice di adiacenza il codice potrebbe essere il seguente

## Complessità della visita DFS

- In una visita in profondità
  - su ogni nodo viene lanciata DFS\_visit una sola volta
  - ogni arco (adiacenza) è considerata sia dal nodo di partenza che dal nodo di arrivo
- Dunque la complessità è  $\Theta(n+m)$

240-visita-in-profondita-01 copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

#### Esercizi sulle visite di grafi

- 1. Scrivi lo pseudocodice della funzione ALBERO-RICOPRENTE(q, u)
  - input: un grafo non orientato g rappresentato da un array g.A di liste di adiacenza e un nodo u
  - output: un array parent dove parent [v] è l'indice del nodo da cui è stato raggiunto v in una DFS a partire dal nodo u
    - il parent[u] è convenzionalmente posto uguale a -1

#### 2. Variante:

- produci in output un albero t (connesso e di grado arbitrario) con le seguenti caratteristiche
  - i nodi di t hanno gli stessi indici dei nodi del grafo
  - c'è un arco in t diretto da un nodo x ad un nodo y solo se nella DFS il nodo y è stato raggiunto da x

240-visita-in-profondita-01

copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

## Esercizi sulle visite di grafi

- 3. Scrivi lo pseudocodice della procedura DFS(g,v) nel caso in cui il grafo sia rappresentato da una matrice di adiacenza g.A
- 4. Scrivi lo pseudocodice della procedura DFS(g,v) che restituisce in output un array ordine dove ordine[v] è il numero d'ordine con cui il nodo v è stato visitato nella visita in profondità

240-visita-in-profondita-01

copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it

## Esercizi sulle visite di grafi

- 5. Scrivi la funzione in linguaggio C
  int COMPONENTI\_UGUALI (grafo\* g)
  che prende in input un grafo g rappresentato tramite
  oggetti e riferimenti e verifica se tutte le componenti
  connesse hanno lo stesso numero di nodi
- 6. Scrivi la funzione in linguaggio C int COMPONENTI\_BILANCIATE (grafo\* g) che prende in input un grafo g rappresentato tramite oggetti e riferimenti e verifica se tutte le componenti connesse hanno tanti nodi quanti archi

240-visita-in-profondita-01 copyright ©2019 maurizio.patrignani@uniroma3.it