Graftraversering

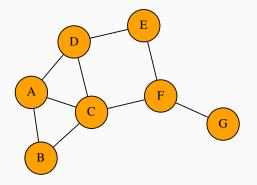
IN2010 – Algoritmer og Datastrukturer

Uke 38, 2020

Institutt for Informatikk

Graftraversering

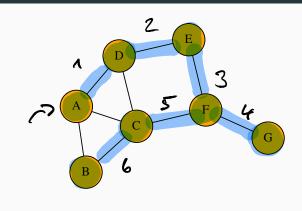
- måter å gå gjennom en graf
- hvilke noder kan nås fra en gitt startnode s?
- hvilke komponenter har grafen?
- skal se på to algoritmer, tett knyttet til (1) stack og (2) kø.



Graftraversering — Stack

Stade

Berockt A D E F C B



Dybde-først søk (DFS)

Algorithm 1: Dybde-først søk Input: En graf *G* og en startnode *s*

```
Output: Alle noder som kan nås fra s
   Procedure DFS(G, s)
        visited(s) = true
 2
        for each edge (s, v) in G do
 3
            if visited(v) = false then
 4
                 DFS(G, v)
        end
 6
   Procedure DFS-full(G)
        for each vertex v in G do
 8
            if visited(v) = false then
 9
                 DFS(G, v)
10
11
        end
```

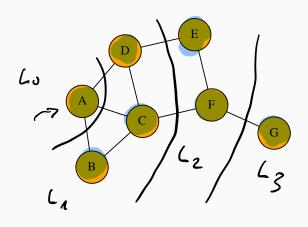
Analyse:

- DFS(G,s) besøker alle naboer av s, og rekursivt alle naboer av naboer, nøyaktig en gang Dette tilsvarer summen av deg(v)
- DFS-full sørger for at DFS blir kjørt på alle noder én gang.
- Dermed kjører algoritmen i O(|V| + |E|) tid

Graftraversering — Kø







Bredde-først søk (BFS)

14

end

Algorithm 2: Bredde-først søk

```
Input: En graf G og en startnode s
   Output: Alle noder som kan nås fra s
   Procedure BFS(G, s)
        visited(s) = true
 2
        L_0 = [s]
        while L<sub>i</sub> not empty do
             L_{i+1} = []
             for each vertex v in L; do
 6
                  for each edge (v, w) do
 7
                       if visited(w) = false then
 8
                            visited(w) = true
                            add w to L_{i+1}
10
11
                       end
                  end
12
13
             end
```

Analyse:

- Samme argument som i dybde-først søk
- hver node blir besøkt en gang, som er i O(|V|)
- vi går gjennom nabolisten til hver node en gang, som er i O(|E|)
- tilsammen O(|V| + |E|).