

## Grafer

IN2010 gruppe 3





# Plan for dagen

- Definisjon av grafer (masse begreper)
- Representasjon
- Traversering av grafer (BFS og DFS)
- → Topologisk sortering



#### Grafer er...

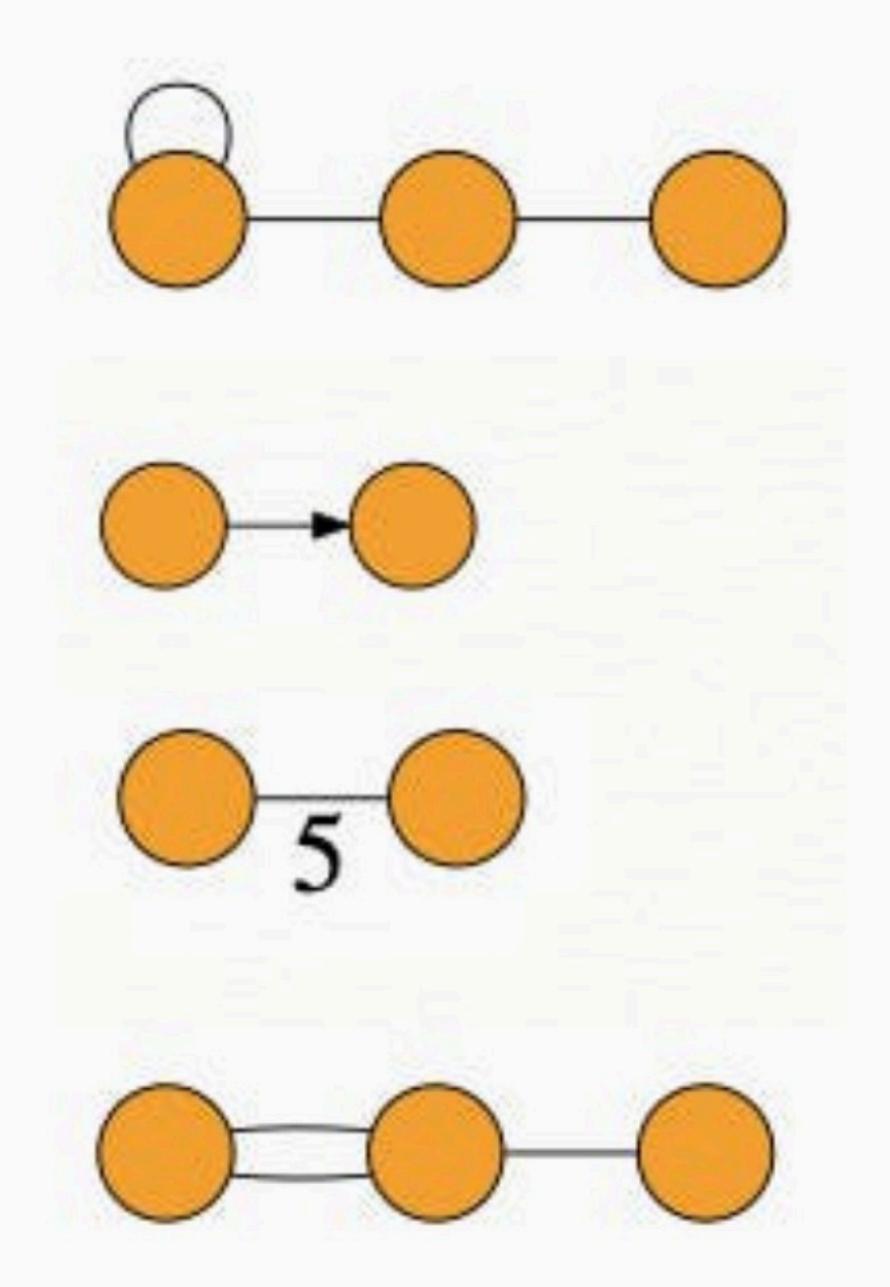
En mengde noder (V for vertices), og en mengde kanter (E for edges) mellom noder

Alle trær er grafer, men ikke alle grafer er trær!









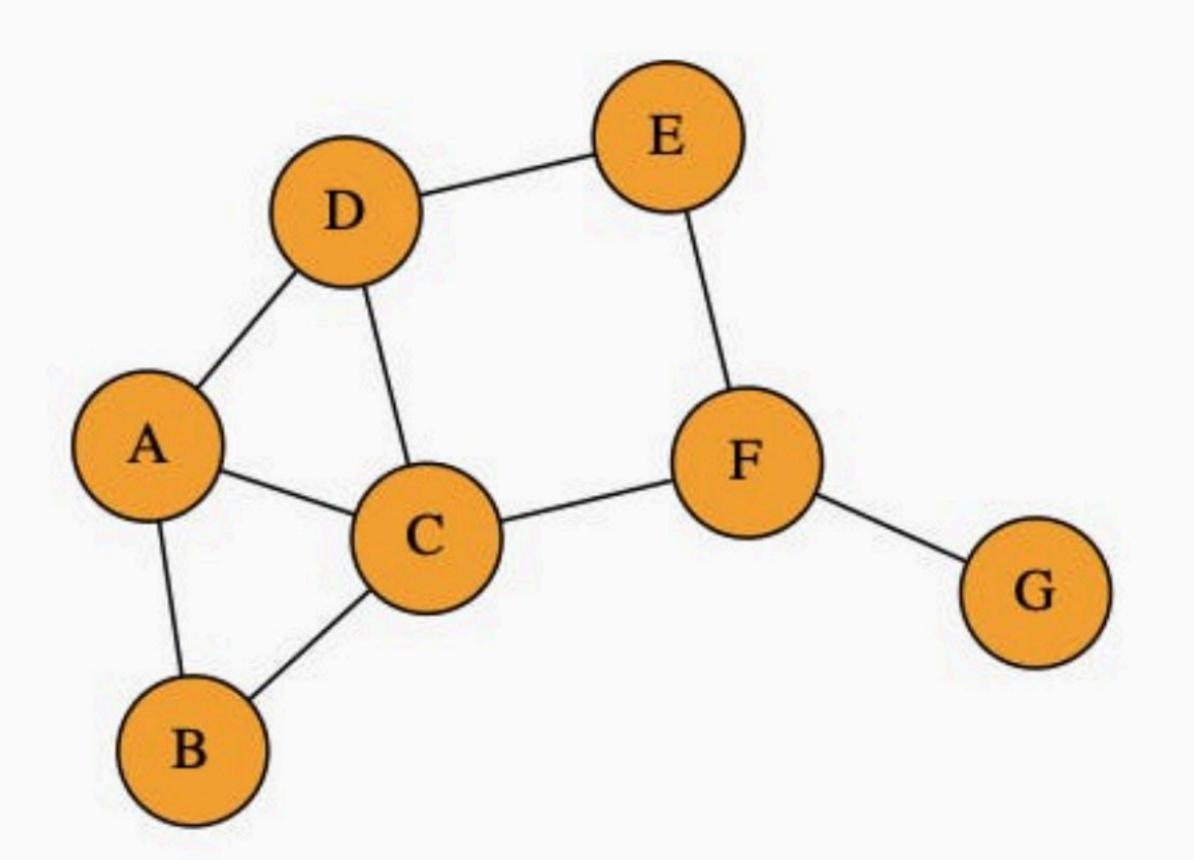
# Begreper, grafer kan ha/være...

- → (Enkle) løkker
- → Parellelle kanter
- → Vektet/uvektet
- → Rettet/urettet
- → Enkel graf
- → Syklisk/asyklisk









#### Flere begreper

- → Stier (ikke gjenta noder)
- → Veier (ikke gjenta kanter)
- → Grad (inn- og ut-grad)
- Xomplett graf
- → Komponenter ("sub-graf")





## Hva kan vi beskrive ved hjelp av grafer?



Sannsynlighet	relasjoner	kart
Ivennekretser	LinkedIn-forbindelser	relasjoner
data	filtrær	Data med mange relasjoner



### Hva kan vi beskrive ved hjelp av grafer?



klassehierarki	
	١

morgenrutine

nettverk





#### Representere grafer

Nabolister, nabomatrise, (objekt-orientert).

Kombinasjon av OO og naboliste Node1.kanter = [Node2, Node3, Node4]

Prekode: <a href="https://github.uio.no/veroninh/IN2010-gruppe-3/blob/master/uke4/graf\_prekode.py">https://github.uio.no/veroninh/IN2010-gruppe-3/blob/master/uke4/graf\_prekode.py</a>







# DFS, Dybde-først søk

- → Reis så dypt som mulig i en retning, så en annen, osv.
- Xan gjøres med en stack (enklere med rekursjonsstacken)
- → O(|V|+|E|)
- → I et tre ville man gått helt ned til løvnoden





```
def DFS(G,s):
    visited(s) = true
                                        # Markerer start-noden som besøkt
    for each edge (s,v) do:
                                        # For hver kant ut fra start-noden,
        if visited(v) = false then:
                                        # om kanten leder til en ikke-besøkt node,
            DFS(G,v)
                                        # kall på DFS med den
    end
# Sørger for alle noder blir besøkt dersom vi har flere komponenter
def DFS-full(G):
    for each vertex v in G do:
                                        # For hver node i grafen,
        if visited(v) = false then:
                                        # om noden ikke er besøkt,
                                        # kall på DFS med den
            DFS(G,v)
    end
```



### BFS, Bredde-først søk

- → Besøk alle noder lagvis, fra startnoden/sentrum og utover
- Xan bruke en kø, legg til alle noder i neste lag på køen
- → O(|V|+|E|)
- → I et tre ville man sett på alle noder med samme dybde, så dybde-1, osv





```
def BFS(G, s):
         queue = new empty []
         visited(s) = true
                                             # Markerer start-noden som besøkt
         queue.add(s)
                                             # og legger den til i køen
         while queue.size() != 0:
                                             # Mens det er noder igjen i køen,
9
             v = queue.pop(0)
                                             # fjern neste node
             for each edge (v, w) do:
                                             # For hver kant ut fra noden,
                 if visited(w) = false then: # om kanten leder til en ikke-besøkt node,
                     visited(w) = true
                                        # så besøker vi den
14
                     queue.add(w)
                                             # og legger den til i køen
                 end
16
             end
         end
```



#### Topologisk sortering

- Bruker DAG-graf (rettede, asykliske grafer)
- → Topologisk sortering gir oss lovlig rekkefølge av "utføring" (eller sier ifra om sykel)
  - Legg alle noder med inngrad 0 på køen (dvs. ingen avhengigheter)
  - Plukk vekk en node fra køen
  - Fjern kantene som peker ut av denne noden
  - Repeter til grafen er tom
- → O(|V|+|E|)





```
def TopologiskSortering(G):
    S = new empty Stack
                                        # Legger til alle noder med null inngående kanter
    for each vertex v in G do:
                                        # (dvs. inDeg=0) på stacken
        if inDeg(v) == 0 then:
            S.push(v)
    end
                                        # Teller for antall elementer vi "utfører"
    i = 0
    output = []
    while S not empty do:
                                        # Mens vi enda har flere ting igjen ä "uføre"
                                        # Plukker ut en node og
        v = S.pop()
                                        # "utfører" den
        output[i] = v
        i += 1
                                        # Minsker inDeg for alle naboene til v,
        for each edge (v,w) in G do:
            inDeg(w) = 1
            if inDeg(w) == 0 then:
                                        # legger dem til på stacken om de får inDeg = 0
               S.push(w)
        end
    end
    if i == G.size() then:
        return output
                                        # Om vi ikke har utført like mange noder
    else:
                                       # som det er i grafen, så har vi en syklus
       return "G has a cycle"
```

