

Grafteori-workshop

UNF København

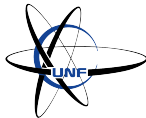
Ungdommens Naturvidenskabelige Forening

07-12-2021



Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang



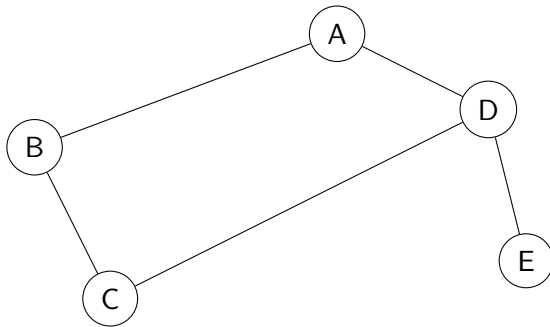
Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang

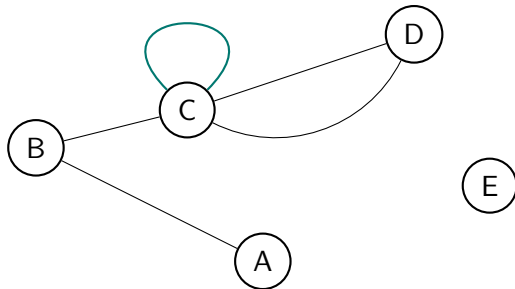


Hvad er en graf?

En graf er en samling af *knuder* forbundet af *kanter*.

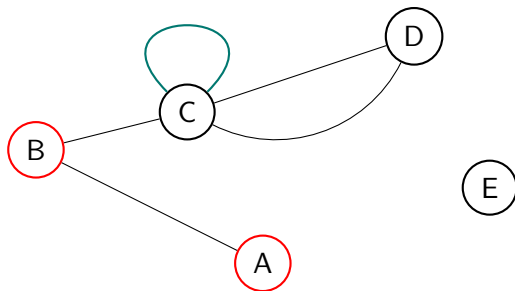


- Løkke



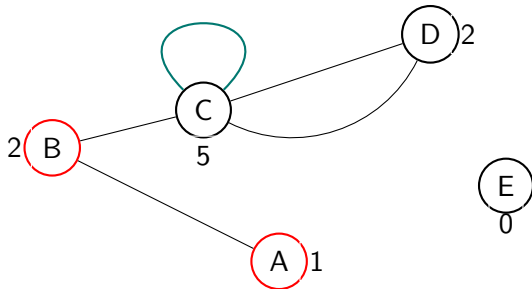
Vigtige begreber

- Løkke
- Naboknuder



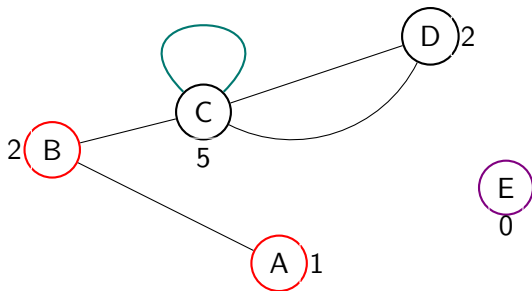
Vigtige begreber

- Løkke
- Naboknuder
- Valens



Vigtige begreber

- Løkke
- Naboknuder
- Valens
- Isoleret knude



Sætning 1.2

Den totale valens i en graf er antallet af kanter gange 2.

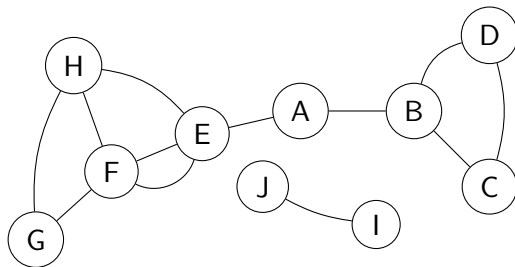
Korollar 1.3

Den totale valens for en graf er et lige tal.



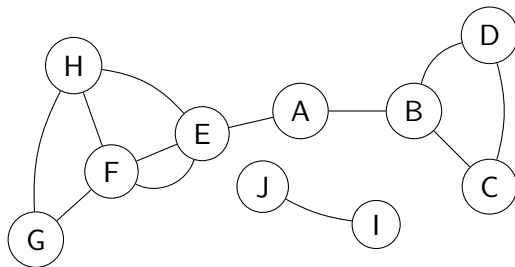
Flere definitioner

- Rute



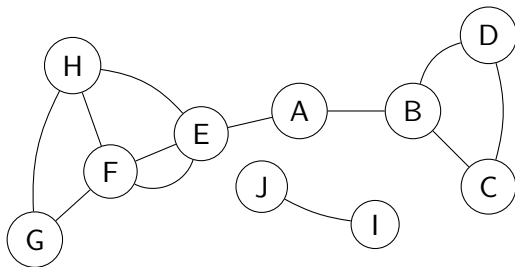
Flere definitioner

- Rute
- Tur



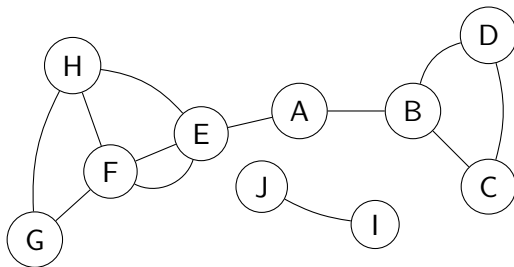
Flere definitioner

- Rute
- Tur
- Vej



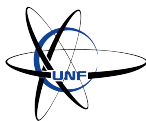
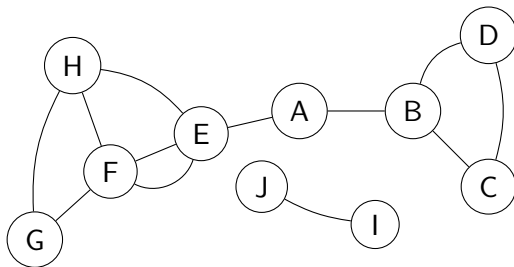
Flere definitioner

- Rute
- Tur
- Vej
- Lukkede ruter og ture

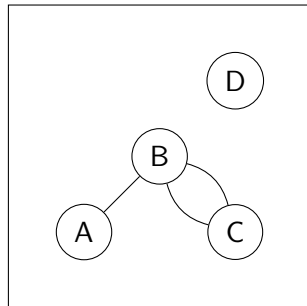
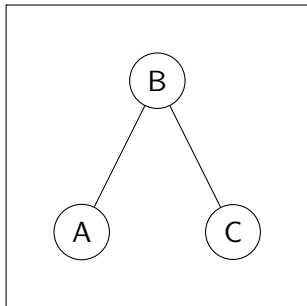


Flere definitioner

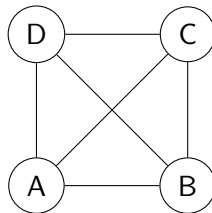
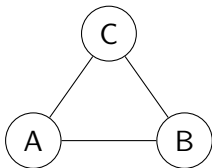
- Rute
- Tur
- Vej
- Lukkede ruter og ture
- Kreds



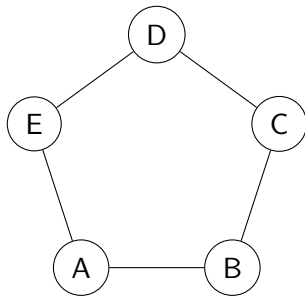
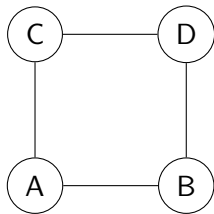
Simple grafer og sammenhængende grafer

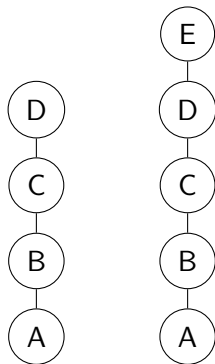


Komplette grafer, K_n



Kredsgrafer, C_n





Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver**
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang

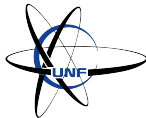


- Opgaverne er 1.1 til 1.14 i det udleverede materiale.



Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause**
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang

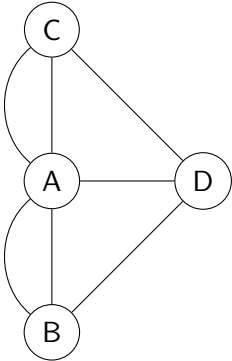
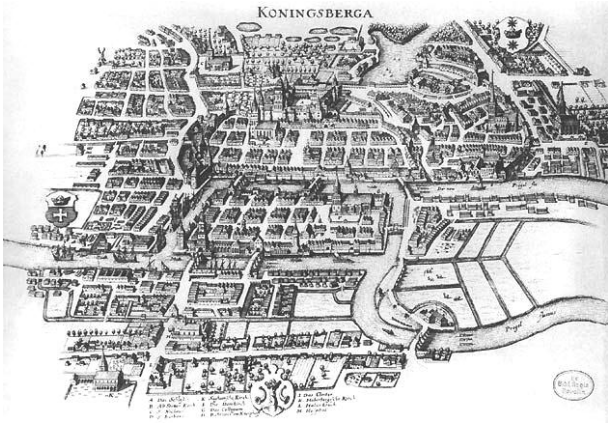


Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture**
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang



Euler og Königsberg (historisk)



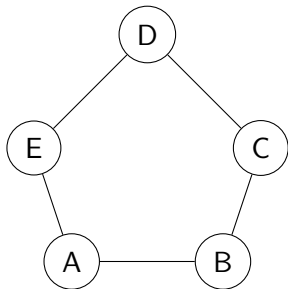
Definition

En *Eulertur* er en tur som indeholder alle grafens kanter.

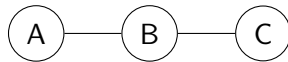
- Lukket: starter og slutter i samme knude.
- Åben: starter og slutter i forskellige knuder.



Lukket:



Åben:



Sætning 2.4

Betragt en graf G uden isolerede knuder.

- 1 G har en lukket Euler-tur, hvis og kun hvis den er sammenhængende og alle knuder har lige valens.
- 2 G har en åben Euler-tur, hvis og kun hvis den er sammenhængende og har præcist to knuder med ulige valens.



Opgaverne er 2.1 til 2.8 i det udleverede materiale.



Definition: Bro

En kant i en graf kaldes en *bro*, hvis grafen bliver usammenhængende, når kanten fjernes.

Fleurys algoritme (lukket Eulertur)

- Vælg en vilkårlig knude
- Gå langs en kant til en anden knude, "fjern" denne kant
- Hvis der kun er én kant videre, fortsæt da langs denne. Hvis der er flere kanter, vælg da en som ikke er en bro.
- Fortsæt denne proces, indtil Eulerturen er slut.

For en åben Eulertur: skal starte og slutte i en knude med ulige valens.



Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause**
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang

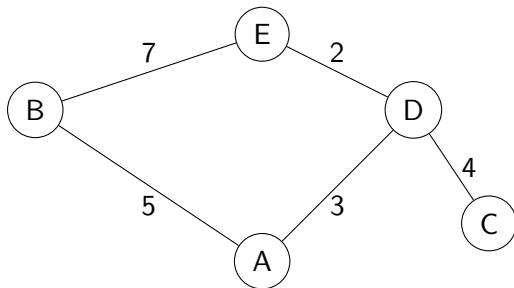


Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer**
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang



Vægtede grafer, korteste veje og mindste udspændende træer



Dijkstra's algoritme

- 1 Vælg en startknode s , og sæt afstanden fra s til alle andre knuder til uendelig, ∞ . Markér s som besøgt (en besøgt knude bliver aldrig besøgt igen).



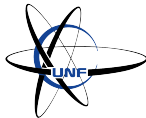
Dijkstra's algoritme

- 1 Vælg en startknode s , og sæt afstanden fra s til alle andre knuder til uendelig, ∞ . Markér s som besøgt (en besøgt knude bliver aldrig besøgt igen).
- 2 Udregn afstanden fra s til den nuværende knudes naboer. Hvis afstanden er kortere end den tidligere noterede afstand, erstat den gamle afstand med den nye.



Dijkstra's algoritme

- 1 Vælg en startknode s , og sæt afstanden fra s til alle andre knuder til uendelig, ∞ . Markér s som besøgt (en besøgt knude bliver aldrig besøgt igen).
- 2 Udregn afstanden fra s til den nuværende knodes naboer. Hvis afstanden er kortere end den tidligere noterede afstand, erstat den gamle afstand med den nye.
- 3 Udvælg knuden (der ikke nødvendigvis er en nabo til den nuværende knude) med kortest afstand til s og markér denne som besøgt. Denne knude bliver også den nye nuværende knude.

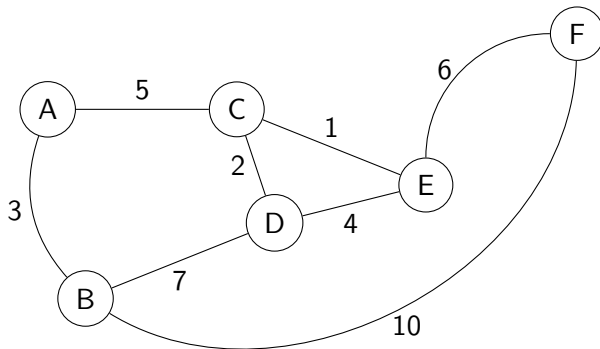


Dijkstra's algoritme

- 1 Vælg en startknode s , og sæt afstanden fra s til alle andre knuder til uendelig, ∞ . Markér s som besøgt (en besøgt knude bliver aldrig besøgt igen).
- 2 Udregn afstanden fra s til den nuværende knodes naboer. Hvis afstanden er kortere end den tidligere noterede afstand, erstat den gamle afstand med den nye.
- 3 Udvælg knuden (der ikke nødvendigvis er en nabo til den nuværende knude) med kortest afstand til s og markér denne som besøgt. Denne knude bliver også den nye nuværende knude.
- 4 Gentag trin 2 og 3 til alle knuder er besøgt.

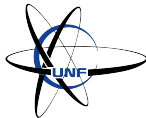


Eksempel



Eksempel (fortsat)

Nuværende knude	B	C	D	E	F
$A \rightarrow$	3	5	∞	∞	∞
$B \rightarrow$	✓	5	$3 + 7$	∞	$3 + 10$
$C \rightarrow$		✓	$5 + 2$	$5 + 1$	13
$E \rightarrow$			7	✓	$6 + 6$
$D \rightarrow$			✓		12
$F \rightarrow$					✓



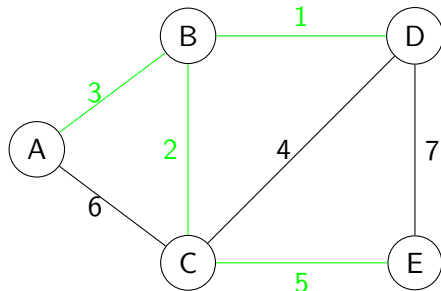
Sætning

Dijkstra's algoritme giver den korteste vej.

Vi udelader beviset, men det kan let findes online eller i lærebøger såsom "Introduction to Algorithms"



Mindste udspændende træer



Kruskals algoritme

- 1 Sortér kanterne i grafen efter vægt fra mindst til størst. Har nogle af kanterne ens vægt, er rækkefølgen ligegyldig. Lad A betegne mængden (som i starten er tom) af de kanter, der skal være med i vores træ.



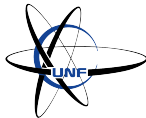
Kruskals algoritme

- 1 Sortér kanterne i grafen efter vægt fra mindst til størst. Har nogle af kanterne ens vægt, er rækkefølgen ligegyldig. Lad A betegne mængden (som i starten er tom) af de kanter, der skal være med i vores træ.
- 2 Kig på kanten med mindst vægt. Hvis tilføjelsen af kanten til A skaber en kreds i A , spring kanten over. Ellers tilføj kanten til A .

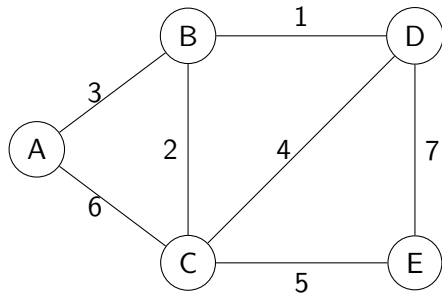


Kruskals algoritme

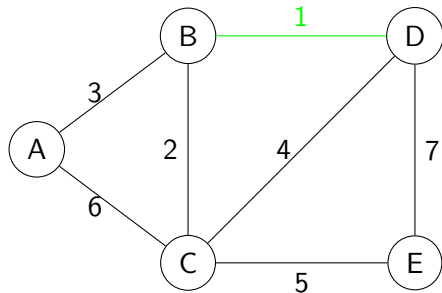
- 1 Sortér kanterne i grafen efter vægt fra mindst til størst. Har nogle af kanterne ens vægt, er rækkefølgen ligegyldig. Lad A betegne mængden (som i starten er tom) af de kanter, der skal være med i vores træ.
- 2 Kig på kanten med mindst vægt. Hvis tilføjelsen af kanten til A skaber en kreds i A , spring kanten over. Ellers tilføj kanten til A .
- 3 Gentag trin 2 for den næste kant i den sorterede liste af kanter, indtil alle kanter er blevet checket.



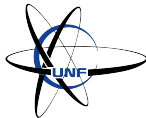
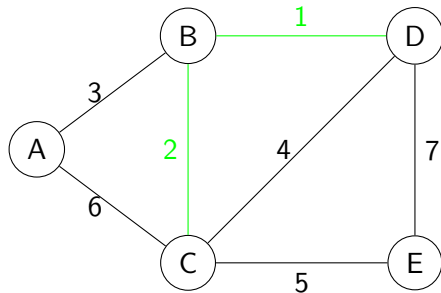
Eksempel



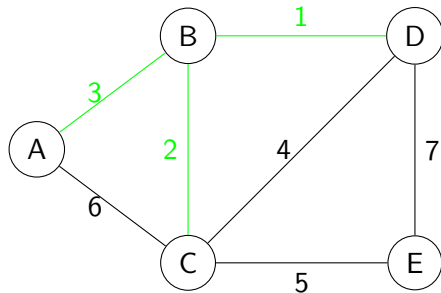
Eksempel



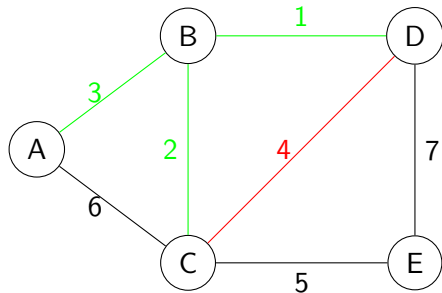
Eksempel



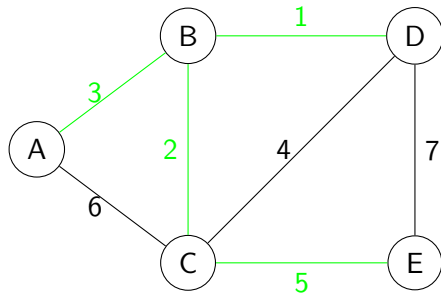
Eksempel



Eksempel



Eksempel

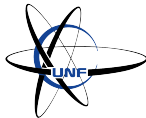


Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver**
- 8 Tak for denne gang



- Opgaverne er 3.1 til 3.9, hvis man vil arbejde med Djikstras algoritme. Vil man arbejde med Kruskals algoritme, se opgave 3.10 til 3.16.



Program

- 1 Hvad er grafteori?
- 2 Opgaver
- 3 Pause
- 4 Eulerture
- 5 Pause
- 6 Vægtede grafer og grafalgoritmer
- 7 Opgaver
- 8 Tak for denne gang**



Tak for denne gang

Andre arrangementer (foredrag, workshops og andet) i UNF København kan ses her:

<https://unf.dk/aktiviteter/?department=kbh>

Information om vores sommer-sciencecamps kan ses her: <https://unf.dk/sciencecamps/>

