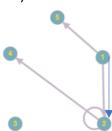
## Øving 6 – Algoritmer og datastrukturer

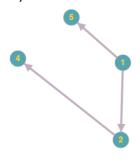
1.

a)



- b) Grafen har parallelle kanter e1 og e4
- c) Grafen har en løkke e2
- d) Grafen er ikke en simpel graf fordi den har parallelle kanter og en løkke
- e) Grafen er ikke en komplett graf fordi den er simpel
- f) Graden til node 2 er 5
- g) Totalgraden er 2 \* antall kanter = 5 = 10

h)



2. Alle lovlige tilstander:

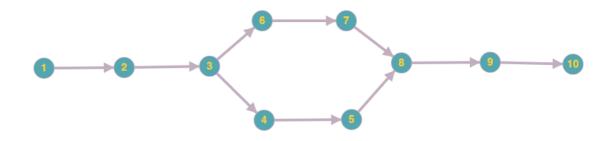
W = wolf

G = goat

C = cabbage

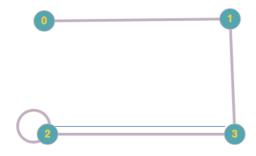
F = farmer

- 1) WGCF | 0
- 2) WC | GF
- 3) WCF | G
- 4) W | GCF
- 5) WGF | C
- 6) C | WFG
- 7) CGF | W
- 8) G | CWF
- 9) GF | WC
- 10) 0 | WGCF



3.

- a) En graf med fire hjørner av grad 1, 1, 1 og 4. Nei, grafen finnes ikke fordi totalgraden må være partall, noe som er 7 og oddetall i dette tilfellet
- b) En graf med fire hjørner av grad 1, 2, 3 og 4. Ja, grafen finnes.



c) En simpel graf med fem hjørner av grad 2, 3, 3 og 5. Nei, grafen finnes ikke fordi grafen er simpel som gjør at et hjørne maks kan ha en grad av 4

4.

- a) Nei, veien er ikke en krets fordi kanten v2 blir repetert
- b) Ja, veien er et spor
- c) Nei, veien er ikke et sport fordi den starter og slutter i samme hjørne
- d) Ja, veien er en simpel krets

5.

(2-tallet representer 2 looper. 8 tallet representerer 8 parallelle kanter) Har bare to landbiter, altså 2 hjørner. Med dette vil det altså være mulig å passere alle broene en gang og fortsatt havne på samme landbit som man startet på.



6.

- a) Har ikke en eulerkrets fordi v1 har en oddetallsgrad Har ikke et eulerspor fordi kanter blir repetert
- b) Har en eulerkrets fordi grafen inneholder ethvert hjørne og enhver kant, og graden i hvert hjørne er partall
  Har ikke et eulerspor fordi man ikke kan gå fra et hjørne til et annet uten å repetere
- c) Har ikke en eulerkrets fordi det ikke er mulig å gå tilbake der den startet Har ikke et eulerspor fordi kanter blir repetert
- d) Har ikke en eulerkrets Har et eulerspor C-D-A-B-C-F-E

en kan eller et hjørne

7.

- a) Har en Hamiltonkrets fordi hele grafen har en simpel krets fra a-g
- b) Har en Hamiltonkrets: v0-v3-v7-v4-v5-v6-v2-v1-v0
- c) Har ikke en Hamiltonkrets fordi den kan ikke starte og slutte på samme sted uten å repetere et hjørne
- 8. Se neste side

Alac	Dat - Ø	uing 6			
( ) ) "	- · · · · · ·	0			
801	2 3	14 5_			
	0 0 1	0 0			
2	0 0 1	00	1		
3	0 0 0	1 0	= A		
4	0 1 0				
5	0 0 0	00	JUL		
6)		101			
		~ _			
1,2	0010	0 00	100		
A =	0010	0 0 0	100		
	0001	0 00	010		
	0 1 0 0		001		
	00000	0)100	0007		
	00000	7 = 5 v	ur n light	h to	
	00010	1011-5	4		
	01001	2->	4		
	001=00	3->	2		
	00000	3 ->	2		
		143	3		

## Ian Evangelista

D (A)			
<u>Q</u>			
(0)			
A O C D			
A 0 2 1 0 B 2 0 1 2 = A			
6 1 1 0 1			
00210			
1,2			
d) A = 0 2 1 0 0 2 1 0			
1 1 0 1 1 1 0 1			
0210101			
= [5125] => A = [5125]			
1541 1541	5 12		
2427	15-		
[5125]	24.		
	- 1		
A = 55 23 30 55			
23 48 36 23 => 55 verer en 30 36 30 30 (an 'soi (on A -)	Pire.		
30 36 37 30 / Can 'cai (a)	1 30		