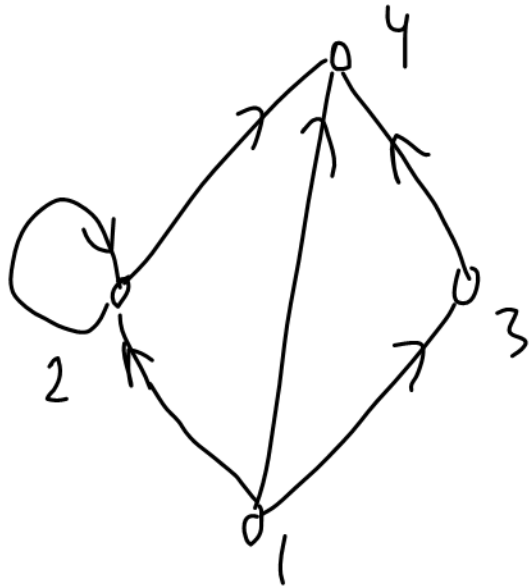


9.3 + 9.4

$$A = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$R = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 4), (3, 4), (2, 2)\}$$

$G = (A, R)$ en orienteerde graf

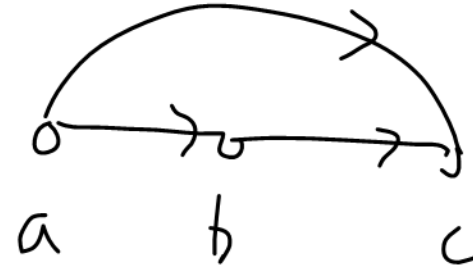


R Transitiv

$$(a, b), (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R$$



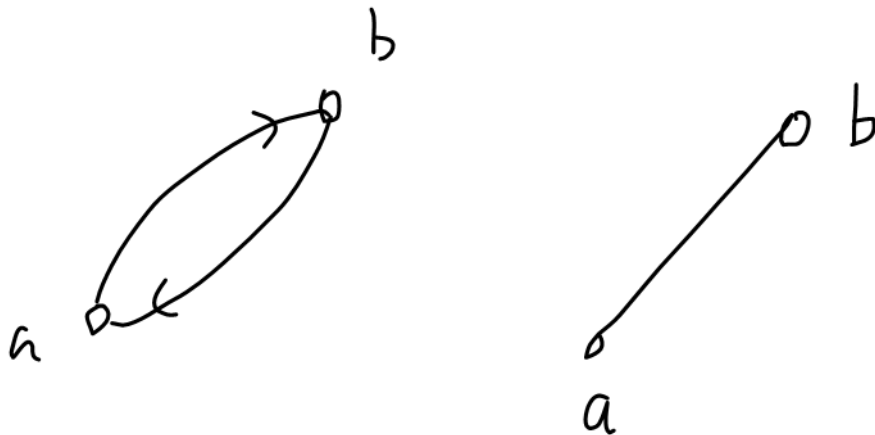
\Rightarrow



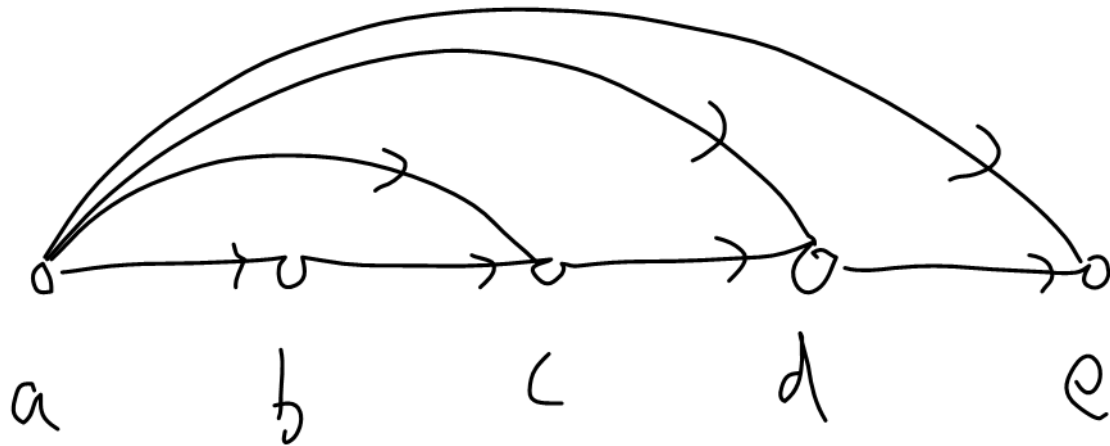
9.3.

En relation R på en (endelig) mængde A kan repræsenteres af en orienteret graf med punktmængde A og kantmængde R ; altså en kant fra a til b hvis aRb .

Hvis relationen er symmetrisk kan de to orienterede kanter (a, b) og (b, a) erstattes af en ikke-orienteret kant $\{a, b\}$.



En relation er transitiv hvis og kun hvis den opfylder at for ethvert par af punkter (a, b) hvor der er en vej af længde mindst 1 fra a til b gælder at aRb .



Transitiv afslutning af en relation R på en mængde A .

Hvis S_1 og S_2 er transitive relationer på A så er $S_1 \cap S_2$ også en transitiv relation på A .

Hvis $(a, b), (b, c) \in S_1 \cap S_2$

Så er $(a, b), (b, c) \in S_1$ og dermed $(a, c) \in S_1$

og $(a, b), (b, c) \in S_2$ og dermed $(a, c) \in S_2$

Altså $(a, c) \in S_1 \cap S_2$

Hvis $S_1, S_2, S_3, \dots, S_l$ er

transitive relationer, $R \subseteq S_i$ for alle i

Så sæt $S = S_1 \cap S_2 \cap S_3 \cap \dots \cap S_l$

Så er S en transitiv relation og $R \subseteq S$

Der findes en transitiv relation S på A så $R \subseteq S$, f.eks. $S = \underline{A \times A}$.

Den transitive afslutning af R er den mindste transitive relation S på A som opfylder at $R \subseteq S$.

S er altså fællesmængden af alle transitive relationer, der indeholder R .

På samme måde kan man definere reflektiv afslutning og symmetrisk afslutning (men *ikke* antisymmetrisk afslutning).

R : relation på A

Reflektiv afslutning

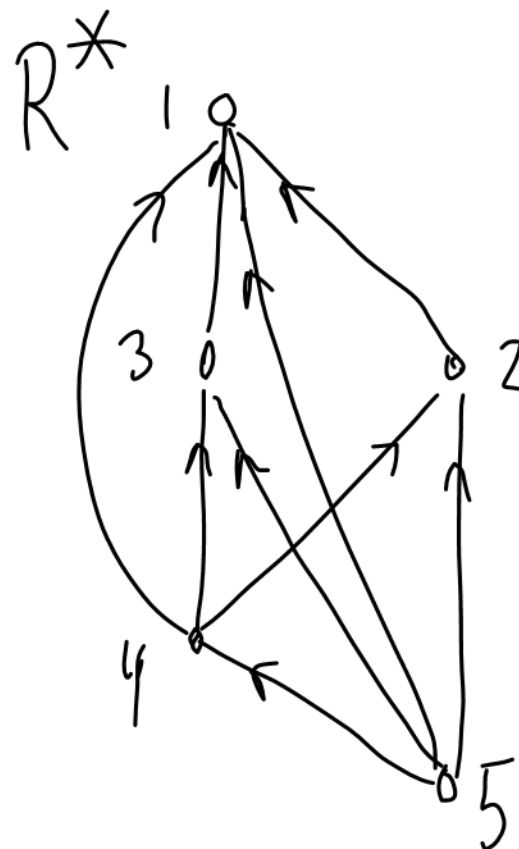
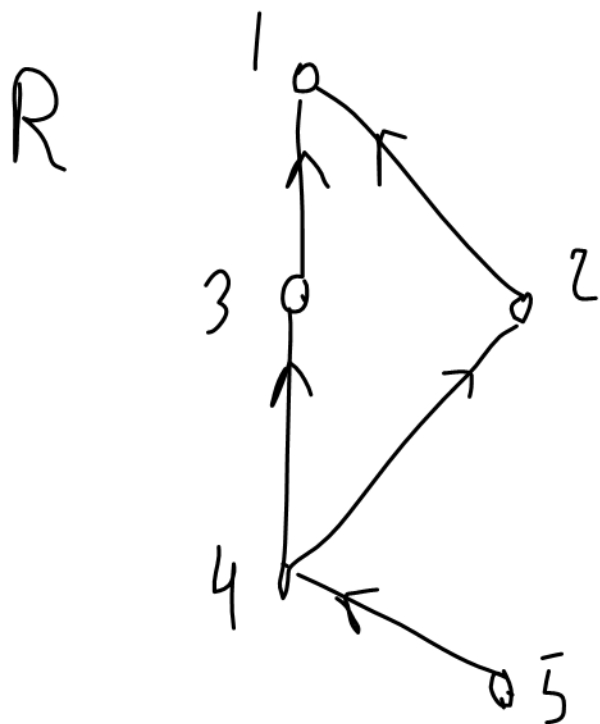
$$R \cup \{ (a, a) \mid a \in A \}$$

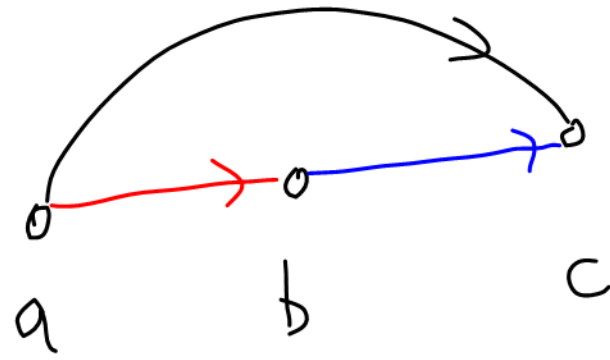
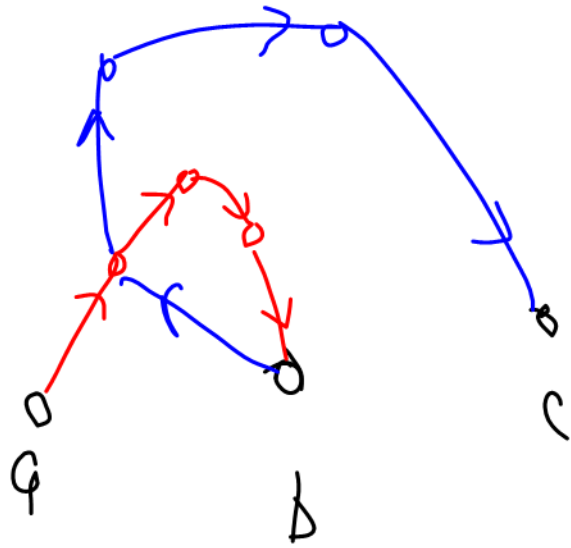
Symmetrisk afslutning

$$R \cup R^{-1}, \quad R^{-1} = \{ (b, a) \mid (a, b) \in R \}$$

Hvis R er en relation på A så er R^* relationen på A der opfylder at $\underline{aR^*b}$ hvis og kun hvis grafen der repræsenterer R har en vej fra a til b af længde mindst 1.

R^* er den transitive afslutning af R .





$(a, b) \in R^n$ hvis og kun hvis der er en vej af længde n fra a til b i grafen der repræsenterer R .

$$R^2 = R \circ R$$

$$(a, b) \in R^2 \iff \exists c (a R c \wedge c R b)$$

\iff grafen har vej af længde 2 fra a til b

$$R^* = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$$

2.6

Fra afsnit 1.1 har vi følgende bit-operationer: \vee og \wedge .

0 Falsk

1 Sand

$$0 \vee 0 = 0, \quad 0 \vee 1 = 1 \vee 0 = 1 \vee 1 = 1$$

$$1 \wedge 1 = 1, \quad 1 \wedge 0 = 0 \wedge 1 = 0 \wedge 0 = 0$$

En 0 – 1 matrix er en matrix hvor alle tal er enten 0 eller 1.

Vi definerer nye operationer på 0 – 1 matricer.

Hvis $A = [a_{ij}]$ og $B = [b_{ij}]$ er $n \times n$, 0 – 1 matricer så er $S = \underline{A \vee B}$ og $T = \underline{A \wedge B}$ også $n \times n$, 0 – 1 matricer defineret ved $S = [s_{ij}]$ og $T = [t_{ij}]$ hvor

$$s_{ij} = a_{ij} \vee b_{ij},$$

$$t_{ij} = \underline{a_{ij}} \wedge \underline{b_{ij}}.$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \vee \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \vee 1 & 1 \vee 0 \\ 0 \vee 1 & 0 \vee 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{R^*} \sim M_R \vee M_R \vee M_R \vee \dots$$

Desuden defineres produktet $P = A \odot B$, som også er en $n \times n$, 0 – 1 matrix ved $P = [p_{ij}]$ hvor

$$\underline{p_{ij}} = \underline{(a_{i1} \wedge b_{1j}) \vee (a_{i2} \wedge b_{2j}) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge b_{nj})}.$$

Dette kan også skrives som

$$\underline{p_{ij}} = \begin{cases} 1 \text{ hvis der findes } \ell \text{ s\u00e5 } a_{i\ell} = 1 \wedge b_{\ell j} = 1 \\ 0 \text{ ellers.} \end{cases}$$

$$i \left[\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right] \odot \left[\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right] \begin{matrix} j \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix}$$

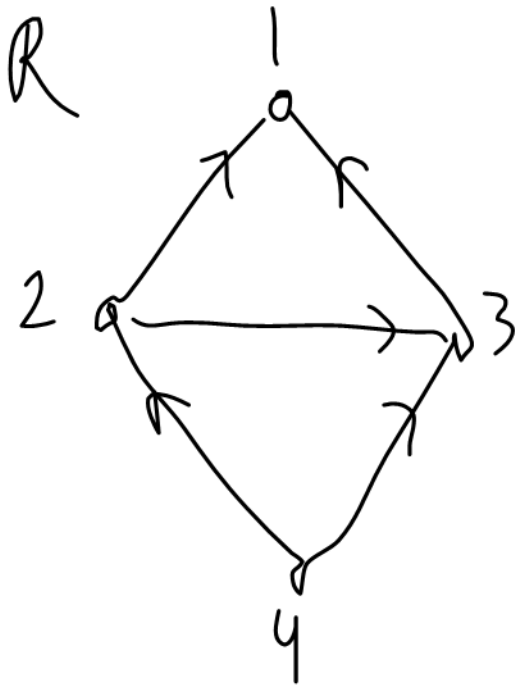
a_{ij}

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} \\ \\ \oplus \end{matrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

9.3 + 9.4

En relation R på $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ kan repræsenteres af en $n \times n$ matrix $M_R = [m_{ij}]$, hvor

$$m_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{hvis } \cancel{a_i R b_j} \quad a_i R a_j \\ 0 & \text{ellers.} \end{cases}$$



$$M_R = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

S, R relationer på A

Så er

$$M_{S \cup R} = \underline{M_S} \vee \underline{M_R}$$

$$M_{S \cap R} = M_S \wedge M_R$$

$$M_{S \circ R} = M_R \odot M_S$$

$$(a_i, a_j) \in S \circ R \Leftrightarrow \exists l (a_i R a_l \wedge a_l S a_j)$$

Indgang (i, j) i matrixen:

$$(M_{S \circ R})_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{hvis } \exists l \left((M_R)_{il} = 1 \wedge (M_S)_{lj} = 1 \right) \\ 0 & \text{ellers} \end{cases}$$

$$= (M_R \otimes M_S)_{ij}$$

~~Disse skal søges blandt de (højest n) punkter, der har afstand $\leq d$ fra v .~~

$$M_{R^*} = M_R \vee M_{R^2} \vee M_{R^3} \vee \dots$$

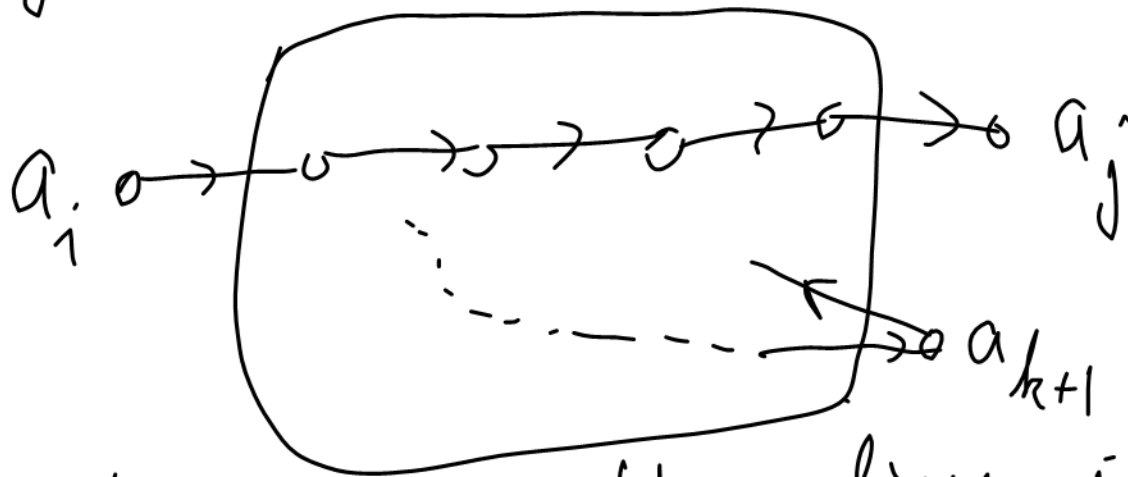
$$M_R \vee M_R \otimes M_R \vee M_R \otimes M_R \otimes M_R \vee \dots$$

R : en relation på $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ repræsenteret af matricen M_R .

Bestem matricen M_{R^*} , der repræsenterer relationen

$$R^* = \{(a, b) \in A \times A \mid \text{der findes en vej fra } a \text{ til } b\}.$$

Vej fra a_i til a_j i R



Vejens indre punkter ligger i $\{a_1, a_2, a_3, \dots, a_k\}$

$k=0$: Vejen består af én kant (a_i, a_j)

$k=n$: alle veje

procedure Warshall (M_R : $n \times n$, $\{0, 1\}$ matrix)

$W := M_R$ $\{W = [w_{ij}]\}$

$k := 0$

while $k < n$

$k := k + 1$

for $i := 1$ **to** n

for $j := 1$ **to** n

if $w_{ik} = 1 \wedge w_{kj} = 1$ **then** $w_{ij} := 1$

$\{W = M_{R^*}\}$

Invariant for while-løkken: $w_{ij} = 1$ hvis der findes en vej af længde mindst 1 fra a_i til a_j hvor alle indre punkter $\in \{a_1, \dots, a_k\}$. Ellers er $w_{ij} = 0$.

9.5

En relation \sim på en mængde A siges at være en ækvivalensrelation hvis

- \sim er reflektiv,
- \sim er symmetrisk og
- \sim er transitiv.

EKS $A =$ mængden af studerende på P2.

$a \sim b$ hvis a og b er samme gruppe.

\sim er en ækvivalens relation.

EKS

S er mængden af alle funktioner fra A
til B

Lad $t \in S$

Relation på S :

$f \sim g$ hvis $f(t) = g(t)$

\sim er en ækvivalens relation.

EKS

Lad $m \in \mathbb{Z}$, $m \geq 2$

En relation på \mathbb{Z} defineret ved

$$a \equiv b \pmod{m} \quad \text{hvis} \quad m \mid a - b$$

refleksiv $m \mid a - a = 0$

symmetrisk $m \mid a - b \Rightarrow m \mid b - a$

transitiv $m \mid a - b$ og $m \mid b - c \Rightarrow$

$$m \mid a - b + b - c = a - c$$

Hvis A er mængde og hvis K er en mængde af ikke-tomme delmængder af A (altså: $K \subseteq P(A)$, $\emptyset \notin K$) som opfylder at hvert element i A tilhører præcis én af mængderne i K så siger vi at K er en klassesdeling af A og mængderne i K kaldes klasser.

Hvis A er en mængde med klassesdeling K så er relationen \sim på A defineret

$$a \sim b \Leftrightarrow a \text{ og } b \text{ tilhører samme klasse i } K$$

en ækvivalensrelation.

Omvendt, hvis \sim er en ækvivalensrelation på A så udgør de forskellige ækvivalensklasser en klassesdeling af A .