### Übung "Grundbegriffe der Informatik"

7.12.2012 Willkommen zur achten Übung zur Vorlesung Grundbegriffe der Informatik



Matthias Janke email: matthias.janke ät kit.edu

#### Organisatorisches

- ► Anmeldung für den Übungsschein nicht vergessen!
- Gestern waren 496 Personen angemeldet
- Da fehlen evtl immer noch ein paar Anmeldungen...
- Anmeldung über Studierendenportal: http://www.studium.kit.edu

# Überblick

Matrizen

Warshall-Algorithmus

Matrizen 3

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

Matrizen 4/73

$$\left(\begin{array}{cccccc}
1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Einheitsmatrix

Matrizen 5/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

Einheitsmatrix Graph:











Matrizen 6/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

#### Allgemein:

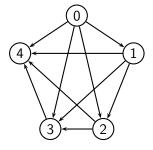
$$\left(\begin{array}{ccccc}
1 & 0 & \dots & 0 \\
0 & 1 & \ddots & \vdots \\
\vdots & \ddots & \ddots & 0 \\
0 & \dots & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Matrizen 7/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Matrizen 8/73

Graph:



Matrizen 9/

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Allgemein:

$$\begin{pmatrix}
0 & 1 & \dots & 1 \\
0 & \ddots & \ddots & \vdots \\
\vdots & \ddots & \ddots & 1 \\
0 & \dots & 0 & 0
\end{pmatrix}$$

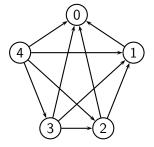
Matrizen 10/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Pfeile umkehren?

Matrizen 11/73

Pfeile umkehren?



Matrizen 12/

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Pfeile umkehren?

Matrizen 13/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}\right)$$

Matrizen 14/73

Pfeile umkehren  $\Rightarrow$   $(x,y) \in E' \iff (y,x) \in E$  $\Rightarrow$   $A'_{ij} = 1 \iff A_{ji} = 1 \Rightarrow A'_{ij} = A_{ji}$ Spiegeln an Diagonale!

Matrizen 15/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Ungerichteter Graph?

Matrizen 16/73

$$\left(\begin{array}{ccccccc}
0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0
\end{array}\right)$$

Ungerichteter Graph 
$$U = (V, E')$$
?  
 $(x,y) \in E'_g \iff \{x,y\} \in E' \leftarrow (x,y) \in E \lor (y,x) \in E$ 

Matrizen 17/73

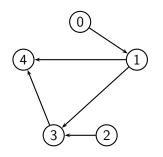
$$\left(\begin{array}{cccccc}
0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0
\end{array}\right)$$

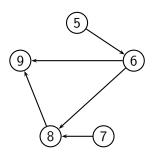
Ungerichteter Graph 
$$U = (V, E')$$
?  
 $(x, y) \in E'_g \iff \{x, y\} \in E' \Leftarrow (x, y) \in E \lor (y, x) \in E$   
 $A'_{ij} = 1 \Leftarrow A_{ij} = 1 \lor A_{ji} = 1 \Rightarrow A'_{ij} = sgn(A_{ij} + A_{ji})$ 

Matrizen 18/73

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}\right)$$

Matrizen 19/73

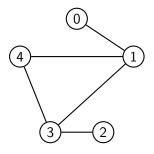




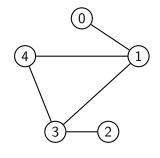
Matrizen 20/73

Matrizen 21/73

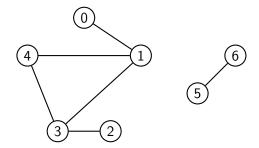
Matrizen 22/73



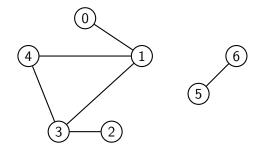
Matrizen 23/73



Matrizen 24/73



Matrizen 25/73



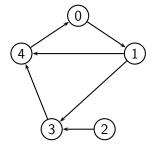
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Matrizen 26/73

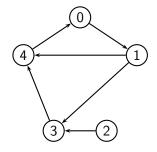
Schematisch:

$$\left(\begin{array}{cccc} 1 & \dots & 1 & & \\ \vdots & \ddots & \vdots & & 0 \\ 1 & \dots & 1 & & \\ & & 0 & & 1 & 1 \\ & & & & 1 & 1 \end{array}\right)$$

Matrizen 27/73

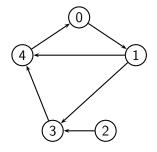


Matrizen 28/73



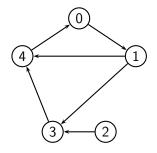
$$A = \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Matrizen 29/73



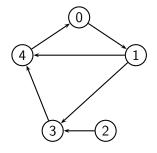
$$A^2 = \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{array}\right)$$

Matrizen 30/73



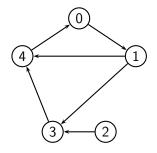
$$A^{3} = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array}\right)$$

Matrizen 31/73



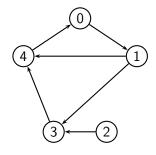
$$A^4 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} 
ight)$$

Matrizen 32/73



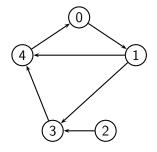
$$\textit{Summe} = \left( \begin{array}{ccccc} 3 & 2 & 0 & 1 & 2 \\ 2 & 3 & 0 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 2 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

Matrizen 33/73



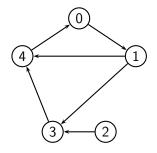
$$W = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{array}\right)$$

Matrizen 34/73



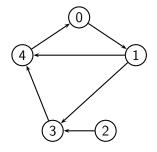
$$W_0 = \left( egin{array}{ccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} 
ight)$$

Matrizen 35/73



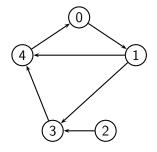
$$W_1 = \left(egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}
ight)$$

Matrizen 36/73



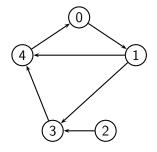
$$W_2 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} 
ight)$$

Matrizen 37/73

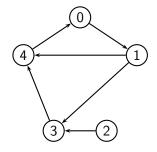


$$W_3 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} 
ight)$$

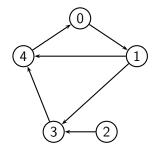
Matrizen 38/73



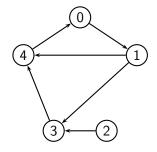
$$W_4 = \left(egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}
ight)$$



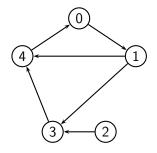
$$W_5 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} 
ight)$$



$$W_6 = \left(egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}
ight)$$



$$W_7 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} 
ight)$$



$$W_8 = \left( egin{array}{ccccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{array} 
ight)$$

#### Graphen

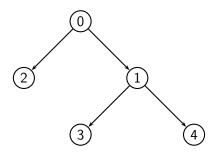
Geben Sie für die folgenden Matrizen jeweils an, ob sie Wegematrix eines Graphen sein können.

Begründen Sie Ihre Antworten! (Insbesondere: Geben Sie für Matrizen M, die Wegematrix sein können, einen Graphen an, dessen Wegematrix M ist.)

a) 
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

a) 
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

▶ Die Matrix ist Wegematrix des folgenden Graphen:



- ▶ Die Matrix kann keine Wegematrix sein:
- ► Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom vierten Knoten zum ersten Knoten
- ► Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom ersten Knoten zum zweiten Knoten
- ► Laut Matrix gibt es aber keinen Pfad vom vierten Knoten zum zweiten Knoten. Widerspruch!

- ▶ Die Matrix kann keine Wegematrix sein:
- ► Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom vierten Knoten zum ersten Knoten.
- Laut Matrix g\u00e4be es einen Pfad vom ersten Knoten zum zweiten Knoten
- ► Laut Matrix gibt es aber keinen Pfad vom vierten Knoten zum zweiten Knoten. Widerspruch!

- ▶ Die Matrix kann keine Wegematrix sein:
- Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom vierten Knoten zum ersten Knoten.
- ► Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom ersten Knoten zum zweiten Knoten.
- ► Laut Matrix gibt es aber keinen Pfad vom vierten Knoten zum zweiten Knoten. Widerspruch!

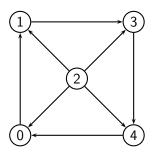
- ▶ Die Matrix kann keine Wegematrix sein:
- Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom vierten Knoten zum ersten Knoten.
- ► Laut Matrix gäbe es einen Pfad vom ersten Knoten zum zweiten Knoten.
- ► Laut Matrix gibt es aber keinen Pfad vom vierten Knoten zum zweiten Knoten. Widerspruch!

c) 
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Matrizen 50/73

c) 
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

▶ Die Matrix ist Wegematrix des folgenden Graphen:



Matrizen 51/73

 $\mathsf{d}) \left( \begin{array}{cccccc} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array} \right)$ 

Matrizen 52/73

```
d) \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}
```

- ▶ Die Matrix kann keine Wegematrix eines Graphen sein:
- Nach Matrix müsste es Pfade vom fünften zum ersten und vom ersten zum zweiten Knoten geben.
- ▶ Dann müsste es auch Pfad vom fünften zum zweiten Knoten geben. Widerspruch!

Matrizen 53/73

# Überblick

Matrizen

Warshall-Algorithm us

```
Variation des Algorithmus:  \begin{array}{l} \text{for } k = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ for } i = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ for } j = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ } A[i][j] \leftarrow A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j] \\ \text{ od} \\ \end{array}
```

```
Variation des Algorithmus for k=0 to n-1 do for i=0 to n-1 do for j=0 to n-1 do A[i][j] \leftarrow A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j] od od od Wann ist A[i][j] am Ende ungleich 0?
```

```
Variation des Algorithmus  \begin{array}{l} \text{for } k = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ for } i = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ for } j = 0 \text{ to } n-1 \text{ do} \\ \text{ } A[i][j] \leftarrow A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j] \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ Wann ist } A[i][j] \text{ am Ende ungleich } 0? \\ \text{ Durchlauf } k : A[i][j] \text{ ungleich } 0, \text{ falls } A[i][j] \text{ vorher ungleich } 0, \\ \end{array}
```

```
Variation des Algorithmus
 for k=0 to n-1 do
     for i=0 to n-1 do
        for j=0 to n-1 do
      A[i][j] \leftarrow A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j]
     od
  od
od
Wann ist A[i][j] am Ende ungleich 0?
Durchlauf k: A[i][j] ungleich 0, falls A[i][j] vorher ungleich 0,
oder sowohl A[i][k] als auch A[k][j] ungleich 0.
```

```
Variation des Algorithmus
 for k=0 to n-1 do
     for i=0 to n-1 do
        for j=0 to n-1 do
      A[i][j] \leftarrow A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j]
     od
  od
od
Wann ist A[i][j] am Ende ungleich 0?
Durchlauf k: A[i][j] ungleich 0, falls
\max\{A[i][j], \min\{A[i][k], A[k][j]\}\} ungleich 0.
```

```
Weitere Variation des Algorithmus
 for k=0 to n-1 do
     for i=0 to n-1 do
        for j=0 to n-1 do
      A[i][j] \leftarrow \max\{A[i][j], \min\{A[i][k], A[k][j]\}\}
     od
  od
od
Wann ist A[i][j] am Ende ungleich 0?
Durchlauf k: A[i][j] ungleich 0, falls
\max\{A[i][j], \min\{A[i][k], A[k][j]\}\} ungleich 0.
```

```
Weitere Variation des Algorithmus  \begin{array}{l} \text{for } k{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ for } i{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ for } j{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ } A[i][j] \leftarrow \max\{A[i][j], \min\{A[i][k], A[k][j]\}\} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ } \rightarrow \text{ Zweiter Teil des Warshall-Algorithmus nach Initialisierung!} \end{array}
```

```
Weitere Variation des Algorithmus \begin{array}{l} \text{for } k{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ for } i{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ for } j{=}0 \text{ to } n{-}1 \text{ do} \\ \text{ } A[i][j] \leftarrow sgn(A[i][j] + A[i][k] \cdot A[k][j]) \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ od} \\ \text{ } \rightarrow \text{ Zweiter Teil des Warshall-Algorithmus nach Initialisierung!} \end{array}
```

### Der Warshall-Algorithmus - Beispiel

```
for k \leftarrow 0 to n-1 do
      for i \leftarrow 0 to n-1 do
        for i \leftarrow 0 to n-1 do
           W[i,j] \leftarrow \max(W[i,j], \min(W[i,k], W[k,j]))
         od
      od
od
 W nach Initialisierung (Diagonalen mit 1 gefüllt)
W = \left( egin{array}{cccccc} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array} 
ight)
```

### Der Warshall-Algorithmus - Beispiel

```
for k \leftarrow 0 to n-1 do
      for i \leftarrow 0 to n-1 do
        for i \leftarrow 0 to n-1 do
           W[i,j] \leftarrow \max(W[i,j], \min(W[i,k], W[k,j]))
         od
      od
od
 W nach Initialisierung (Diagonalen mit 1 gefüllt)
W = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array}\right)
```

W nach Initialisierung (Diagonalen mit 1 gefüllt)

$$W = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} W_0 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

W nach Initialisierung (Diagonalen mit 1 gefüllt)

$$W = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} W_0 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

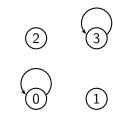
W nach Initialisierung (Diagonalen mit 1 gefüllt)

$$W = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} W_0 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

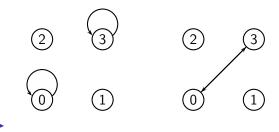
$$W_1 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \dots$$

Zeichnen Sie alle gerichteten Graphen  $G=(\mathbb{G}_4,E)$  für deren Adjazenzmatrix **A** gilt:

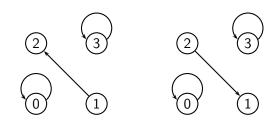
erste Möglichkeit:



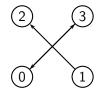
▶ erste Möglichkeit + zweite Möglichkeit



▶ dritte Möglichkeit + vierte Möglichkeit



▶ fünfte Möglichkeit + sechste Möglichkeit





#### Das wars für heute...

#### Themen für das achte Übungsblatt:

- schon wieder Graphen zeichnen
- Adjazenz-/Wegematrizen
- Warshall Algorithmus

Schönes Wochenende!