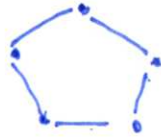


5. Vorlesung.



K_5



C_5

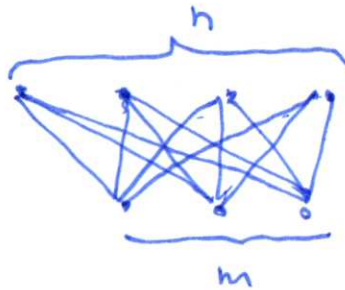
Weg:



P_5

$$P_n = (\{0, 1, \dots, n\}, \{\{i, i+1\} : 0 \leq i < n\})$$

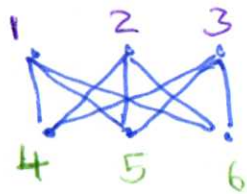
Vollständig bipartite Graphen



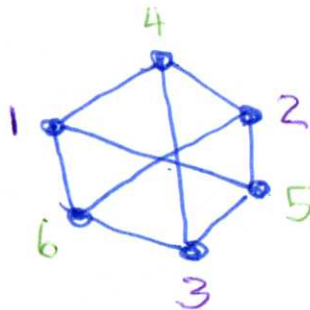
$K_{m,n}$

$$V(K_{m,n}) = \{u_1, \dots, u_m, v_1, \dots, v_n\}$$

$$E(K_{m,n}) = \{\{u_i, v_j\} : 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n\}$$



$K_{3,3}$

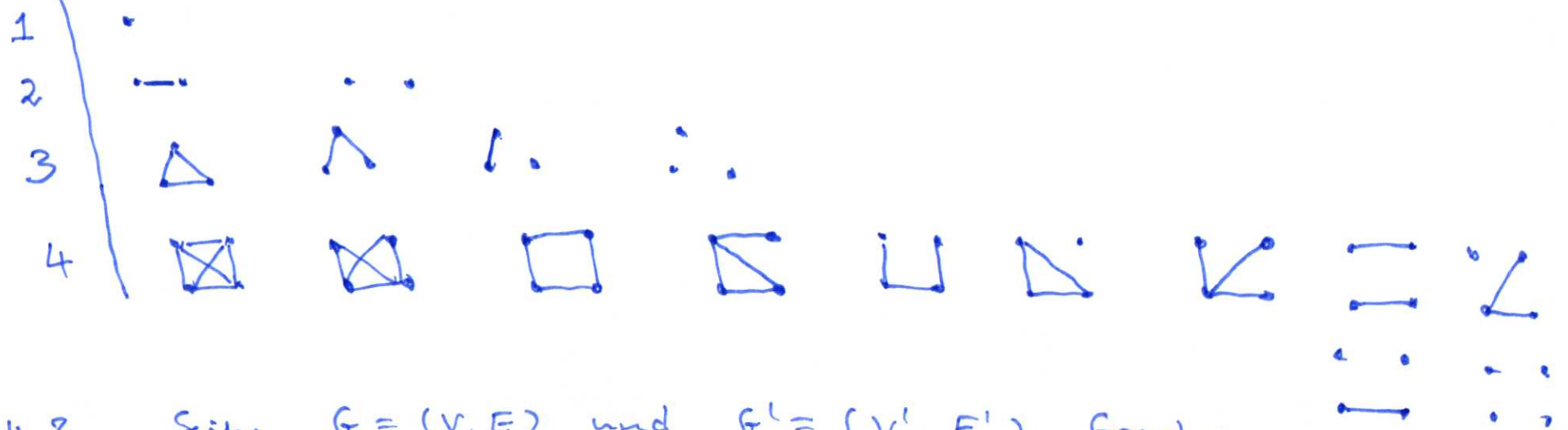


Dfn 4.2. Zwei Graphen $G = (V, E)$, $G' = (V', E')$ heißen isomorph, wenn es eine Bijektion $\varphi: V \rightarrow V'$ gibt mit

$$\forall x, y \in V \quad [\{x, y\} \in E \iff \{\varphi(x), \varphi(y)\} \in E']$$

Isomorphie ist eine Äquivalenzrelation.

n | Graphen mit n Ecken



Dfn 4.3. Seien $G = (V, E)$ und $G' = (V', E')$ Graphen.

- G heißt Teilgraph von G' wenn $V \subseteq V'$, $E \subseteq E'$
- G heißt induzierter Teilgraph (Untergraph) ^{von G'} , wenn

$$V \subseteq V' \text{ und } E = E' \cap V^{(2)}$$

3

Ist G ein Graph, so schreiben wir $V(G)$, $E(G)$ für die Eckenmenge bzw. die Kantenmenge von G . Ist G ein Graph und $X \subseteq V(G)$ so schreiben wir $G[X] = (X, E(G) \cap X^{(2)})$ für den von X induzierten Teilgraphen von G .

Ein Weg in einem Graphen G ist ein Teilgraph von G , der ein Weg ist. Man kann Wege in G als Folgen

$$v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \dots v_{t-1} e_t v_t$$

mit paarweise verschiedenen Ecken $v_0, \dots, v_t \in V(G)$

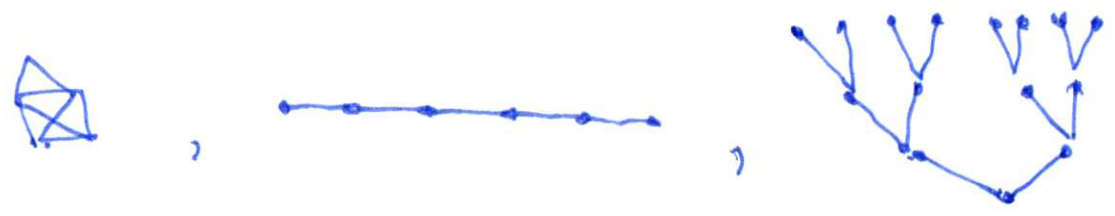
und Kanten $e_i = \{v_{i-1}, v_i\} \in E(G)$ beschreiben.

Die Zahl t heißt Länge des Weges. Wir erlauben

Wege der Länge 0, die nur aus einer Ecke bestehen.

Ein Graph G heißt zusammenhängend, wenn es für je zwei Ecken $x, y \in V(G)$ einen Weg von x nach y gibt.

Beispiele:



sind zsh.



ist nicht zsh.

Es sei G ein Graph. Definiere eine Relation \sim auf $V(G)$

durch:

$x \sim y$ genau dann wenn es einen Weg in G von x nach y gibt.

Offenbar ist \sim reflexiv und symmetrisch.

Anßerdem ist \sim transitiv, denn: Sei $x \sim y, y \sim z$.

Indem wir einen Weg von x nach y und einen Weg von y nach z hintereinander hängen, erhalten wir eine Folge

$$(*) \quad x = v_0 e_1 v_1 e_2 \dots v_{t-1} e_t v_t = z$$

mit

- $v_0, v_1, \dots, v_t \in V(G)$
- $e_i = \{v_{i-1}, v_i\} \in E(G)$ für alle $i \in [t]$.

Unter allen solchen Folgen sei $(*)$ so gewählt, dass t minimal ist.

Dann ist $v_i \neq v_j$ für $0 \leq i < j \leq t$, da sonst

$$x = v_0 e_1 v_1 \dots v_i e_{j+1} v_{j+1} \dots v_t = z$$

der Minimalität von t widerspräche, also ist $(*)$ ein Weg

und es gilt $x \sim z$.

Insgesamt ist \sim eine Äquivalenzrelation.

Es seien V_1, \dots, V_k die Äquivalenzklassen von \sim .

Dann heißen $G[V_1], \dots, G[V_k]$ die Komponenten von G .



Sei G ein Graph. Ein Spaziergang in G ist eine Folge

$$v_0 e_1 v_1 \dots v_{t-1} e_t v_t$$

mit

- $v_0, \dots, v_t \in V(G)$
- $e_i = \{v_{i-1}, v_i\} \in E(G)$ für alle $i \in [t]$,

Satz 4.5. Seien G ein Graph und $x, y \in V(G)$,

Es gibt genau dann einen Weg von x nach y , wenn es einen Spaziergang von x nach y gibt.

Beweis. \Rightarrow klar, da Wege Spaziergänge sind.

⇐ Ein kürzester Spatingang von x nach y ist ein Weg. □

Definition 4.6. Es sei $G = (V, E)$ ein zsh. Graph. Für je zwei Ecken $x, y \in V$ heißt

$$d(x, y) = \min \{ t \in \mathbb{N}_0 : \text{es gibt einen Weg von } x \text{ nach } y \text{ der Länge } t \}$$

der Abstand von x nach y .

Beispiel.



$$d(1, 2) = 2$$

Beobachtung 4.7. Ist $G = (V, E)$ ein Graph, so ist (V, d) ein metrischer Raum, d.h.

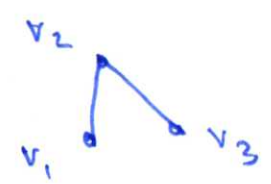
- $d(x, y) \geq 0$ für alle x, y und $d(x, y) = 0 \iff x = y$.
- $d(x, y) = d(y, x)$ für alle $x, y \in V$
- $d(x, z) \leq d(x, y) + d(y, z)$ für alle $x, y, z \in V$
 ("Dreiecksungleichung")

Def. 4.8. Es sei G ein Graph mit n Ecken und $V(G) = \{v_1, \dots, v_n\}$.

Die Adjazanzmatrix $A_G = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq n \times n}$ ist die $(n \times n)$ -Matrix mit

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{wenn } \{v_i, v_j\} \in E(G) \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

Beispiel.



hat Adjazanzmatrix

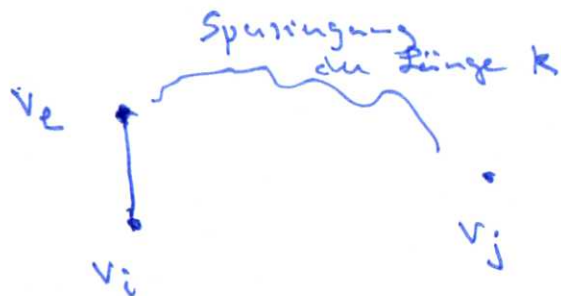
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

9
Lemma 4.9. Es sei G ein Graph mit n Ecken, $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$,
 A_G die Adjazenzmatrix von G , $k \in \mathbb{N}$ und $A_G^k = (a_{ij}^{(k)})_{1 \leq i, j \leq n}$.
 Für alle $i, j \in [n]$ ist $a_{ij}^{(k)}$ die Anzahl der Spurringänge in G
 der Länge k von v_i nach v_j .

Beweis. Induktion nach k .

$k=1$ | klar, nach Definition von A_G .

$k \rightarrow k+1$ | Betrachte $i, j \in [n]$. Es gebe Q Spurringänge von
 v_i nach v_j der Länge $k+1$. Nun



$$Q = \sum_{\substack{\ell \in [n] \\ \{v_i, v_j\} \in E(G)}} \text{Anzahl der Spurringänge der Länge } k \text{ von } v_\ell \text{ nach } v_j.$$

Nach Ind. Ann. ist also

$$Q = \sum_{\substack{e \in [n] \\ \{v_i, v_c\} \in E(G)}} a_{ij}^{(k)} = \sum_{e \in [n]} a_{ie} a_{ej}^{(k)}$$

= Skalarprodukt der i -ten Zeile von A_G
 mit der j -ten Spalte von A_G^k

$$= a_{ij}^{(k+1)} \quad (\text{da } A_G^{k+1} = A_G \cdot A_G^k) \quad \square$$

Euler'sche Graphen.

