

Def 2.6: a) Ein Graph $H = (W, F)$ heißt Subgraph von einem Graphen $G = (V, E)$, wenn

$$W \subset V$$

$$F \subset E$$

Schreibe dann $H \subset G$.

Beim 2.8: Wir schreiben $A \subset B$ für zwei Mengen A und B , wenn $\forall a \in A : a \in B$. Also insbesondere $A \subset A$.

(" \subseteq " wird in dieser VL nicht benutzt.)

Echte Teilmenge: $A \subsetneq B$

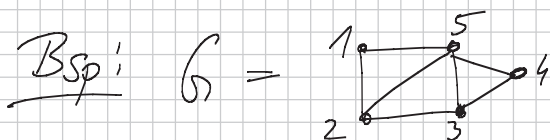
Def: b) Ein Graph $H = (W, F)$ heißt induzierter Subgraph von $G = (V, E)$, wenn $W \subset V$ und

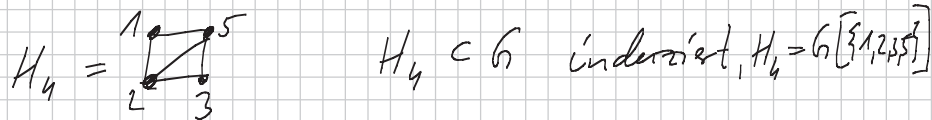
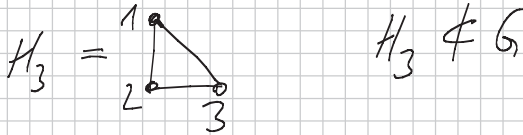
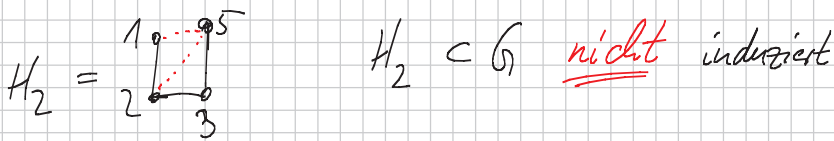
$F = \{e \in E : e \subset W\}$. Die beiden Knoten v und w sind in W .

$e = 2$ -elementige
Teilmenge von
Knotenmenge

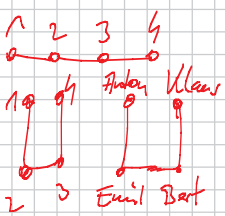
(D.h. alle Kanten von G innerhalb von W existieren auch in H .)

Schreibe: $H = G[W]$



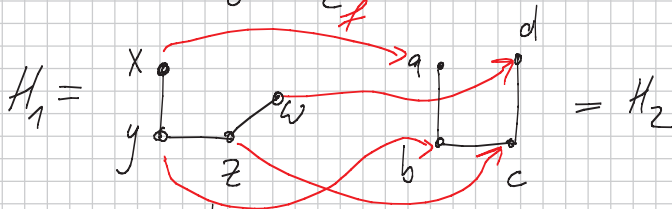
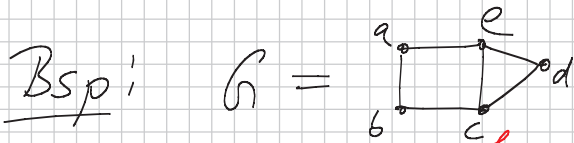


Graphgleich?

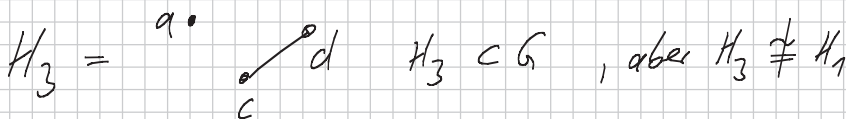


Def 2.9: Zwei Graphen $G_1 = (V_1, E_1)$ und $G_2 = (V_2, E_2)$ heißen isomorph, schreibe $G_1 \cong G_2$, wenn

\exists Bijektion $f: V_1 \rightarrow V_2$ mit
 $\forall v, w \in V_1$ gilt $\{v, w\} \in E_1 \Leftrightarrow \{f(v), f(w)\} \in E_2$



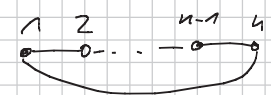
$H_1 \notin G \quad H_2 \subset G \quad \text{mit } H_1 \cong H_2$



Def 2.11: $n \in \mathbb{N}_0$: $P_n :=$  Weg/Platz
path

$P_0 = \bullet$
 $P_1 = \text{---}$

$n \in \mathbb{N}$
 $n \geq 3$

$C_n :=$  Kreis
cycle

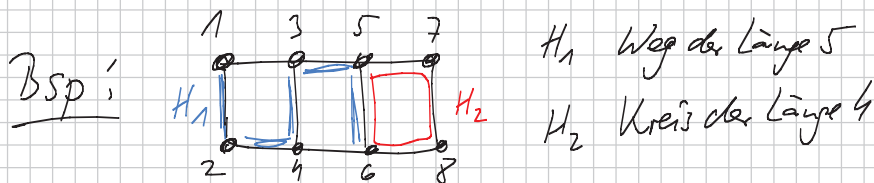
Wenn $H \cong P_n$, dann ist H ein Weg der Länge n .

In diesem Fall hat H genau 2 Blätter. (falls $n \geq 1$)

→ Anfangs- und Endknoten von H

→ H heißt auch x - y -Weg / x, y -Weg

Wenn $H \cong C_n$, dann ist H ein Kreis der Länge n .



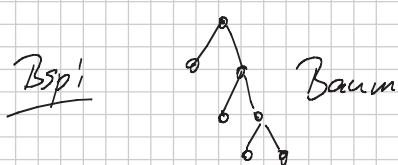
Def 2.13 Sei $G = (V, E)$ ein Graph.

a) G heißt kreisfrei, wenn G keinen Kreis als Subgraphen enthält.




b) G heißt zusammenhängend (zshg.), wenn $\forall x, y \in V$ existiert ein x, y -Weg als Subgraph von G .

c) Wenn G kreisfrei und zshg., nennen wir G einen Baum.



d) G kreisfrei $\Rightarrow G$ Wald



Def. 2.15

a) Sei $G = (V, E)$ ein Graph, $x \in V, S \subseteq V, e \in E, F \subseteq E$.

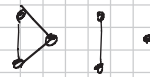
$G-x := G[V \setminus \{x\}]$ entferne Knoten x (und alle Kanten, die x enthalten)

$G-S := G[V \setminus S]$ entferne Knoten S (und alle Kanten, die einen Knoten aus S enthalten)

$G-e := (V, E \setminus \{e\})$ entferne Kante e

$G-F := (V, E \setminus F)$ entferne alle Kanten aus F

b) Zusammenhangskomponente

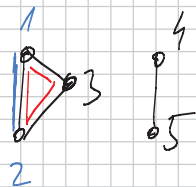


Wenn $G = (V, E)$ Graph und $H = G[W]$ ein zshg., induzierter Subgraph von G ist, so dass

es keine Teilmenge W' mit $W \subsetneq W' \subseteq V$ gibt, so dass $G[W']$ zshg. ist, dann heißt H Zusammenhangskomponente.

H ist also inklusionsmaximal zshg. Subgraph

Bsp:



inklusionsmaximal zshg.

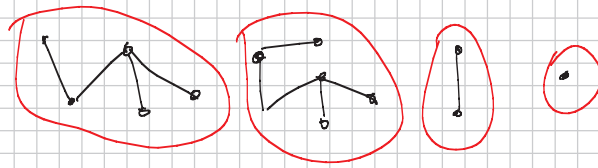
$\swarrow \Rightarrow$ zshg.-Komponente

$H_1 = G[\{1, 2, 3\}]$ $H_2 = G[\{1, 2, 3, 4\}]$ mit $\{1, 2\} \subsetneq \{1, 2, 3\}$

$\Rightarrow H_1$ ist nicht inklusionsmaximal zshg., da wir Knoten 3 hinzufügen können (nebst Kanten $\{1, 3\}, \{2, 3\}$)

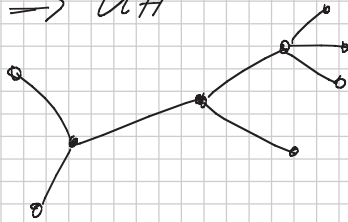
Lemma 2.16

a) Die Zshg.-Komponenten eines kreisfreien Graphen sind Bäume.



Zshg.-Komponente: zshg + kreisfrei \rightarrow Baum

b) Jeder Baum mit mindestens zwei Knoten hat mindestens 2 Blätter. \rightarrow ÜA



c) Wenn G ein beliebiger Baum und b ein beliebiges Blatt von G , dann ist $G-b$ wieder ein Baum.

Satz 2.17: Sei $G = (V, E)$ ein Graph. Es gelte $n := |V|, m := |E|$.

Dann sind äquivalent:

- G ist ein Baum,
- G ist zshg und $m = n - 1$
- G ist kreisfrei und $m = n - 1$
- G ist kantenmaximal kreisfrei,

d.h. G ist kreisfrei und Hinzufügen jeder weiteren Kante zerstört Kreisfreiheit

e) G ist kantenn minimal zshg,
d.h. G ist zshg. und Entfernen jeder Kante
zerstört den Zusammenhang

f) Zu je zwei Knoten $x, y \in V$ gibt es genau einen
 x, y -Weg.

Bew: UA