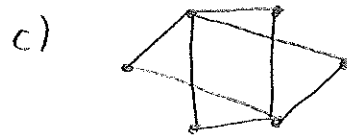


"Übungsblatt Montag

- | 1. | Ecken | Kanten |
|----|----------------------|----------------|
| a) | Schüler | kennt |
| b) | Flughafen/Stadt | Flugverbindung |
| c) | Schüler, Instrumente | spielt |
| d) | Personen | kennt |

2. Die Komplemente sind



- a) hat 4 Ecken mit Graden $2 \times 2, 2 \times 3$
b) hat 5 Ecken alle mit Grad 2
c) hat 6 Ecken mit den Graden $2 \times 1, 2 \times 2, 2 \times 3$
a), b) sind zusammenhängend, c) hat 2 Komponenten

3) a) Sei G nicht zusammenhängend, $x, y \in E$

1. Fall: x, y sind in der selben Komponente von G .

Dann gibt es ein $z \in E$ in einer anderen Komponente
 $\Rightarrow xz, yz$ sind Kanten von G ; x und y sind in $\bar{G}$ verbunden

2. Fall x, y sind in verschiedenen Komponenten von G

Nach Definition des Komplements ist xy eine Kante in $\bar{G}$.

Zwei beliebige Ecken von $\bar{G}$ sind also in jedem Fall verbunden.

b) ja, z.B. 2b)

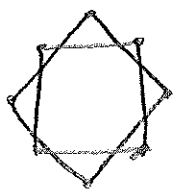
4. $a \cong c$, $b \not\cong a, c$

- b hat 2 Komponenten, a und c nur eine.
- Man kann c zu a "auseinander klappen"

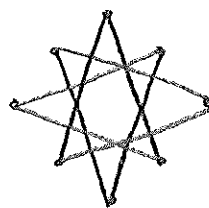
5. a) Nicht isomorph wegen unterschiedlicher Grade
($3 \times 2, 3 \times 4$ versus $2 \times 2, 4 \times 4$)

b) isomorph, etwa durch Konstruktion eines Isomorphismus, beginnend bei der Ecke mit Grad 5 oder durch schrittweises Überführen in den anderen Graphen.

c) Nicht isomorph, betrachte dazu die Komplemente



und



2 Komponenten

1 Komponente

d) Nicht isomorph. Wir zeigen, dass der Versuch der Konstruktion eines Isomorphismus scheitern muss:

Da d bzw. 5 die einzigen Ecken mit Grad 5 sind
muss $d \mapsto 5$ gelten.

Damit $h \mapsto 8$ (einzige angrenzende Ecke mit Grad 3).

$\Rightarrow g \mapsto 7$ (einzige an h bzw. 8 ang. Ecke mit Grad 3).

~~$\Rightarrow dg \mapsto 57$, aber dg gibt es~~

Da 57 eine Kante ist müsste auch dg eine Kante sein, ist sie aber nicht. Widerspruch.

6. Alle Graphen haben 8 Ecken, jeweils mit Grad 3
außer 6 und 11 (Grad 4). Damit ist der 3. Graph nicht
isomorph zu den Anderen.

6) Die Graphen 1, 4 und 5 sind isomorph.

Eine Isomorphie ist etwa:

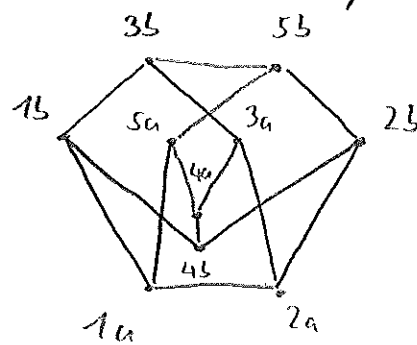
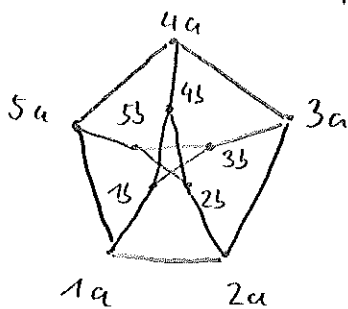
$$1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 \leftrightarrow t, u, v, x, s, v, z, w \leftrightarrow s, w, x, t, z, v, u, y$$

Die Graphen 2 und 3 sind weder zueinander noch zu den anderen isomorph.

Beim 3. Graphen gilt dies etwa da Grad 4 haben, während bei den anderen Graphen sämtliche Punkte Grad 3 haben.

Der 2. Graph enthält Fünf-Ecke wie z.B. $a-e-h-f-b-a$. Der 5. Graph ist ein sog. bipartiter Graph (der Begriff wird in der Vorlesung noch genauer erläutert). Die Ecken s, t, u, v haben nur Kanten mit den Ecken w, x, y, z . ~~Daher hat jeder geschlossene Weg eine gerade~~ Daher hat er nur n -Ecke mit geradem n (wir müssen immer im rauf-runter-Paaren gehen), insbesondere kein 5-Eck.

7) Wir geben den Isomorphismus durch Benennung der Kanten an:



8) a) Wir können 3 Punkte mit max. 3 Kanten verbinden.

0 Kanten:



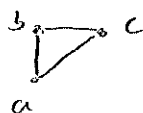
1 Kante



2 Kanten



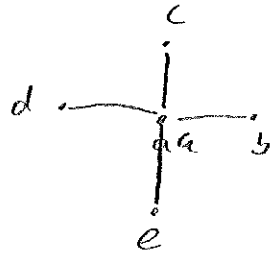
3 Kanten



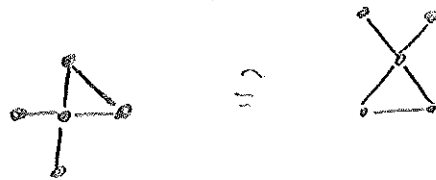
b) Die Graphen mit der gleichen Anzahl an Kanten sind jeweils isomorph.

8) Wir untersuchen die Graphen mit 5 Ecken und 5 Kanten systematisch, indem wir nach den vorkommenden maximalen Kantengrad unterscheiden. Der max. Kantengrad eines ~~5~~ bei 5 Ecken ist 4:

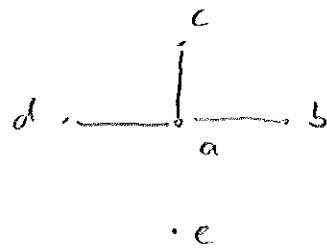
1. Fall: max. Grad = 4



Wir können noch eine Kante setzen (allerdings nicht bei a). Egal für welche der 4 mögl. Kanten wir uns entscheiden, die entstehenden Graphen sind isomorph:

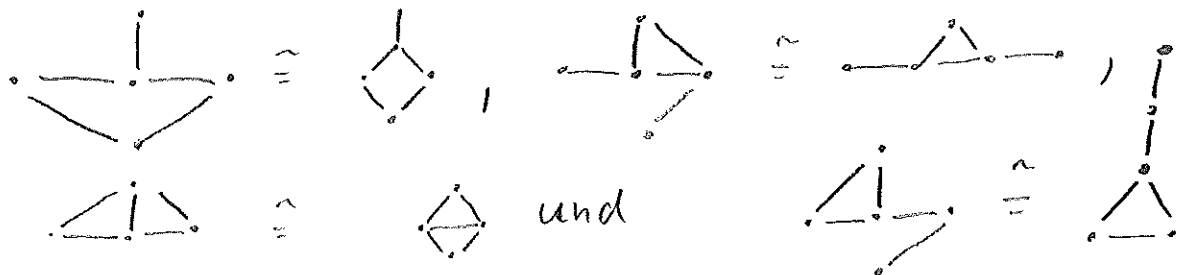


2. Fall: max. Grad = 3



Hier haben wir noch 2 Kanten übrig. Wir können nicht ae verwenden, denn sonst hätte a Grad 4.

Wir erhalten (bis auf Isomorphie) die 4 Graphen:



3. Fall: max. Grad = 2

Dann müssen alle Ecken Grad 2 haben, und wir erhalten als Graphen:

