Antworten zu Übungsblatt Nr. 3

Aufgabe 1

- a) topologische Sortierung von G: $\sigma(v_i) = i$
- b) v_1 : 1, v_2, v_3 : Faktor 2!x, v_4, v_5 : Faktor 2 * (2 + x) (mit 2 kombinationen von Folgezuständen, also 4, 6 für die beiden), v_6, v_7, v_8 pur: 3!, Summe: $2!*2*(2+3!) = 2*2*(2+6) = 4*8 = 2^5 = 32$
- c) Algorithmus zur Berechnung der Anzahl der Topologischen Sortierungen

Beginnend bei einem Knoten mit $d^-(v)=0$ und einer Zahl n = 0 üfhrt man folgende Schritte aus:

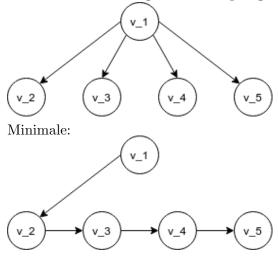
solange valide "aZustnde" vorhanden sind (die man noch nicht zuvor bereits belegt hatte), sucht man sich einen aus und versucht rekursiv alle Knoten Sinnvoll so zu belegen, wie sie in der Kombination noch nicht belegt waren. Sind alle belegt, "aZhlt" man n +=1, und "afngt" wieder von vorne an, sind noch nicht alle Belegt aber es gibt keine Validen mehr (jede folgende Belegung "awre" keine Topologische Sortierung) merkt man sich trotzdem welche man bereits belegt hat, aber "afngt" auch wieder von vorne an. Sollte es irgendwann nicht mehr "omglich" sein, neue sinnvolle Belegungen zu finden ist man Fertig und hat in "attacksizeta der "omglichen" Topologischen Sortierungen.

Lösung:

```
\begin{array}{lll} \texttt{count}(\texttt{G, i}): \\ & \texttt{if v(G)} = \emptyset \texttt{ then} \\ & \texttt{print } \sigma \\ & \texttt{return 1} \\ & \texttt{fi} \\ & L_0 = \{v \in V(G) | g^-(v) = 0\} \\ & \texttt{r} = 0 \\ & \forall v \in L_0 \texttt{ do} \\ & \sigma(v) = i \\ & \texttt{r} := \texttt{r} + \texttt{count}(\texttt{G} - \texttt{v, i+1}) \\ & \texttt{od} \\ & \texttt{return r} \end{array}
```

d) (n-1)!, da der Knoten ohne eingehende Kanten die 1 zugewiesen bekommt und nun alle anderen keine Weiteren einschränkungen haben, also nur noch Permutationen sind.

e) Maximale Anzahl Möglichkeiten topologischer sortierungen:



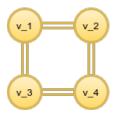
Aufgabe 2

Begriffe:

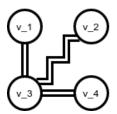
- Einfach: ohne parallele Kanten oder Schleifen
- Kreis: Pfad mit selbem Start/Endknoten.
- Eulersch: Es existiert ein Kreis der alle Kanten genau einmal besucht.
- Hamiltonisch: Es existiert ein Kreis der alle Knoten genau einmal besucht.

G ist Zusammenhängender ungerichteter Graph mit $|V| \geq 2$.

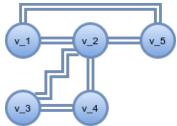
a) G enthält einen Eulerschen Kreis und einen Hamiltonschen Kreis:



b) G enthält weder einen Eulerschen Kreis noch einen Hamiltonschen Kreis:



c) ${\cal G}$ enthält einen Eulerschen Kreis, jedoch keinen Hamiltonschen Kreis:



d) G enthält keinen Eulerschen Kreis, jedoch einen Hamiltonschen Kreis:

