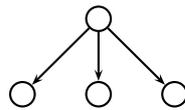
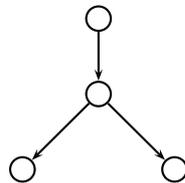
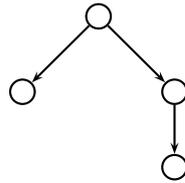
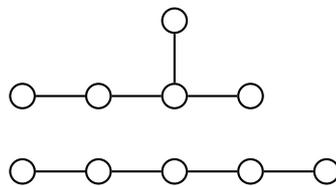
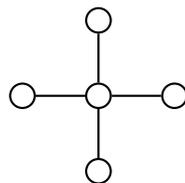


Musterlösung zum Übungsblatt 7 der Vorlesung “ Grundbegriffe der Informatik”

Aufgabe 7.1



a)



b)

### Aufgabe 7.2

a) Der folgende Zyklus enthält jeden Knoten genau einmal:

(000, 001, 011, 111, 110, 101, 010, 100, 000)

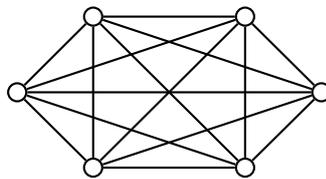
b) Der folgende Pfad enthält jede Kante genau einmal:

(000, 000, 001, 011, 111, 111, 110, 101, 011, 110, 100, 001, 010, 101, 010, 100, 000).

### Aufgabe 7.3

a) Ein nicht zusammenhängender Graph mit  $n > 1$  Knoten kann höchstens  $\frac{(n-1)(n-2)}{2}$  Kanten enthalten; ein Graph mit einem Knoten ist immer zusammenhängend, unabhängig von der Anzahl der Kanten. (Letzteres gibt einen Bonuspunkt.)

b) So ein Graph besteht aus zwei "Teilen": einem einzelnen isolierten Knoten und den anderen Knoten, die paarweise durch Kanten verbunden sind.



### Aufgabe 7.4

a) Induktion über  $k$ :

Induktionsanfang:  $k = 0$ : Es gibt in jedem Graphen einen Pfad der Länge 0.

Induktionsannahme: Für ein festes  $k$  gibt es in  $G$  einen Pfad der Länge  $k$ .

Induktionsschritt: Dann muss es auch einen Pfad der Länge  $k + 1$  in  $G$  geben.

Beweis: Sei  $(v_0, \dots, v_k)$  ein Pfad der Länge  $k$ , den es nach Induktionsannahme in  $G$  geben muss. Da jeder Knoten in  $G$  einen Ausgangsgrad größer oder gleich 1 besitzt, besitzt auch  $v_k$  einen Ausgangsgrad größer oder gleich 1.

Also muss es ein  $w \in V$  mit  $(v_k, w) \in E$  geben, und es gibt den Pfad  $(v_0, \dots, v_k, w)$  der Länge  $k + 1$  in  $G$ .

- b) Wir betrachten einen Pfad  $(v_0, \dots, v_k)$  der Länge  $k = |V|$  in  $G$ . Weil  $\{v_0, \dots, v_k\} \subseteq V$  gilt, folgt  $|\{v_0, \dots, v_k\}| \leq |V|$ .

Da auf dem Pfad jedoch  $|V| + 1$  Knoten liegen, muss mindestens einer der Knoten  $v_0, \dots, v_k$  mindestens zweimal vorkommen.

Wir setzen  $l = \min\{j - i : v_i = v_j \wedge j > i\}$  und wählen einen Knoten  $v_i \in \{v_0, \dots, v_k\}$ , für den  $v_{i+l} = v_i$  gilt.

Dann gilt:  $(v_i, v_{i+1}, \dots, v_{i+l})$  ist ein einfacher Zyklus, da es der Minimalität von  $l$  widersprechen würde, wenn es zwei verschiedene Knoten  $v_x, v_y \in \{v_i, \dots, v_{i+l}\}$  gäbe, für die  $v_x = v_y$  gilt.

(Hinweis: Die Feststellung, dass ein Knoten doppelt vorkommen muss, ist nahezu hinreichend.)