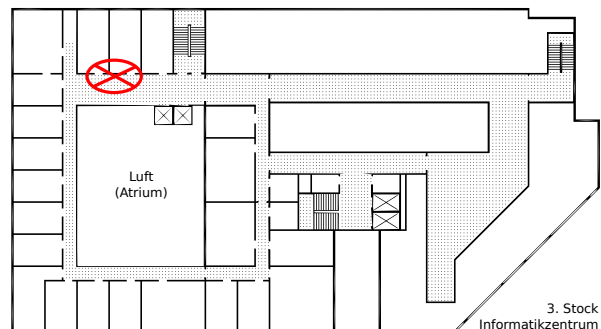


Hausaufgabenblatt 5

Abgabe der Lösungen bis zum 03.07.2024 um 13:30 Uhr im Hausaufgabenschrank bei Raum IZ 337 (siehe Skizze rechts). Es werden nur mit einem dokumentenechten Stift (kein Rot!) geschriebene Lösungen gewertet. **Auf deine Abgabe unbedingt Namen, Matrikelnummer und deine Gruppennummer schreiben! Die Blätter bitte zusammenheften!**



Hausaufgabe 1 (Graphenprobleme):

(3+2+4 Punkte)

In dieser Aufgabe betrachten wir die folgenden zwei Entscheidungsprobleme:

1. VERTEX COVER:

Gegeben: Ein Graph $G = (V, E)$ und eine Zahl $k \in \mathbb{N}$

Frage: Existiert eine Menge $VC \subseteq V$ mit $|VC| \leq k$, sodass für jede Kante mindestens ein Knoten in VC liegt, d.h., $\forall \{u, v\} \in E : |\{u, v\} \cap VC| \geq 1$?

2. INDEPENDENT SET:

Gegeben: Ein Graph $G = (V, E)$ und eine Zahl $k \in \mathbb{N}$

Frage: Existiert eine Menge $IS \subseteq V$ mit $|IS| \geq k$, sodass für jede Kante höchstens ein Knoten in IS liegt, d.h., $\forall \{u, v\} \in E : |\{u, v\} \cap IS| \leq 1$?

- Betrachte den Graphen G aus Abbildung 1. Gib ein Vertex Cover der Größe $k = 4$ an. Gibt es ein kleineres Vertex Cover? Begründe deine Antwort.
- Betrachte weiterhin den Graphen G aus Abbildung 1. Gib ein Independent Set der Größe $k = 2$ an. Gibt es ein größeres Independent Set? Begründe deine Antwort.
- Sei $H = (V, E)$ ein Graph.

Zeige: VC ist ein Vertex Cover in H , genau dann wenn $IS = V \setminus VC$ ein Independent Set in H ist.

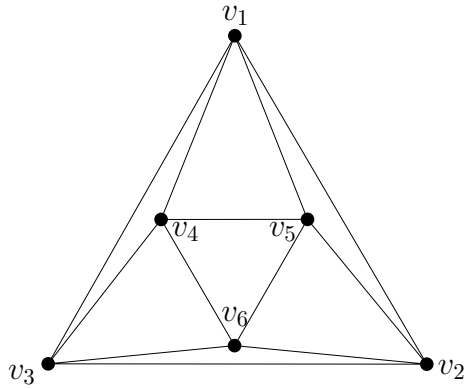


Abbildung 1: Der Oktaeder-Graph G .

Hausaufgabe 2 (Hashing):

(5+2+4 Punkte)

- a) Betrachte ein Array A der Größe $m = 11$ mit Speicherzellen $A[0], \dots, A[10]$. Das Array enthält zu Beginn keine Elemente. In diesem Array führen wir Hashing mit offener Adressierung mit der folgenden Hash-/Sondierungsfunktion durch:

$$h(x, i) = (h_1(x) + i \cdot h_2(x)) \bmod m, \text{ mit } h_1(x) = 3 \cdot (x + 1)$$

$$\text{und } h_2(x) = ((x^2 + 7) \bmod (m - 1)) + 1.$$

Dabei ist x ein Schlüssel und i die Nummer des Versuchs, x in eine unbesetzte Speicherzelle des Arrays einzufügen, beginnend bei $i = 0$. Berechne zu jedem der folgenden Schlüssel die Position, die er in A bekommt:

5, 16, 7, 8, 10

Dabei sollen die Schlüssel in der gegebenen Reihenfolge eingefügt werden und der Rechenweg soll klar erkennbar sein. Gib insbesondere alle berechneten Werte von $h(x, i)$ mit Rechenweg an. Gib außerdem den Endzustand des Arrays in einer Tabelle mit dem folgenden Format an.

j	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$A[j]$											

- b) Wie ist der Belegungsfaktor β für eine Hashtabelle der Größe m mit n eingefügten Schlüsseln definiert? Wie groß ist β für die Hashtabelle aus Aufgabenteil a), nachdem die fünf Schlüssel eingefügt wurden?
- c) Nimm an, wir nutzen Hashing mit offener Adressierung und Löschoptionen mittels den in der Vorlesung vorgestellten *lazy deletions*, also mit den Markierungen der Felder als *besetzt*, *noch nie besetzt*, oder *wieder frei*.

Beschreibe kurz (in Fließtext oder Pseudocode), wie ein Element in einer Hashtabelle mit offener Adressierung gesucht wird. Gehe insbesondere darauf ein, wann man keine weiteren Versuche mehr betrachten muss. Du kannst annehmen, dass in der Hashtabelle lineares Sondieren genutzt wird.