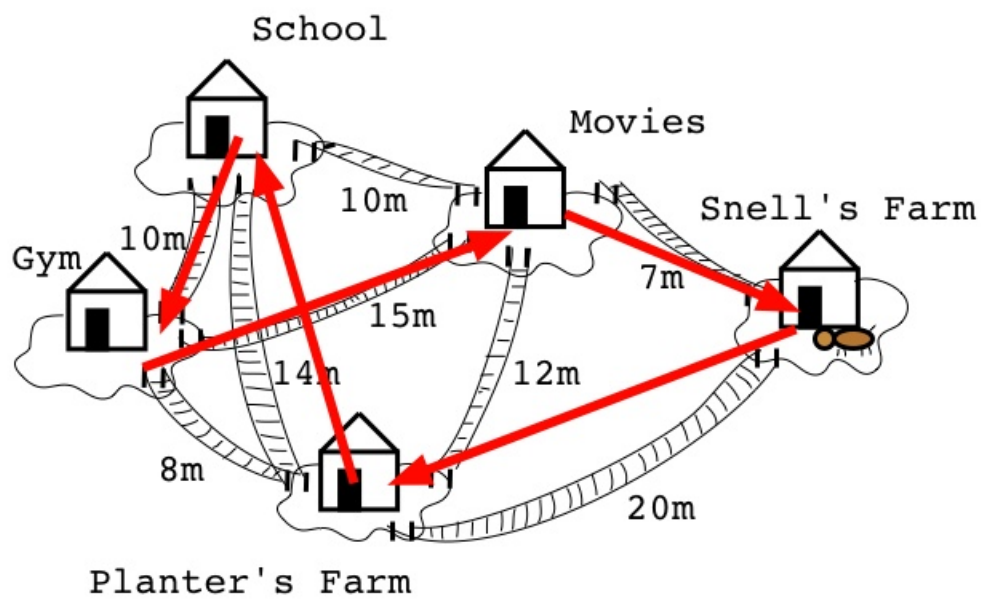


Skript zu Graphen



Lars Wechsler

23. März 2023

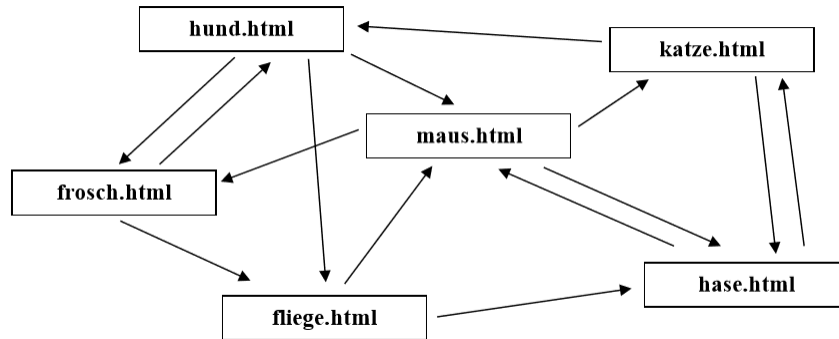
Inhaltsverzeichnis

1	Grundlagen	3
1.1	Einleitung	3
1.2	Grundbegriffe	4
2	Implementierung Adjazenzmatrix	9
3	Implementierung Adjazenlisten	16
4	Graphenalgorithmen	21
4.1	Die Tiefensuche	21
4.2	Breitensuche	24
4.3	Anwendungsaufgaben	27
4.4	Dijkstra-Algorithmus	29

1 Grundlagen

1.1 Einleitung

Auch der Begriff des Graphen ist - wie auch der Baum - bereits Thema in der 7. Jahrgangsstufe! Ein typisches Beispiel für einen Graphen ist hier die Struktur einer Website bzw. später allgemein des Internets. Die betrachteten Graphen werden hier z.B. so dargestellt:



Jeder **Knoten** stellt hier eine HTML-Datei dar, die Pfeile (**Kanten**) zeigen eine Verlinkung an - häufig wird statt zwei Pfeilen auch ein Pfeil mit zwei Spitzen verwendet, wenn die Beziehung in beide Richtungen gültig ist. Ein weiteres typisches Einsatzgebiet von Graphen sind Verbindungen zwischen Orten, z.B. beliebig auf einer Karte:



Hier entspricht jeder Ort von Interesse einem Knoten und die Verbindungswege entsprechen den Kanten - hier ergeben sich bereits die ersten Modellierungsfragen, z.B.:

- Welche Orte sollen Knoten werden?
- Sollen Orte verbunden werden, wenn es einen Weg gibt?
- Falls es mehrere Wege gibt, welcher wird repräsentiert? Der kürzeste oder der „schnellste“? (siehe Navigationsprogramme!)

- etc.

Je nach Modellierung können dann verschiedene Probleme gelöst werden, z.B. die oben bereits erwähnte Routensuche nach dem kürzesten (oder schnellsten) Weg.

Ist die Situation spezieller, so werden manche Fragen automatisch von den Gegebenheiten beantwortet, im Folgenden findet sich beispielsweise ein Plan des U-Bahn-Netzes von München:



Modelliert man diese Situation als Graph, so ist offensichtlich jeder Knoten eine Station, jede Kante eine Verbindungsstrecke zwischen zwei Stationen - hier gibt es in der Regel nicht mehrere Wege dazwischen!

Die Graphentheorie ist aber nicht auf „Wegeprobleme“ beschränkt, weitere Beispiele:

- **Soziale Netzwerke:** Graphen können auch Beziehungen zwischen Menschen modellieren.
- **Computernetzwerke:** Ein Graph kann auch z.B. ein lokales Netzwerk repräsentieren.
- **Datenbanken:** Modellierung von Zusammenhängen von Daten.
- **„Reale Situationen“:** z.B. Modellierung eines Rohrsystems in einem Gebäude zur Analyse von notwendigen Pumpen.
- etc.

1.2 Grundbegriffe

Zurück zu den Anfängen:

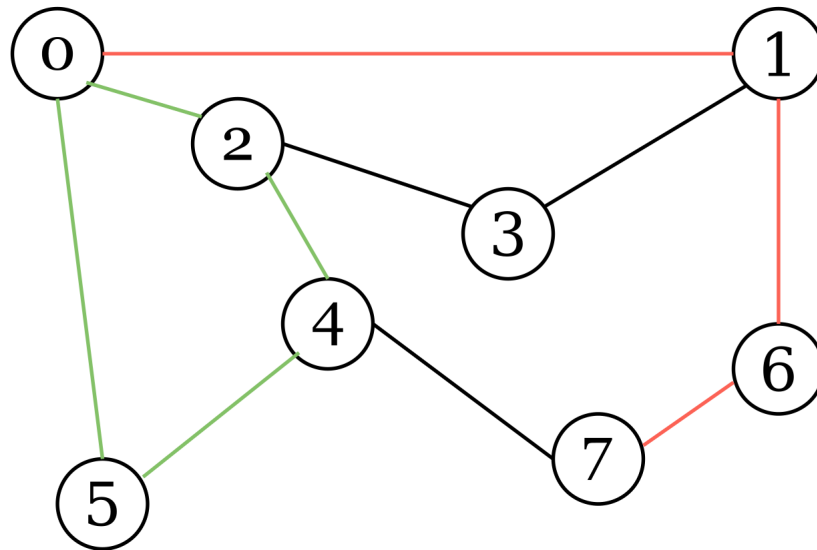
Definition 1. Ein Graph ist eine Datenstruktur, die eine Menge von Objekten (Knoten - Nodes) repräsentiert, sowie deren Verbindungen (Kanten - Edges).

Diese Definition macht klar, dass ein Graph im Wesentlichen eine Verallgemeinerung eines Baumes ist, es gibt jetzt keine Einschränkungen mehr bezüglich der Anzahl der Kinder und auch keinen ausgezeichneten Wurzelknoten. Dadurch verlieren wir zwar auch Vorteile, sind in der Modellierung aber wesentlich offener.

Die wichtigsten (offensichtlichen) Eigenschaften bzw. Forderungen an Knoten und Kanten sind:

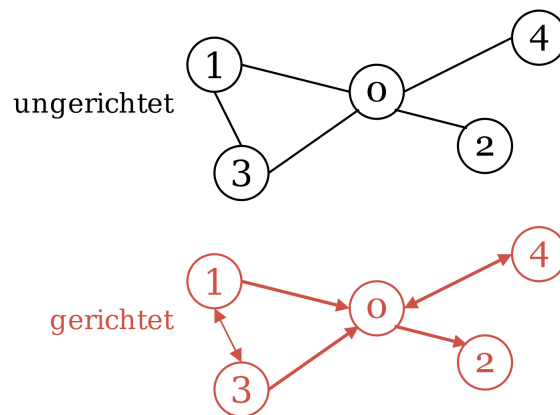
- es gibt nur eine endliche Anzahl an Knoten und Kanten
- jede Kante verbindet genau zwei Knoten
- Knoten und Kanten können jeweils noch Zusatzinformationen verwalten
- Zwischen zwei Knoten kann es Kanten „in beide Richtungen“ geben, dies ist aber nicht zwingend notwendig.
- Knoten und Kanten werden idealisiert dargestellt (z.B. Wegeanalyse: auch wenn ein Weg zwischen zwei Orten „kurvenreich“ ist, werden die beiden Knoten mit einer geraden Linie verbunden, die Länge des Weges kann dann z.B. im **Kantengewicht** gespeichert werden, siehe unten.)

Wir betrachten das untenstehende Beispiel:



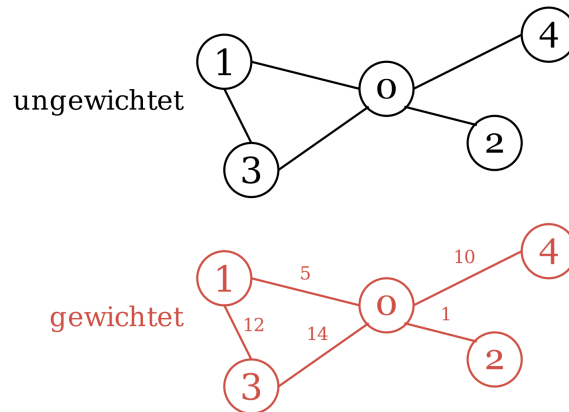
Ein Weg von einem Knoten zu einem anderen Knoten wird **Pfad** genannt, wenn es eine endliche Folge aufeinander folgender, durch entsprechende Kanten miteinander verbundene Knoten gibt. Wenn dabei kein Knoten mehrfach besucht wird, so spricht man von einem **einfachen Pfad**. Im obigen Beispiel wäre **0 1 6 7** ein einfacher Pfad. Ist in einem Graph ein „Rundlauf“ möglich, so spricht man von einem **Zyklus**. Im obigen Graphen gibt es beispielsweise den Zyklus **0 2 4 5**. Im Wesentlichen ist ein Zyklus also ein Pfad, dessen Start- und Endknoten identisch sind.
Weitere wichtige Fachbegriffe

1. **gerichtet vs. ungerichtet**: Selbsterklärend :) Beispiel:

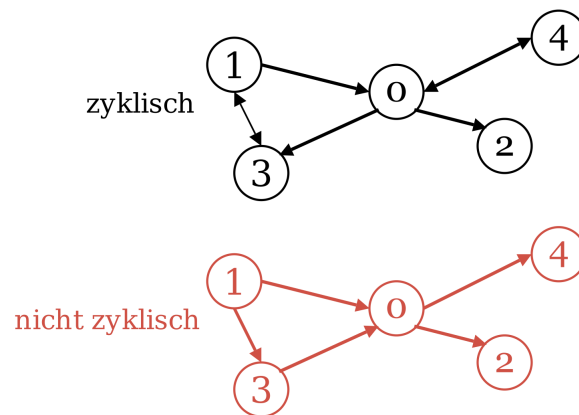


2. **gewichtet vs. ungewichtet**: Die Kante eines Graphen kann einerseits bedeuten, dass die beiden Knoten „nur“ verbunden sind, andererseits kann sie aber auch eine konkrete (physikalische) Größe repräsentieren. In

unserem U-Bahn-Beispiel könnten die Kanten Fahrtzeiten in Minuten oder Entfernungen in km darstellen. In einem sozialen Netzwerk könnte ein Kantengewicht die Interaktionsfrequenz zweier Menschen beschreiben, usw.:

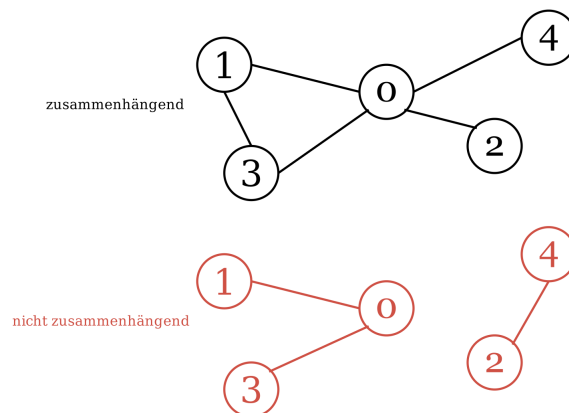


3. **zyklisch vs. nicht zyklisch:** diese Unterscheidung ist nur für gerichtete Graphen interessant. Der Graph heißt bereits zyklisch, wenn es einen einzelnen Zyklus irgendwo im Graphen gibt.



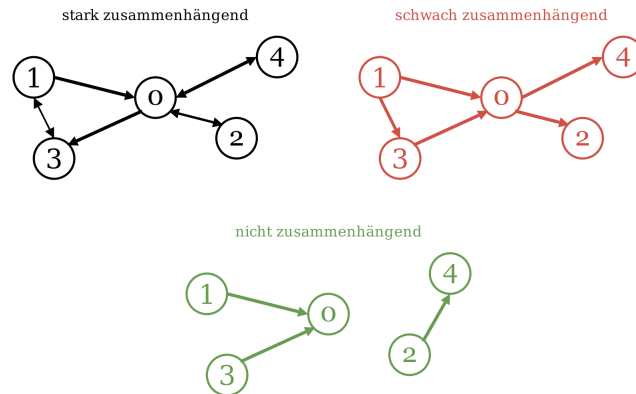
4. **zusammenhängend vs. nicht zusammenhängend:** Hier muss noch einmal weiter zwischen gerichtet und ungerichtet unterschieden werden:

ungerichtet: hier bedeutet **zusammenhängend**, dass jeder Knoten von jedem anderen aus erreicht werden kann, d.h. für zwei beliebige Knoten A und B gibt es einen Pfad von A nach B . Gibt es dagegen mindestens ein Knotenpaar, zu dem kein Pfad existiert, so ist der Graph **nicht zusammenhängend**.

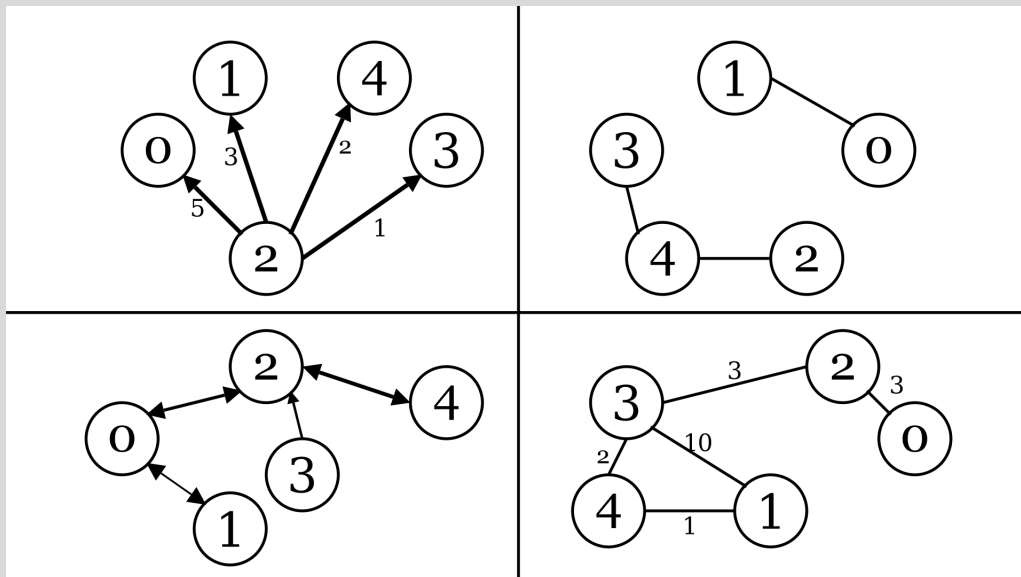


gerichtet: Wenn jeder Knoten von jedem anderen Knoten aus erreichbar ist, so spricht man von einem **stark zusammenhängenden** Graphen. Es wird jetzt aber noch feiner unterteilt, in beiden Fällen gilt, dass mindestens ein Knoten von mindestens einem anderen Knoten aus nicht erreichbar ist, aber:

- Interpretiert man den Graphen als ungerichtet und danach sind wieder alle Knoten von allen anderen aus erreichbar, so spricht man noch von **schwach zusammenhängenden** Graphen.
- Ist auch in einem entsprechenden ungerichteten Graphen mindestens ein Knoten nicht erreichbar, so ist der ganze Graph **nicht zusammenhängend**.



Aufgabe 1: Klassifizieren Sie die folgenden Graphen mit möglichst vielen Fachbegriffen möglichst genau:



Aufgabe 2: Entwerfen und zeichnen Sie einen Graphen, der ...

- ein U-Bahn-Netz modelliert.
- die Wanderwege in einem Nationalpark modelliert.
- ein soziales Netzwerk modelliert.

Verwenden Sie jeweils mindestens 10 Knoten und gegebenenfalls realistische Kantengewichte und erläutern Sie deren Bedeutung.

Aufgabe 3: Entwerfen Sie jeweils einen Graphen mit 5 Knoten und möglichst vielen Kanten bzw. Richtungen (dabei zählt jede Richtung, auch eine ungerichtete Kante zählt also als 2 Richtungen!)

- Der Graph ist ungerichtet und nicht zusammenhängend.
- Der Graph ist gerichtet und zyklfrei.
- Der Graph ist gerichtet und schwach zusammenhängend.

Aufgabe 4: Recherchieren Sie, was es mit dem „Vier-Farben-Satz“ auf sich hat, sowie seine Verbindung zur Graphentheorie! Färben Sie anschließend eine Karte der deutschen Bundesländer passend.

Aufgabe 5: Überlegen Sie sich das Klassendiagramm einer eigenen Implementierung eines Graphen, orientieren Sie sich dabei an den folgenden Fragen:

Grundlegende Fragen/Überlegungen:

- Welche Klassen sind nötig?
- Wie sollen Knoten repräsentiert werden?
- Wie werden die Kanten repräsentiert?
- Wie können Kantengewichte codiert werden?

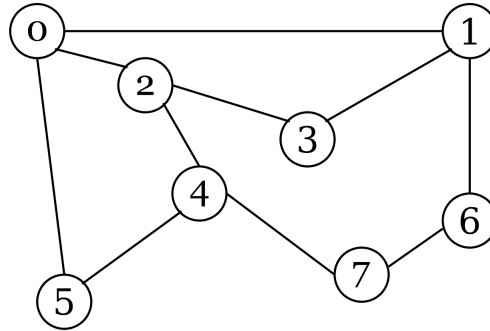
Lesen Sie erst anschließend im nächsten Kapitel weiter!

2 Implementierung Adjazenzmatrix

Nach diesen Vorüberlegungen und Grundbegriffen können wir uns der Implementierung eines Graphen widmen. Die Struktur der Knoten bzw. der Speicherung von Daten in den Knoten können wir dabei von Bäumen bzw. Listen übernehmen. Das entscheidende neue Element ist also die Repräsentation der Kanten und deren Gewichte.

Die beiden häufigsten Möglichkeiten der Implementierung verwenden eine **Adjazenzmatrix** bzw. **Adjazenzlisten**, in diesem Kapitel werden wir uns der Matrix widmen.

Wir betrachten wieder ein Beispiel aus den Grundlagen:



Es handelt sich um einen ungerichteten, zusammenhängenden Graphen. Will man die Verbindungen zwischen den einzelnen Knoten darstellen, bietet es sich an „von Knoten zu Knoten“ zu denken. Man betrachtet eine Matrix nach folgendem Schema (die einzelnen Knoten werden zusätzlich zu ihrem Index noch mit k benannt, um später leichtere Lesbarkeit zu gewährleisten):

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0								
k1								
k2								
k3								
k4								
k5								
k6								
k7								

Wir betrachten exemplarisch die Kante zwischen den Knoten 0 und 2. Häufig interpretiert man die Tabelle so, dass auf der linken Seite - also den Zeilen - die Startknoten abgebildet werden, die Spalten dagegen bilden die Zielknoten. Wollen wir also eintragen, dass eine Kante von 0 nach 2 läuft, suchen wir in der Zeile $k0$ die Spalte $k2$ und markieren die entsprechende Zelle:

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0			x					
k1								
k2								
k3								
k4								
k5								
k6								
k7								

Da es sich um einen ungerichteten Graphen handelt, geht aber auch ein Weg von 2 nach 0, also muss direkt auch in der Spalte $k0$ und Reihe $k2$ eine Markierung gesetzt werden.

Dies wird für alle Einträge der Fall sein! Man spricht hier auch von einer **symmetrischen** Matrix, d.h. es genügt sich alle Einträge in der „oberen rechten Hälfte“ anzusehen, d.h. von kleineren zu größeren Zahlen. Danach kann

„nach unten links“ gespiegelt werden. Zunächst tragen wir aber alle weiteren Kanten von kleinerer zu größerer Zahl ein:

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0		x	x			x		
k1				x			x	
k2				x	x			
k3								
k4						x		x
k5								
k6								x
k7								

Mit den gespiegelten Werten ergibt sich:

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0		x	x			x		
k1	x			x			x	
k2	x			x	x			
k3		x	x					
k4			x			x		x
k5	x				x			
k6		x						x
k7					x		x	

Jetzt stellt sich die Frage, wie eine solche Matrix in einem Programm darstellen lässt. Die einfachste Variante ist ein zweidimensionales Array. In Bezug auf den Datentyp des Feldes gibt es verschiedene Möglichkeiten. Für einen ungewichteten Graphen ist nur wichtig, ob eine Verbindung zwischen zwei Knoten vorhanden ist, da die Kante keine zusätzlichen Informationen enthält, man könnte hier also ein Boolean-array verwenden, die Tabelle sähe also wie folgt aus:

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0	False	True	True	False	False	True	False	False
k1	True	False	False	True	False	False	True	False
k2	True	False	False	True	True	False	False	False
k3	False	True	True	False	False	False	False	False
k4	False	False	True	False	False	True	False	True
k5	True	False	False	False	True	False	False	False
k6	False	True	False	False	False	False	False	True
k7	False	False	False	False	True	False	True	False

Sobald allerdings Kantengewichte eine Rolle spielen, ist ein boolean-array nicht mehr ausreichend, da die Gewichte nicht mehr anderweitig gespeichert werden sollten. Geht man davon aus, dass sich alle Informationen, die man codieren möchte in irgendeiner Form durch Zahlen ausdrücken lassen, so wäre ein **double**[[]] -array geeignet, um möglichst viele Spielarten von Graphentypen abbilden zu können. In unserem Fall ohne Gewichte könnte dann beispielsweise 1 für „Kante existiert“ und 0 für „Kante existiert nicht“ stehen:

	k0	k1	k2	k3	k4	k5	k6	k7
k0	0	1	1	0	0	1	0	0
k1	1	0	0	1	0	0	1	0
k2	1	0	0	1	1	0	0	0
k3	0	1	1	0	0	0	0	0
k4	0	0	1	0	0	1	0	1
k5	1	0	0	0	1	0	0	0
k6	0	1	0	0	0	0	0	1
k7	0	0	0	0	1	0	1	0

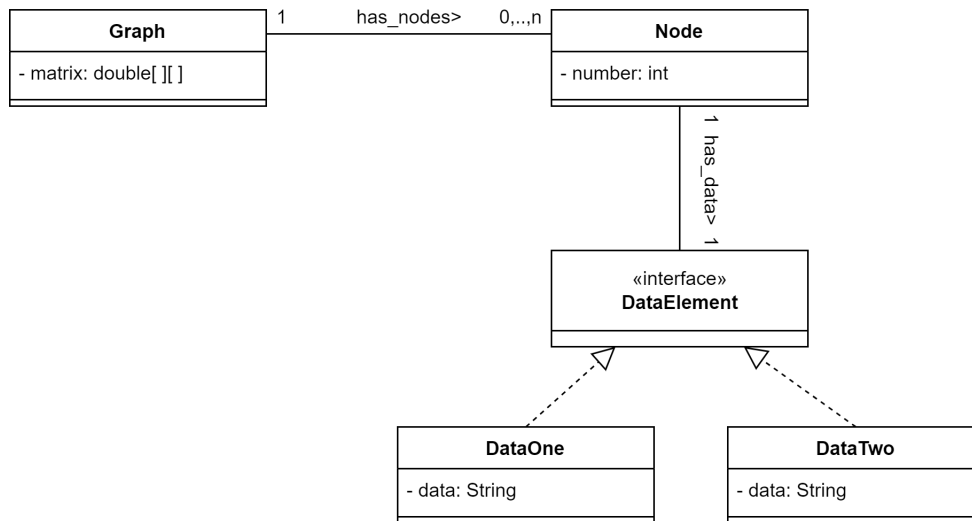
Alternativ könnte auch z.B. -1 und 1 oder jede beliebige andere Kombination verwendet werden.

Diese Implementierung hat natürlich den Nachteil, dass bei vielen Knoten, aber wenigen Kanten viele Einträge in

der Matrix gleich 0 sind. Man spricht von einer „dünn besetzten Matrix“. Für unsere kleinen Graphen ist das nicht so schlimm, aber möchte man beispielsweise das Straßennetz einer Stadt - oder von ganz Deutschland, oder der Welt! - modellieren, stellt das einen unnötigen Verbrauch von Speicherplatz dar. In der „Realität“ wird häufig die Idee der Adjazenzmatrix beibehalten, aber die Speicherung der Information wird auf andere Datenstrukturen als ein $n \cdot n$ - Feld ausgelagert (mit n der Anzahl der Knoten!). Verwendet werden z.B.:

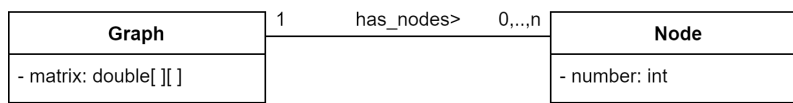
- **Dictionarys** (DOK: Dictionary of keys: in Java z.B. HashTables, HashMaps): Es werden (Zeile, Spalte)-Paare auf den Kantenwert abgebildet.
- **Coordinate list**: es werden direkt (Zeile, Spalte, Kantenwert)-Tripel gespeichert.
- **Compressed sparse row** (Yale format): Es werden drei Arrays gespeichert: eines für die Kantenwerte, eines für die Spaltenindizes an denen diese stehen und eines für die Zeilenindizes.

In allen drei Fällen werden die Null-Werte nicht mehr mitgespeichert, aber zurück zu unserer - deutlich einfacheren - Implementierung. Ein mögliches Klassendiagramm für unseren Graphen sieht wie folgt aus:



Das Attribut **maxNodes** ist nicht zwingend notwendig, es hängt davon ab, ob man den Graphen erweiterbar gestalten möchte oder nicht. Der Vorteil der Verwendung eines Maximums besteht darin, dass das zweidimensionale Feld direkt mit seiner endgültigen Größe erzeugt werden kann. Ansonsten müsste beim Hinzufügen eines Knotens immer die Adjazenzmatrix vergrößert werden, was nur durch Erzeugen eines neuen Arrays und Kopieren des Alten Arrays möglich wäre.

Im Folgenden wollen wir uns außerdem darauf beschränken, dass die Knoten des Graphen keine weiteren Informationen verwalten müssen außer ihrer eigenen Nummer. Wir wollen außerdem bei Erstellung des Graphen festlegen, wie groß er ist, da dies der Regelfall im Einsatz ist, d.h. ein grundlegendes Klassendiagramm unseres einfachstmöglichen Graphen sieht (noch ohne Methoden) wie folgt aus:



Aufgabe 1: Implementieren Sie die Grundstruktur des Graphen mit Adjazenzmatrix nach obigem vereinfachten Klassendiagramm, zusätzlich soll es folgendes geben:

- einen Konstruktor, der einen Graphen mit einer bestimmten Anzahl an Knoten erzeugt.
- einen Konstruktor, der einen Graphen erzeugt, wenn eine Knotenliste und eine Adjazenzmatrix übergeben werden.
- eine Methode, die eine Kante ohne Gewicht hinzufügt.

- eine Methode, die eine Kante mit Gewicht hinzufügt.
- für die beiden vorangehenden Methoden jeweils eine Methode, die außerdem die „Rückrichtung“ gleich mit setzt (für ungerichtete Graphen).
- eine Methode, die einen Knoten hinzufügt, wenn die Maximalzahl noch nicht erreicht ist.
- eine Methode, die prüft, ob zwischen zwei Knoten eine Kante existiert.
- eine Methode, die eine existierende Kante löscht und eine Option, die eine Kante in beide Richtungen löscht!.
- eine Methode, die die Adjazenzmatrix lesbar auf der Konsole ausgibt.

Die Lösung zu dieser Aufgabe findet sich auf der nächsten Seite.

Wir beginnen mit der Knoten-Klasse, hier gibt es aktuell noch nicht viel zu tun:

```
public class Node {  
  
    private int number;  
  
    public Node(int number) {  
        this.number = number;  
    }  
}
```

In der Graphen-Klasse sind die Konstruktoren zuerst an der Reihe:

```
public class Graph {  
  
    private double[][] matrix;  
    private Node[] nodes;  
  
    public Graph(double[][] matrix, Node[] nodes) {  
        this.nodes = nodes;  
        this.matrix = matrix;  
    }  
  
    public Graph(int nodeNumber) {  
        if(nodeNumber <= 0) nodeNumber = 5;  
        nodes = new Node[nodeNumber];  
        for(int i = 0; i < nodeNumber; i++) {  
            nodes[i] = new Node(i);  
        }  
        matrix = new double[nodeNumber][nodeNumber];  
    }  
}
```

Im zweiten Fall werden die Knoten von 0 bis *nodeNumber* – 1 erzeugt und im Knoten-Array gespeichert. Wir können ein Array verwenden, da wir davon ausgehen, dass sich die Größe unseres Graphen nicht mehr verändert. Ansonsten könnten wir natürlich auch eine Liste verwenden!

Die Methoden um die Kanten hinzuzufügen sind vergleichsweise simpel: es muss jeweils in der Matrix an der korrekten Stelle entweder eine 1 platziert werden, oder der Wert des übergebenen Gewichts für diese Kante. Damit ergeben sich die folgenden vier Methoden (jeweils noch eine zusätzlich, um gleich beide Kanten für einen ungerichteten Graphen zu erzeugen). Die vorangestellte *checkInput()*-Methode wird dazu verwendet, in jedem Fall zu prüfen, ob die übergebenen Indices zu unserem Knotenarray passen:

```
public boolean checkInput(int start, int end) {  
    if(start < 0 || end < 0 || start > nodes.length || end > nodes.length) {  
        System.out.println("There cannot be an edge here!");  
        return false;  
    }  
    return true;  
}  
  
public void addEdge(int start, int end) {  
    if(checkInput(start, end)) matrix[start][end] = 1;  
}  
  
public void addEdge(int start, int end, double weight) {
```

```

        if(checkInput(start, end)) matrix[start][end] = weight;
    }

    public void addEdgeBoth(int start, int end) {
        if(checkInput(start, end)) {
            matrix[start][end] = 1;
            matrix[end][start] = 1;
        }
    }

    public void addEdgeBoth(int start, int end, double weight) {
        if(checkInput(start, end)) {
            matrix[start][end] = weight;
            matrix[end][start] = weight;
        }
    }
}

```

Wir gehen hier davon aus, dass die einzige relevante Information eines Knotens seine Nummer ist, mit der wir ihn erzeugt haben. Da diese Nummer auch der Position im Array entspricht (deswegen der Beginn bei 0), können wir den Methoden hier direkt die Positionen im Array übergeben, um die Kanten zu definieren. Möchte man sich nicht auf diese Reihenfolge verlassen bzw. sie benutzen, so muss jeder Knoten mit einem anderen Attribut eindeutig zuordbar sein. Dann kann jeweils dieses Attribut der *addEdge()* - Methode übergeben werden und die entsprechenden Knoten können im Array gesucht werden.

Bei der Methode, die prüft, ob eine Kante existiert, gibt es nicht viel zu beachten, ebensowenig bei den Methoden zum Löschen:

```

public boolean existsEdge(int start, int end) {
    if(!checkInput(start, end)) return false;
    if(matrix[start][end] != 0) {
        return true;
    }
    return false;
}

public void removeEdge(int start, int end) {
    if(checkInput(start, end)) matrix[start][end] = 0;
}

public void removeEdgeBoth(int start, int end) {
    if(checkInput(start, end)) {
        matrix[start][end] = 0;
        matrix[end][start] = 0;
    }
}
}

```

Die Ausgabe-Methode schreibt zusätzlich zu den Gewichten noch die Knotennamen in die oberste Spalte bzw. Zeile. Der Tabstop wird verwendet, damit die Zahlen hübscher untereinander angezeigt werden.

```

public void printMatrix() {
    System.out.print("\t");
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        System.out.print("k" + i + "\t");
    }
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        System.out.println();
        System.out.print("k" + i + "\t");
        for(int j = 0; j < nodes.length; j++) {

```

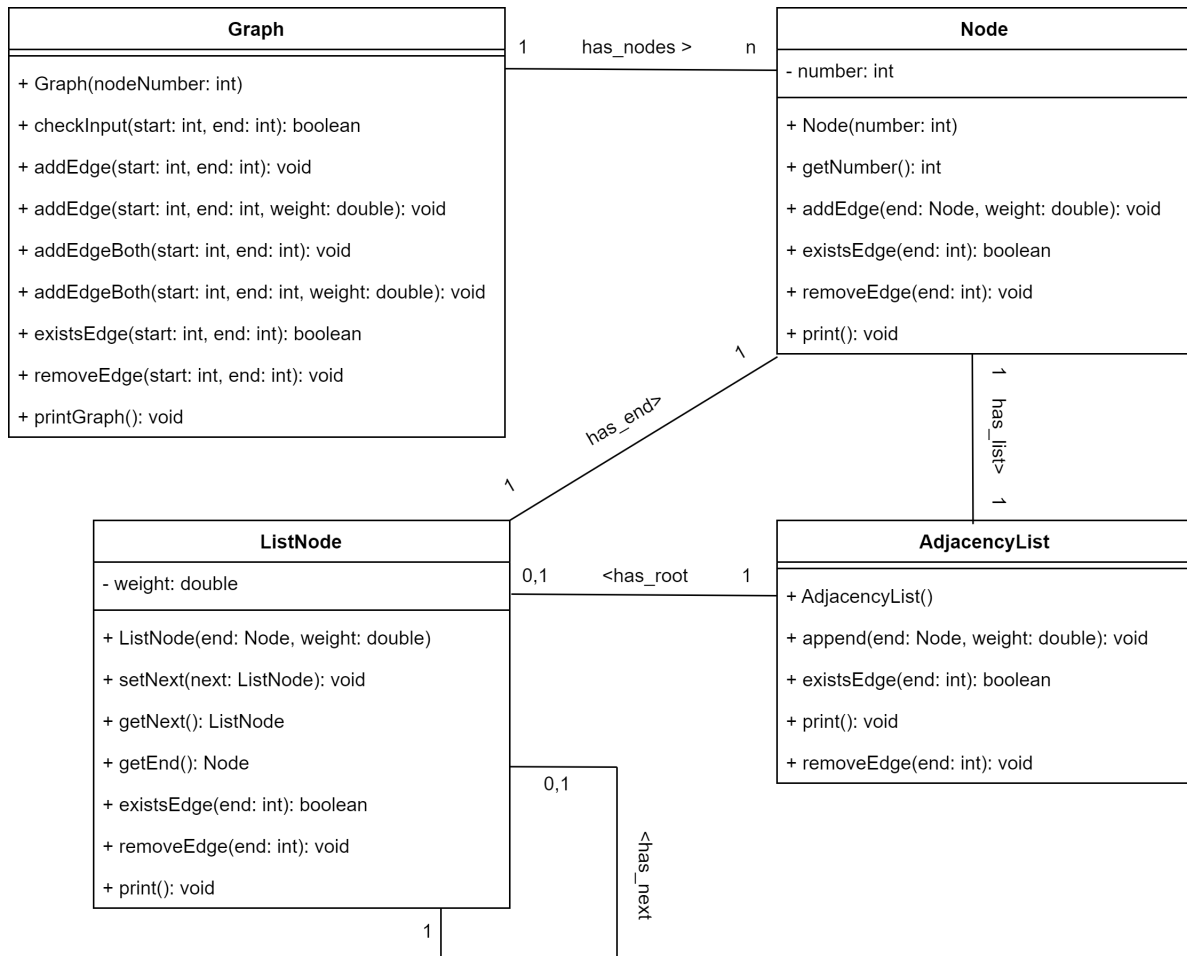
```
        System.out.print(matrix[i][j] + "\t");  
    }  
}  
}
```

Alle weiteren möglicherweise interessanten Methoden, werden wir in Kapitel 4 - Graphenalgorithmen - implementieren.

3 Implementierung Adjazenlisten

Eine zweite - wenn auch nicht so häufig verwendete - Möglichkeit der Implementierung ist die Verwendung von **Adjazenlisten**. Die grundlegende Idee besteht dabei darin, für jeden Knoten eine Liste der anderen Knoten zu speichern. Da bei uns auch Kantengewichte repräsentiert werden sollen, können nicht einfach die Knoten, die von einem Knoten aus erreicht werden können in einem Array gespeichert werden. Ein Array wäre ohnehin für unseren Verwendungszweck ungeeignet, da wir Kanten hinzufügen und gegebenenfalls auch löschen wollen.

Jeder Eintrag der Liste repräsentiert also eine Kante und speichert das Gewicht und den Knoten zu dem diese Kante zeigt als Referenz in einem Attribut. Der Startknoten muss nicht gespeichert werden, wenn wir die Adjazenlisten in den einzelnen Knoten verwalten. Soll nur die Graph-Klasse alle Adjazenlisten kennen, so könnte der Einfachheit halber der Startknoten zusätzlich gespeichert werden. Wie immer ein Klassendiagramm - diesmal auch mit den entsprechenden grundlegenden Methoden:



Hinweis: Die Adjazenliste ist in dieser Implementierung nicht mit einem Kompositum versehen, da diese nicht viel „können“ muss. Das Einfügen der zusätzlichen Klassen rechtfertigt weder den Schreibaufwand, noch verbessert es die Performance. Auch der Überblick ist mit den wenigen Methoden nicht gefährdet.

Aufgabe - Die Einzige hier: Implementieren Sie das oben stehende Klassendiagramm.

Nachfolgend die Lösung, jeweils geordnet nach Klassen mit Kommentaren:

```
public class Graph {
    private Node[] nodes;

    //Analog zur anderen Implementierung
    public Graph(int nodeNumber) {
        if(nodeNumber <= 0) {
            nodeNumber = 5;
        }
        nodes = new Node[nodeNumber];
        for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
            nodes[i] = new Node(i);
        }
    }

    public boolean checkInput(int start, int end) {
        if(start < 0 || start >= nodes.length || end < 0 || end >= nodes.length) {
            System.out.println("Hier kann es keine Kante geben!");
            return false;
        }
        return true;
    }

    //Im Gegensatz zu vorher müssen wir bei allen Methoden auf dem Startknoten der
    //Kante eine Methode aufrufen, damit für die Adjazenzliste gegebenenfalls
    //ebenfalls eine passende Methode gestartet wird.
    public void addEdge(int start, int end) {
        if(checkInput(start, end)) nodes[start].addEdge(nodes[end], 0);
    }

    //Hier nur zusätzlich mit Gewicht!
    public void addEdge(int start, int end, double weight) {
        if(checkInput(start, end)) nodes[start].addEdge(nodes[end], weight);
    }

    public void addEdgeBoth(int start, int end) {
        if(checkInput(start, end)) {
            nodes[start].addEdge(nodes[end], 0);
            nodes[end].addEdge(nodes[start], 0);
        }
    }

    public void addEdgeBoth(int start, int end, double weight) {
        if(checkInput(start, end)) {
            nodes[start].addEdge(nodes[end], weight);
            nodes[end].addEdge(nodes[start], weight);
        }
    }

    public boolean existsEdge(int start, int end) {
        if(!checkInput(start, end)) return false;
        if(nodes[start].existsEdge(end)) {
            return true;
        }
        return false;
    }
}
```

```

    }

    public void removeEdge(int start, int end) {
        if(checkInput(start, end)) {
            nodes[start].removeEdge(end);
        }
    }

    //for(Type t : array) - eine Kurzschreibweise, mit der alle Einträge
    // eines Arrays durchlaufen werden, man könnte es auch "for each element ..." nennen.
    public void printGraph() {
        for(Node node : nodes) {
            node.print();
            System.out.println();
        }
    }
}

```

```

public class Node {
    private int number;
    private AdjacencyList adjL;

    //Jeder Knoten kennt seine Nummer und hat eine Adjazenzliste, die am Anfang leer ist.
    public Node(int number) {
        this.number = number;
        adjL = new AdjacencyList();
    }

    //Alle weiteren Methoden "leiten" nur zur Adjazenzliste weiter.
    public void addEdge(Node end, double weight) {
        adjL.append(end, weight);
    }

    public boolean existsEdge(int end) {
        return adjL.existsEdge(end);
    }

    public void removeEdge(int end) {
        adjL.removeEdge(end);
    }

    public int getNumber() {
        return number;
    }

    public void print() {
        System.out.println("This is node number " + number + " and here are my neighbours: ");
        adjL.print();
    }
}

```

```

public class AdjacencyList {
    private ListNode root;

    //Wie oben bereits erwähnt ist dies eine Liste mit null-Referenz am Ende!
    public AdjacencyList() {

```

```

        root = null;
    }

    //Wir fügen vorne an, da dies lauffzeittechnisch besser ist und Reihenfolge
    //für uns keine Rolle spielt!
    public void append(Node end, double weight) {
        if(root != null) {
            ListNode tmp = new ListNode(end, weight);
            tmp.setNext(root);
            root = tmp;
        } else {
            root = new ListNode(end, weight);
        }
    }

    //Die folgenden Methoden steuern jeweils wieder eine Rekursion
    public boolean existsEdge(int end) {
        if(root != null) {
            return root.existsEdge(end);
        }
        return false;
    }

    public void removeEdge(int end) {
        if(root != null) {
            if(root.getEnd().getNumber() == end) {
                root = root.getNext();
            } else {
                root.removeEdge(end);
            }
        } else {
            System.out.println("This node has no edges to delete");
        }
    }

    public void print() {
        if(root != null) {
            root.print();
        }
    }
}

```

```

public class ListNode {
    private Node end;
    private double weight;
    private ListNode next;

    //Es würde auch nichts dagegen sprechen verschiedene Gewichte zu speichern,
    //dann müsste allerdings auch die Interaktion mit der Kante anders modelliert werden.
    public ListNode(Node end, double weight) {
        this.end = end;
        this.weight = weight;
        this.next = null;
    }
}

```

```

public void setNext(ListNode next) {
    this.next = next;
}

public ListNode getNext() {
    return next;
}

public Node getEnd() {
    return end;
}

//Die folgenden Methoden entsprechen von der Struktur der Rekursion genau unserer
//ersten LinkedList
public boolean existsEdge(int end) {
    if(this.end.getNumber() == end) {
        return true;
    }
    if(next == null) {
        return false;
    }
    return next.existsEdge(end);
}

public void removeEdge(int end) {
    if(next == null) {
        System.out.println("There is no edge to remove here");
    }
    if(next.getEnd().getNumber() == end) {
        next = next.getNext();
    }
}

public void print() {
    System.out.println("Neighbour: " + end.getNumber() + " with weight " + weight);
    if(next != null) {
        next.print();
    }
}
}

```

4 Graphenalgorithmen

4.1 Die Tiefensuche

Anders als bei Bäumen oder Listen gibt es bei Graphen keinen „besonderen“ Knoten, der als Einstiegspunkt für Algorithmen dient, bzw. die Struktur vorgibt. Es gibt verschiedene Arten einen Graphen zu traversieren, dabei wird ausgehend von einem (zufällig) ausgewählten Startknoten der gesamte Graph durchlaufen. Zunächst beschäftigen wir uns mit der sogenannten **Tiefensuche**. Wie der Name bereits sagt, fokussiert sich diese Art zu suchen darauf, zunächst einen möglichst „tiefen“ oder „langen“ Weg innerhalb des Graphen zu finden. Im Gegensatz dazu arbeitet sich die **Breitensuche** „ebenenweise“ durch den Graphen. (siehe nächstes Kapitel)

Einige Anwendungsbereiche der Tiefensuche sind:

- **Entkommen aus einem Labyrinth:** Wir starten an einem Ort des Labyrinths und versuchen durch intelligentes Ausprobieren aller Lösungsmöglichkeiten einen Pfad aus dem Labyrinth zu finden.
- **Routing:** Die Tiefensuche ist eine Möglichkeit einen Weg durch ein Netzwerk zu finden.
- **Machine Learning:** Graphen spielen auch im maschinellen Lernen eine große Rolle, auch hier kann die Tiefensuche gewinnbringend eingesetzt werden.

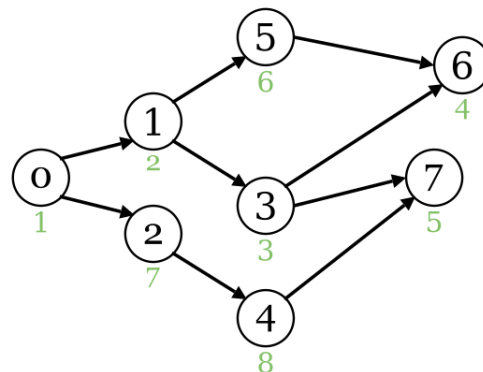
Das grundlegende Vorgehen hat mehrere Schritte:

- 1 Der Algorithmus wird auf einem beliebigen Knoten gestartet.
- 2 Der aktuelle Knoten wird als besucht markiert.
- 3 Es wird geprüft, ob es noch unbesuchte Nachbarknoten gibt.

3.1 Falls ja: Rekursion! Die Methode wird auf einem unbesuchten Nachbarknoten aufgerufen

3.2 Falls nein: Die Methode ist für den aktuellen Knoten beendet und es wird zurück zu 2 gesprungen.

Der Algorithmus endet dann, wenn keine der Methodenaufrufe mehr übrig ist. Dadurch, dass wir die Methode auf einem weiteren Knoten aufrufen, anstatt zuerst alle Nachbarknoten abzuarbeiten, erhält die Tiefensuche die Eigenschaft möglichst weit „in die Tiefe“ zu gehen. Erst wenn wir keine weitere Möglichkeit mehr finden gehen wir „zurück nach oben“.



Zugehöriges Video

Beginnen wir beim Knoten 0, so haben wir zwei Möglichkeiten zu starten, entweder den Knoten 1 oder 2. Im Zweifel wird in dieser Implementierung der Knoten mit der niedrigeren Nummer gewählt, d.h. die Tiefensuche wird auf 1 aufgerufen. Das Entscheidende ist jetzt, dass der nächste Schritt von 1 aus geführt wird, nicht von 2 (der Methodenaufruf auf 2 erfolgt erst nach der vollständigen Abarbeitung des Methodenaufrufs auf 1). 1 ruft deswegen als Nächstes die Methode auf 3 auf, dieser Knoten danach auf 6. Jetzt sind wir an einem „toten Ende“ angekommen, es gibt keine weiteren unbesuchten Nachbarn und wir gehen „eine Ebene zurück“.

In diesem Fall ist das Knoten 3. Hier sind wir aber noch nicht fertig, da es einen weiteren unbesuchten Nachbarn von 3 gibt, nämlich die 7. Wieder sind wir in einer Sackgasse und schließen die Methoden für 7 und 3 ab und kehren zur 1 zurück. Nachdem jetzt die 5 abgearbeitet ist, wird endlich auch der Methodenaufruf der 1 beendet und in einem letzten Schritt 2 und dann 4 besucht (die 7 ist bereits markiert und wir nicht nochmal besucht, auch wenn sie am Ende dieses Pfades steht!). Insgesamt ergibt sich der folgende Durchlauf:

$$0 \rightarrow 1 \rightarrow 3 \rightarrow 6 \rightarrow 7 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 4$$

Zur Implementierung:

Das Wesentliche Element, das uns in unserer derzeitigen Implementierung des Graphen noch fehlt, ist eine Möglichkeit zu speichern, ob ein Knoten bereits besucht wurde. Hier gibt es viele Implementierungsmöglichkeiten, z.B.:

- Jeder Knoten hat ein entsprechendes Attribut
- Es gibt ein Boolean-Array, das genauso viele Einträge hat wie es Knoten gibt und als Attribut des Graphen gespeichert ist.
- Das angesprochene Array könnte auch bei Methodenaufruf erzeugt werden und eine Referenz darauf „mitgegeben werden“

Im Folgenden wird die zweite Methode verwendet, d.h. wir ergänzen in unserem Graphen ein entsprechendes Attribut, das im Konstruktor initialisiert wird.

```
public class Graph {

    private double[][] matrix;
    private Node[] nodes;
    private boolean[] visited;

    public Graph(int nodeNumber) {
        nodes = new Node[nodeNumber];
        for(int i = 0; i < nodeNumber; i++) {
            nodes[i] = new Node(i);
        }
        matrix = new double[nodeNumber][nodeNumber];
        visited = new boolean[nodeNumber];
    }
}
```

Die eigentliche Suche ist zweigeteilt, zunächst müssen wir den Startknoten spezifizieren und dann die Rekursion starten - man könnte hier von einer Helfermethode sprechen, hier initialisieren wir auch das „Besucht“-Array.

```
public void depthSearchStart(int nodeNumber) {
    //Das Array muss jedes Mal neu initialisiert werden, damit alle Einträge false sind.
    //Alternativ könnte man am Ende der Rekursion das Array zurücksetzen.
    visited = new boolean[nodes.length];
    depthSearch(nodeNumber, "");
}
```

Die eigentliche Rekursion geschieht dann in der `depthSearch` Methode (im Folgenden mit Kommentaren):

```
private void depthSearch(int nodeNumber, String indent){
    //Der aktuelle Knoten wird abgearbeitet
    visited[nodeNumber] = true;
    //Zum Testen: Ausgabe einer Einrückung (wird bei jedem Aufruf erweitert)
    // und anschließend der Nummer des besuchten Knotens
    System.out.println(indent + nodeNumber);
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        //Für jeden Knoten werden alle anderen Knoten angesehen, falls es eine Kante gibt
        // und der Knoten nicht besucht ist, wird die Rekursion dort fortgesetzt.
        if(matrix[nodeNumber][i] != 0 && !visited[i]) {
            depthSearch(i, indent + " ");
        }
    }
}
```

```
}
```

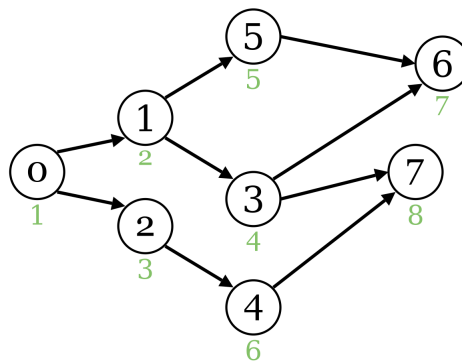
Dadurch, dass Java Methodenaufrufe auf den internen Stack legt, wird hier der Weg „in die Tiefe“ sichergestellt, denn bevor in unserer Wiederholung der zweite potentielle Nachbar angesehen wird, wird die gesamte Rekursion auf dem ersten Nachbarn ausgeführt, d.h. so tief wie möglich in dessen Abschnitt des Graphen durch die entsprechenden rekursiven Methodenaufrufe(siehe auch Veranschaulichungsvideo!).

4.2 Breitensuche

Die grundlegende Idee der Breitensuche ist der Tiefensuche sehr ähnlich, der Graph wird entlang der Kanten langsam abgesucht. Im Gegensatz zur Tiefensuche, werden aber alle „zuerst“ gefundenen Knoten abgearbeitet. D.h. anstatt sich auf den Stapel der Methodenaufrufe zu verlassen, muss eine Warteschlange zur Verwaltung verwendet werden. Das grundlegende Vorgehen sieht wie folgt aus:

1. Der Algorithmus wird auf einem beliebigen Knoten gestartet.
2. Der aktuelle Knoten wird als besucht markiert.
3. Wenn es noch unbesuchte Nachbarknoten gibt, werden diese zur Warteschlange hinzugefügt.
4. Der erste Knoten in der Warteschlange wird entfernt und auf ihm rekursiv die Breitensuche aufgerufen.

Wir betrachten denselben Graphen wie zuvor:



Zugehöriges Video

Wir beginnen wieder beim Knoten 0, es werden die Knoten 1 und 2 (wieder in der Reihenfolge der Nummerierung) in die Warteschlange eingefügt. Danach wird das erste Element aus der Warteschlange entfernt, in diesem Fall die 1. Von hier aus wird die 3 und die 5 in die Warteschlange aufgenommen.

Im Gegensatz zur Tiefensuche geht es jetzt aber bei Knoten 2 weiter, da dieser vorne in der Warteschlange steht und 4 wird in die Warteschlange aufgenommen. Im weiteren Verlauf wird nun 3 aus der Warteschlange entfernt und daraufhin 6 und 7 aufgenommen. Insgesamt ergibt sich folgender Durchlauf:

$$0 \rightarrow 1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 5 \rightarrow 4 \rightarrow 6 \rightarrow 7$$

Zur Implementierung:

Wir orientieren uns an der bereits implementierten Tiefensuche. Neben dem bereits erläuterten „visited“-Array wird eine Warteschlange benutzt. An dieser Stelle könnte die Anfang des Jahres erarbeitete Warteschlangen-Implementierung verwendet werden, in der Praxis würde man eher auf vorgefertigte Java-Implementierungen zurückgreifen, z.B. auf eine LinkedList (diese implementiert in Java das Queue-Interface, ist also als Warteschlange geeignet). Die LinkedList befindet sich im „util“-Package und muss importiert werden (Verwendet man die LinkedList im Code wird VsCode automatisch den entsprechenden Import schreiben)

```
public class Graph {  
  
    private double[][] matrix;  
    private Node[] nodes;  
    private boolean[] visited;  
    private LinkedList<Integer> queue;  
  
    // ...  
}
```

Da wir nur die Nummern der Knoten in die Warteschlange stellen müssen, da wir über diese Nummern ohnehin die entsprechenden Knoten im Knoten-Array ansprechen, genügt es eine LinkedList von Integern zu erstellen (die Klammern <> legen fest, welchen „Inhalt“ bzw. welche Daten in der LinkedList gespeichert werden sollen).

Wir beginnen wieder mit der Start-Methode:


```

public void broadSearchStart(int nodeNumber) {
    visited = new boolean[nodes.length];
    //Es muss jedes Mal eine neue Warteschlange erzeugt werden!
    queue = new LinkedList<Integer>();
    broadSearch(nodeNumber);
}

```

Die eigentliche Breitensuche wird wieder in der *broadSearch*-Methode ausgeführt:

```

public void broadSearch(int nodeNumber) {
    //Der aktuelle Knoten wird als besucht markiert
    visited[nodeNumber] = true;
    //Zum Testen: Ausgabe des aktuellen Knoten und einer kurzen Notiz
    System.out.println(nodeNumber + " visited!");
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        //Für jeden Knoten wird überprüft, ob er ein Nachbarknoten ist und
        //ob er noch nicht besucht ist
        if(matrix[nodeNumber][i] != 0 && !visited[i]) {
            //Falls beides der Fall ist wird der Knoten zur Warteschlange hinzugefügt
            queue.addLast(i);
        }
    }
    //Es wird überprüft, ob die Warteschlange leer ist, falls nein
    //wird das vorderste Element entfernt und die Breitensuche auf ihm aufgerufen
    //Erinnerung: in der Warteschlange stehen direkt die Integer, die den
    //Positionen der Knoten entsprechen.
    if(!queue.isEmpty()) broadSearch(queue.pop());
}

```

In dieser Implementierung werden auch Knoten an die Warteschlange angehängt, die bereits in der Warteschlange sind. Der mehrfache Aufruf der Methode auf einem Knoten schadet zwar dem Algorithmus nicht, ist aber auch nicht vollkommen effizient. Die Prüfung, ob ein Element bereits in der Warteschlange ist bedeutet einen relativ großen Aufwand, da über die gesamte Warteschlange iteriert werden muss, im Allgemeinen ist die Warteschlange zwar deutlich kleiner als die Anzahl der Knoten des Graphen, kann aber trotzdem relativ lang sein.

Die einfachste Variante das Problem zu lösen ist, den Knoten bereits als besucht zu markieren, wenn er in die Warteschlange hinzugefügt wird, da er ab diesem Zeitpunkt auf jeden Fall besucht wird. Die veränderte Methode sieht dann so aus:

```

public void broadSearchStart(int nodeNumber) {
    visited = new boolean[nodes.length];
    //Es muss jedes Mal eine neue Warteschlange erzeugt werden!
    queue = new LinkedList<Integer>();
    //Da nicht mehr am Anfang der Methode hinzugefügt wird muss hier der Anfangsknoten
    // extra gesetzt werden
    visited[nodeNumber] = true;
    broadSearch(nodeNumber);
}

public void broadSearch(int nodeNumber) {
    //Zum Testen: Ausgabe des aktuellen Knoten und einer kurzen Notiz
    System.out.println(nodeNumber + " visited!");
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        //Für jeden Knoten wird überprüft, ob er ein Nachbarknoten ist und
        //ob er noch nicht besucht ist
        if(matrix[nodeNumber][i] != 0 && !visited[i]) {
            //Falls beides der Fall ist wird der Knoten zur Warteschlange hinzugefügt
            queue.addLast(i);
        }
    }
}

```

```

        //Der hinzugefügte Knoten wird bereits als besucht markiert
        visited[nodeNumber] = true;
    }
}
//Es wird überprüft, ob die Warteschlange leer ist, falls nein
//wird das vorderste Element entfernt und die Breitensuche auf ihm aufgerufen
if(!queue.isEmpty()) broadSearch(queue.pop());
}

```

Möchte man die Knoten nicht „zu früh“ markieren gibt es auch noch eine andere Variante, die Verwendung eines **HashSets**. In dieser Datenstruktur kann die Frage, ob ein Element in ihr vorhanden ist, im durchschnittlichen Fall in $\mathcal{O}(1)$ beantwortet werden. Wir können damit verwalten, welche Knoten bereits in der Warteschlange sind, bzw. waren.

Im Folgenden eine erweiterte Form der der Breitensuche mit einem **HashSet**:

```

public class Graph {

    private boolean[] visited;
    private LinkedList<Integer> queue;
    //Die Menge wird definiert
    private HashSet<Integer> indicesInQueue;
    private double[] [] matrix;
    private Node[] nodes;

    //...

    public void broadSearchStart(int nodeNumber) {
        visited = new boolean[nodes.length];
        queue = new LinkedList<Integer>();
        //Wie die Warteschlange muss die Menge initialisiert werden, es genügen wieder
        //Integer als Positionen der Knoten
        indicesInQueue = new HashSet<Integer>();
        //Der erste Knoten wird aufgenommen.
        indicesInQueue.add(nodeNumber);
        broadSearch(nodeNumber);
    }

    public void broadSearch(int nodeNumber) {
        visited[nodeNumber] = true;
        for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
            //Zusätzlich zu zuvor wird nun überprüft, ob i bereits in der Warteschlange war
            if(matrix[nodeNumber][i] != 0 && !visited[i] && !indicesInQueue.contains(i)) {
                queue.addLast(i);
                //Falls nein wird i der Menge hinzugefügt.
                indicesInQueue.add(i);
            }
        }
        if(!queue.isEmpty()) broadSearch(queue.pop());
    }
}

```

4.3 Anwendungsaufgaben

Aufgabe 1: Schreiben Sie eine Methode, die testet, ob ausgehend von einem Startknoten ein bestimmter Zielknoten erreichbar ist.

Aufgabe 2: Schreiben Sie eine Methode, die testet, ob ein ungerichteter Graph zusammenhängend ist.

Aufgabe 3: Schreiben Sie eine Methode, die testet, ob ein gerichteter Graph stark zusammenhängend ist.

Aufgabe 4: Schreiben Sie eine Methode, die testet, ob es in einem gerichteten Graphen mindestens einen Knoten gibt, von dem aus alle anderen erreichbar sind.

Aufgabe 5: Schreiben Sie eine Methode, die testet, ob ein gerichteter Graph schwach zusammenhängend ist.

Die Lösungen finden sich wie immer auf der nächsten Seite.

Eine Methode, die testet, ob ein Pfad zwischen zwei Knoten vorhanden ist kann einfach direkt auf die Tiefensuche zurückgreifen. Wenn danach im visited-Array an der Stelle des Endknotens ein **true** steht, wird dies entsprechend zurückgegeben.

```
public boolean testPath(int start, int end) {
    depthSearchStart(start);
    return visited[end];
}
```

Man könnte natürlich auch die Tiefensuche so modifizieren, dass sie abbricht, sobald end gefunden wurde. Das würde die Laufzeit ggf. noch optimieren.

Um einen ungerichteten Graphen auf Zusammenhang zu testen muss einfach nur die Tiefensuche ausgeführt werden und danach das visited-Array untersucht werden. Steht an irgendeiner Stelle **false**, so ist der Graph nicht zusammenhängend.

```
public boolean testConnection() {
    depthSearchStart(0);
    for(int j = 0; j < visited.length; j++) {
        if(!visited[j]) return false;
    }
    return true;
}
```

Ist der Graph dagegen gerichtet, so muss für den starken Zusammenhang die Tiefensuche von jedem Knoten aus gestartet werden, da zwar von einem Knoten aus alle erreichbar sein können, durch die Richtung der Kanten ein „umgekehrter“ Weg aber nicht zwingend notwendig ist. Dennoch erfordert dieses Problem nur eine kleine Modifikation:

```
public boolean testConnectionStrong(){
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        depthSearchStart(i);
        for(int j = 0; j < visited.length; j++) {
            if(!visited[j]) return false;
        }
    }
    return true;
}
```

Für Aufgabe 4 muss der obige Code nur leicht modifiziert werden, es wird nicht mehr automatisch false zurückgegeben, sondern nur dieser Durchlauf abgebrochen, wenn ein **false** im visited-Array gefunden wird:

```
public boolean testConnectionOneNode(){
    for(int i = 0; i < nodes.length; i++) {
        depthSearchStart(i);
        int counter = 0;
        for(int j = 0; j < visited.length; j++) {
            counter++;
            if(!visited[j]) break;
        }
        if(counter == visited.length) {
            return true;
        }
    }
    return false;
}
```

Für den schwachen Zusammenhang muss der Graph in einen ungerichteten Graphen umgewandelt werden. Damit wir den Graphen nicht überschreiben und seine Informationen verlieren, basteln wir einen zweiten Graphen aus den vorhandenen Informationen. Anschließend können wir einfach die testConnection()-Methode für ungerichtete Graphen verwenden.

```

public boolean testWeakConnection() {
    int n = matrix.length;
    double[] [] newMatrix = new double[n][n];
    Node[] newNodeList = new Node[n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        nodes[i] = new Node(i);
    }
    for(int i = 0; i < n; i++) {
        for(int j = i + 1; j < n; j++) {
            if(matrix[i][j] != 0) {
                newMatrix[i][j] = 1;
                newMatrix[j][i] = 1;
            }
        }
    }
    Graph g2 = new Graph(newMatrix, newNodeList);
    return g2.testConnection();
}

```

4.4 Dijkstra-Algorithmus

