

Wintersemester 2006/07

**Einführung in die Informatik für
Naturwissenschaftler und Ingenieure
(alias Einführung in die Programmierung)
(Vorlesung)**

Prof. Dr. Günter Rudolph

Fachbereich Informatik

Lehrstuhl für Algorithm Engineering





Inhalt

- Definition
 - ADT Keller
 - ADT Schlange
 - Exkurs: Dynamischer Speicher (new / delete)
 - ADT Liste
 - ADT Binärbaum
 - Exkurs: Einfache Dateibehandlung
 - Exkurs: Strings (C++)
 - Anwendung
 - ADT Graphen
- } heute



ADT Binäre Bäume: Anwendung

Aufgabe:

Gegeben sei eine Textdatei.

Häufigkeiten der vorkommenden Worte feststellen.

Alphabetisch sortiert ausgeben.

Strategische Überlegungen:

Lesen aus Textdatei → `ifstream` benutzen!

Sortierte Ausgabe → Binärbaum: schnelles Einfügen, sortiert „von selbst“

Worte vergleichen → C++ Strings verwenden!

Programmskizze:

Jeweils ein Wort aus Datei lesen und in Binärbaum eintragen.

Falls Wort schon vorhanden, dann Zähler erhöhen.

Wenn alle Wörter eingetragen, Ausgabe (Wort, Anzahl) via **Inorder**-Durchlauf.



```
struct BinBaum {
    string wort;
    int anzahl;
    BinBaum *links, *rechts;
};
```

gelesenes Wort
wie oft gelesen?

```
BinBaum *Einlesen(string &dateiname) {
    ifstream quelle;
    quelle.open(dateiname.c_str());
    if (!quelle) return 0;
    string s;
    BinBaum *b = 0;
    while (!quelle.eof()) {
        quelle >> s;
        b = Einfuegen(s, b);
    }
    quelle.close();
    return b;
}
```

Datei öffnen

}
Worte einzeln
auslesen und im
Baum einfügen

Datei schließen +
Zeiger auf Baum
zurückgeben



```
BinBaum *Einfuegen(string &s, BinBaum *b) {
    if (b == 0) {
        b = new BinBaum;
        b->wort = s;
        b->anzahl = 1;
        b->links = b->rechts = 0;
        return b;
    }
    if (b->wort < s)
        b->rechts = Einfuegen(s, b->rechts);
    else if (b->wort > s)
        b->links = Einfuegen(s, b->links);
    else b->anzahl++;
    return b;
}
```



```
void Ausgabe(BinBaum *b) {
    if (b == 0) return;

    Ausgabe(b->links);
    cout << b->anzahl << " " << b->wort.c_str() << endl;
    Ausgabe(b->rechts);
}
```



Dies ist die **Inorder**-Ausgabe.

Präorder:

```
cout ...;
Ausgabe (...);
Ausgabe (...);
```

Postorder:

```
Ausgabe (...);
Ausgabe (...);
cout ...;
```



Hauptprogramm:

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <string>

using namespace std;

int main() {
    string s("quelle.txt");
    BinBaum *b = Einlesen(s);
    Ausgabe(b);
    return 0;
}
```



Durchlaufstrategien:

- **Tiefensuche** („depth-first search“, DFS)

- Präorder

- Vor (*prä*) Abstieg in Unterbäume die „Knotenbehandlung“ durchführen

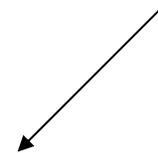
- Postorder

- Nach (*post*) Abstieg in bzw. Rückkehr aus Unterbäumen die „Knotenbehandlung“ durchführen

- Inorder

- Zwischen zwei Abstiegen „Knotenbehandlung“ durchführen

z.B. Ausdruck des
Knotenwertes



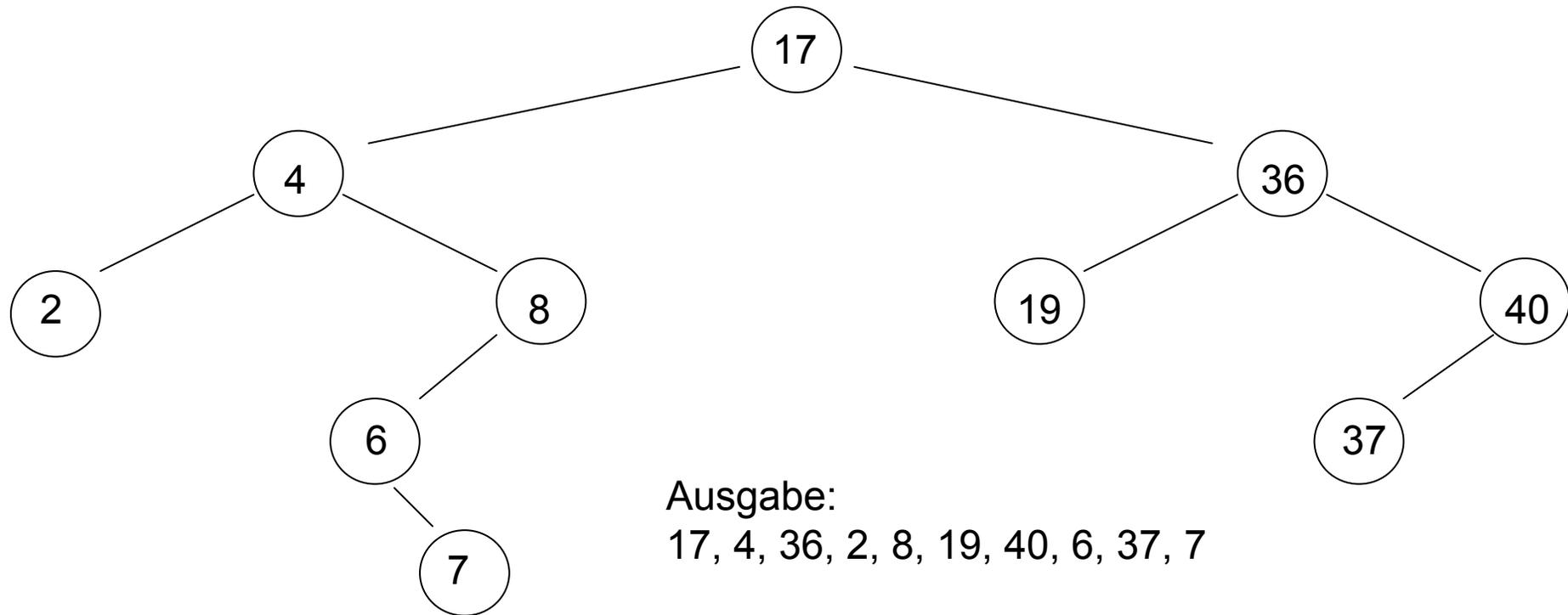
- **Breitensuche** („breadth-first search“, BFS; auch: „level search“)

auf jeder Ebene des Baumes werden Knoten abgearbeitet,
bevor in die Tiefe gegangen wird



Breitensuche

Beispiel: eingegebene Zahlenfolge 17, 4, 36, 2, 8, 40, 19, 6, 7, 37



Ausgabe:

17, 4, 36, 2, 8, 19, 40, 6, 37, 7

Implementierung: → Übung!



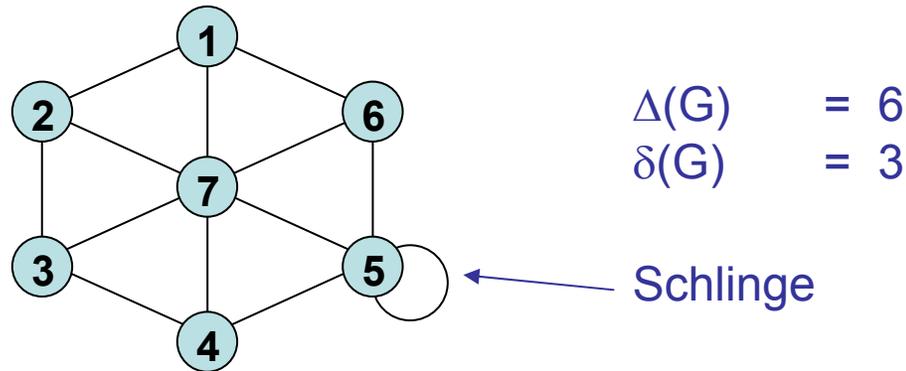
ADT Graph

- Verallgemeinerung von (binären) Bäumen
- Wichtige Struktur in der Informatik
- Zahlreiche Anwendungsmöglichkeiten
 - Modellierung von Telefonnetzen, Versorgungsnetzwerken, Straßenverkehr, ...
 - Layout-Fragen bei elektrischen Schaltungen
 - Darstellung sozialer Beziehungen
 - etc.
- Viele Probleme lassen sich als Graphenprobleme „verkleiden“ und dann mit Graphalgorithmen lösen!



Definition

Ein Graph $G = (V, E)$ besteht aus einer Menge von Knoten V („vertex, pl. vertices“) und einer Menge von Kanten E („edge, pl. edges“) mit $E \subseteq V \times V$.



Eine Kante (u, v) heißt Schlinge („loop“), wenn $u = v$.

Der Grad („degree“) eines Knotens $v \in V$ ist die Anzahl der zu ihm inzidenten Kanten: $\deg(v) = |\{ (a, b) \in E : a = v \text{ oder } b = v \}|$.

Maxgrad von G ist $\Delta(G) = \max \{ \deg(v) : v \in V \}$

Mingrad von G ist $\delta(G) = \min \{ \deg(v) : v \in V \}$



Definition

Für $v_i \in V$ heißt $(v_0, v_1, v_2, \dots, v_k)$ ein Weg oder Pfad in G , wenn $(v_i, v_{i+1}) \in E$ für alle $i = 0, 1, \dots, k-1$.

Die Länge eines Pfades ist die Anzahl seiner Kanten.

Ein Pfad $(v_0, v_1, v_2, \dots, v_k)$ mit $v_0 = v_k$ wird Kreis genannt.

Distanz $\text{dist}(u, v)$ von zwei Knoten ist die Länge des kürzesten Pfades von u nach v .

Durchmesser $\text{diam}(G)$ eines Graphes G ist das Maximum über alle Distanzen:

$$\text{diam}(G) = \max \{ \text{dist}(u, v) : (u, v) \in V \times V \}.$$

Graph ist zusammenhängend, wenn $\forall u, v \in V$ mit $u \neq v$ einen Pfad gibt.

G heißt Baum gdw. G zusammenhängend und kreisfrei.



Darstellung im Computer

- Adjazenzmatrix A mit $a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{falls } (v_i, v_j) \in E \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$

Problem:

Da $|E| \leq |V|^2 = n^2$ ist Datenstruktur ineffizient (viele Nullen) wenn $|E|$ verschwindend klein.

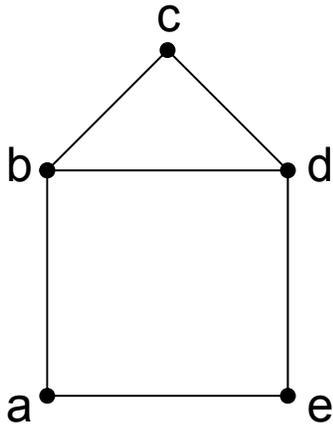
- Adjazenzlisten:

Für jeden Knoten v eine (Nachbarschafts-) Liste $L(v)$ mit

$$L(v) = \{ u \in V : (v, u) \in E \}$$



Beispiel



Adjazenzlisten

$L(a) = (b, e)$

$L(b) = (a, c, d)$

$L(c) = (b, d)$

$L(d) = (b, c, e)$

$L(e) = (a, d)$

ADT Liste

Adjazenzmatrix

	a	b	c	d	e
a	0	1	0	0	1
b	1	0	1	1	0
c	0	1	0	1	0
d	0	1	1	0	1
e	1	0	0	1	0

Array[][]



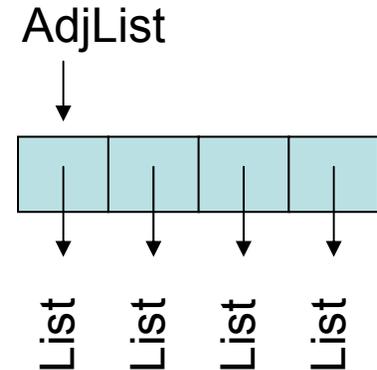
Mögliche Funktionalität

```
typedef unsigned int uint;    ———>  typedef Datentyp TypName;
```

```
Graph *createGraph(uint NoOfNodes);  
void addEdge(Graph *graph, uint Node1, uint Node2);  
void deleteEdge(Graph *graph, uint Node1, uint Node2);  
bool hasEdge(Graph *graph, uint Node1, uint Node2);  
uint noOfEdges();  
uint noOfNodes();  
void printGraph();
```



```
struct Graph {  
    uint NoOfNodes;  
    List **AdjList;    // Zeiger auf Zeiger auf Listen  
};
```



```
Graph *createGraph(uint NoOfNodes) {  
    Graph *graph = new Graph;  
    graph->NoOfNodes = NoOfNodes;  
    graph->AdjList = new List*[NoOfNodes];  
    for (uint i = 0; i < NoOfNodes; i++)  
        graph->AdjList[i] = create();  
    return graph;  
}
```

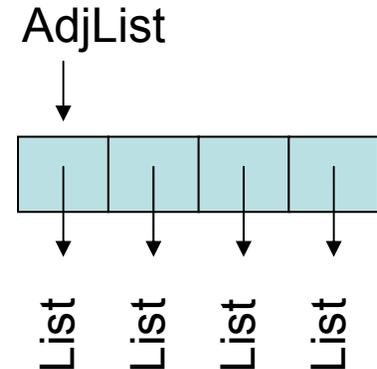
→ Speicher reservieren
} initialisieren!



```
struct Graph {
    uint NoOfNodes;
    List **AdjList;    // Zeiger auf Zeiger auf Listen
};
```

```
uint noOfNodes(Graph *graph) {
    return graph == 0 ? 0 : graph->NoOfNodes;
}
```

```
uint noOfEdges(Graph *graph) {
    if (noOfNodes(graph) == 0) return 0;
    unsigned int cnt = 0, i;
    for (i = 0; i < noOfNodes(graph); i++)
        cnt += size(graph->AdjList[i]);
    return cnt / 2;
}
```

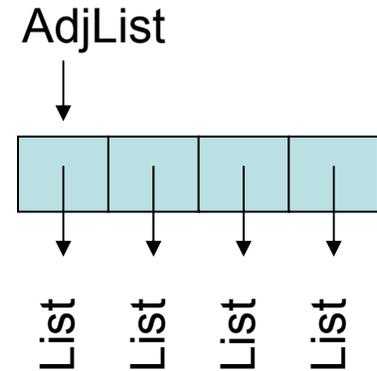


Ineffizient!

Falls häufig benutzt, dann besser Zähler `NoOfEdges` im `struct Graph`



```
struct Graph {  
    uint NoOfNodes;  
    List **AdjList;    // Zeiger auf Zeiger auf Listen  
};
```

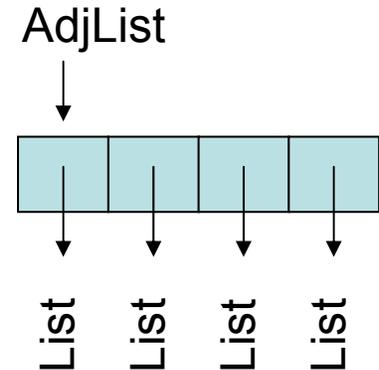


```
bool hasEdge(Graph *graph, uint Node1, uint Node2) {  
    if (graph == 0) error("no graph");  
    uint n = noOfNodes(graph);  
    if (Node1 >= n || Node2 >= n) error("invalid node");  
    return is_elem(Node2, graph->AdjList[Node1]);  
}  
  
void addEdge(Graph *graph, uint Node1, uint Node2) {  
    if (!hasEdge(graph, Node1, Node2)) {  
        append(Node2, graph->AdjList[Node1]);  
        append(Node1, graph->AdjList[Node2]);  
    }  
}
```



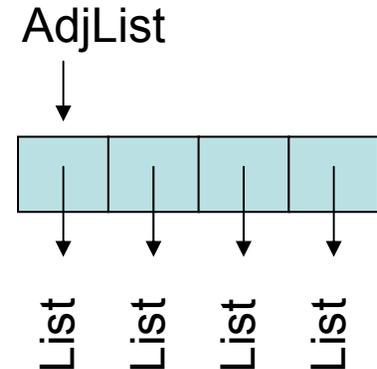
```
struct Graph {  
    uint NoOfNodes;  
    List **AdjList;    // Zeiger auf Zeiger auf Listen  
};
```

```
void printGraph(Graph *graph) {  
    if (noOfNodes(graph) == 0) return;  
    unsigned int i, n = noOfNodes(graph);  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        cout << i << ": ";  
        printList(graph->AdjList[i]);  
    }  
}
```





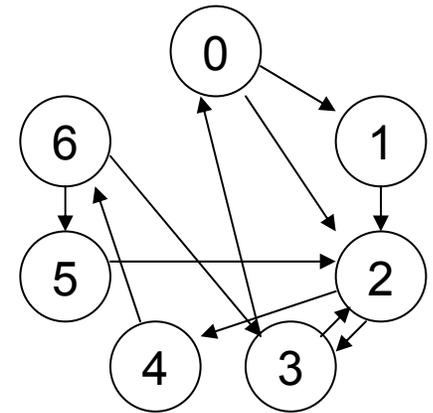
```
struct Graph {  
    uint NoOfNodes;  
    List **AdjList;    // Zeiger auf Zeiger auf Listen  
};
```



```
Graph *clearGraph(Graph *graph) {  
    if (graph == 0) return 0;  
    unsigned int cnt = 0, i;  
    for (i = 0; i < noOfNodes(graph); i++)  
        clearList(graph->AdjList[i]);  
    delete[] graph->AdjList;  
    delete graph;  
    return 0;  
}
```



```
int main() {
    Graph *graph = createGraph(7);
    addEdge(graph, 0, 2);
    addEdge(graph, 1, 2);
    addEdge(graph, 3, 2);
    addEdge(graph, 2, 4);
    addEdge(graph, 4, 6);
    addEdge(graph, 6, 5);
    addEdge(graph, 5, 2);
    addEdge(graph, 2, 3);
    addEdge(graph, 3, 0);
    addEdge(graph, 6, 3);
    addEdge(graph, 0, 1);
    cout << "nodes: " << noOfNodes(graph) << endl;
    cout << "edges: " << noOfEdges(graph) << endl;
    printGraph(graph);
    graph = clearGraph(graph);
    cout << "nodes: " << noOfNodes(graph) << endl;
    cout << "edges: " << noOfEdges(graph) << endl;
    return 0;
}
```



```
nodes: 7
edges: 11
0: 2 1
1: 2
2: 4 3
3: 2 0
4: 6
5: 2
6: 5 3
nodes: 0
edges: 0
```