Probleme, Werkzeuge und Graphen

Andreas Koch
FG Eingebettete Systeme
und ihre Anwendungen
TU Darmstadt

Orga 1 - *Material*

- Grundlage der Vorlesung
  - *Algorithms for VLSI Design Automation*
    Sabih H. Gerez
  - In Informatikbibliothek vorhanden

- Wissenschaftliche Arbeiten („Papers“)

- Wissenstiefe
  - Kein perfektes Verständnis ...
  - ... aber Überblick über das Material
    - Fragen stellen!

Orga 2 - Prüfungsmodus

- Idealerweise in Projektarbeit: 4 SWS
  - Programmierung, Kolloquien, Vorträge
  - Viel Arbeit: 15K-20K LoC in Java
  - Hierfür aber max. 18 Plätze (betreuungsintensiv!)

- Für alle anderen: 2 SWS
  - Normale vorlesungsbegleitende Prüfung
  - Zwei Teilprüfungen
  - Je nach Andrang mündlich oder schriftlich
  - Optional: Lösung der ersten Aufgabe zur Anrechnung auf Klausurpunkte

Orga 3 - Teilklausuren

- Nur im Prüfungsmodus 2 SWS relevant
- Geplant am 06.12.07 und 30.01.08
- Je 60 Minuten, erreichbar je 60 Punkte
  - Werden für Endnote addiert
- Einbringen der ersten Programmieraufgabe
  - Mit maximal 12 Punkten, wird aufaddiert
  - Kann Note um bis zu einen Wert (1,0) anheben
  - Für Anrechnung aber mindestens 36 „echte“ Klausurpunkte erforderlich

Orga 4 – Benotung 4 SWS

- Viel Freiheit bei der Realisierung
- Keine starren Bewertungsrichtlinien
  - Analog zu Diplom-Arbeit etc.
- Grundideen
  - Brauchbar kommentierte, brauchbar dokumentierte und funktionierende Lösung der Aufgabenstellung: 2,0
    - Kleinere Schwächen: OK
      - Einbußen in Lösungsqualität, Rechenzeit, Speicher, ...
  - Aber Luft nach oben (Richtung 1,0), z.B. für
      - Sehr gute eigene Algorithmen und Datenstrukturen
      - Umfassende Kommentierung und Dokumentation
      - Sehr gute Lösungsqualität
      - Kurze Rechenzeiten
      - Niedriger Speicherverbrauch

Orga 5 - Prüfungsleistung

- **Benotete Prüfungsleistung**
  - **Beginnend *<u>in</u>* 4. Semesterwoche (1. Abgabe)**
  - **Gewertet**
    - **Programme**
      - **Funktion, Code-Qualität, (Dokumentation)**
    - **Kolloquien**
    - **Vorträge**

- **Individuelle Prüfung**
  - **Nur in Zweifelsfällen**
  - **Bei nicht nachvollziehbarer Mitarbeit**

Orga 6 - Aufbau

- Integrierte Veranstaltung
  - Zu Beginn: Nur Vorlesung (2x pro Woche)
  - Dann: praktische Programmierarbeit
    - In Gruppen
    - Kolloquien
    - Vorträge
  - Vorlesung nun 1/Woche, am Ende keine mehr
- Kick-Off zu den praktischen Arbeiten
  - Anfang 2. Semesterwoche
  - Vorher Leitfaden lesen!

Orga 6 – Zeitplan und WWW

- Zeitplan
  - Vorlesung
    - KW 42&43: Di+Fr, KW 44...3: Nur Di 11:40-13:20
    - Keine mehr in KW 4&5
  - Projektarbeit
    - Abgaben KW 45, 49, 3, 5: Mo 23:59
    - Vorträge KW 45, 49, 3, 5: Fr 9:50-11:30
    - Kolloquien KW 45, 49, 3, 5: Do nachmittags
- Web-Seite
  - http://www.esa.informatik.tu-darmstadt.de Unterpunkt „Lehre“
  - Material und Ankündigungen

Fragen?

Überblick

- VLSI Entwurf
  - Probleme
  - Bereiche
  - Tätigkeiten
  - ➔ Werkzeuge
- Hierarchie und Abstraktion
- Algorithmische Graphentheorie
  - Strukturen
  - Verfahren

VLSI Entwurfsproblem

„Implementiere eine Spezifikation in Hardware und optimiere dabei ...“

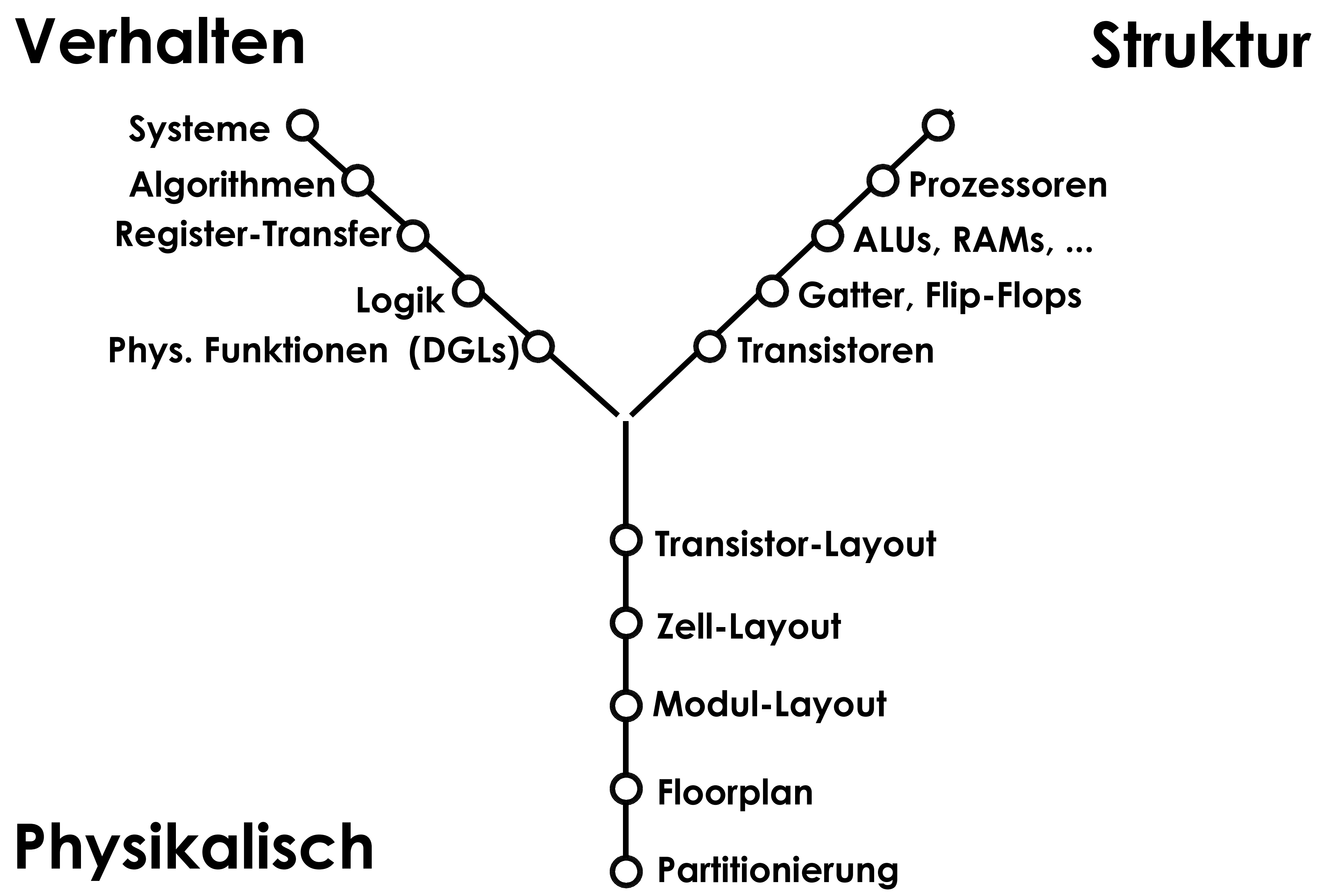
- Fläche (min.)
- Stromverbrauch (min.)
- Geschwindigkeit (max. oder passend)
- Entwurfszeit (min.)
- Testbarkeit (max.)

† „Alles auf einmal“ ist zu komplex

→ Aufteilen und vereinfachen

- Qualitätseinbussen

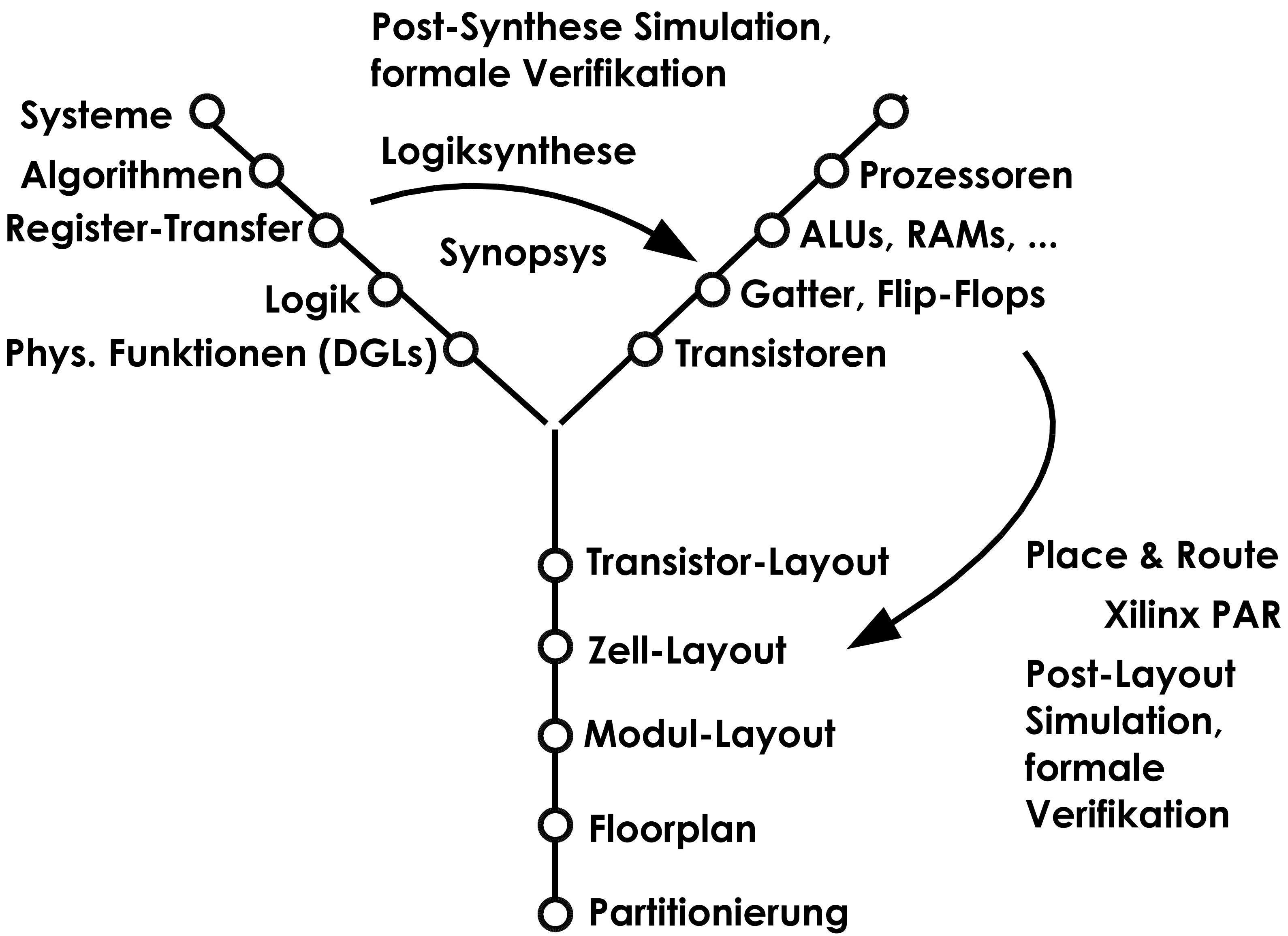
Entwurfsbereiche - Gajskis "Y"



Tätigkeiten

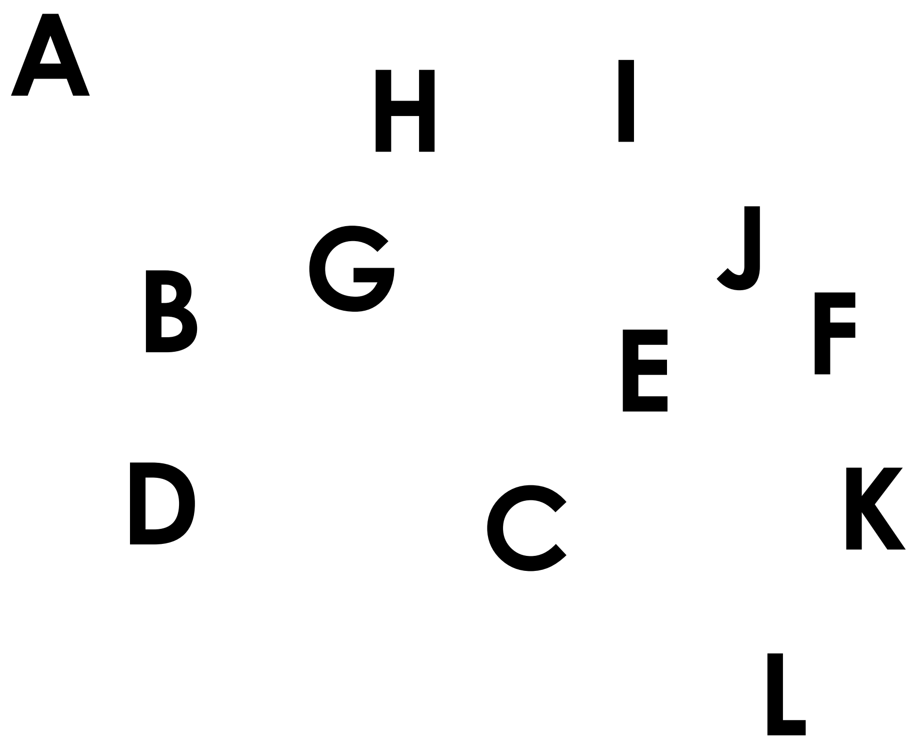
- Synthese
  - Mehr Details durch Anwendung von Regeln
- Verifikation
  - Vergleiche Ergebnis mit Spezifikation
- Analyse
  - Untersuche Eigenschaften eines Ergebnisses
- Optimierung
  - Verbessere ein Ergebnis
- Datenverwaltung

Werkzeuge

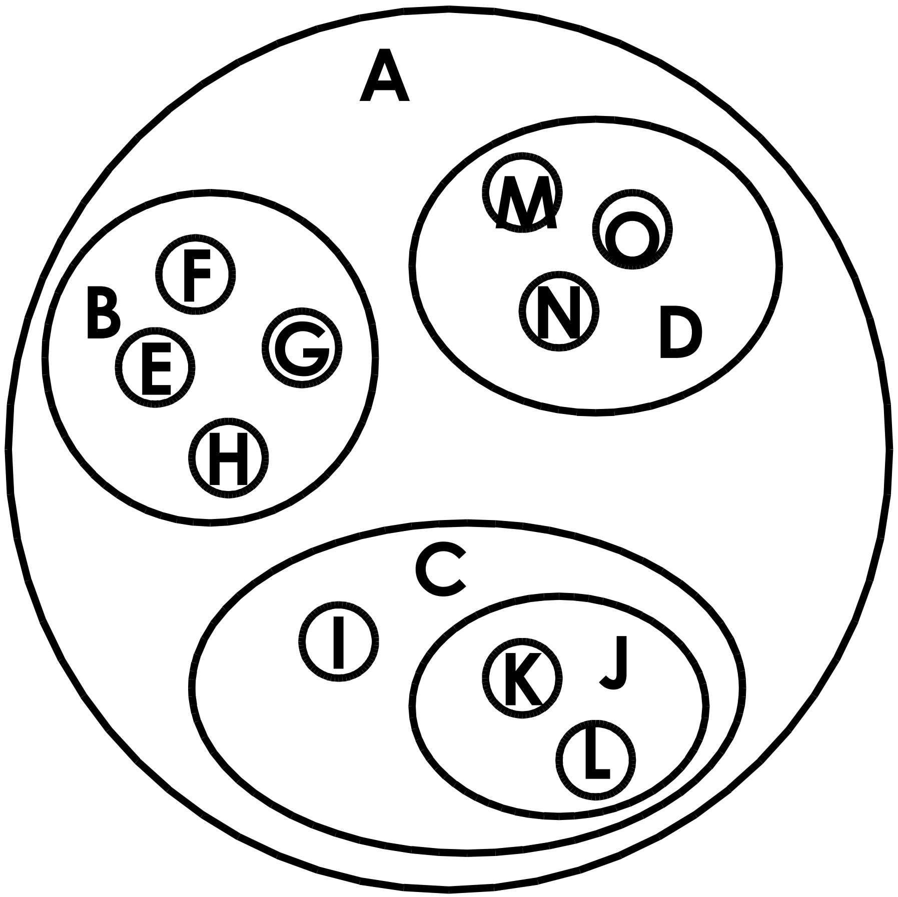


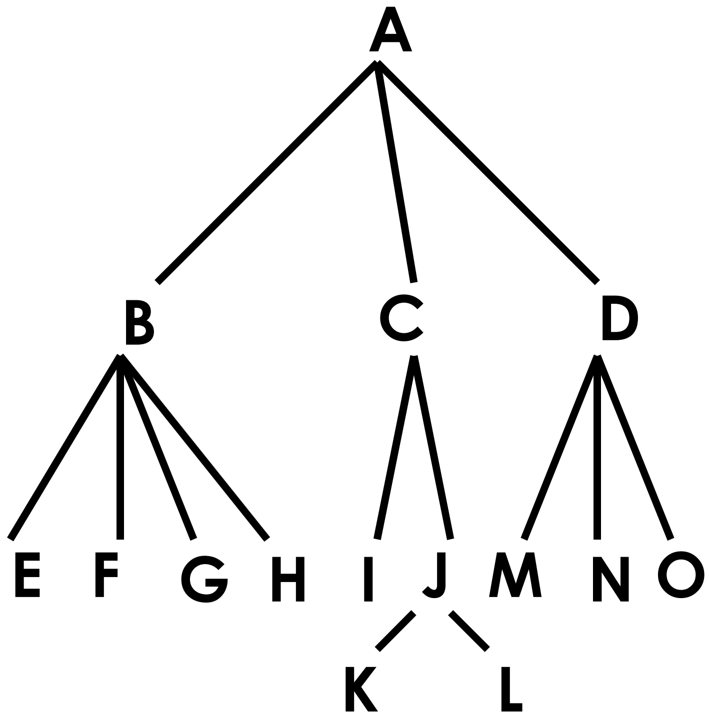
Post-Synthese Simulation,
formale Verifikation
Systeme
Algorithmen
Register-Transfer
Logik
Phys. Funktionen (DGLs)
Logiksynthese
Synopsys
Prozessoren
ALUs, RAMs, ...
Gatter, Flip-Flops
Transistoren
Transistor-Layout
Zell-Layout
Modul-Layout
Floorplan
Partitionierung
Place & Route
Xilinx PAR
Post-Layout
Simulation,
formale
Verifikation

Strukturierung



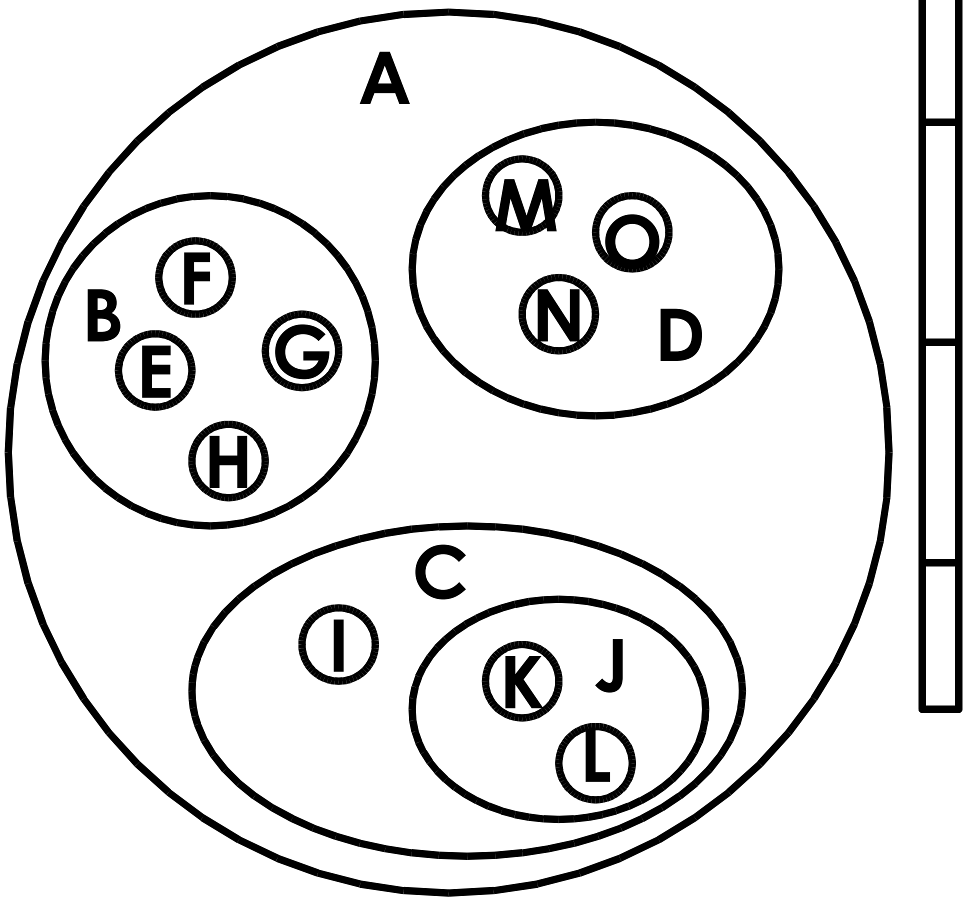
Hierarchie

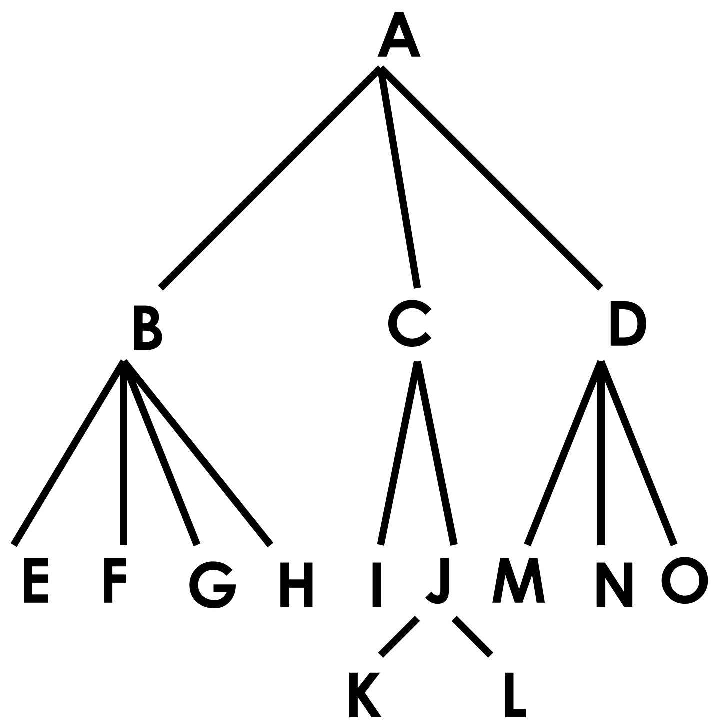




Abstraktion

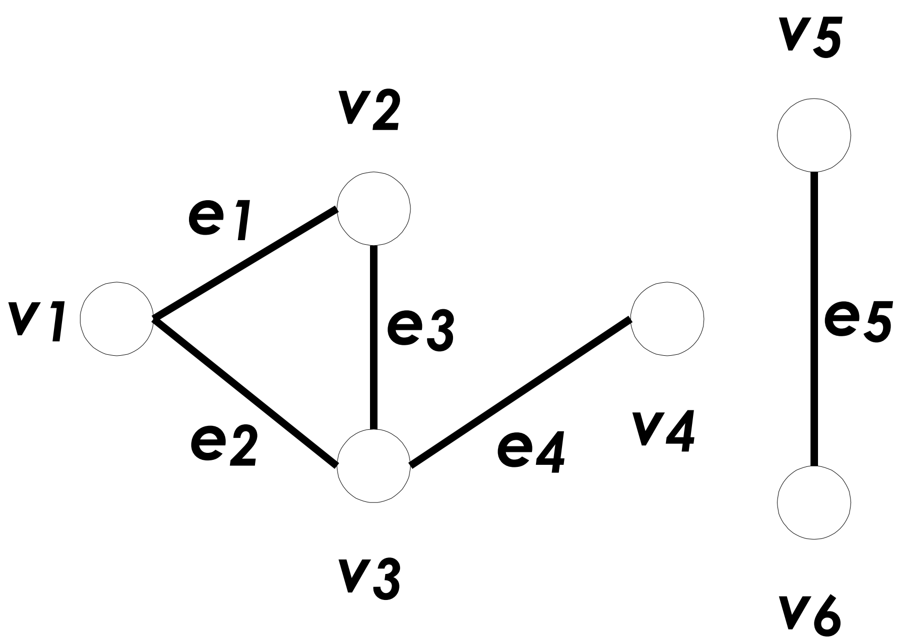
Abstraktionsebene





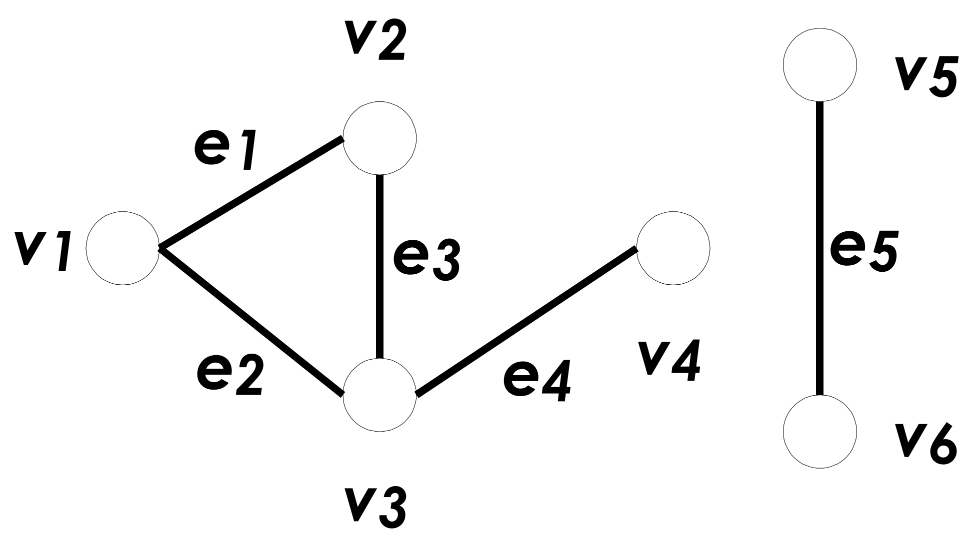
Graphentheorie

- Graph G (V, E)
  - Eine Menge V von Knoten (vertex)
  - Eine Menge E von Kanten (edge)
    - Kante $e = \{v_1, v_2\}$ verbindet Knoten v_1 und v_2



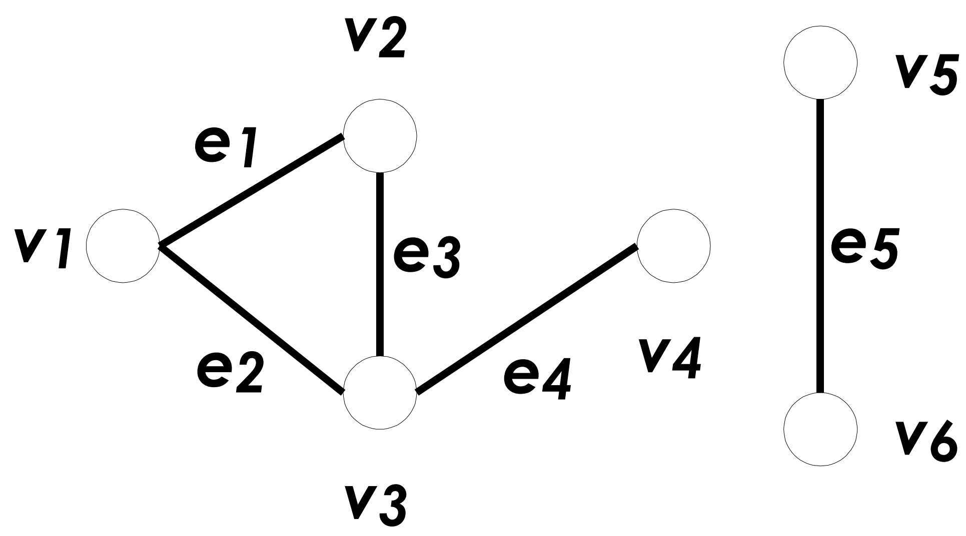
$G = (V, E)$
$V = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$
$E = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5\}$
mit
$e_1 = \{v_1, v_2\}$
$e_2 = \{v_1, v_3\}, \ldots$

Inzidenz, Adjazenz und Grad



- *e = {u, v}* ∈ *E*
  - *e* ist inzident *u* — *incident*
  - *e* ist inzident *v* — *incident*
  - *u* ist adjazent *v* — *adjacent*
- Grad $g(v) = |\{e \in E \mid v \in e\}|$ — *degree*

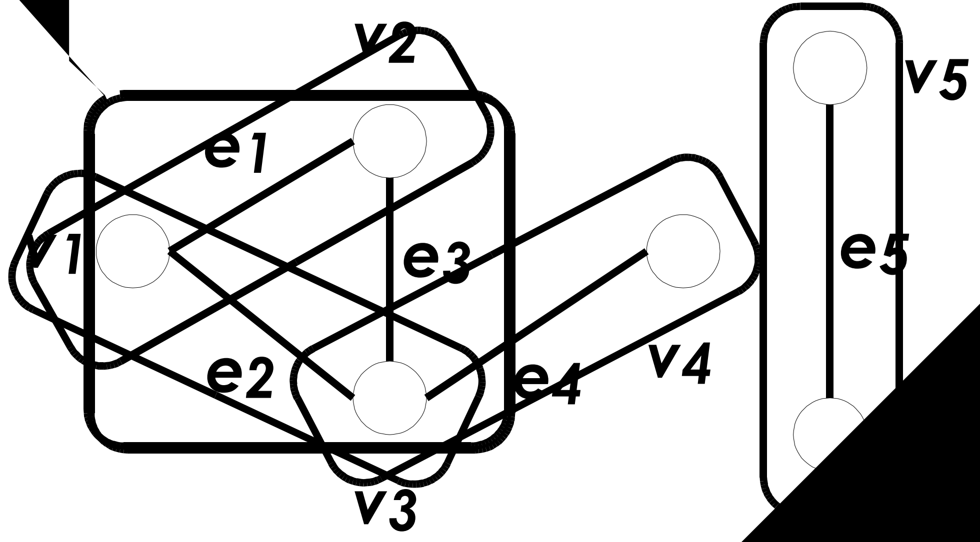
Subgraphen



- Subgraph durch Entfernen von Knoten
- Entferne $v \in V$

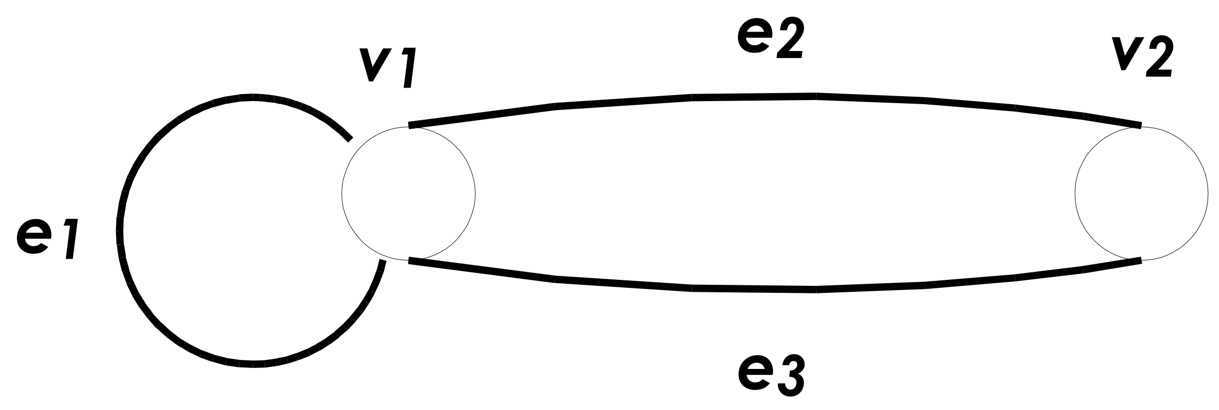
➔ Entferne Kanten inzident zu *v*

V… ständigkeit und Cliquen



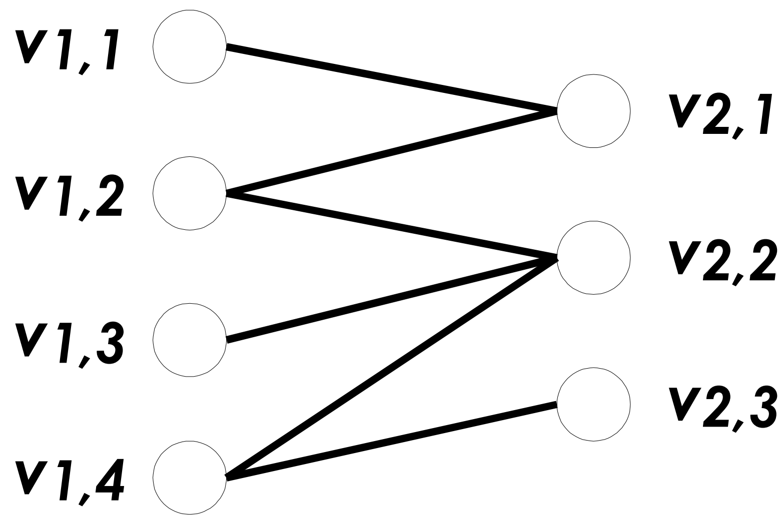
- Komplett untereinander v…
  bilden vollständigen Gr…
  graph)
- Maximal ausge…
  bilden Clique…

Schlingen, parallele Kanten



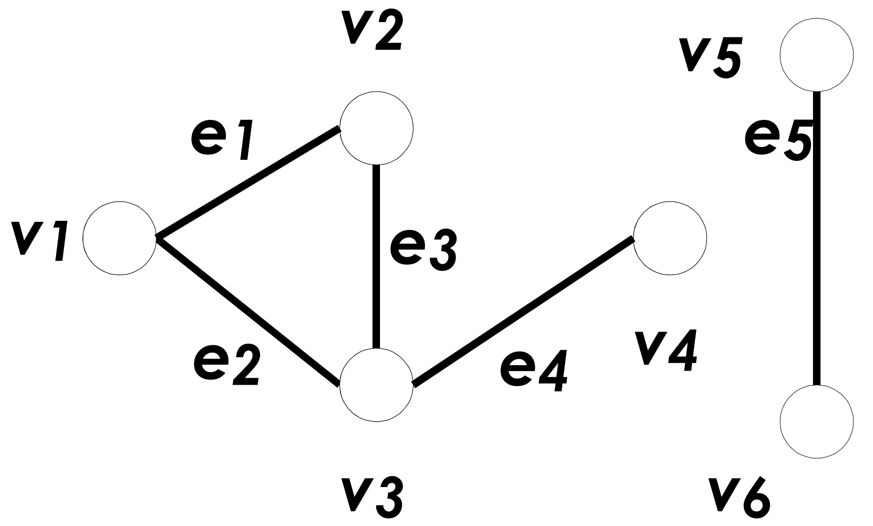
- e_1 Schlinge (selfloop)
- e_2, e_3 parallele Kanten
- einfache Graphen: weder noch (simple)
- Multigraphen: parallele Kanten OK

Bipartite Graphen



- **Kanten nur zwischen Knoten aus nichtüberlappenden Mengen**
- ***G = (V_1, V_2, E) ist bipartiter Graph***
  - $V1 \cap V2 = \emptyset$
  - $E = \{\{u, w\} \mid u \in V_1 \wedge w \in V_2\}$

Wege und Zyklen

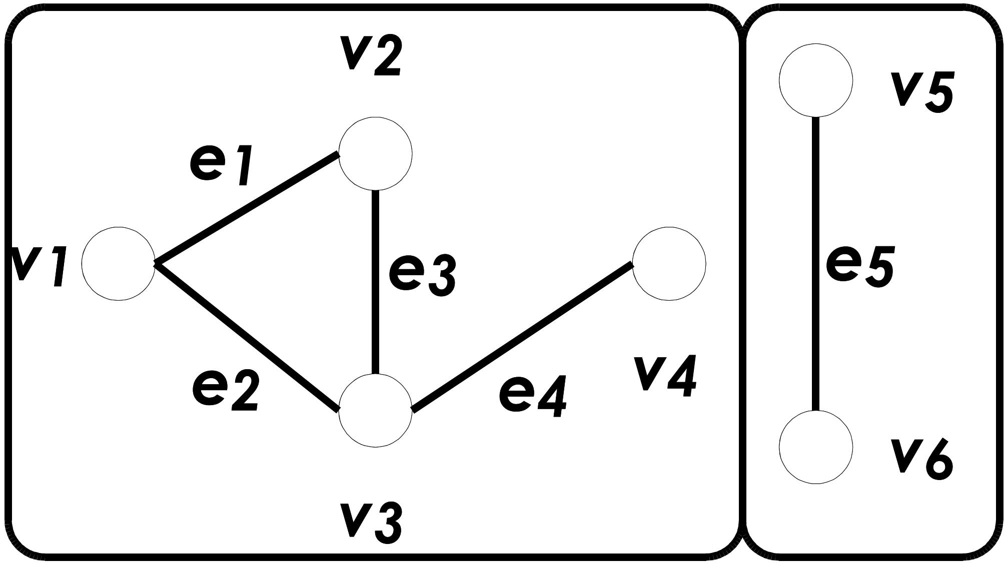


(v_1, e_1, v_2, e_3, v_3, e_4, v_4)

Länge = 3

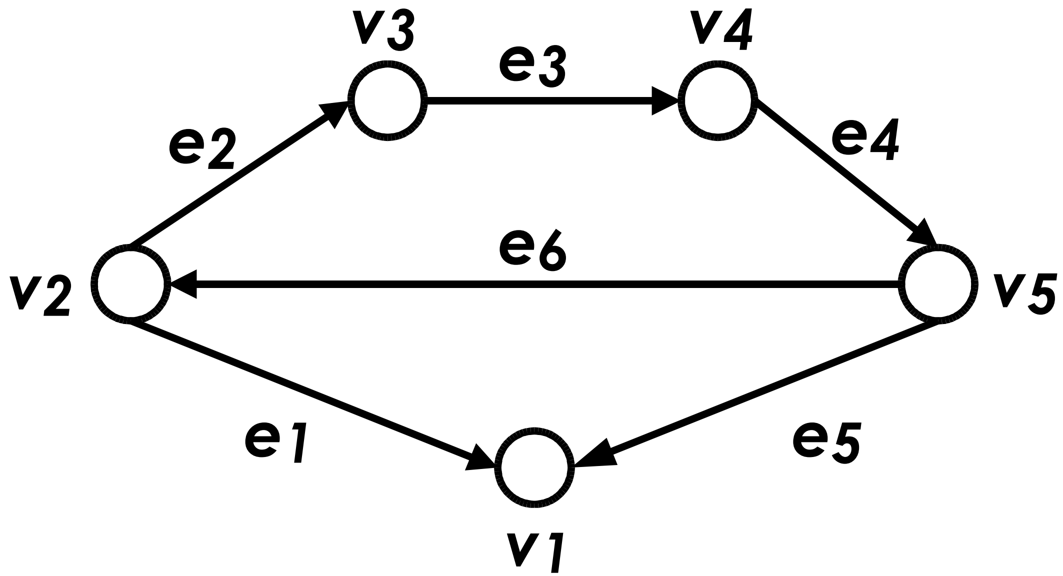
- Weg: Folge von Knoten und Kanten
  - Beginnend und endend mit Knoten
- Länge: Anzahl der Kanten
- Zyklus: Anfang = Ende

Zusammenhang



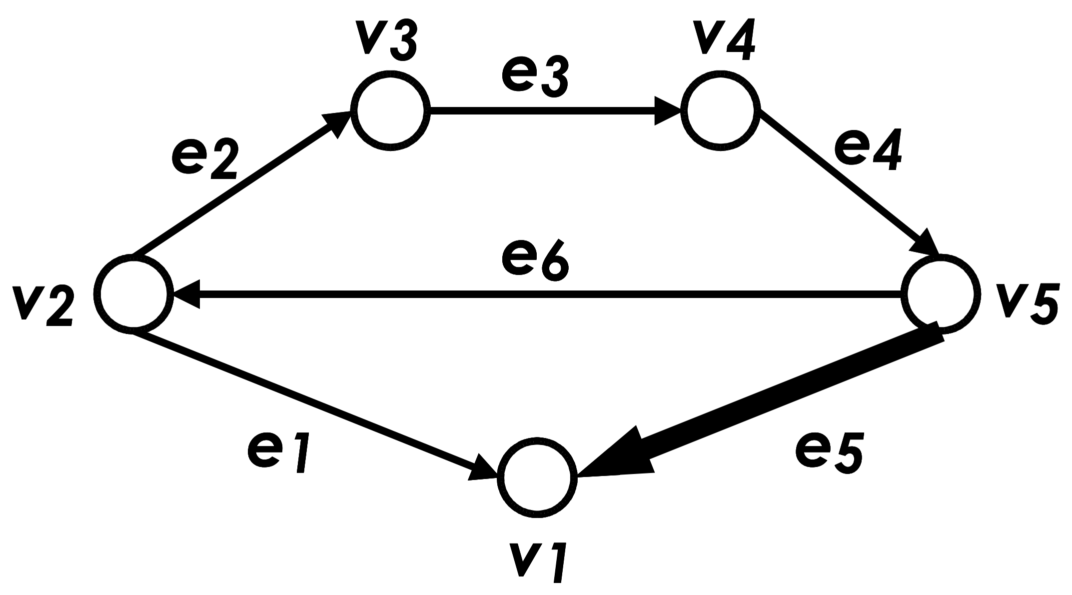
- u hängt mit v zusammen
  - Es gibt einen beide verbindenden Weg
- Zusammenhängender Graph
  - Alle Knoten hängen zusammen.
- Zusammenhängende Komponente
  - Maximale zusammenhängende Subgraphen

Gerichtete Graphen



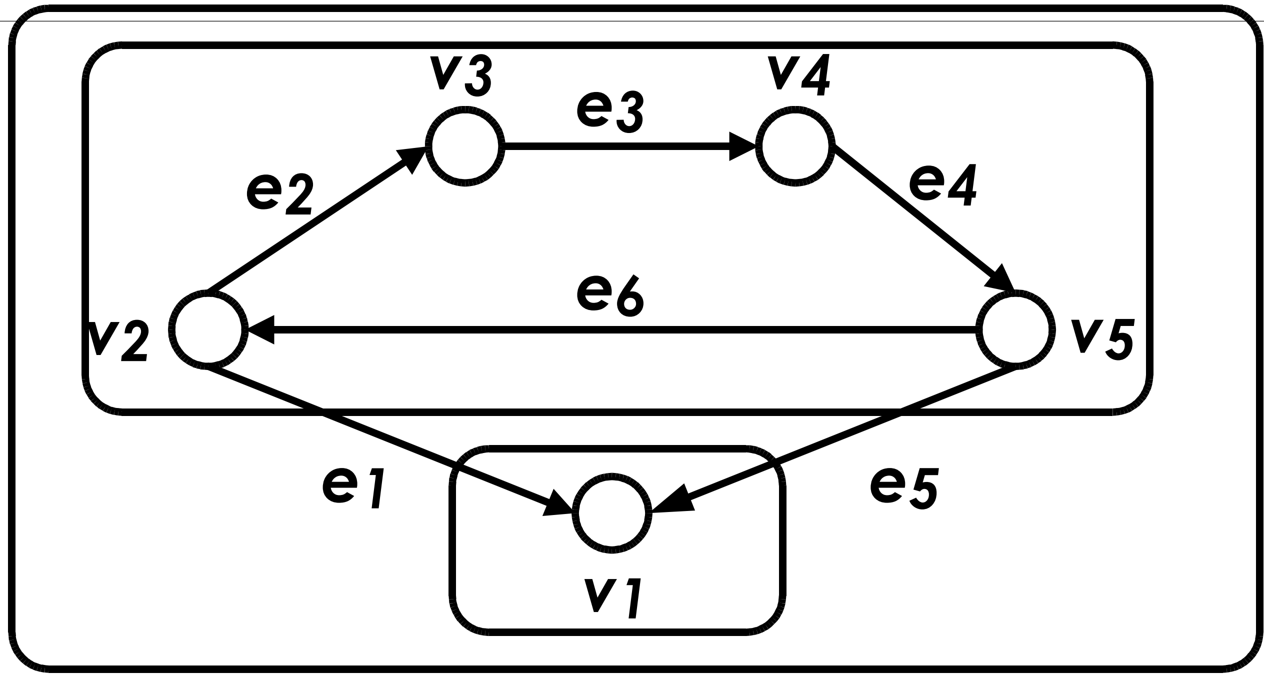
- $G(V, E)$ mit $e = (u, v) \wedge u,v \in E$
  - e inzident von u (ausgehend)
  - e inzident nach v (eingehend)
- Außengrad: Anzahl ausgehender Kanten
- Innengrad: Anzahl eingehender Kanten

Wege und Zyklen



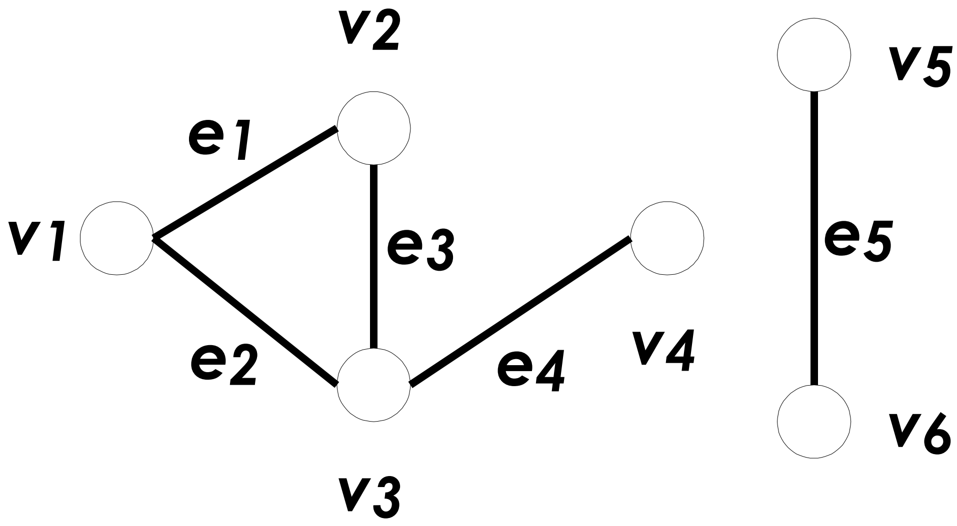
- Gerichteter Weg
- Gerichteter Zyklus
- Weg und Zyklus gelten auch noch!

Zusammenhang



- Starker Zusammenhang
  - Gerichteter Weg von *u* nach *v* & von *v* nach *u*
- Stark zusammenhängende Komponente
  - Alle enthaltenen Knoten hängen stark zusam.
- Schwacher Zusammenhang: Weg

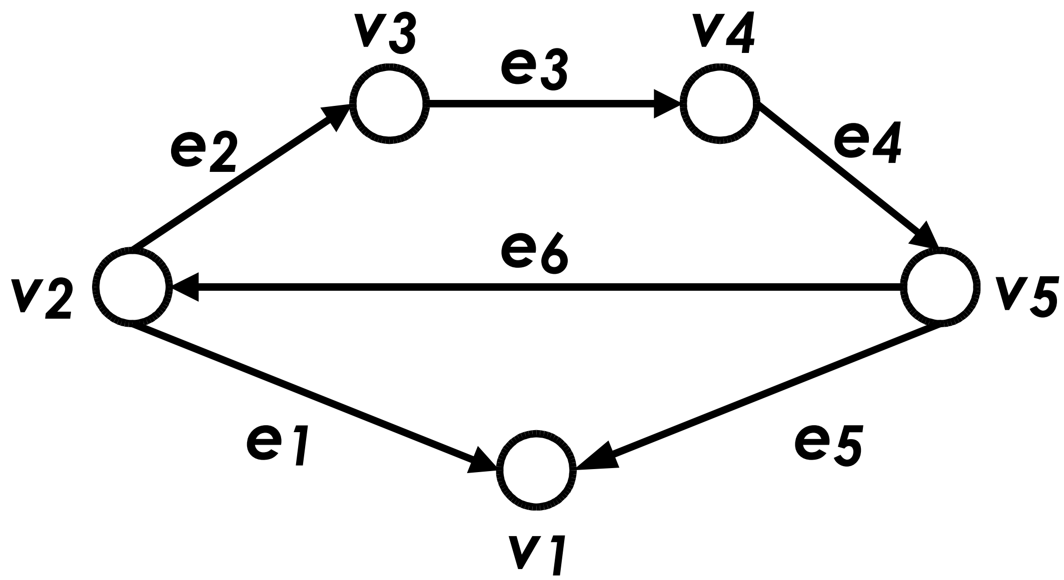
Datenstrukturen für Graphen



$$\begin{matrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{matrix}$$

- **Adjazenzmatrix A_G von G(V,E)**
  - **n x n Matrix mit $n = |V|$**
  - **$A_{ij} = 1$ falls $\{v_i, v_j\} \in E$, sonst = 0**
  - ***Symmetrische Matrix***

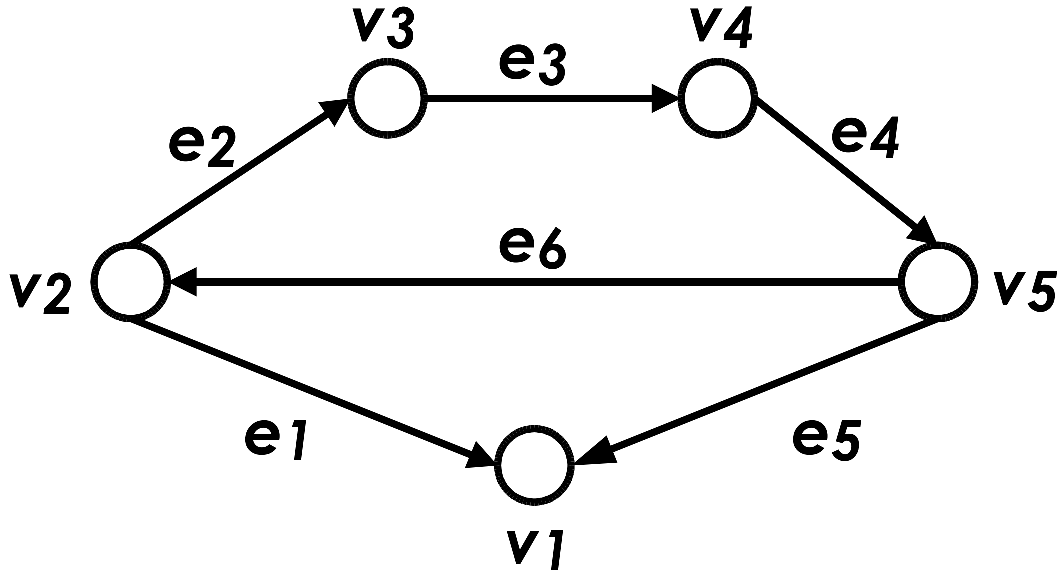
A_G für gerichtete Graphen



$$\begin{matrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- Matrix nicht mehr symmetrisch

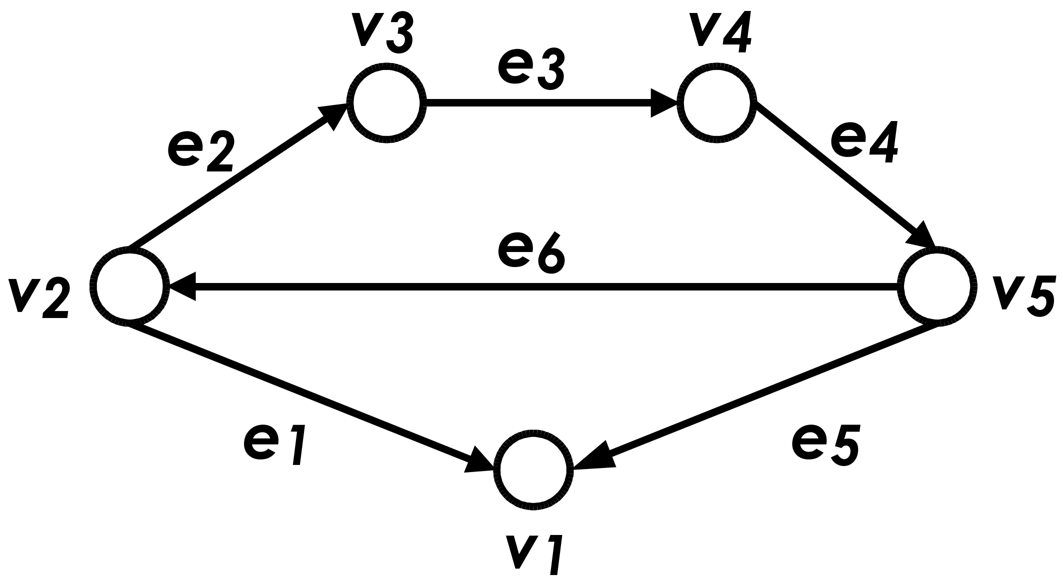
Operationen auf AG-Matrizen

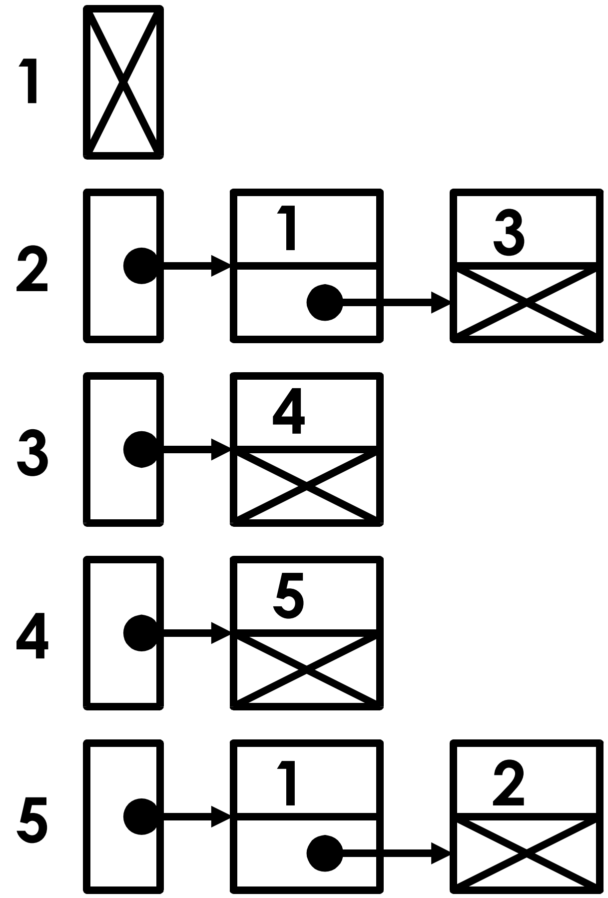


$$\begin{matrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- Test, ob $(v_i, v_j) \in E$
  - Nachsehen in A_{ij}: O(1)
- Welche v sind direkt mit u_i verbunden?
  - Zeile i durchgehen: $O(n)$
  - Ineffizient bei vielen Nullen

Adjazenzlisten

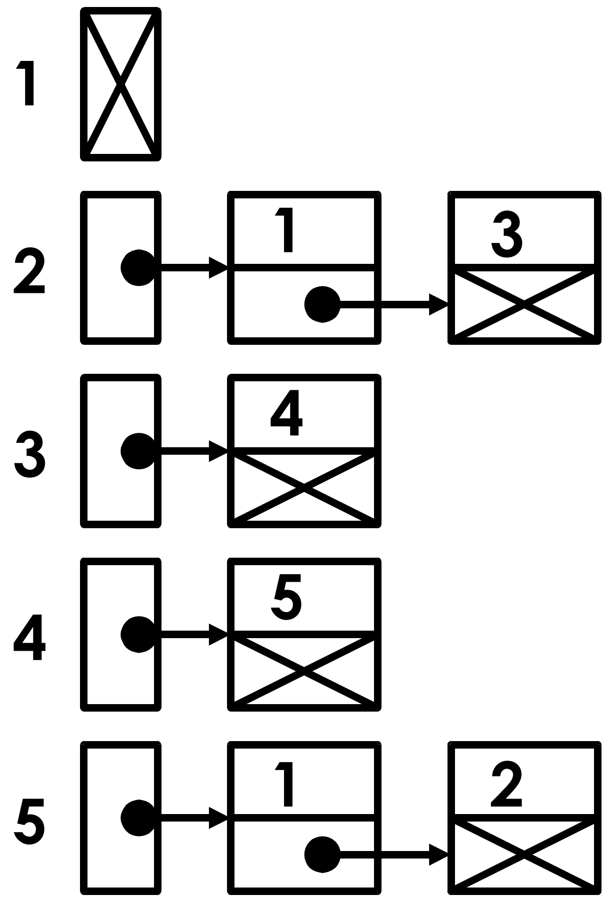




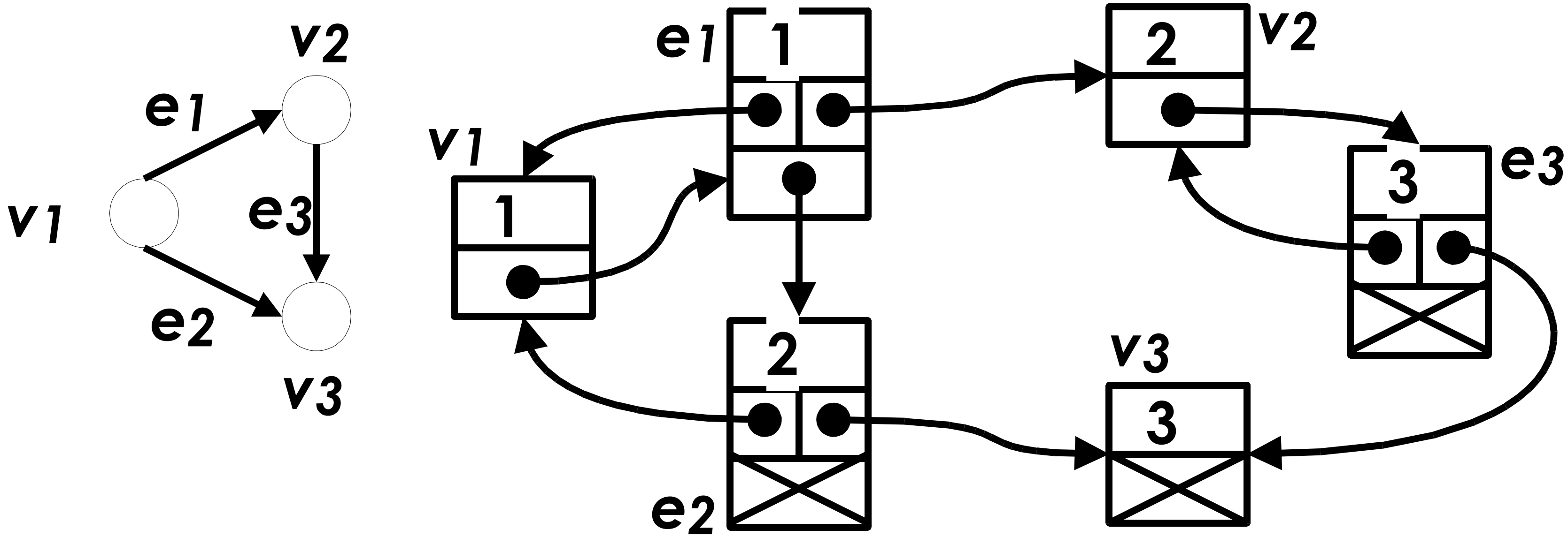
- Array aus Listen
  - Knotennummer ist Index
- Listenelemente
  - Index des Zielknotens
  - Verkettung

Operationen auf Adjazenzlisten

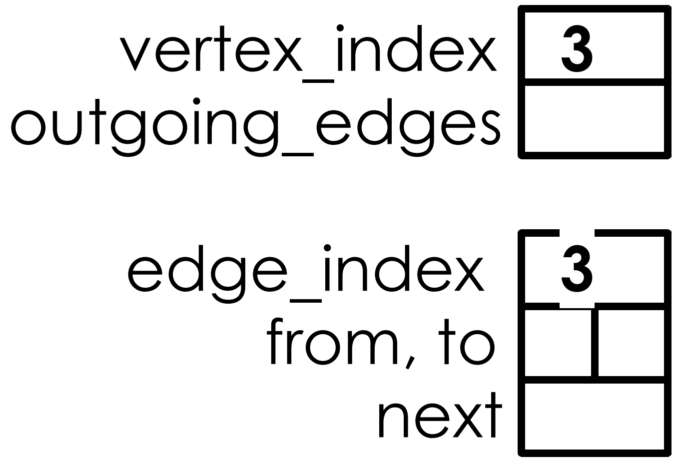
- Test, ob $(u,v) \in E$
  - durchschnittlicher Außengrad: $k(G)$
  - $O(k)$
  - Unabhängig von n
- Welche v sind direkt mit u verbunden?
  - $O(k)$



Explizite Knoten und Kanten



- Zugriff auf Knoten und Kanten
- Z.B. Gewichtung von
  - Knoten
  - Kanten



Komplexitätstheorie

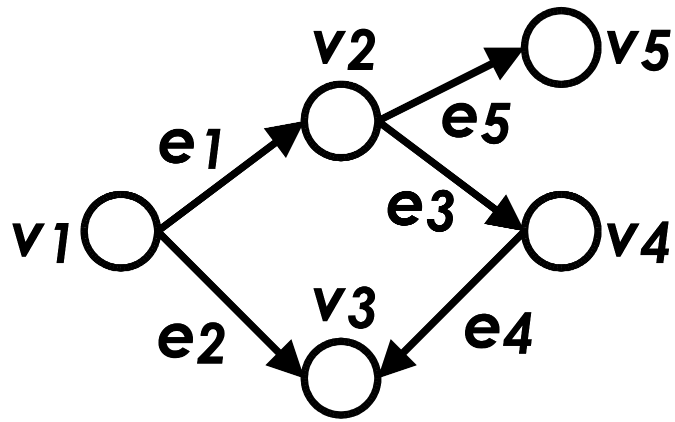
- O und Θ Notation
- Siehe Grundstudium!
- Wichtige Ordnungen
  - Exponentiell, z.B. 2^n.
  - Polynomial, z.B. n^3.
  - Quadratisch, z.B. n^2.
  - Logarithmisch, z.B. $n \log n$.
  - Linear, z.B. n.
  - Sublinear, z.B. 1.

Graphen durchlaufen

- Aufgabe
  - Besuche alle V und E von G(V,E)
  - Jedes Element genau einmal!
- Unterschiedliche Reihenfolgen möglich
- Weit verbreitet
  - Tiefensuche
    - Suche von Ursprungsknoten entfernen
  - Breitensuche
    - Erstmal angrenzende Knoten bearbeiten

Tiefensuche (DFS) - 1

```
dfs(vertex v) {
  v.mark := 0;
  v.process();
  foreach (v,u) ∈ E {
    (v,u).process();
    if (u.mark) dfs(u);
  }
}
main() {
  foreach v ∈ V
    v.mark := 1;
  foreach v ∈ V
    if (v.mark) dfs(v)
}
```




```
dfs(v1)
  (v1, v2)
    dfs(v2)
      (v2, v4)
        dfs(v4)
          (v4, v3)
            dfs(v3)
      (v2, v5)
        dfs(v5)
  (v1, v3)
```

Tiefensuche (DFS) - 2

- **Komplexität für DFS auf $G(V,E)$**
  - **Jeder Knoten einmal besucht**
  - **Jede Kante einmal besucht**

  → $O(|V|+|E|)$

- **Anwendungsbeispiele**
  - **Systematischer Graphdurchlauf**
  - **Finden der von einem Startknoten aus erreichbaren Knoten**
    - **Ersetze Schleife in main() durch einfachen Aufruf**

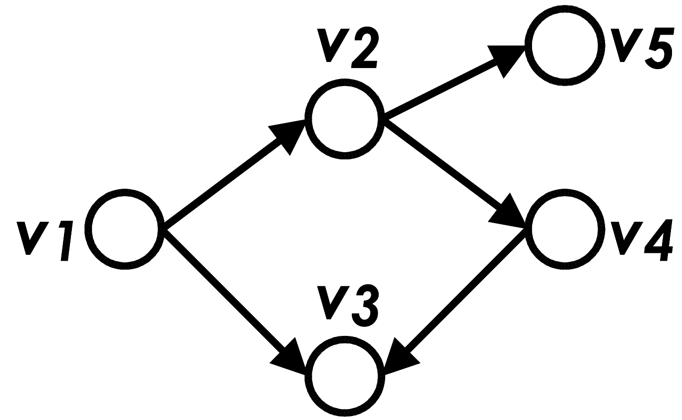
Breitensuche (BFS) - 1

```
bfs(vertex v) {
  FIFO Q = ();
  vertex u, w;

  Q.shift_in(v);
  do {
    w := Q.shift_out();
    w.process();
    foreach (w,u) ∈ E do {
      if (u.mark) {
        u.mark := 0;
        Q.shift_in(u);
      }
    }
  } while (Q ≠ ())
}
```

```
main() {
  foreach v ∈ V do v.mark := 1;
  foreach v ∈ V do
    if (v.mark) {
      v.mark := 0;
      bfs(v);
    }
}
```

Breitensuche (BFS) - 2

```
bfs(vertex v) {
  FIFO Q = ();
  vertex u, w;

  Q.shift_in(v);
  do {
    w := Q.shift_out();
    w.process();
    foreach (w,u) ∈ E do {
      if (u.mark) {
        u.mark := 0;
        Q.shift_in(u);
      }
    }
  } while (Q ≠ ())
}
```



(v1)	v1	(v1,v2)
(v2)		(v1,v3)
(v2,v3)	v2	(v2,v4)
(v3,v4)		(v2,v5)
(v3,v4,v5)	v3	
(v4,v5)	v4	(v4,v3)
(v5)	v5	

Breitensuche (BFS) - 3

- **Komplexität für BFS auf *G(V,E)***
  - **Jeder Knoten einmal besucht**
  - **Jede Kante einmal besucht**

  → $O(|V|+|E|)$

- **Anwendungsbeispiele**
  - **Systematischer Graphdurchlauf**
  - **Finden der von einem Startknoten aus erreichbaren Knoten**
  - **Besuche Knoten in Reihenfolge der Entfernung (Pfadlänge) vom Startknoten**

DFS und BFS

- **Weshalb die äußeren Schleifen?**
  - **Jeweils in main()**
  - **Um dfs(v) bzw. bfs(v)**

```
main() {
  foreach v ∈ V
    v.mark := 1;
  foreach v ∈ V
    if (v.mark)
      dfs(v)
}
```

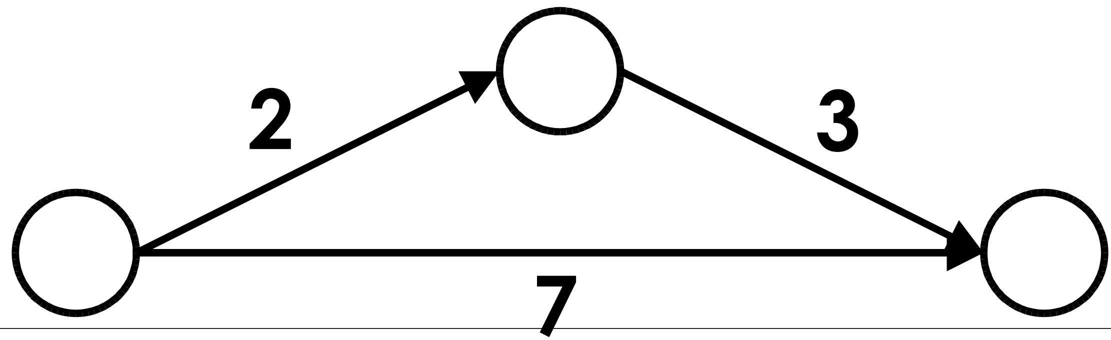
```
main() {
  foreach v ∈ V do v.mark := 1;
  foreach v ∈ V do
    if (v.mark) {
      v.mark := 0;
      bfs(v);
    }
}
```

Kürzester Pfad

- Bestimme den kürzesten Pfad vom Startknoten zu Zielknoten
  - Manchmal auch: zu allen anderen Knoten
- Bei ungewichteten Graphen z.B. mit BFS
  - Erweitert um Verwaltung der Pfade

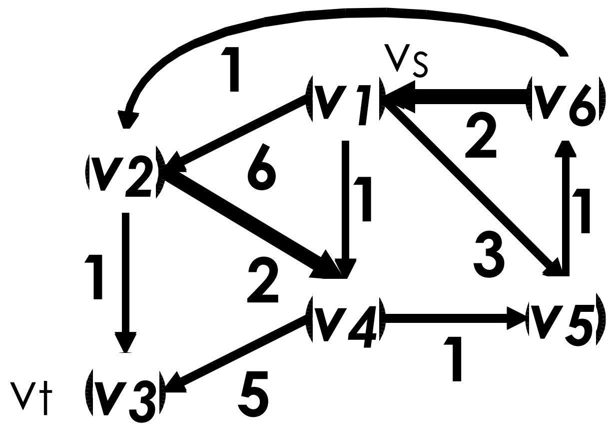
✖ Nicht bei gewichteten Graphen!

- Niedrige Anzahl von Kanten nicht immer kürzester (leichtester) Weg



Kürzester Pfad nach Dijkstra -1

```
dijkstra(set<vertex> V, vertex vs, vertex vt)
{
  set<vertex> T; vertex u, v;
  V     := V \ {vs}; T := {vs};
  vs.dist := 0;
  foreach u ∈ V do
    if ((vs, u) ∈ E)
      then u.dist := (vs, u).weight;
      else u.dist := +∞;
  while (vt ∉ T) do {
    u   := V.findmin(dist);
    T   := T ∪ {u};
    V   := V \ {u};
    foreach (u, v) ∈ E do
      if (v.dist > u.dist + (u,v).weight)
        v.dist := u.dist + (u,v).weight;
  }
}
```



T=	v_i.dist, i=1	2	3	4	5	6
{v1}	0	6	∞	$\boxed{1}$	3	∞
{v1,v4}		6	6		$\boxed{2}$	∞
{v1,v4,v5}		6	6			$\boxed{3}$
{v1,v4,v5,v6}		$\boxed{4}$	6			
{v1,v4,v5,v6,v2}			$\boxed{5}$			
{v1,v4,v5,v6,v2,v3}						

Kürzester Pfad nach Dijkstra -2

- **Komplexität**
  - **while ($v \notin T$): $|V|$-mal durchlaufen**
    - **V.findmin(dist): $O(|V|)$ je Suche**

  ↪ $O(|V|^2)$
  - **foreach $(u,v) \in E$: $|E|$-mal *insgesamt***
    - **Einfacher Graph hat max. $|V|^2$ Kanten**

  ↪ $O(|V|^2)$
  - **Gesamtaufwand $O(|V|^2+|V|^2) = O(|V|^2)$**

Nächste Veranstaltung

- Vorlesung am Freitag
- Vorbereitungstipps
  - Kapitel 6 und 7.1 lesen
  - Ggf. Kapitel 4 (Komplexität) wiederholen

Zusammenfassung

- VLSI
  - Entwurfsbereiche
  - Tätigkeiten
  - Werkzeuge
- Hierarchie und Abstraktion
- Graphentheorie
  - Konzepte und Begriffe
  - Datenstrukturen
  - Algorithmen: DFS, BFS, SP