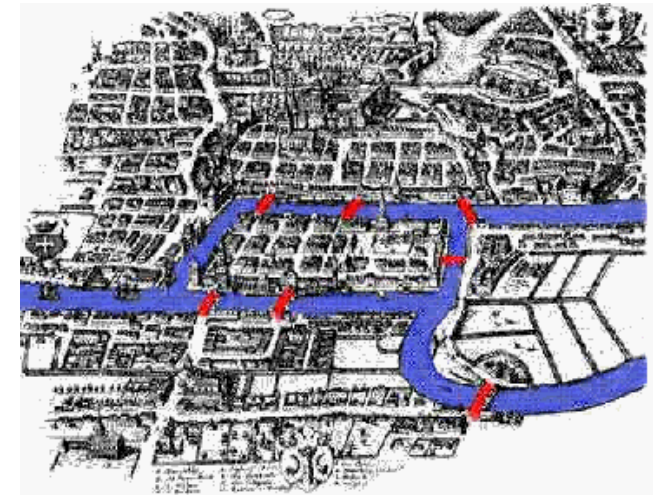


# Kap. 8: Repräsentation von Graphen

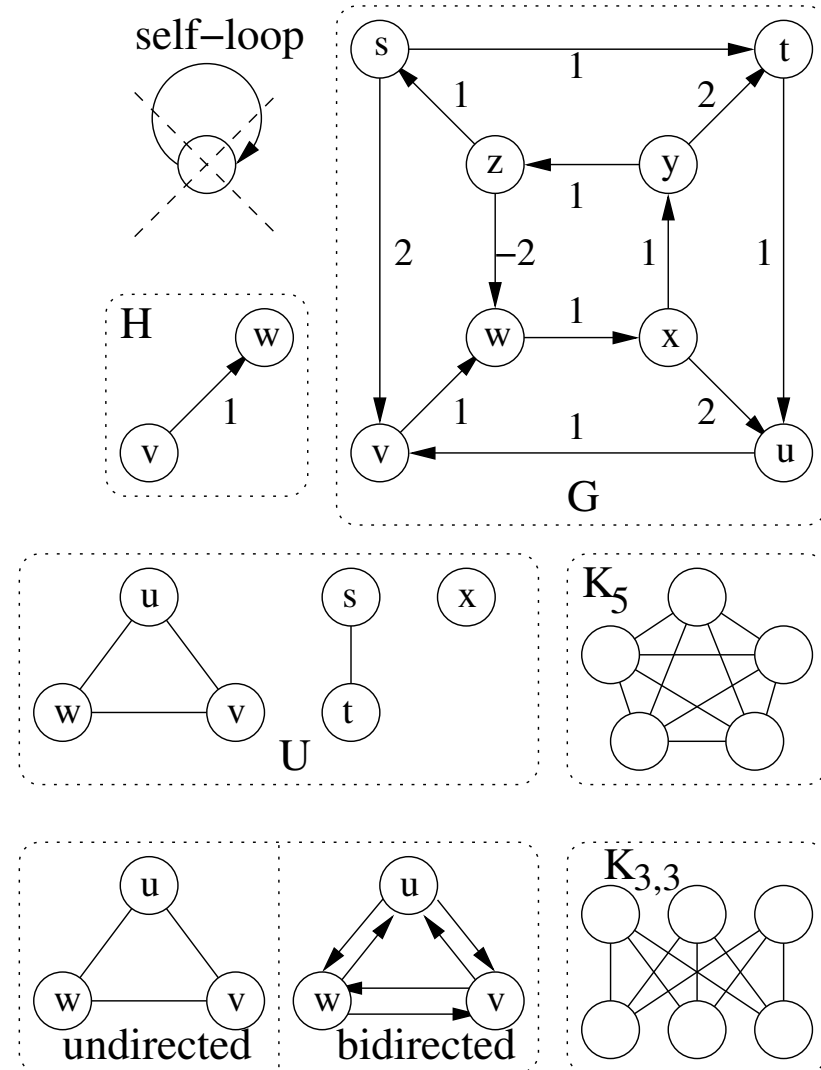
## Einleitung

- ▶ 1736 stellt L. Euler die folgende “touristische” Frage:
- ▶ Straßen- oder Computernetzwerke
- ▶ Zugverbindungen (Raum und Zeit)
- ▶ Soziale Netzwerke (Freundschafts-, Zitier-, Empfehlungs-, ...)
- ▶ Aufgabenabhängigkeiten  $\rightsquigarrow$  Scheduling-Probleme
- ▶ Werte und arithmetische Operationen  $\rightsquigarrow$  Compilerbau
- ▶ ...



# Repräsentation von Graphen

- ▶ Was zählt, sind die **Operationen!**
- ▶ Eine **triviale** Repräsentation:
- ▶ **Felder**
- ▶ Verkettete **Listen**
- ▶ **Matrizen**
- ▶ **Implizit**
- ▶ **Diskussion**



# Notation und Konventionen

- ▶ Graph  $G = ( \underbrace{V}, \underbrace{E} )$ :  
Knoten Kanten
- ▶  $n = |V|$
- ▶  $m = |E|$
- ▶ Knoten:  $s, t, u, v, w, x, y, z$
- ▶ Kanten  $e \in E$ .  
Oder: Knotenpaare (manchmal Knotenmengen der Größe 2)

# Notation und Konventionen

▶ Graph  $G = ( \underbrace{V}, \underbrace{E} )$ :  
Knoten Kanten

▶  $n = |V|$

▶  $m = |E|$

▶ Knoten:  $s, t, u, v, w, x, y, z$

▶ Kanten  $e \in E$ .

Oder: Knotenpaare (manchmal Knotenmengen der Größe 2)

**WICHTIG:** Buchstabenzuordnungen sind **unverbindliche** Konvention

▶ Manchmal werden ganz andere Buchstaben verwendet.

▶ Im Zweifel immer genau sagen, was was ist.

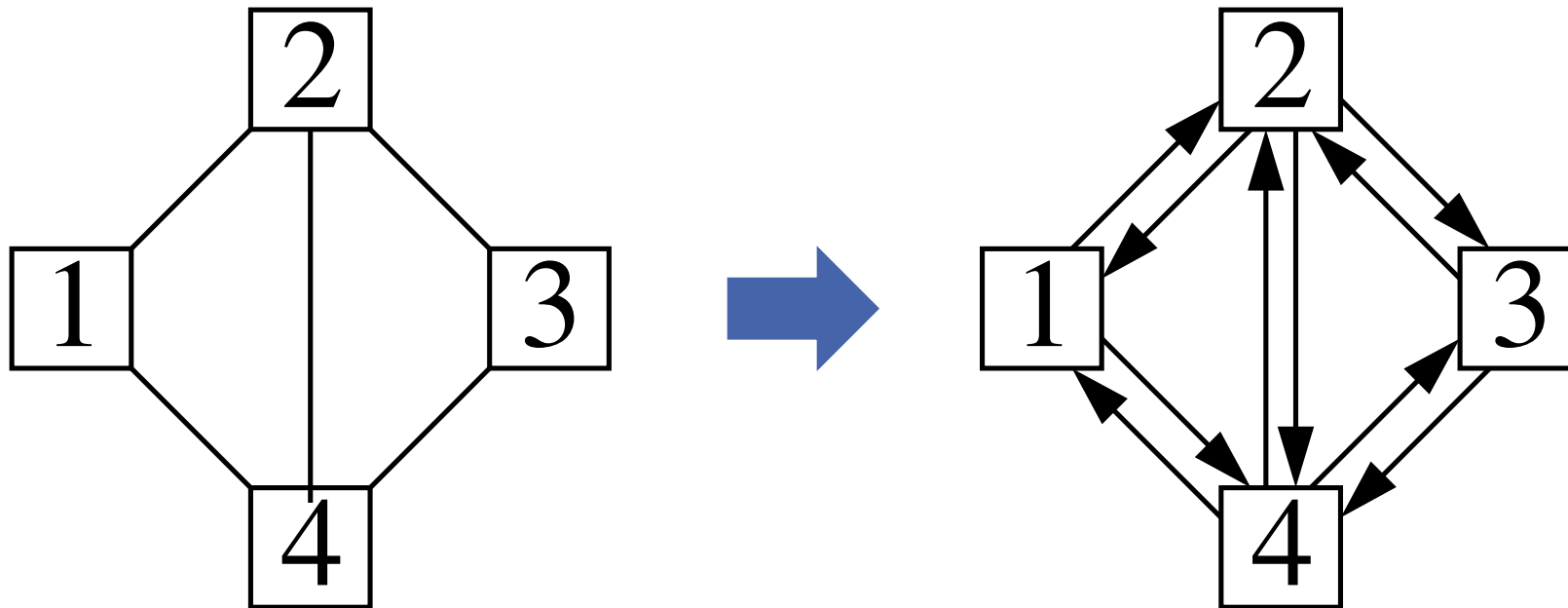
Das gilt für die ganze theoretische Informatik!

# Ungerichtete $\rightarrow$ gerichtete Graphen

Meist repräsentieren wir

ungerichtete Graphen durch **doppelt gerichtete** Graphen

$\rightsquigarrow$  wir konzentrieren uns auf gerichtete Graphen

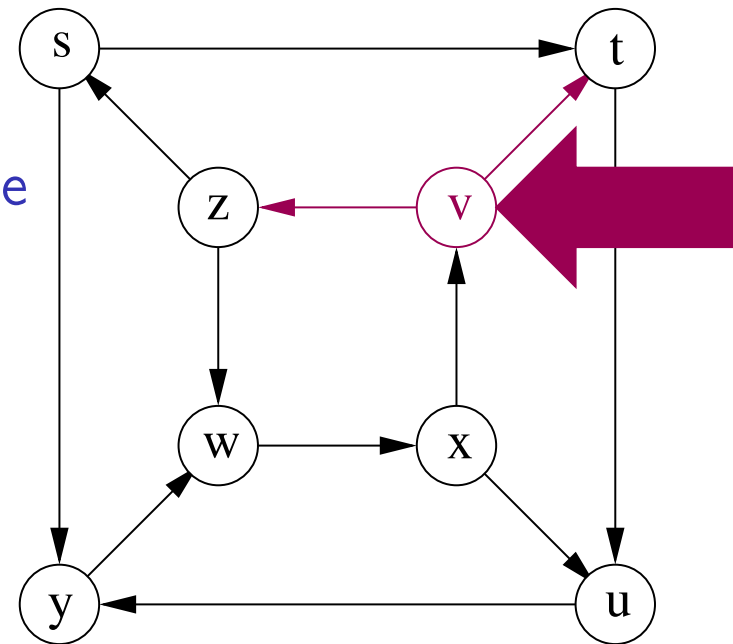


# Operationen

**Ziel:**  $O(\text{Ausgabegröße})$  für alle Operationen

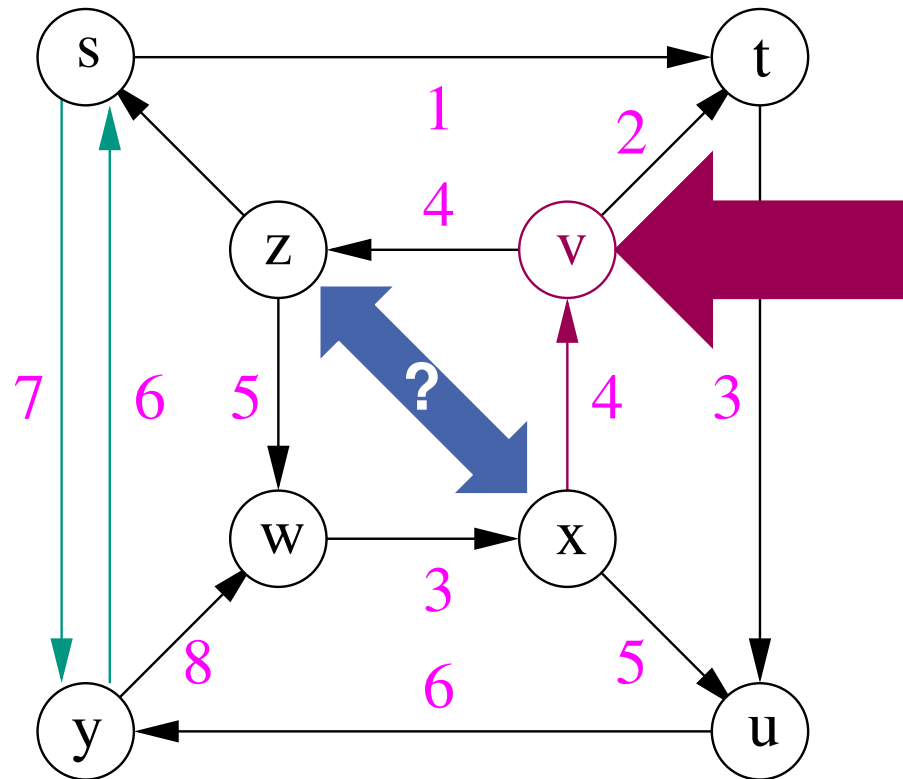
Grundoperationen:

- ▶ Statische Graphen:  
Konstruktion, Konversion und Ausgabe  
( $O(m + n)$  Zeit)  
Navigation: Gegeben  $v$ , finde  
ausgehende Kanten.
- ▶ Dynamische Graphen:  
Knoten/Kanten einfügen/löschen



# Weitere Operationen

- ▶ Zugriff auf assoziierte Information
- ▶ Mehr Navigation: Finde eingehende Kanten
- ▶ Kantenanfragen:  $(z, x) \in E?$

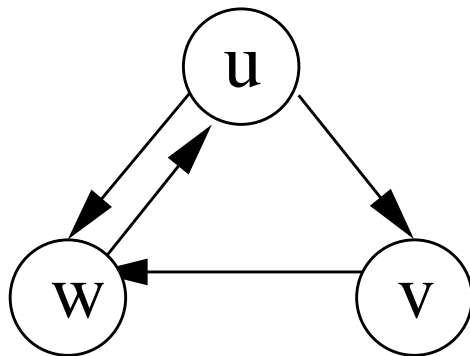


# Kantenfolgenrepräsentation

Folge von Knotenpaaren (oder Tripel mit Kantengewicht)

- + kompakt
- + gut für I/O
- Fast keine nützlichen Operationen – außer alle Kanten zu durchlaufen

**Beispiele:** Übung: isolierte Knoten suchen,  
Kruskals MST-Algorithmus (später), Konvertierung.

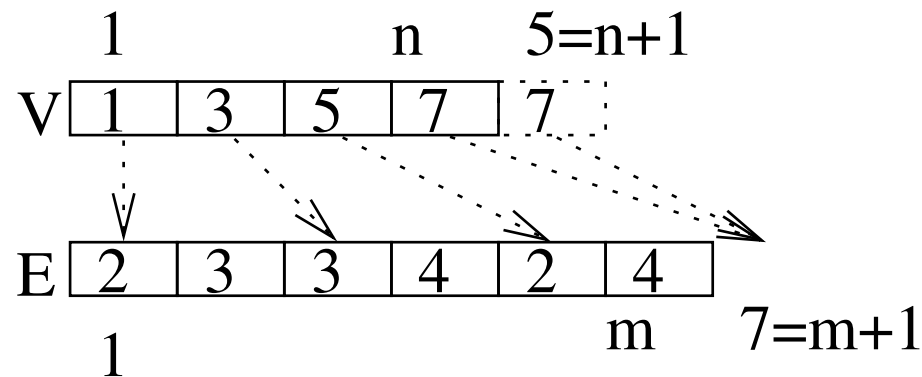
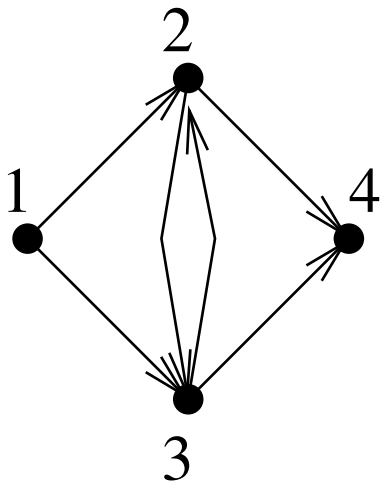


$$\Leftrightarrow \langle (u, v), (v, w), (w, u), (u, w) \rangle$$



# Adjazenzfelder

- ▶  $V = 1..n$  oder  $0..n-1$
- ▶ **Kantenfeld**  $E$  speichert **Ziele** und zwar **gruppiert** nach Startknoten
- ▶  $V$  speichert Index der ersten ausgehenden Kante
- ▶ **Dummy**-Eintrag  $V[n+1]$  speichert  $m+1$



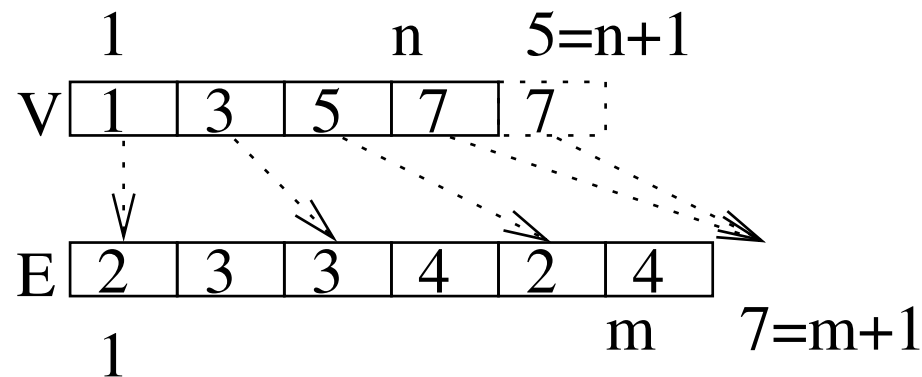
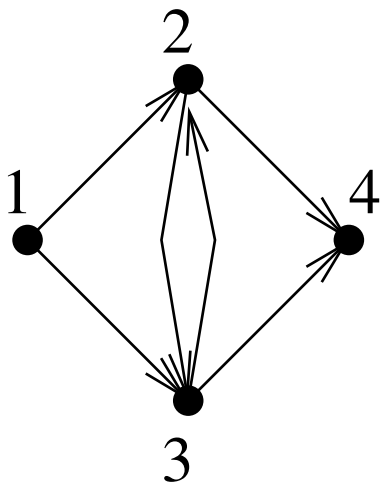
**Beispiel:**  $\text{Ausgangsgrad}(v) = V[v+1] - V[v]$

# Kantenliste $\rightarrow$ Adjazenzfeld

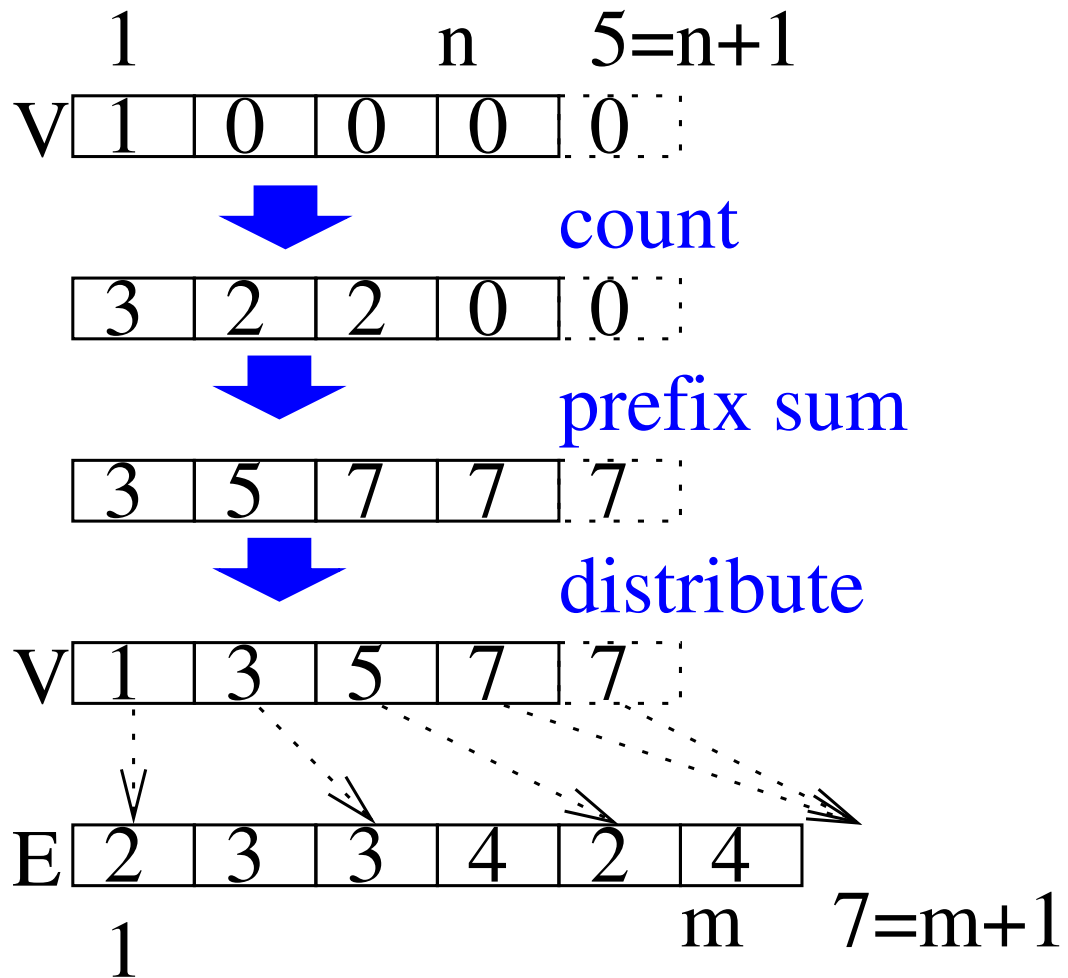
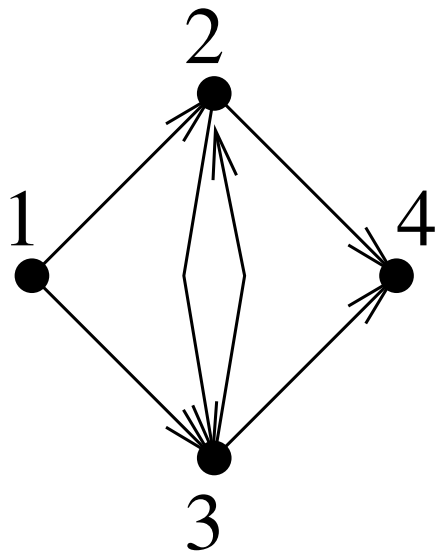
Zur Erinnerung: KSort (BucketSort)

**Function** adjacencyArray(EdgeList)

```
V =  $\langle 1, 0, \dots, 0 \rangle$  : Array [1..n+1] of  $\mathbb{N}$   
foreach  $(u, v) \in \text{EdgeList}$  do  $V[u]++$  // count  
for  $v := 2$  to  $n+1$  do  $V[v] += V[v-1]$  // prefix sums  
foreach  $(u, v) \in \text{EdgeList}$  do  $E[-- V[u]] = v$  // place  
return  $(V, E)$ 
```

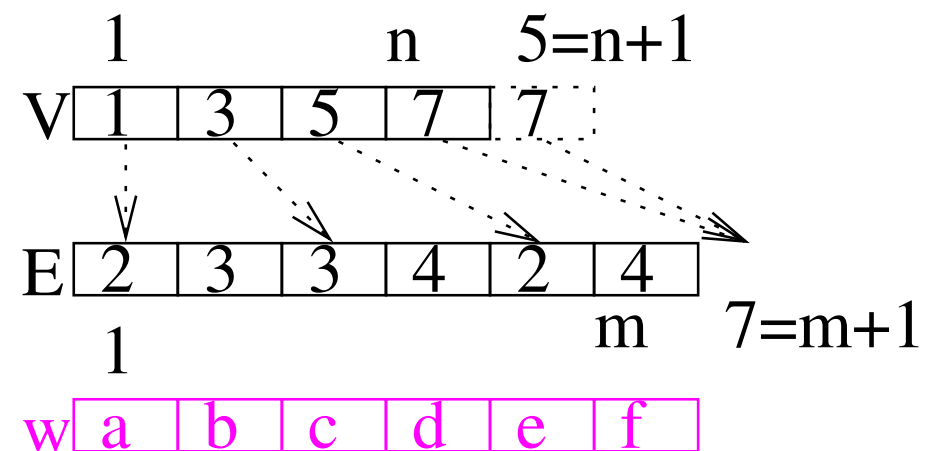
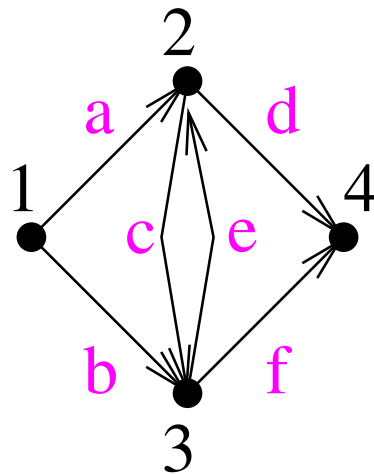


# Beispiel



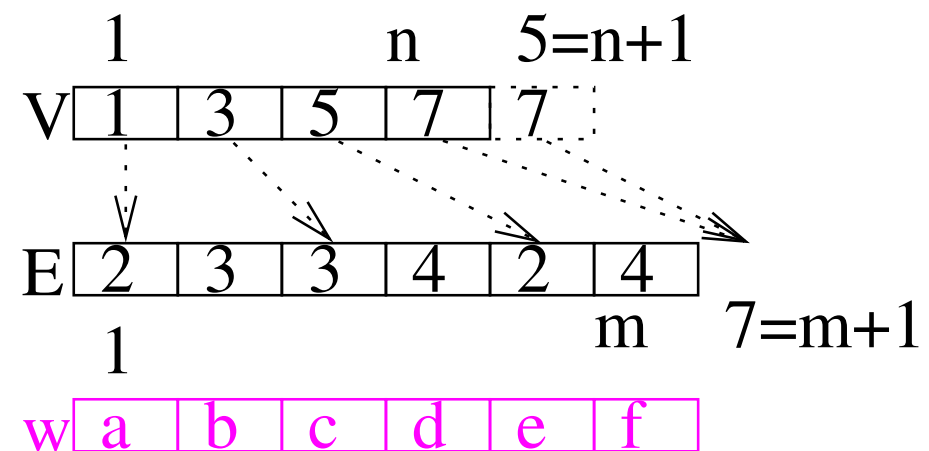
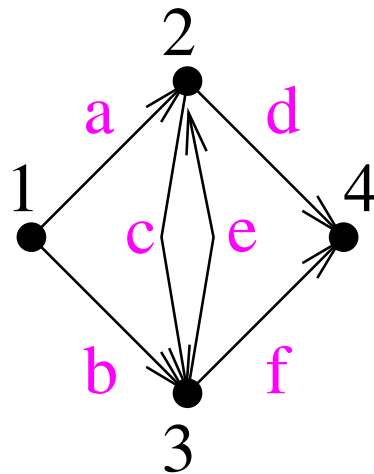
# Operationen für Adjanzenzfelder

- ▶ Navigation: einfach
- ▶ **Kantengewichte**:  $E$  wird Feld von Records (oder mehrere Felder)
- ▶ **Knoteninfos**:  $V$  wird Feld von Records (oder mehrere Felder)



# Operationen für Adjanzenzfelder

- ▶ Navigation: einfach
- ▶ **Kantengewichte**:  $E$  wird Feld von Records (oder mehrere Felder)
- ▶ Knoteninfos:  $V$  wird Feld von Records (oder mehrere Felder)
- ▶ Eingehende Kanten: umgedrehten Graphen speichern
- ▶ Kanten löschen: explizite Endindizes
- ▶ Batched Updates:  
neu aufbauen



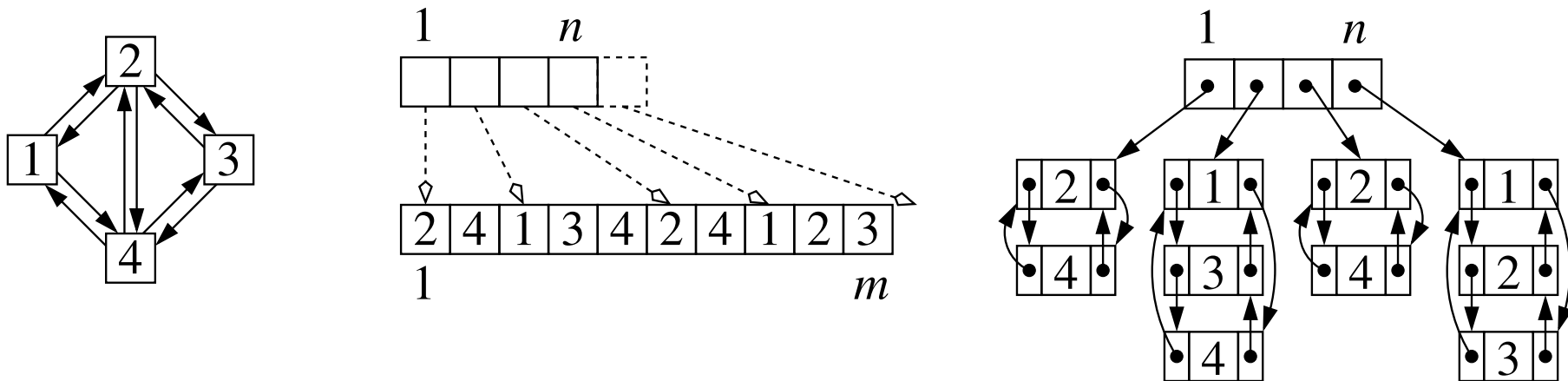
# Kantenanfragen

Hashtabelle  $H_E$  speichert (ggf. zusätzlich) alle Kanten.  
Unabhängig von der sonstigen Graphrepräsentation

# Adjazenzlisten

speichere (doppelt) verkettete **Liste** adjazenter Kanten für jeden Knoten.

- + einfaches **Einfügen** von Kanten
- + einfaches **Löschen** von Kanten (ordnungserhaltend)
- mehr Platz (bis zu Faktor 3) als Adjazenzfelder
- mehr Cache-Misses



# Adjazenzlisten aufrüsten

- ▶ **Knotenlisten** für Knotenupdates
- ▶ Eingehende Kanten
- ▶ Kantenobjekte (in globaler Kantenliste)
- ▶ Zeiger auf Umkehrkante

