

# DB2 – WS 2017/2018

B\*-Baum – 29.11.2017 und 06.12.2017

Dr. Karsten Tolle

# Graphtheorie ...

---

## Bäume

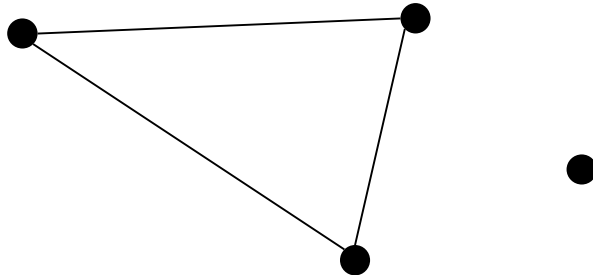
Definitionen manchmal merkwürdig – man findet den Zusatz „Teil der Graphtheorie“.  
... oder es wird nicht Baum, sondern eine spezielle Baumart definiert, z.B.:

- Binärbaum
- gerichteter Baum
- gewurzelter Baum
- geordneter Baum
- ...

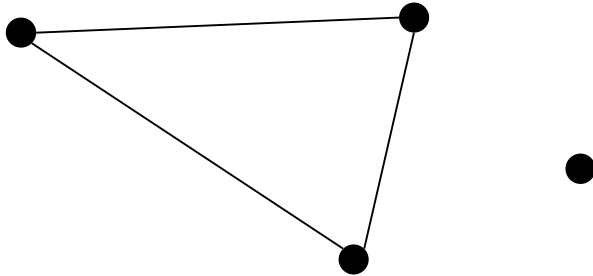
# Graphtheorie ...

---

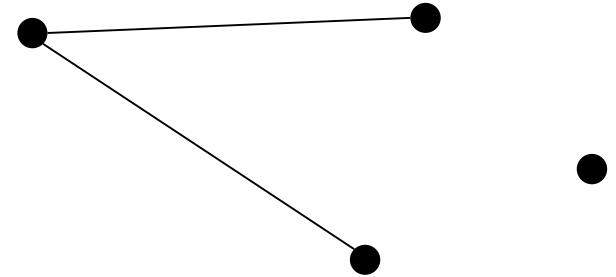
Ein **Graph G** ist ein Paar  $G=(V,E)$  aus einer (endlichen) Menge von **Knoten**  $V$  und einer Menge von **Kanten**  $E$  ( $E \subseteq V \times V$ ).



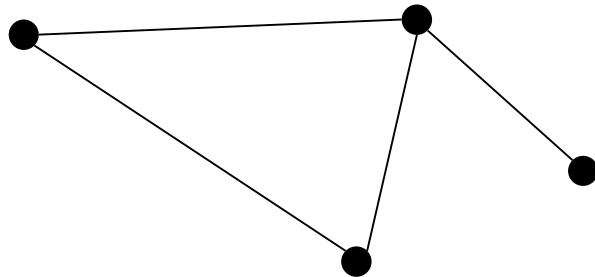
# kreisfrei / zusammenhängend



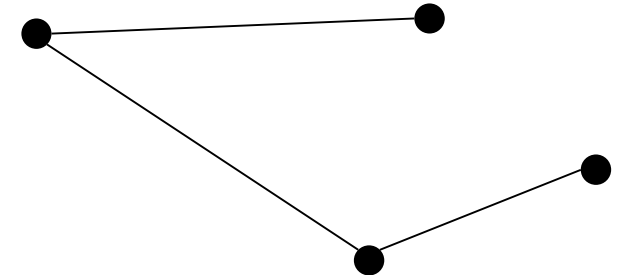
nicht zusammenhängend  
nicht kreisfrei



**kreisfrei** (zyklenfrei)  
nicht zusammenhängend



**zusammenhängend** gdw. alle Knoten verbunden  
nicht kreisfrei



zusammenhängend und kreisfrei

# Baum und Blatt

---

$G$  sei ein Graph auf  $n$  Knoten. Dann implizieren je zwei der folgenden drei Bedingungen die dritte:

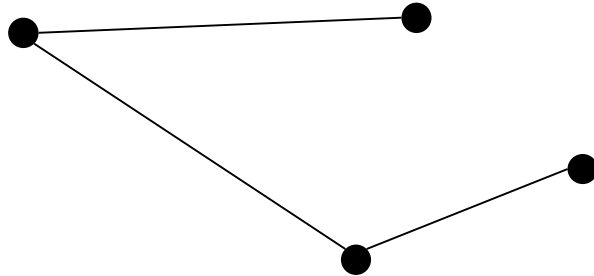
- a)  $G$  ist zusammenhängend.
- b)  $G$  ist kreisfrei.
- c)  $G$  hat  $n-1$  Kanten.

Ein Graph  $T$ , der diesen Bedingungen genügt, heißt ein **Baum** („tree“).

Jeder Knoten vom Grad 1 (Anzahl der Kanten, die den Knoten enthalten) heißt **Blatt** („leaf“).

# Baum → Wurzel?

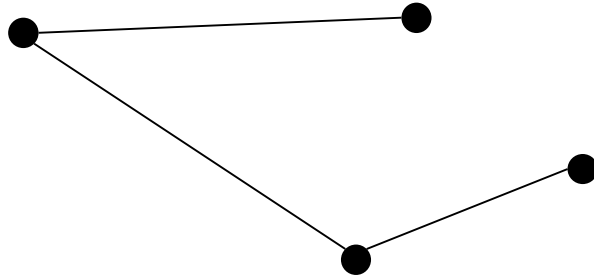
---



zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

# Wurzel?

---



zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum ohne Wurzel!

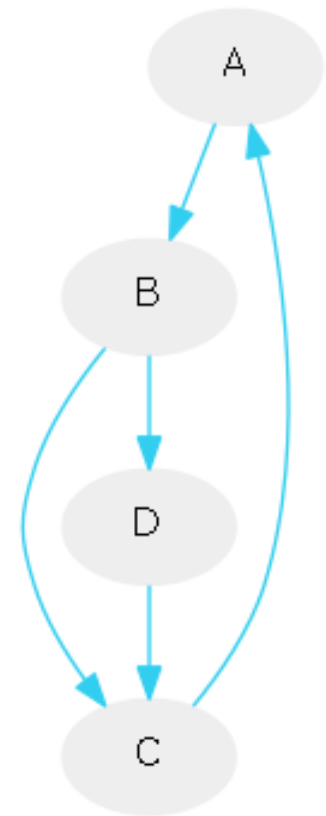
## Graphentheorie:

In einem **gerichteten Graphen** heißt ein Knoten, von dem aus alle Knoten erreichbar sind, eine **Wurzel** („root“).

# gerichteter Graph (digraph)

---

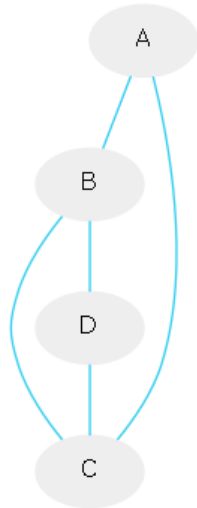
„In *gerichteten* oder auch *orientierten Graphen* werden Kanten statt durch Linien durch Pfeile gekennzeichnet, wobei der Pfeil vom ersten zum zweiten Knoten zeigt. Dies verdeutlicht, dass jede Kante des Graphen nur in eine Richtung durchlaufen werden kann.“ (Wikipedia)



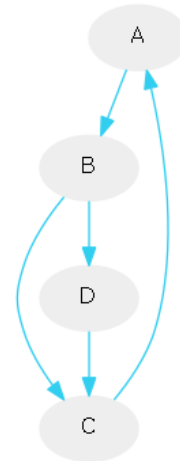
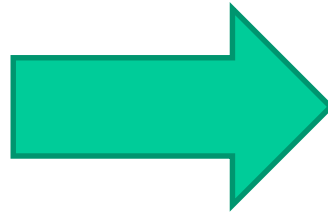


# gerichteter Graph (digraph) -> Baum

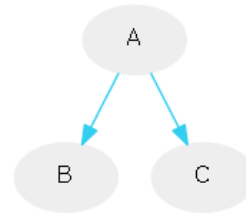
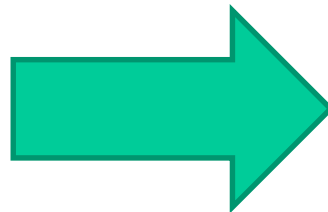
Ein gerichteter Graph ist ein Baum gdw. der entsprechende ungerichtete Graph ein Baum ist.



kein Baum

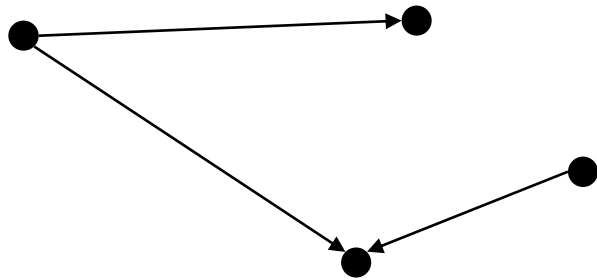


Baum

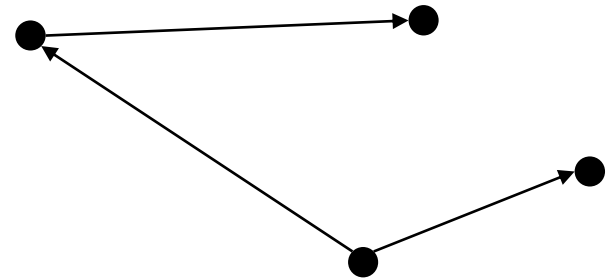


# gerichtete Graphen

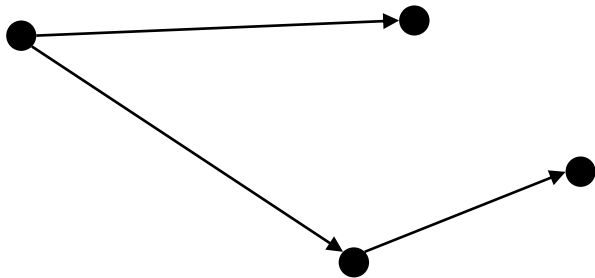
---



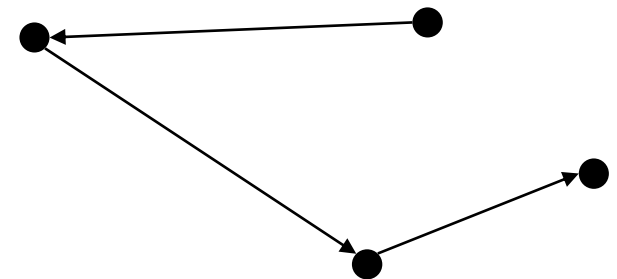
zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum



zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

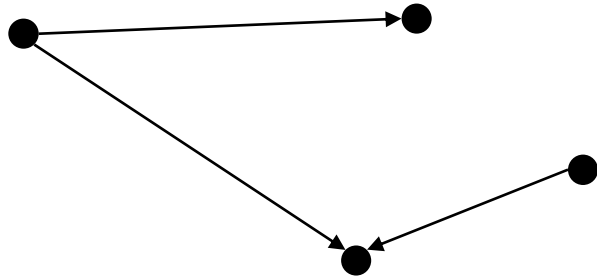


zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

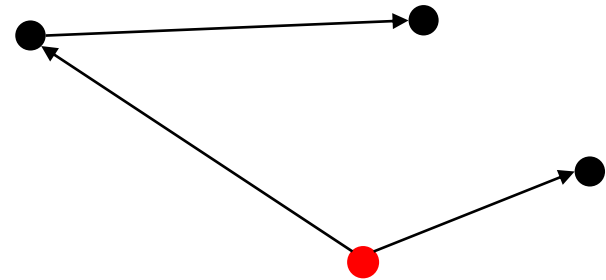


zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

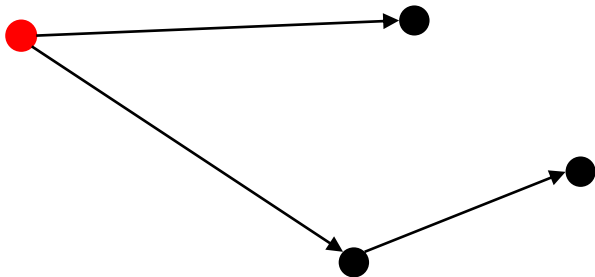
# gerichtete Graphen (Wurzel rot)



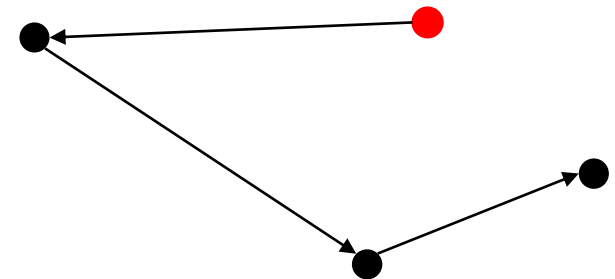
zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum ohne Wurzel



zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

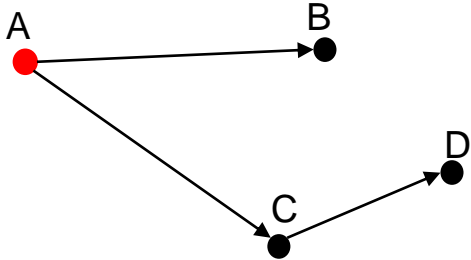


zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum



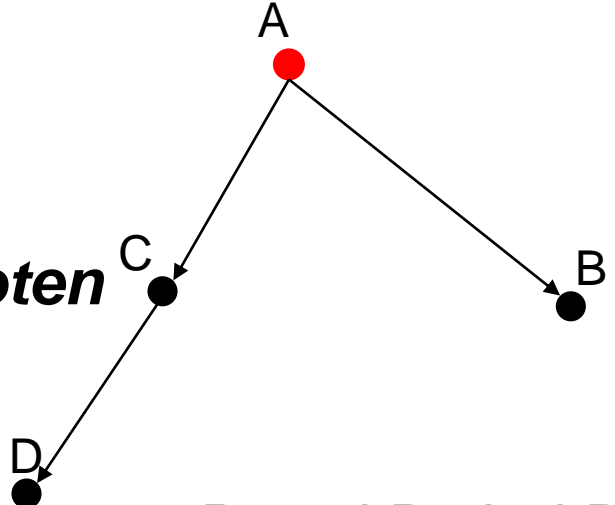
zusammenhängend und kreisfrei  
→ Baum

# gewurzelter Baum (Baum mit Wurzel)



Darstellung: Wurzel oben

C ist *innerer Knoten*

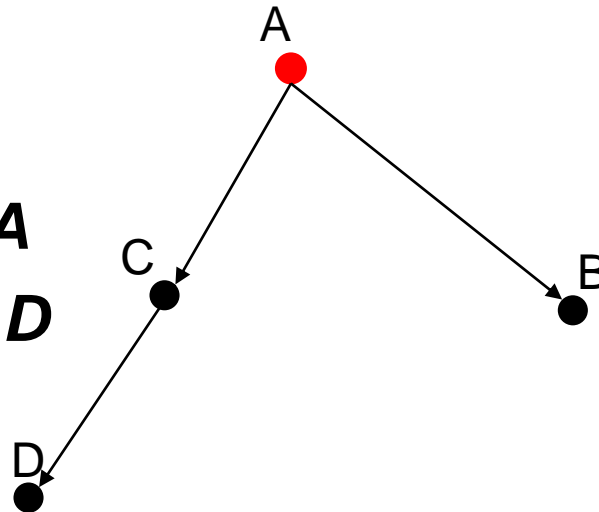


D und B sind Blätter

# Vater, Mutter, Kind

---

C ist *Kind von A*  
C ist *Vater von D*

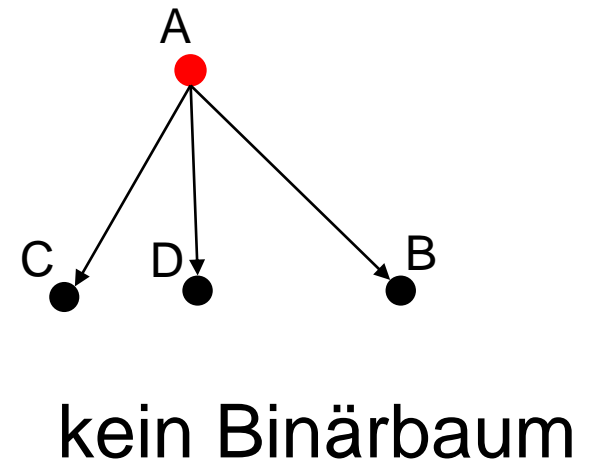
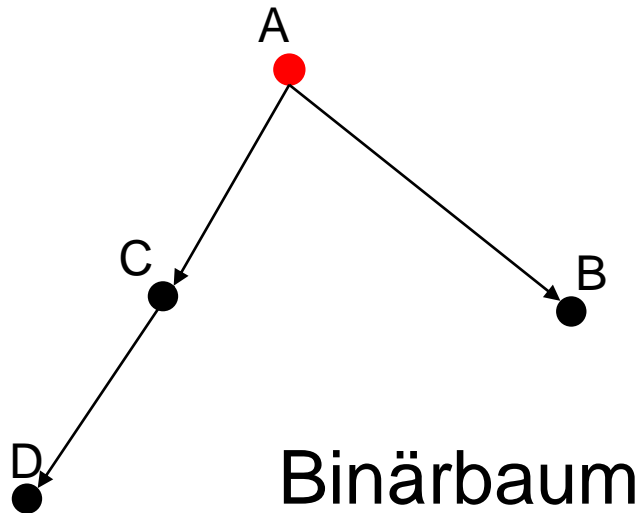


Jeder Knoten hat genau  
einen Vater (außer die Wurzel)!  
(in einem gewurzeltem Baum)

# Binärbaum

---

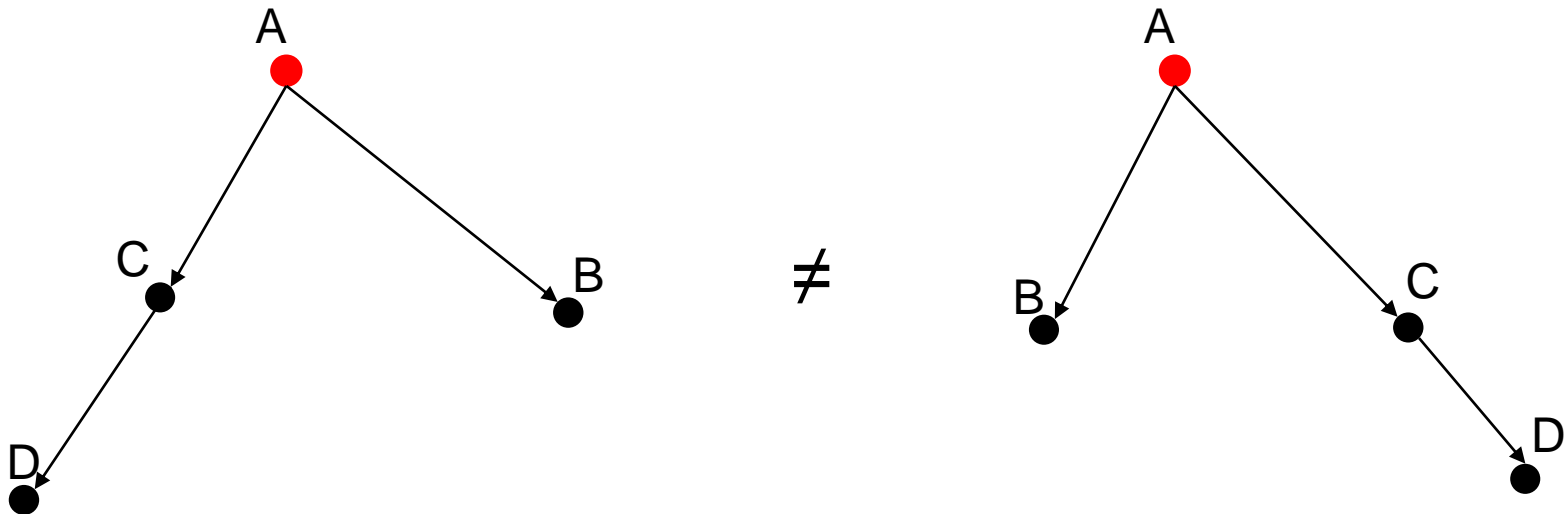
Definition: Ein *Binärbaum* ist ein gewurzelter Baum, bei dem jeder Knoten höchstens zwei Kindknoten besitzt.



# geordneter Baum

---

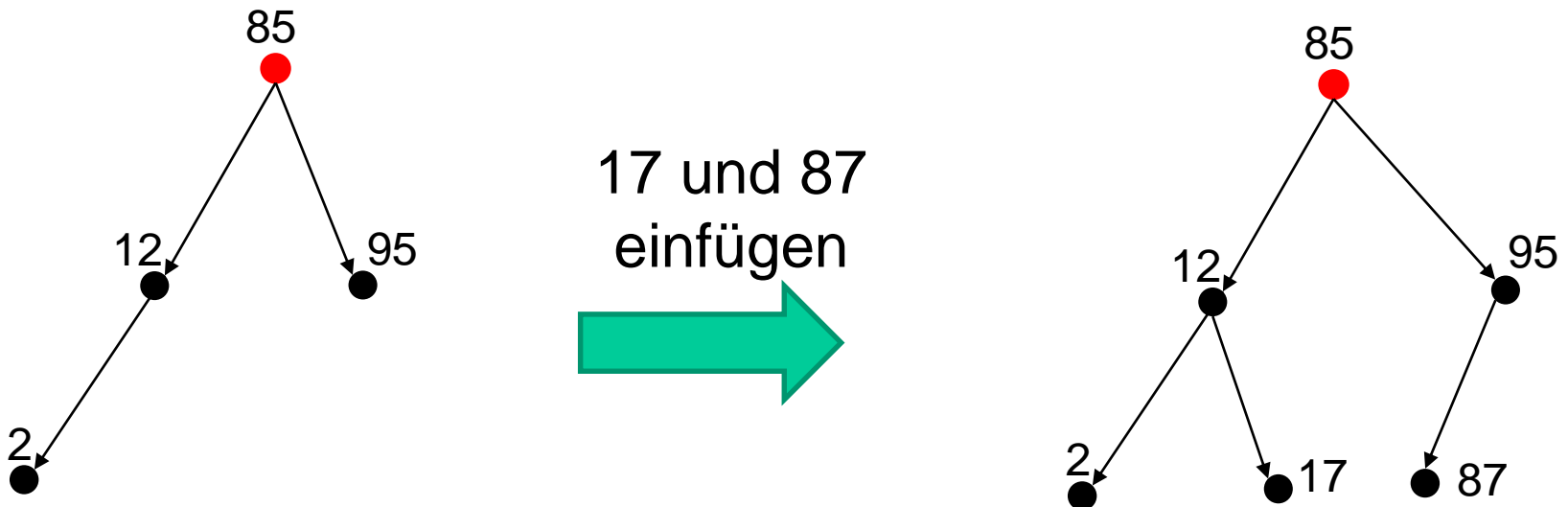
Bei einem geordneten Baum ist die Reihenfolge der Teilbäume eines Knotens relevant.



# Binärer Suchbaum

---

Ist ein geordneter Binärbaum, bei dem durch die links-rechts Aufteilung eine Ordnung erstellt wird. ... z.B. alle kleiner nach links und alle größer oder gleich nach rechts.





## **B\*-Baum (bei uns) mit $k$ und $k^*$**

---

Balancierter Baum (alle Blätter auf einer Ebene)

$k$  gibt die minimal erlaubte Anzahl von Kindknoten an (innerer Knoten)  $\rightarrow$  maximal  $2k-1$

$k^*$  gibt die minimal erlaubte Anzahl von Einträgen in Blättern an  $\rightarrow$  maximal  $2k^*-1$

... die Wurzel ist nur nach oben begrenzt!

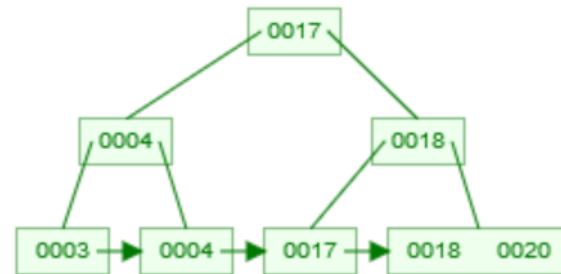
# Visualisierungen

<http://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/BPlusTree.html>

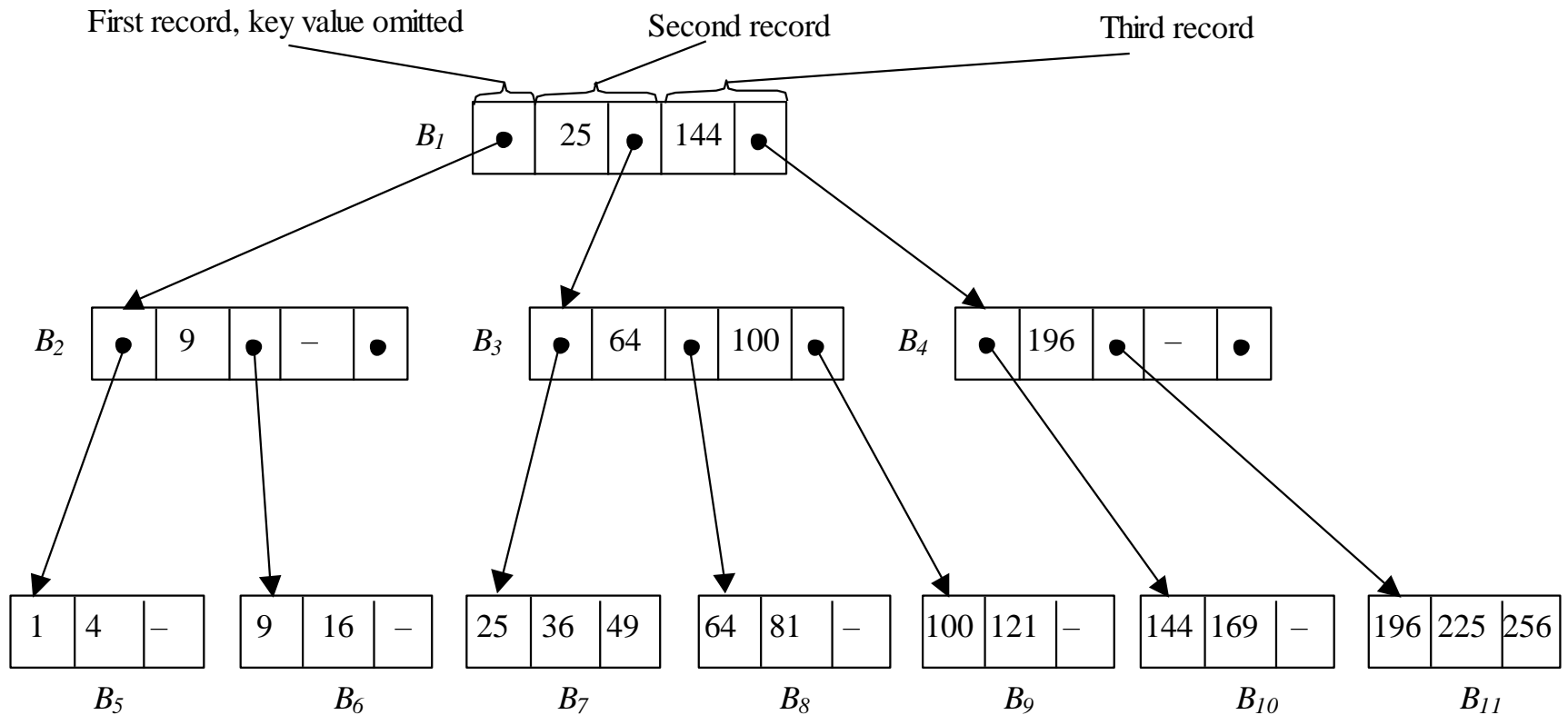
... man achte auf die feinen Unterschiede zur Vorlesung (z.B. nur ein Wert!)

## B<sup>+</sup> Trees

- Max. Degree = 3
- Max. Degree = 4
- Max. Degree = 5
- Max. Degree = 6
- Max. Degree = 7



# Aus den Folien: Wie erstellen?



Reihenfolge der Eingabe relevant?

# Typische Aufgabentypen zu B\*-Baum

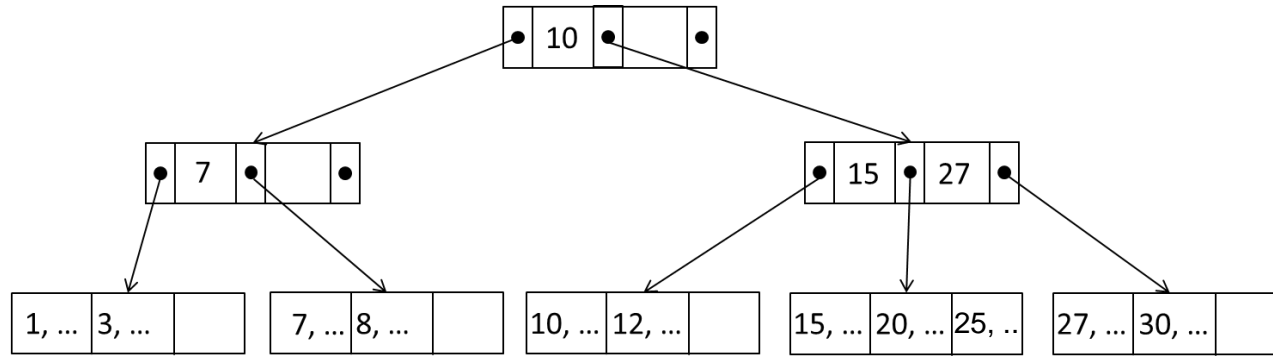
- Fragen zu Grundlagen (siehe oben)
- Erstellung/Zeichnen eines Baumes
- Beschreibung/Zeichnen der Operationen (Lookup, Modify, Insert, Delete)
- Berechnung von  $k$  und  $k^*$  entsprechend der Vorgaben

Gegeben sei ein leerer B\*-Baum mit  $k = 3$ ,  $k^* = 2$  und den folgenden Daten:

Daten	
<u>ID</u>	Wert
1	A
3	B
6	C
4	D
7	C
5	F
2	A

Fügen Sie die Daten aus der Tabelle in den leeren B\*-Baum (über die ID) entsprechend der Reihenfolge der Tabelle (von oben nach unten) ein. Zeichnen Sie mindestens jeden Zwischenschritt, bei dem ein neuer Block für den Baum benötigt wird und den fertigen Baum.

Gegeben sei folgende Ausgangsbaum B\*-Baum mit  $k=k^*=2$ .  
Ausgangsbaum:



Führen Sie folgende Operationen jeweils auf dem Ausgangsbaum aus und zeichnen Sie resultierenden Baum erneut auf.

Löschen der 10

Löschen der 7

Einfügen von 18

## Berechnung von $k$ und $k^*$ entsprechend der Vorgaben

---

- a) Bestimmen Sie die Werte  $k$  und  $k^*$  für einen  $B^*$ -Baum bei gegebener Seitengröße  $p=4096$  Bytes, Schlüsselgröße  $s=8$  Bytes, Satzgröße  $r=500$  Bytes und Verweisgröße  $v=8$  Bytes. Sonstiger Verwaltungsoverhead inkl. Header kann vernachlässigt werden.
- b) Wie viele Ebenen benötigt man mindestens mit diesen Parametern um 5000, 500000 und 50000000 Datensätze zu speichern?