

Übung Datenbanksysteme II

# Index- strukturen

Thorsten Papenbrock



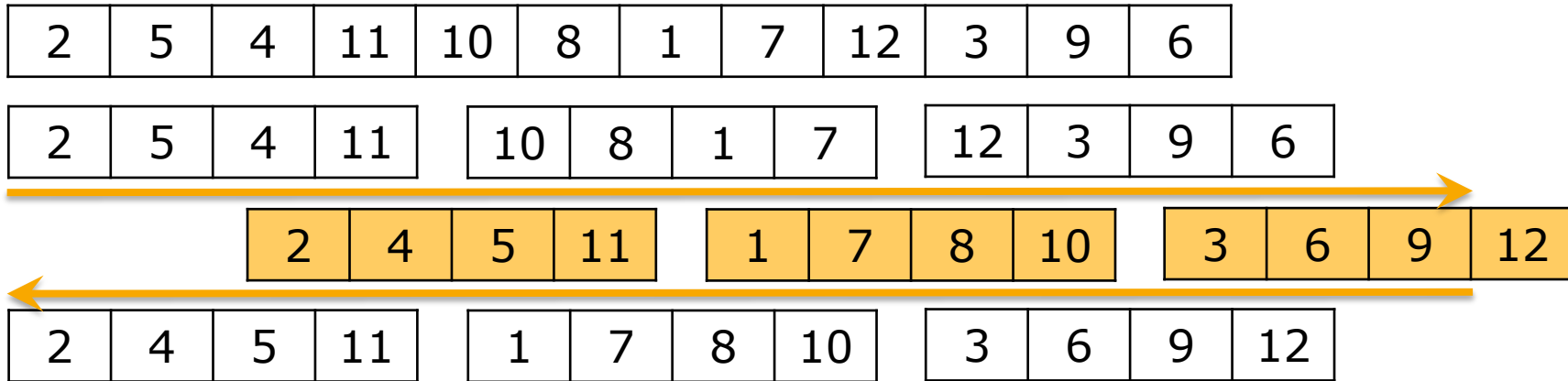
# Rückblick: Hausaufgabe 1

2

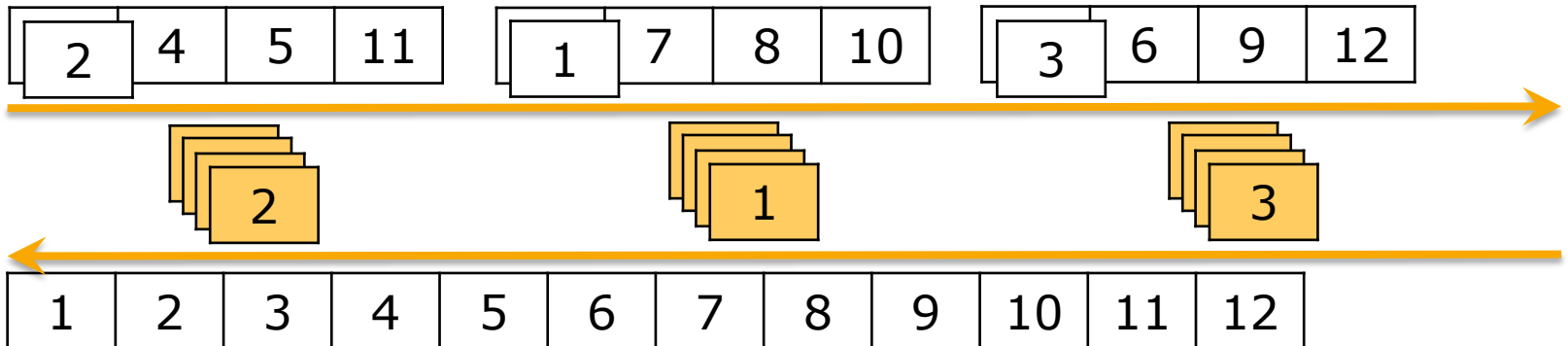
- Submit:
  - Bitte beachten:  
**Bei JEDER Submission BEIDE Autoren angeben!**
  - Notifications sind raus; Korrekturen einsehbar; Anmerkungen jetzt natürlich in Freitextfeldern statt direkt auf Zetteln

3

- Phase 1:



- Phase 2:



- Phase 1:
  - n Blöcke hat die gesamte Relation
  - m Blöcke passen gleichzeitig in den RAM
  - I/O Zeit Phase 1 =  $\left\lceil \frac{n}{m} \right\rceil \cdot m$  Blöcke *sequentiell* lesen +  
 $\left\lceil \frac{n}{m} \right\rceil \cdot m$  Blöcke *sequentiell* schreiben
  
- Phase 2:
  - n Blöcke hat die gesamte Relation
  - m Blöcke passen gleichzeitig in den RAM
  - I/O Zeit Phase 2 = n Blöcke *selektiv* lesen +  
n Blöcke *selektiv* schreiben



6

- Es ist für jedes Datenfile möglich, zwei separate *dünnbesetzte* Level-1-Indexe auf unterschiedlichen Attributen anzulegen.

**Falsch** Bei zwei Schlüsseln kann nur nach einem Schlüssel sortiert werden. Beide dünnbesetzte Level-1-Indexe benötigen daher eine Sortierung nach ihrem Schlüssel-Attribut. Das ist gleichzeitig nicht möglich!

- Es ist für jedes Datenfile möglich, zwei separate *dichtbesetzte* Level-1-Indexe auf unterschiedlichen Attributen anzulegen.

**Wahr** Dichtbesetzte Level-1-Indexe benötigen keine Sortierung. Es können daher mehrere dichtbesetzte Indexe auf unterschiedlichen Schlüsseln angelegt werden!

- Es ist für jedes Datenfile möglich, einen *dünnbesetzten* Level-1-Index mit einem *dichtbesetzten* Level-2-Index anzulegen. Beide Indexe sind sinnvoll.

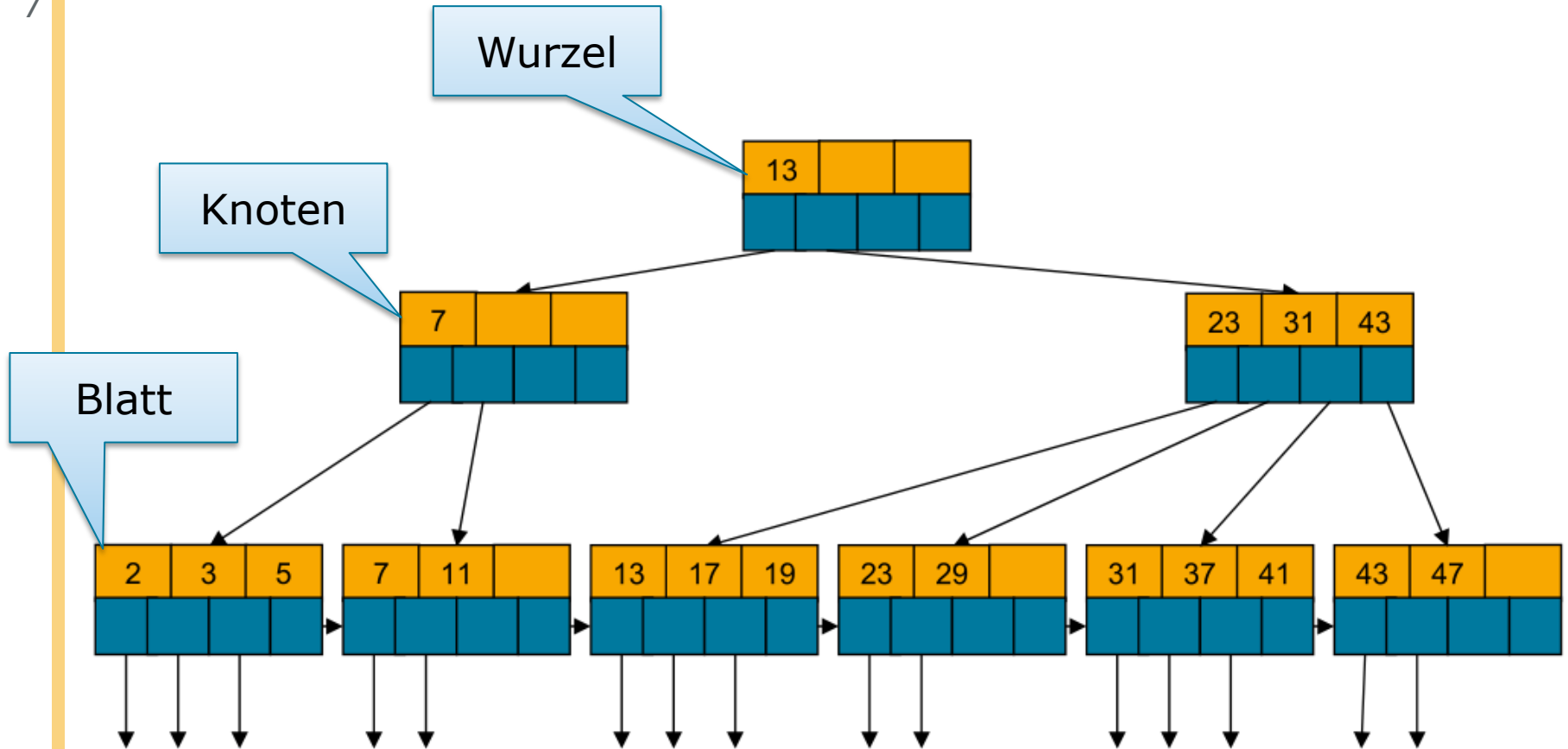
**Falsch** Ein dichtbesetzter Level-2-Index auf einen Level-1-Index ist sinnlos, da er alle Werte noch einmal indexiert, dabei zusätzlich Speicher belegt und keinen Mehrwert schafft.

- Es ist für jedes Datenfile möglich, einen *dichtbesetzten* Level-1-Index mit einem *dünnbesetzten* Level-2-Index anzulegen. Beide Indexe sind sinnvoll.

**Wahr** Ein dünnbesetzter Level-2-Index auf einem dichtbesetzten Level-1-Index ist sinnvoll, da der dünnbesetzte Index nur die ersten Elemente der Blöcke indexiert und so letztendlich Speicher und Zugriffszeit spart.

# B<sup>+</sup>-Baume: Aufbau

7



# Quiz: Richtig oder Falsch?

## B<sup>+</sup>-Baume

8

- B<sup>+</sup>-Bäume können Overflow-Buckets benötigen.

**Falsch** Statt Overflow-Buckets zu generieren nutzen B<sup>+</sup>-Baume *split*-Operationen um den Index beim Überlauf eines Knotens oder Blattes zu erweitern.

- Ein Block eines B<sup>+</sup>-Baums speichert n Pointer und n+1 Suchschlüssel.

**Falsch** Ein Block (= Knoten bzw. Blatt) speichert *bis zu n Suchschlüssel* und *bis zu n+1 Pointer*.

- Der durch Löschen eines Schlüssels entstehende B<sup>+</sup>-Baum ist nicht eindeutig bestimmt.

**Wahr** Beim Geschwister-Klauen und beim Merge ist nicht eindeutig bestimmt, mit welchem anderen Knoten die Operation durchgeführt wird!

- B<sup>+</sup>-Bäume können nur als Primärindexe verwendet werden.

**Falsch** B<sup>+</sup>-Baume können verschiedene Index-Rollen übernehmen. Dabei können sie auch eine Sortierung des indexierten Attributes nutzen, benötigen diese aber nicht zwangsläufig. B<sup>+</sup>-Baume sind daher nicht nur als Primärindex einsetzbar.

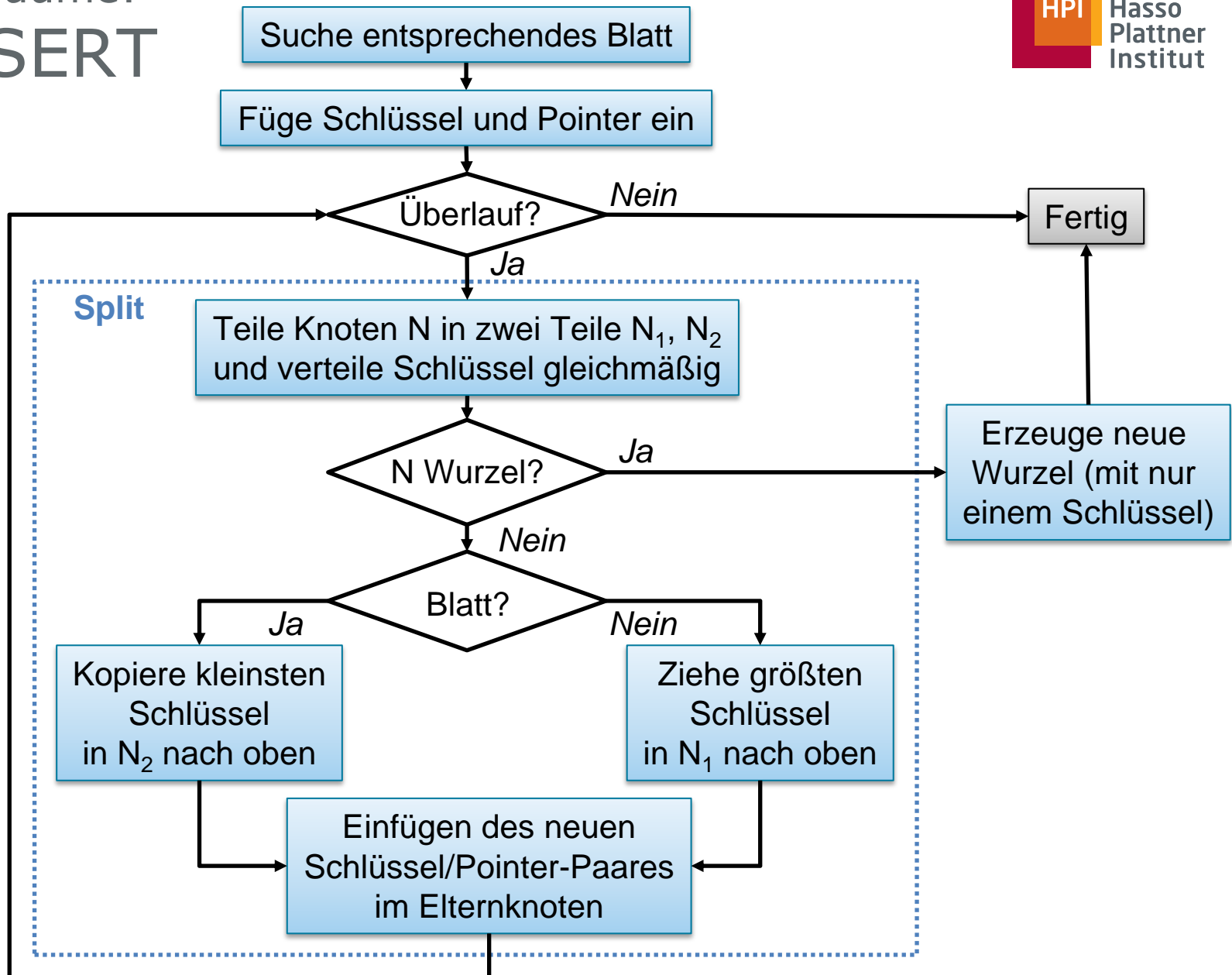
- B<sup>+</sup>-Bäume können auf eindeutigen und nicht-eindeutigen Attributen angelegt werden.

**Wahr** Ein B<sup>+</sup>-Baum ist ein mehrstufiger Index, der sowohl auf eindeutigen als auch auf nicht-eindeutigen Attributen aufgebaut werden kann. Bei doppelten Attributwerten müssen wir uns mit einem zusätzlichen Level unter den Blättern behelfen, da doppelte Schlüsselwerte nicht erlaubt sind!



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

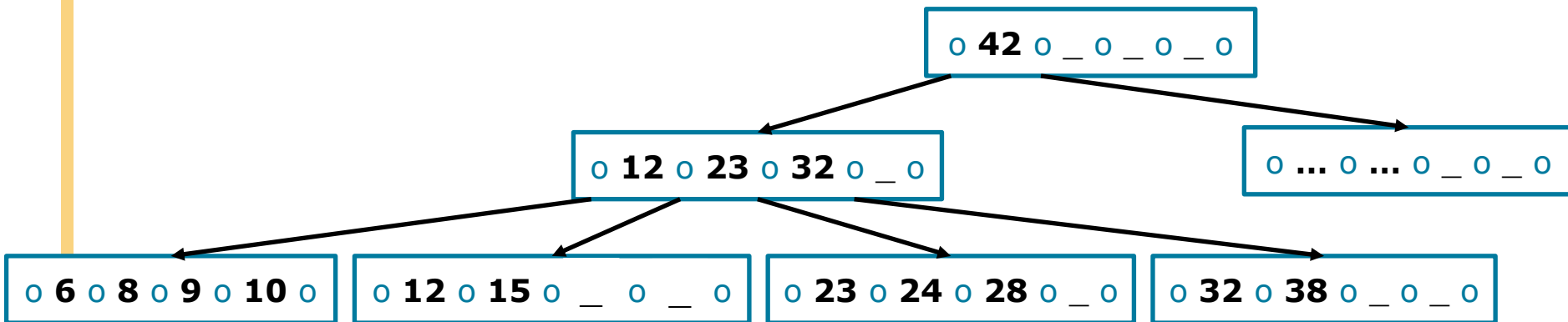
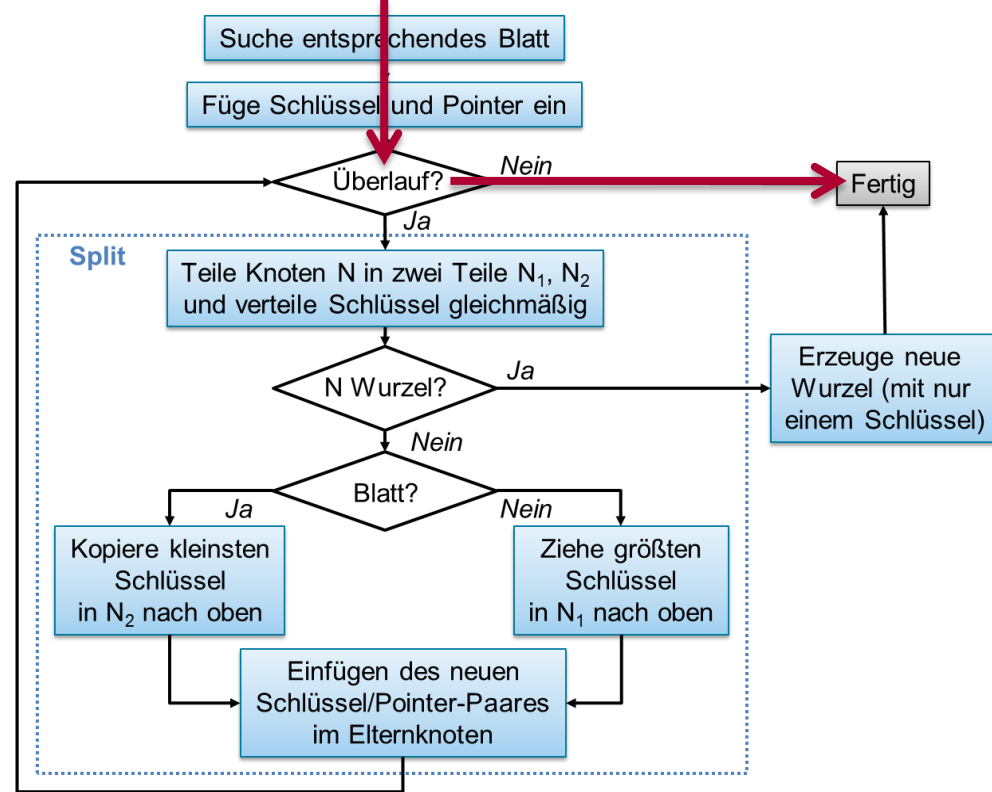
9



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

10

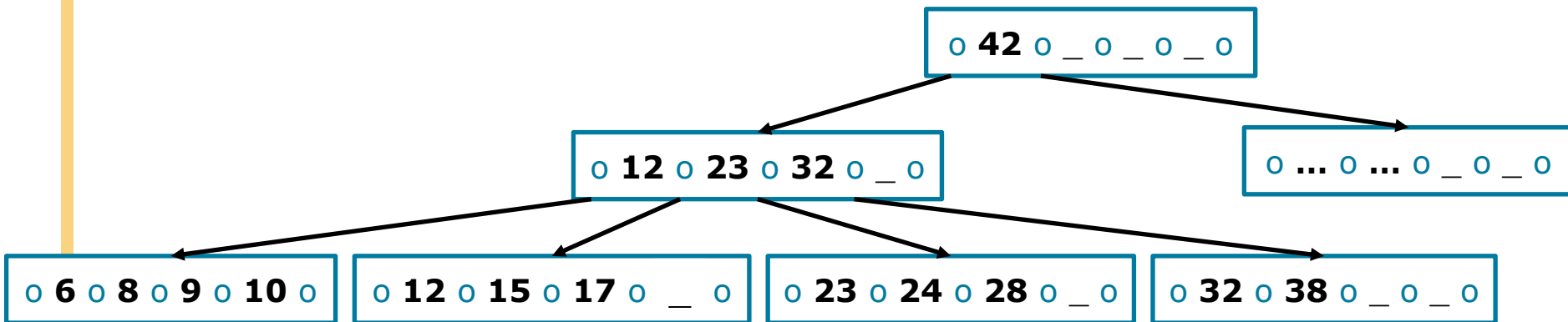
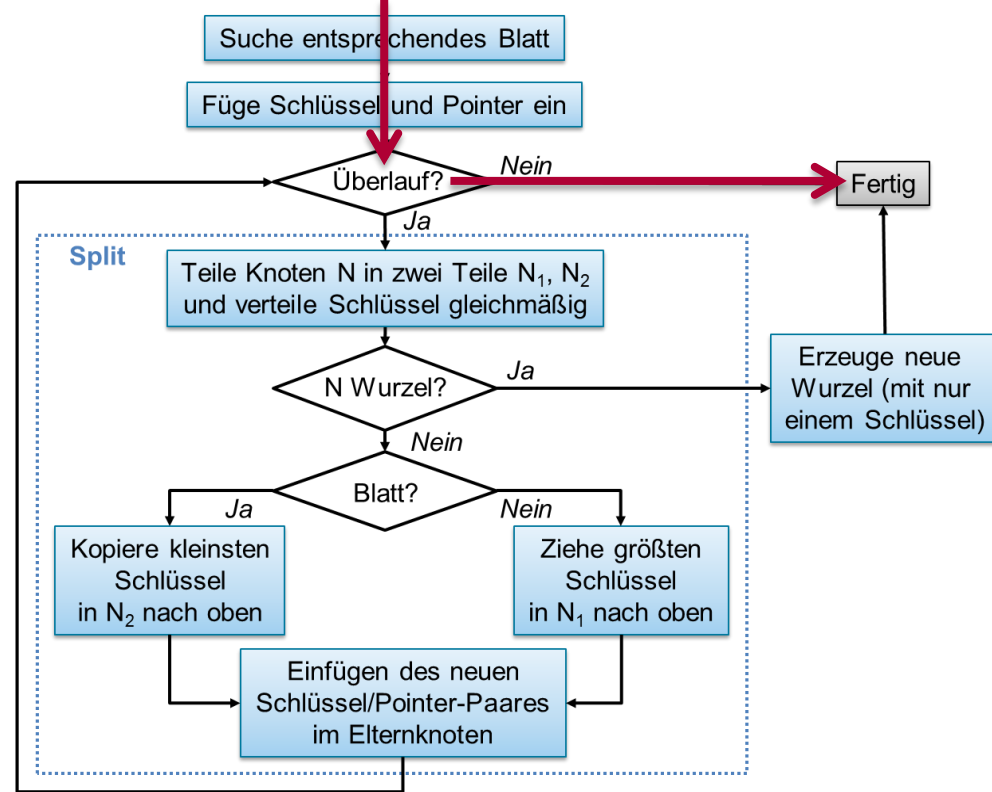
- INSERT(17)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

11

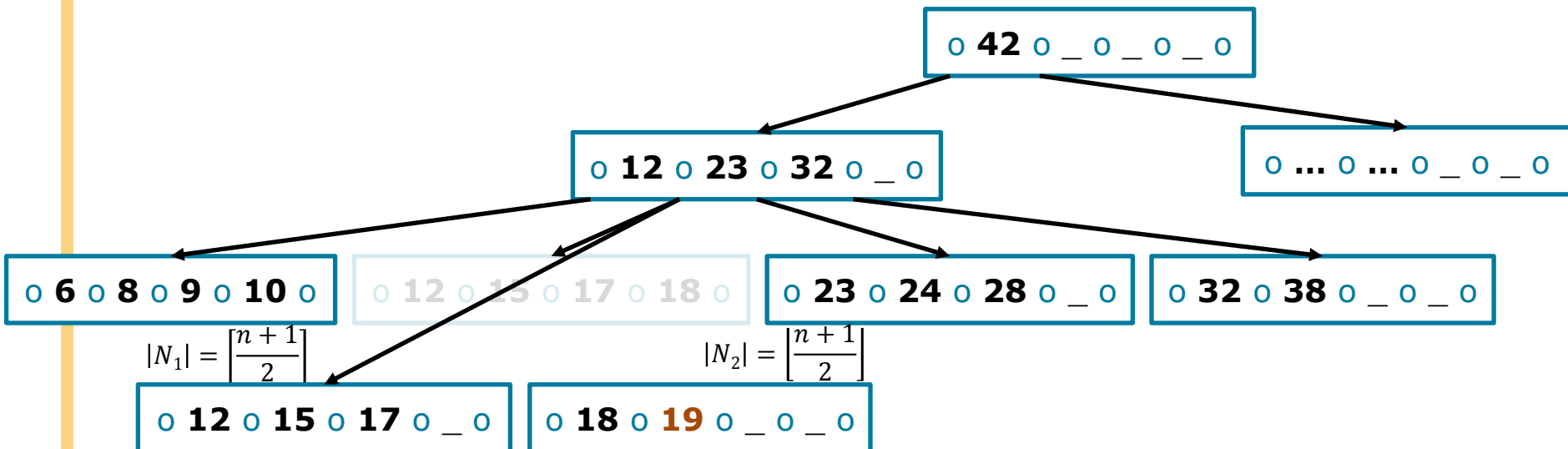
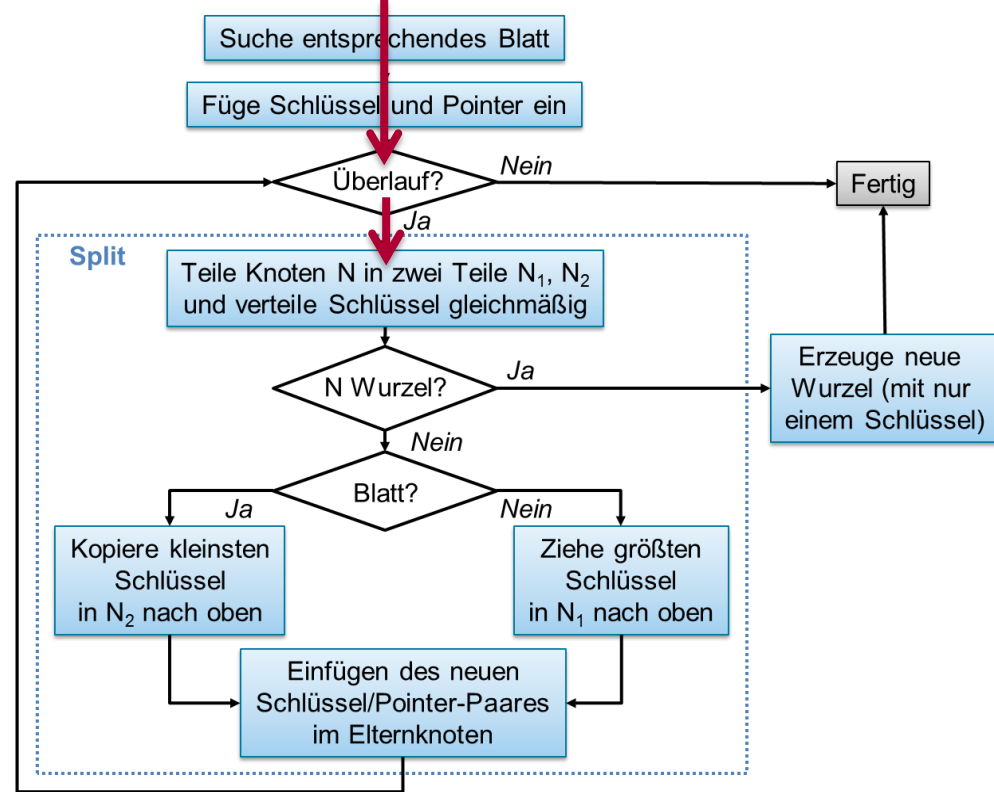
- INSERT(17)
- INSERT(18)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

12

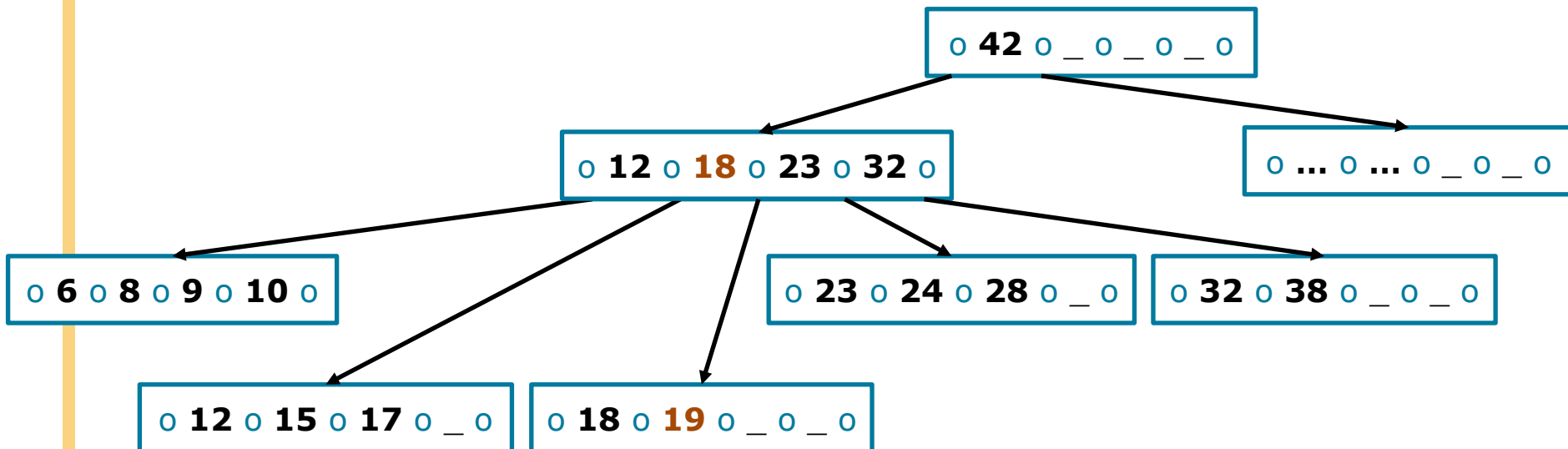
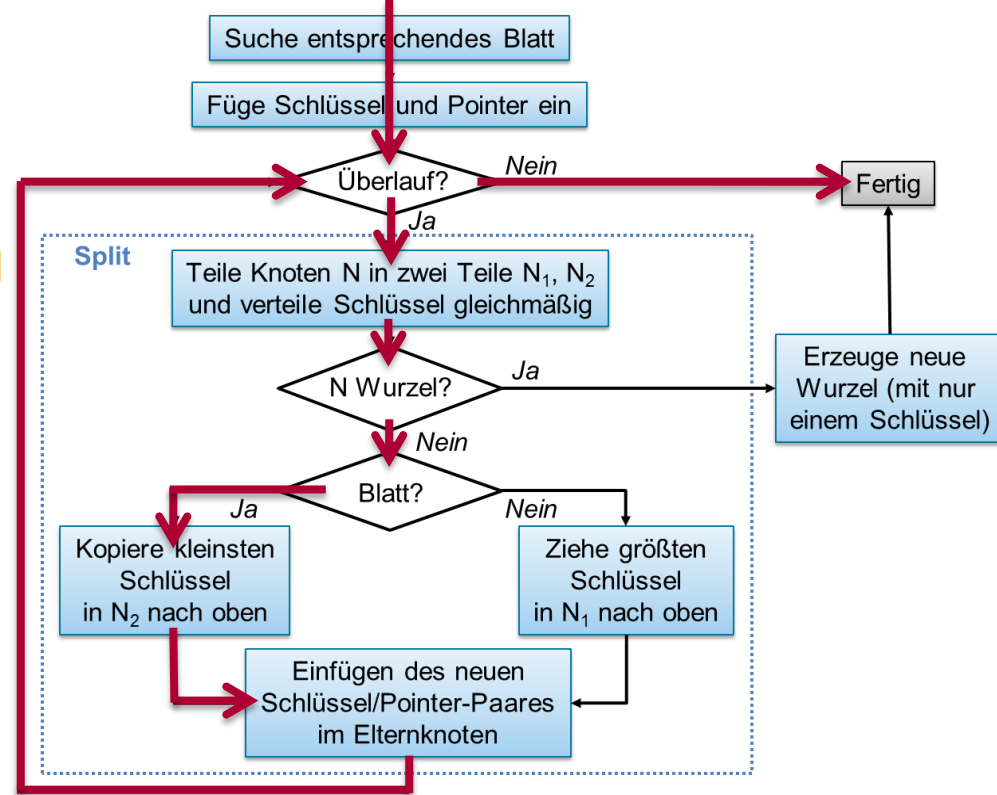
- INSERT(17)
- INSERT(18)
- INSERT(19)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

13

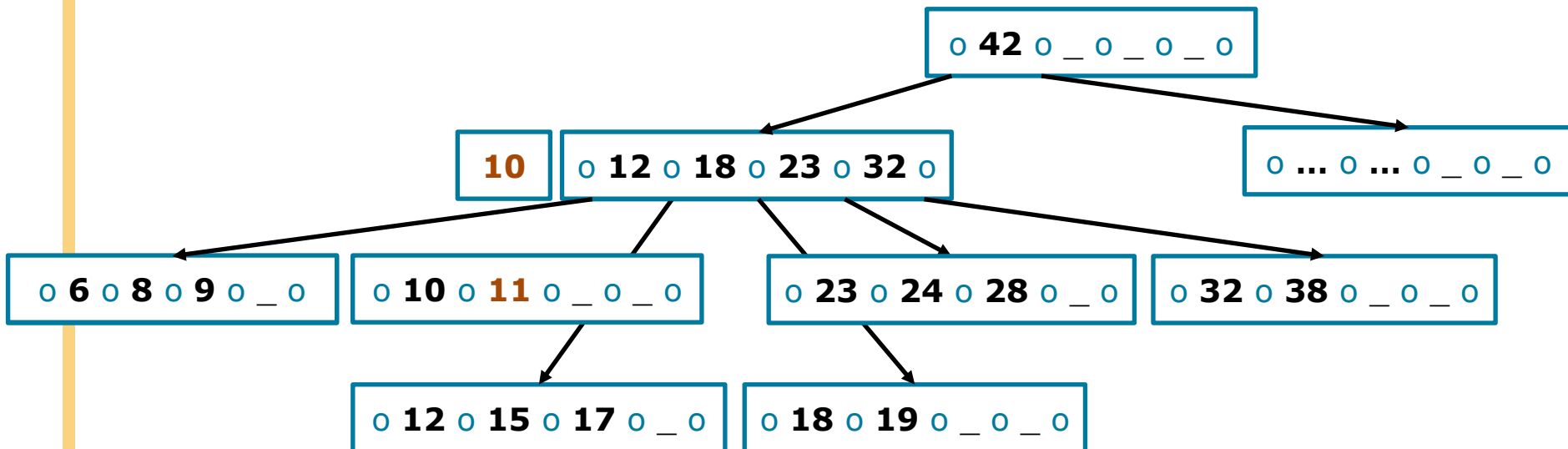
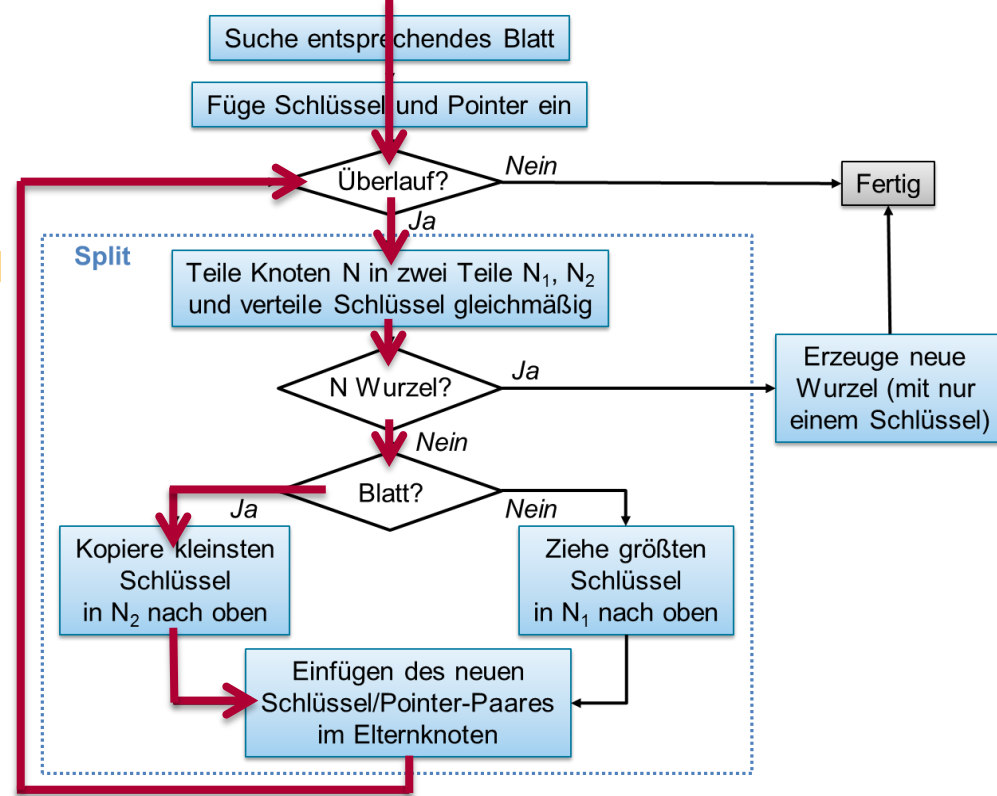
- INSERT(17)
- INSERT(18)
- INSERT(19)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

14

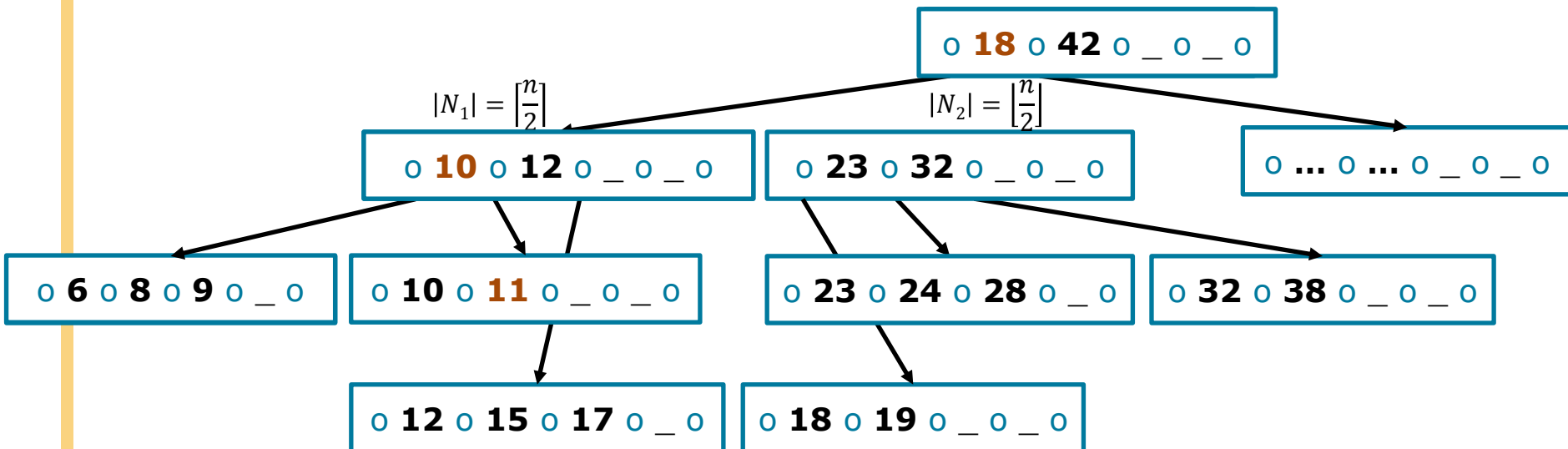
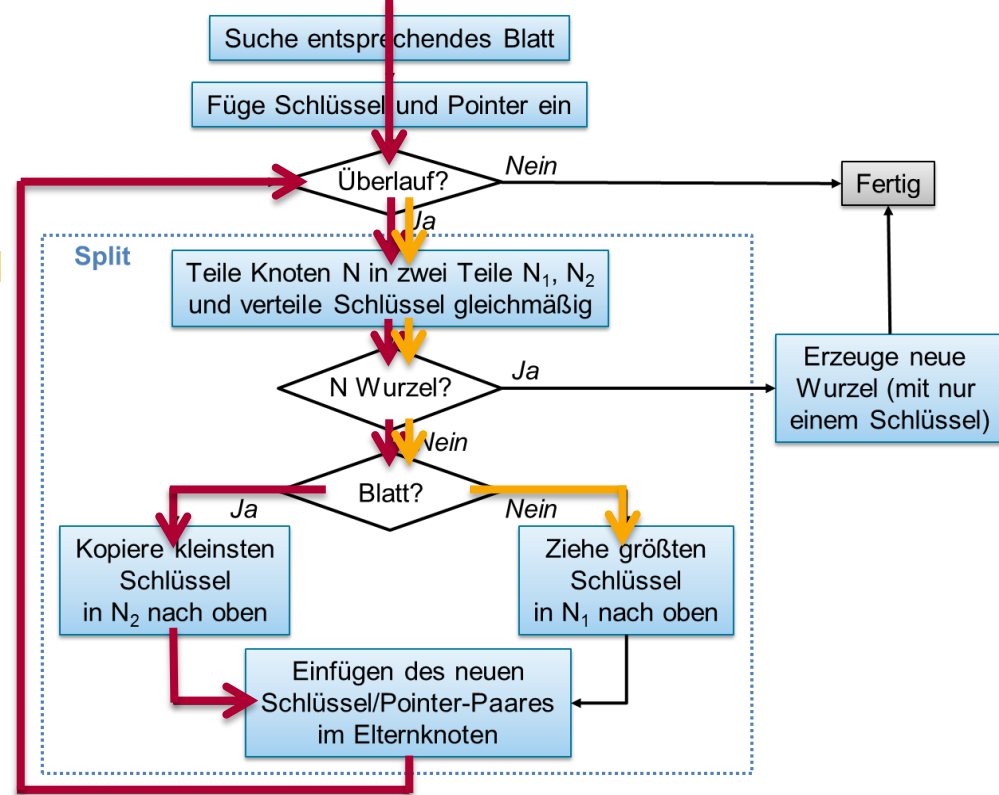
- INSERT(17)
- INSERT(18)
- INSERT(19)
- INSERT(**11**)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

15

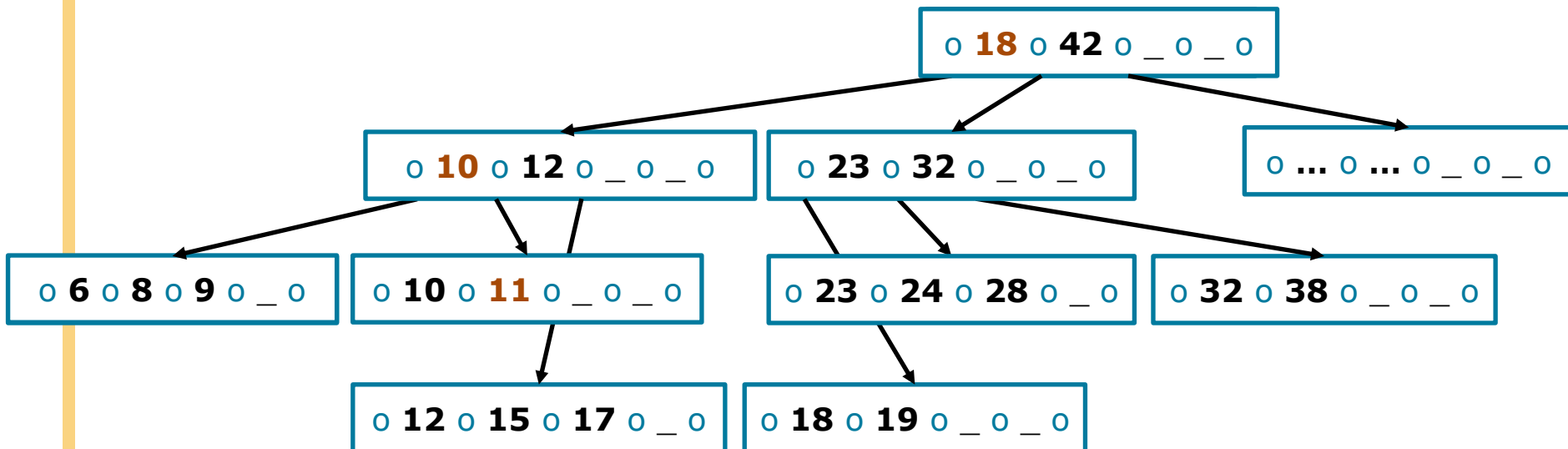
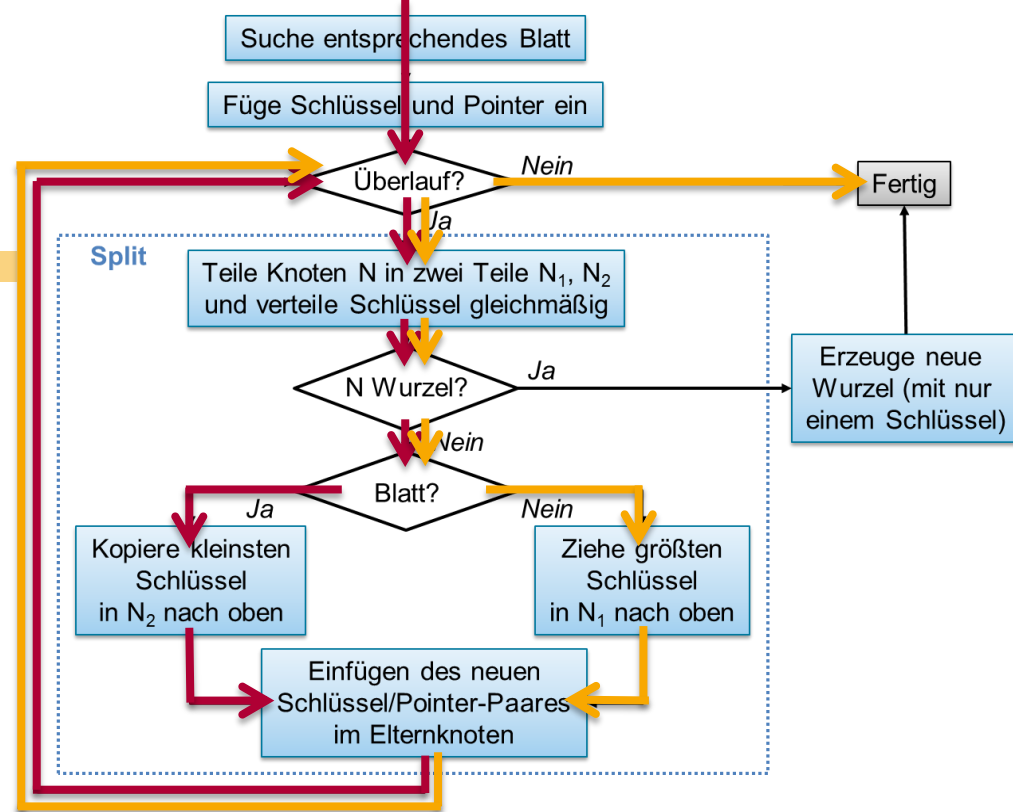
- INSERT(17)
- INSERT(18)
- INSERT(19)
- INSERT(11)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

16

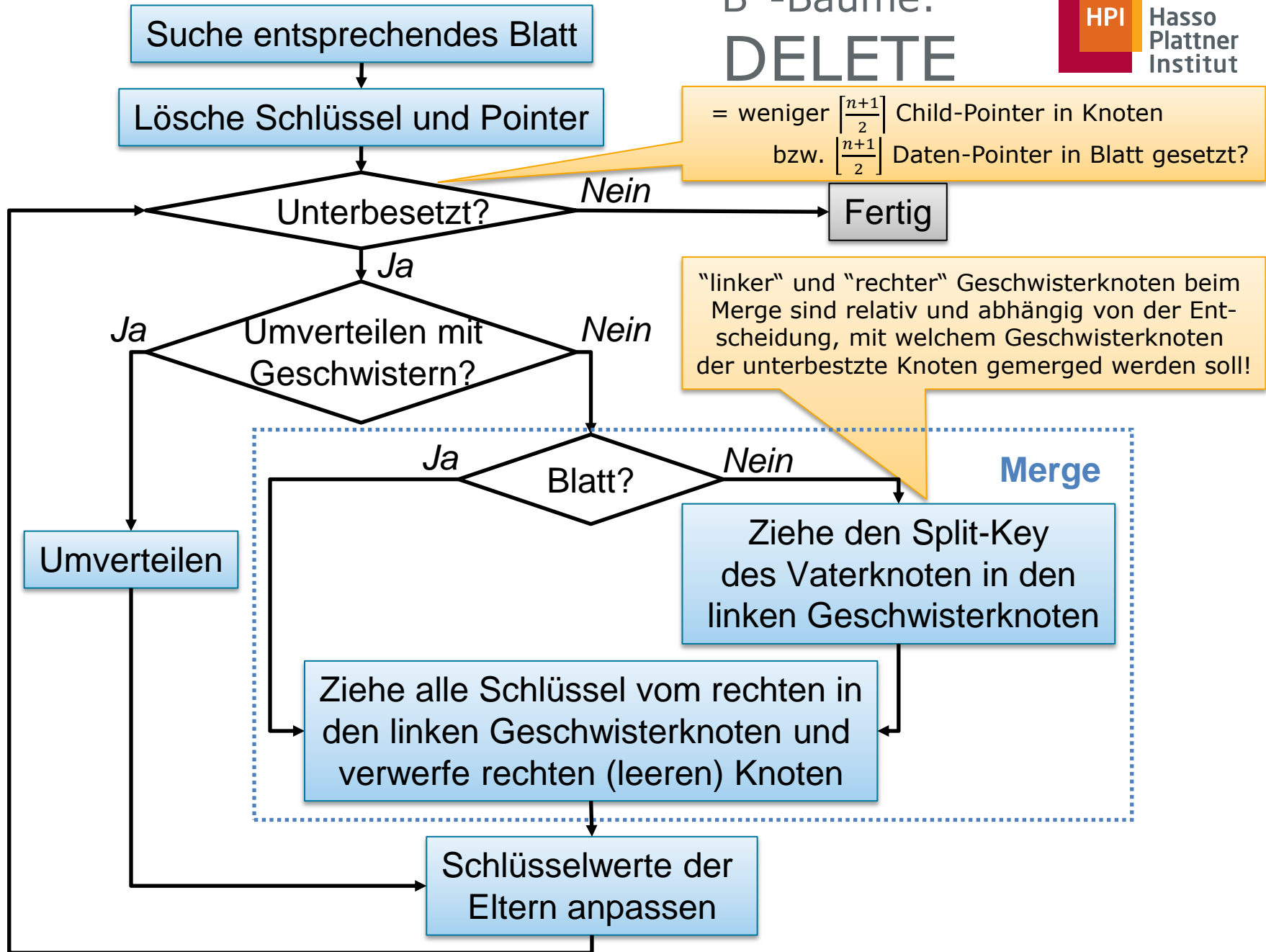
- INSERT(17)
- INSERT(18)
- INSERT(19)
- INSERT(11)





# B<sup>+</sup>-Bäume: DELETE

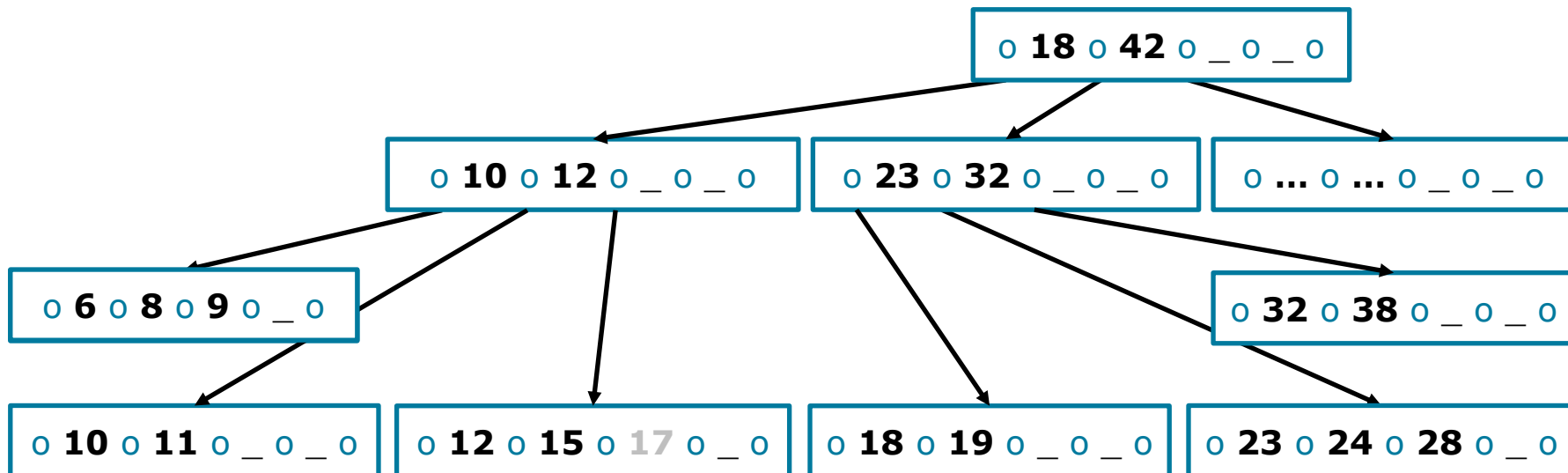
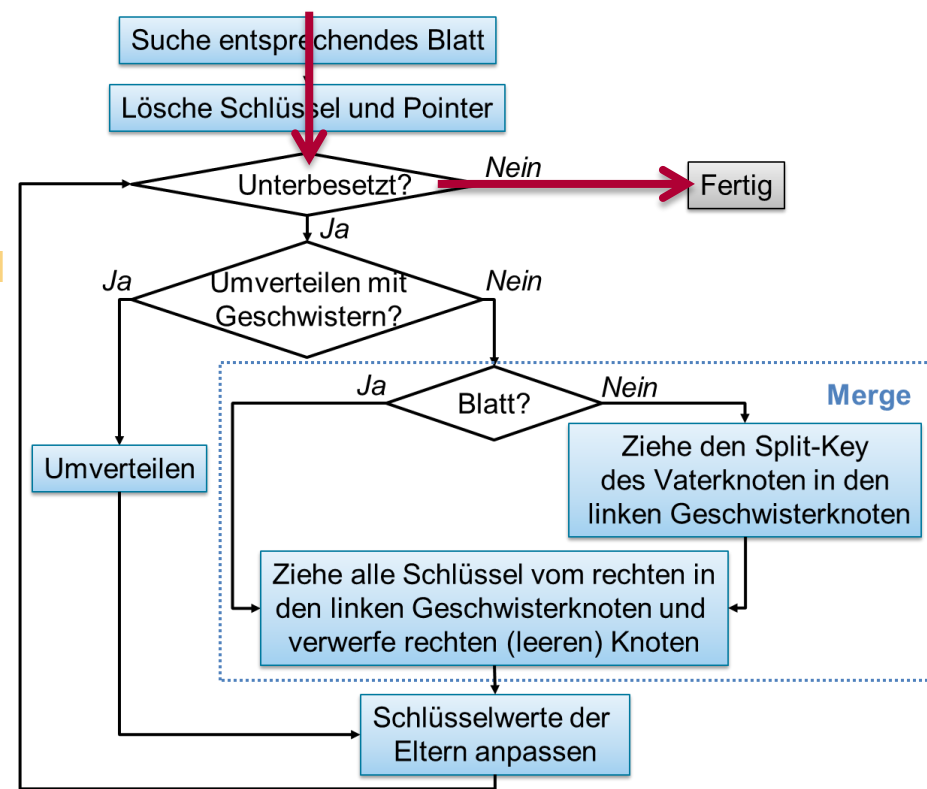
17



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

18

- DELETE(17)

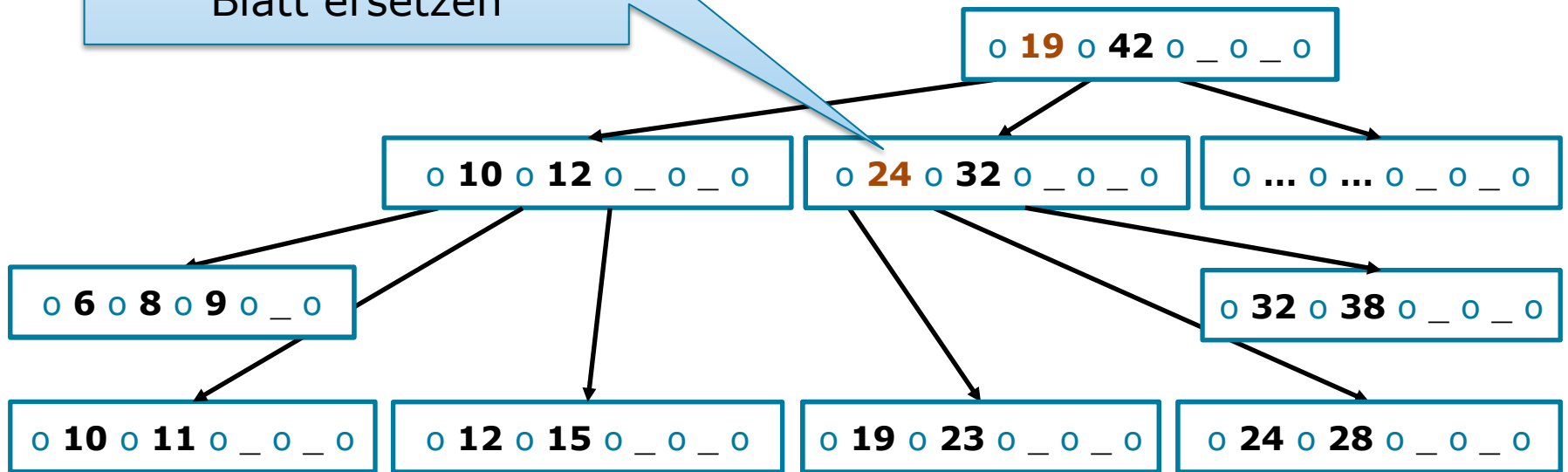
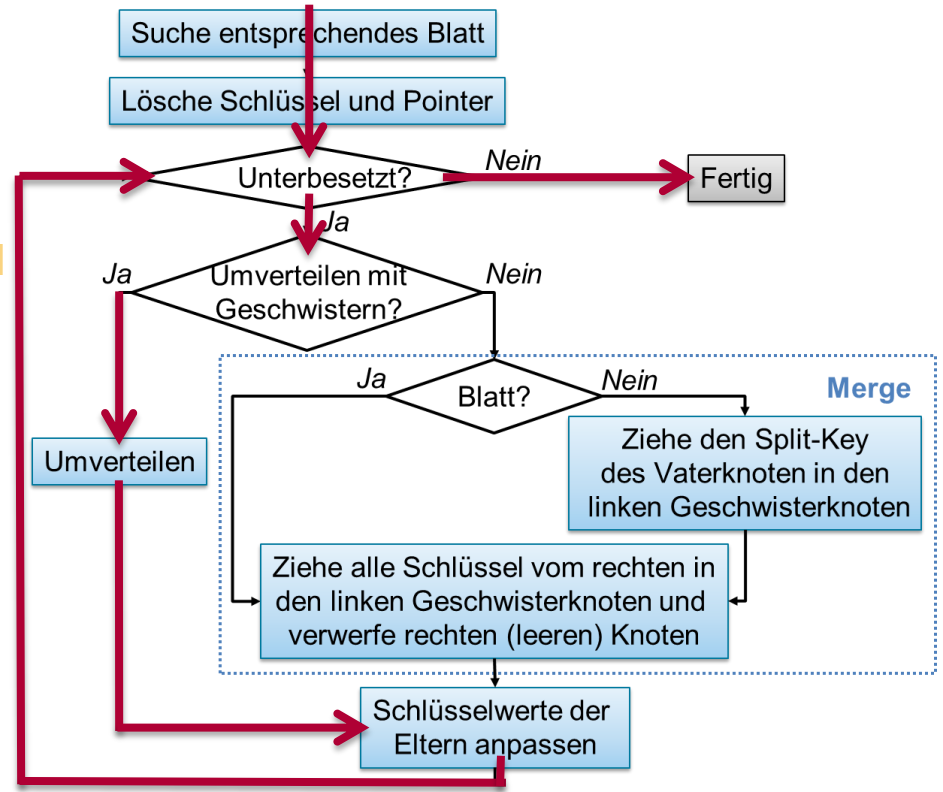


# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

19

- DELETE(17)
- DELETE(18)

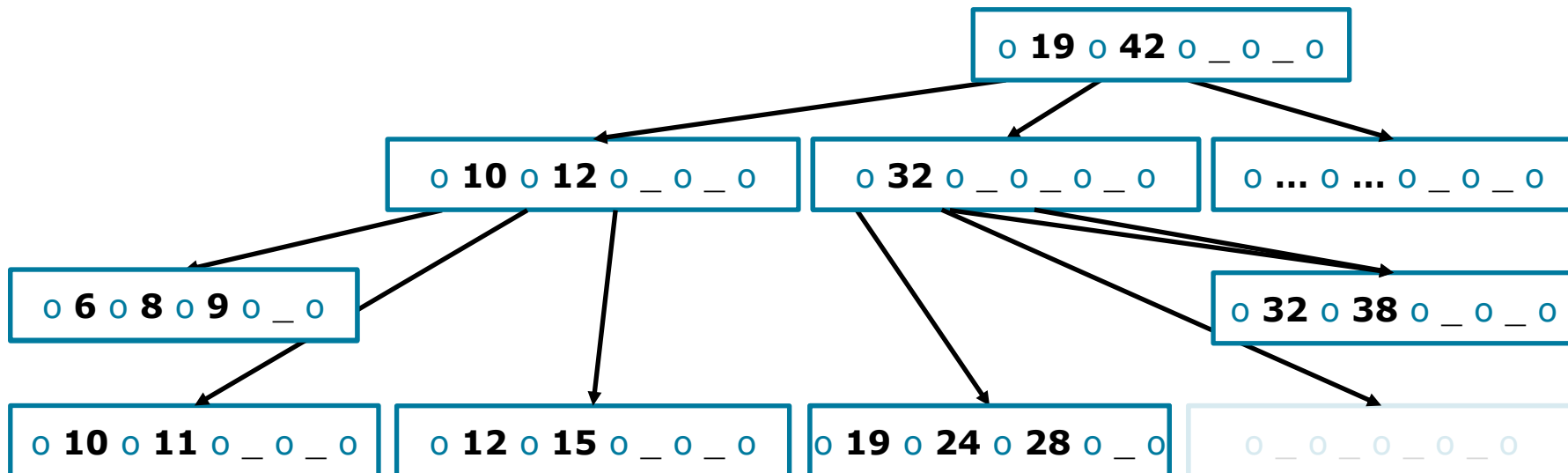
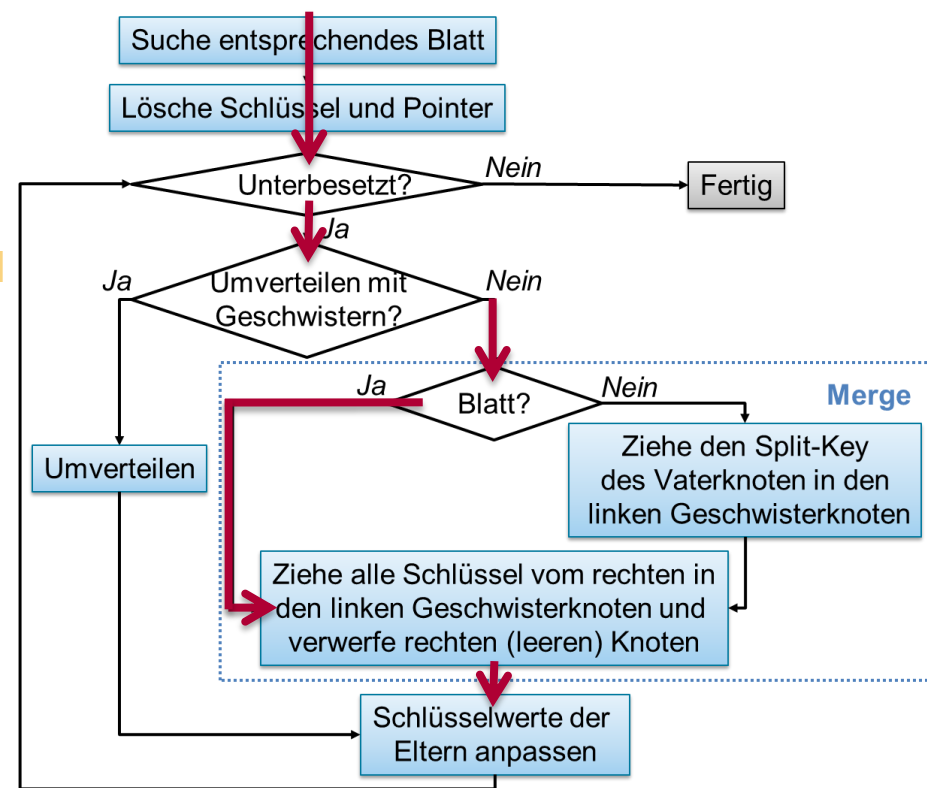
Ursprünglichen Schlüssel durch neuen kleinsten Schlüssel im rechten Blatt ersetzen



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

20

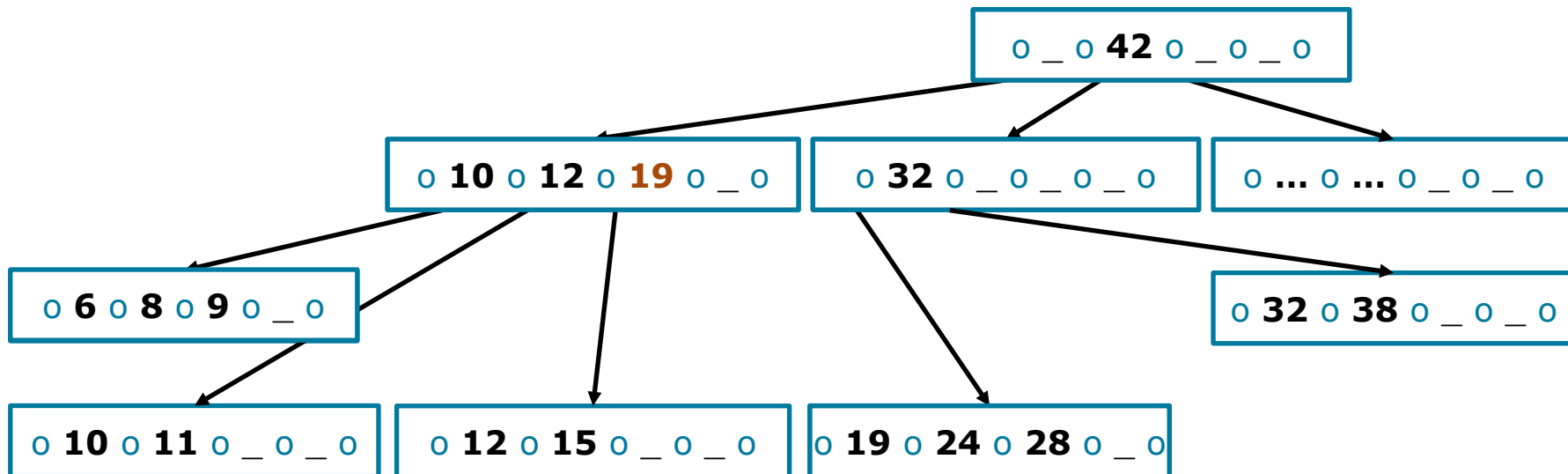
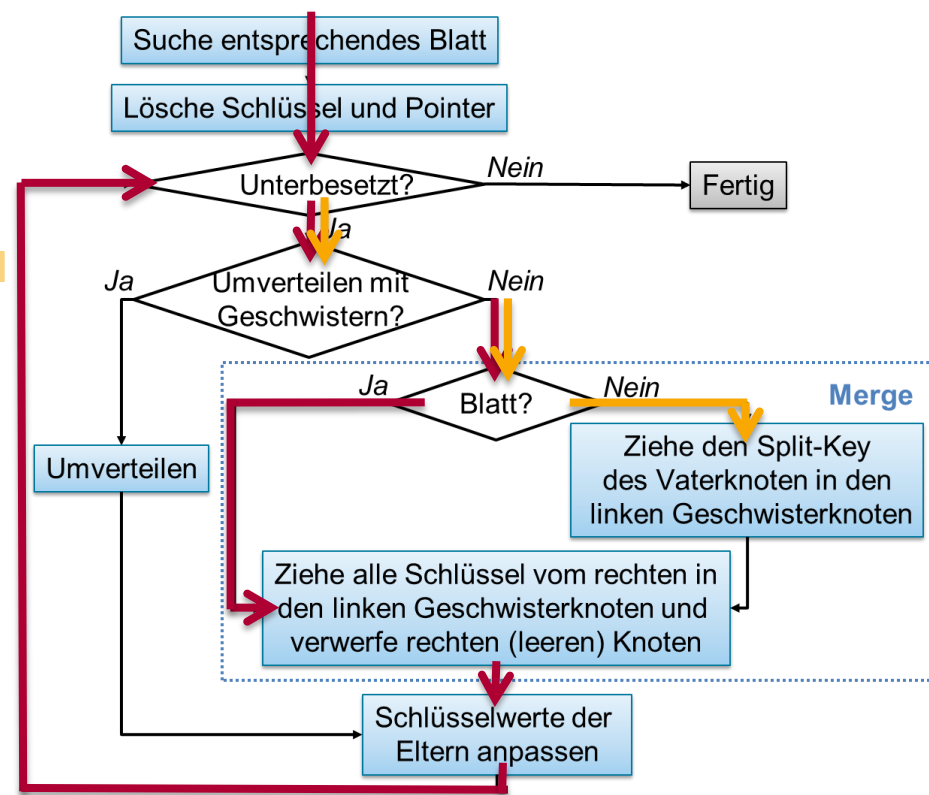
- DELETE(17)
- DELETE(18)
- DELETE(23)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

21

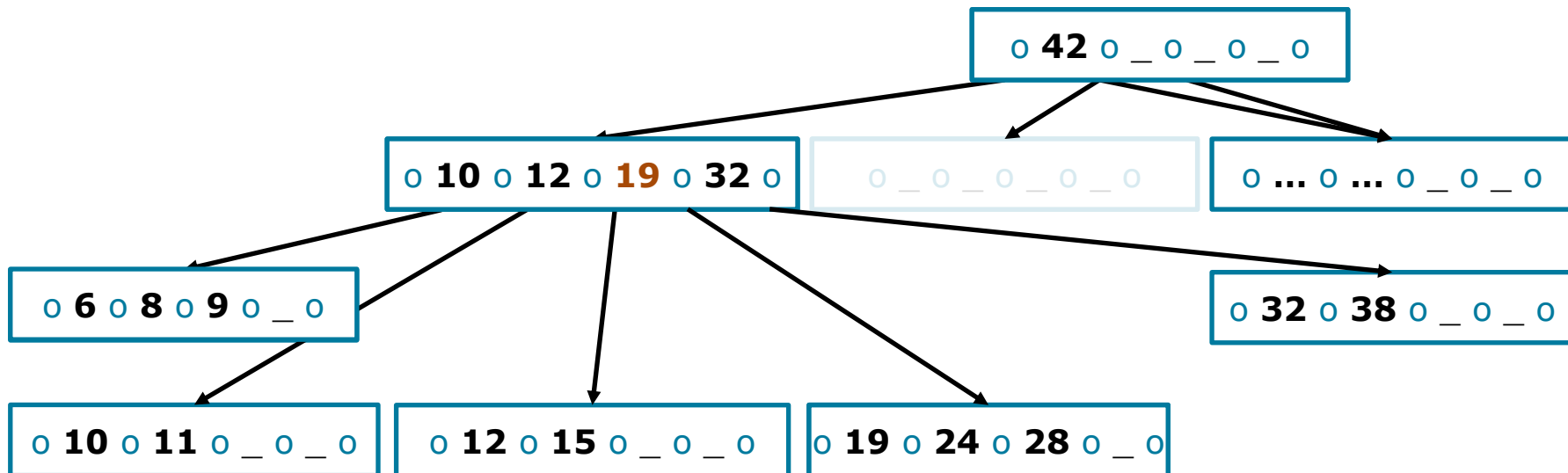
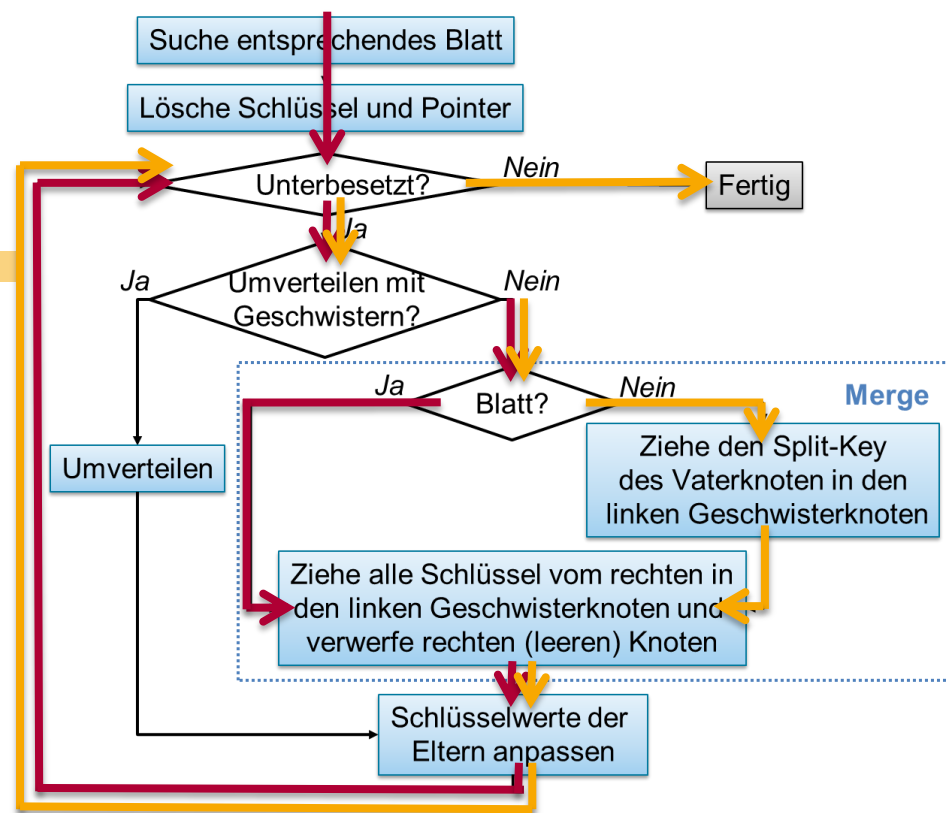
- DELETE(17)
- DELETE(18)
- DELETE(23)



# B<sup>+</sup>-Bäume: INSERT

22

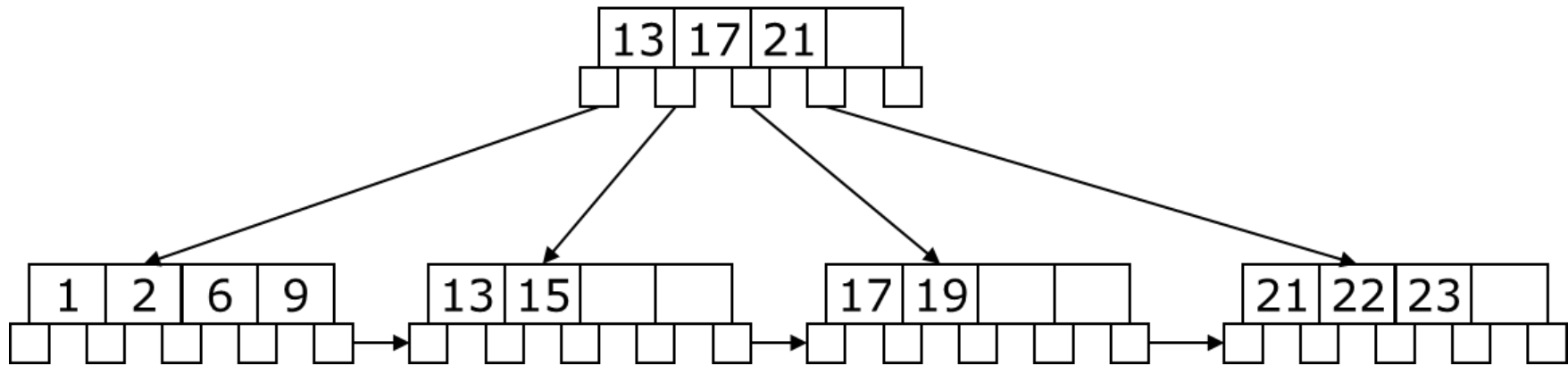
- DELETE(17)
- DELETE(18)
- DELETE(23)



# B<sup>+</sup>-Bäume: Übungsaufgabe

23

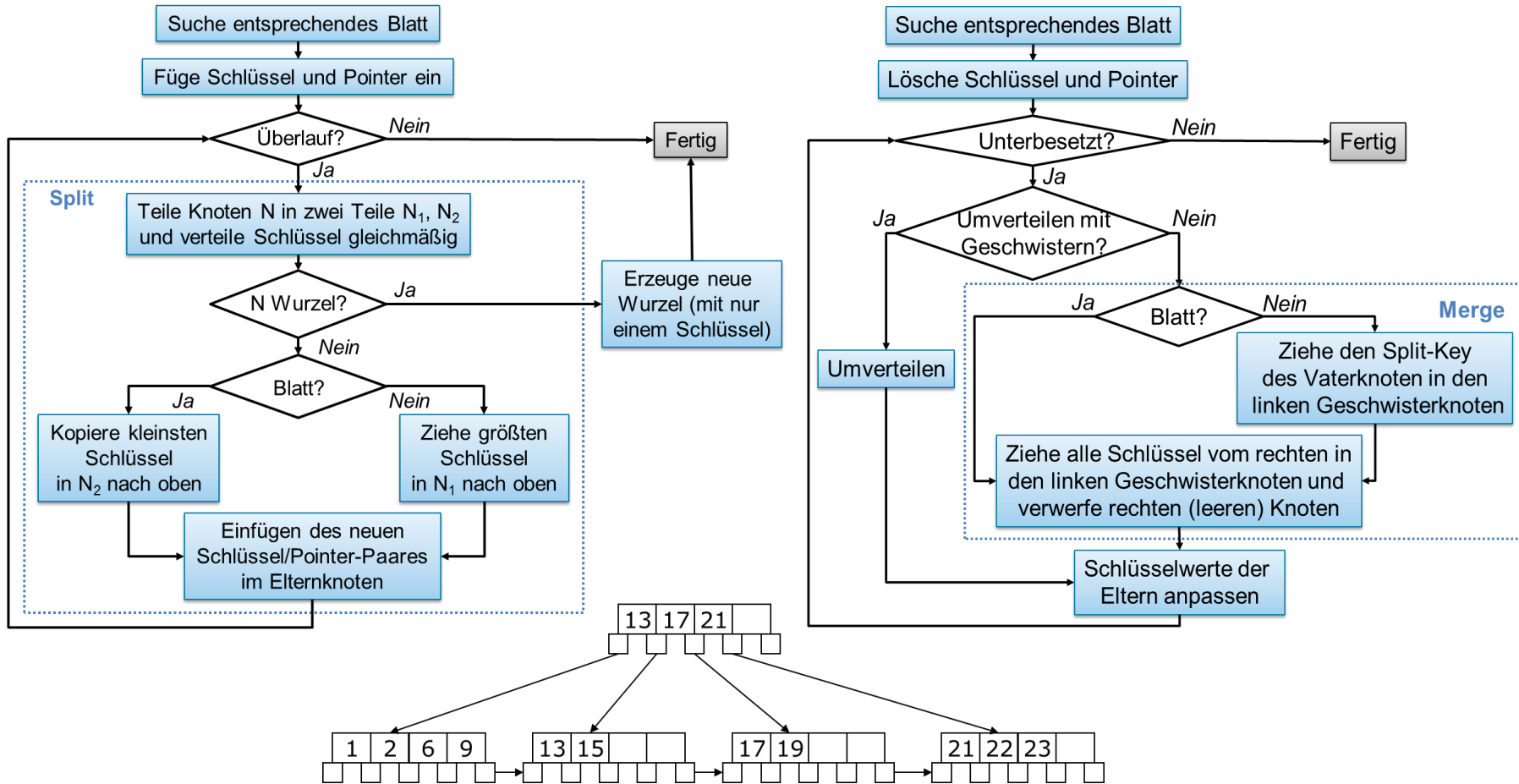
- Gegeben: B<sup>+</sup>-Baum, entstanden durch Einfügen von 9, 22, 19, 21, 13, 17, 1, 6, 23, 15



- Füge nacheinander ein: 14, 29, 4, 24
- Lösche nacheinander: 6, 13, 15

# B<sup>+</sup>-Bäume: Übungsaufgabe – Übersicht

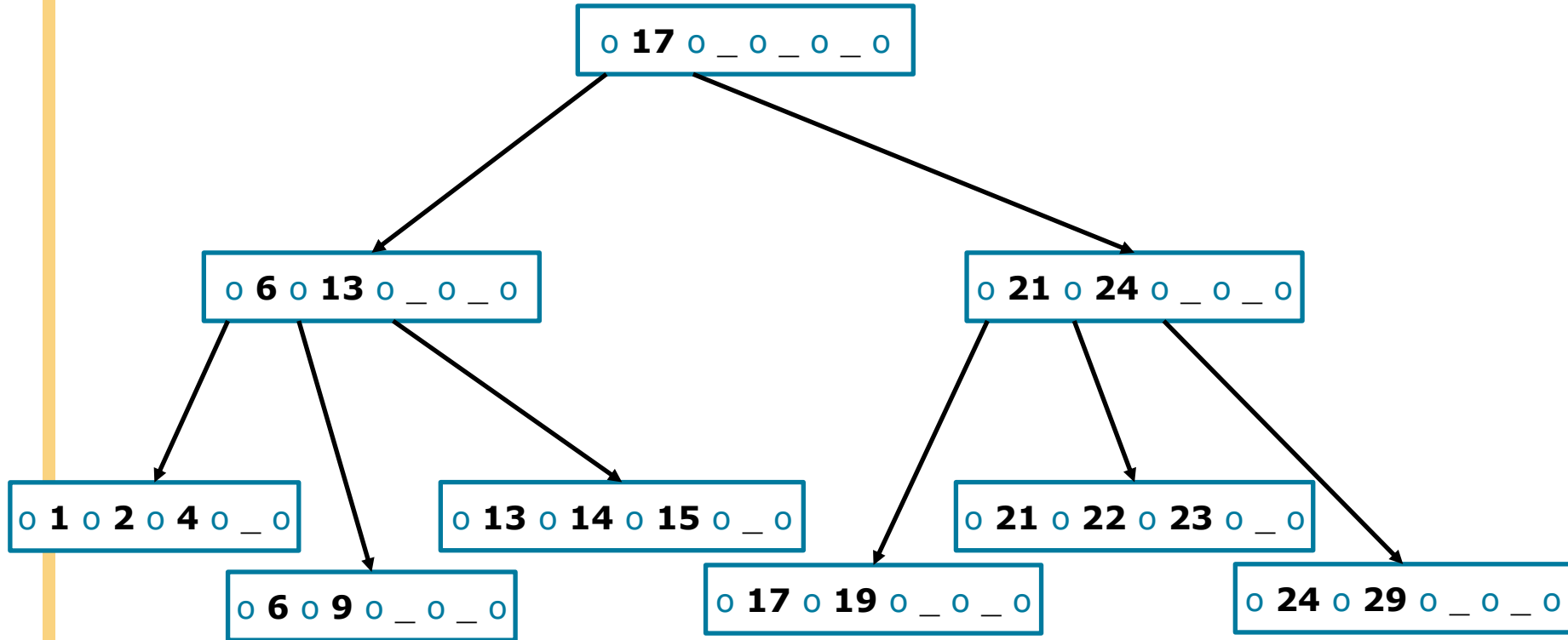
24



1. Füge nacheinander ein: 14, 29, 4, 24
2. Lösche nacheinander: 6, 13, 15

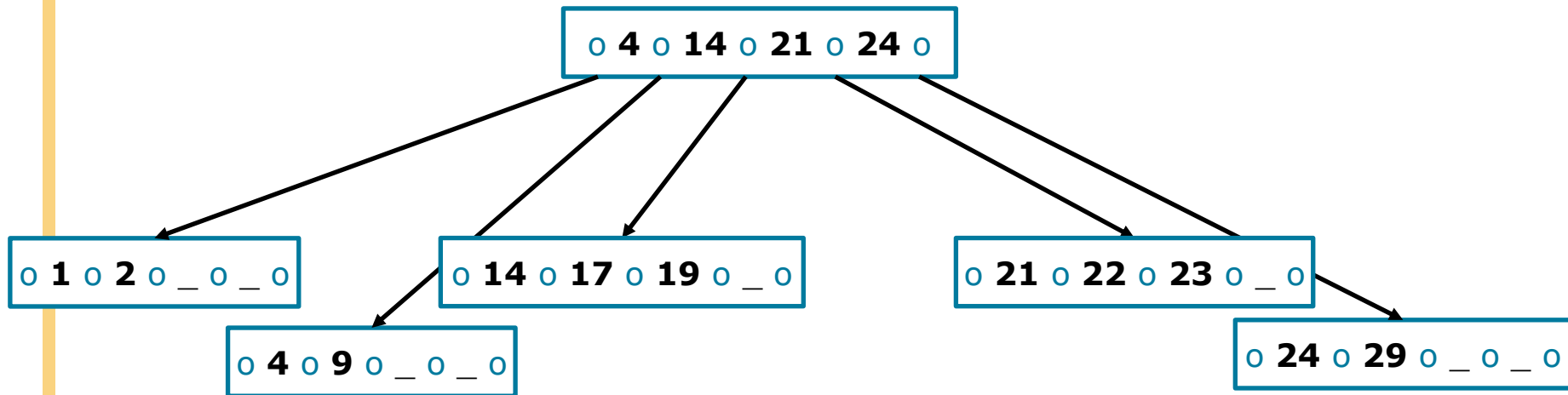


25



1. Füge nacheinander ein: 14, 29, 4, 24
2. Lösche nacheinander: 6, 13, 15

26



1. Füge nacheinander ein: 14, 29, 4, 24
2. Lösche nacheinander: 6, 13, 15