

B树 (B-树) — 平衡二叉树

- ① 存在问题
- ↓
- 实现效率低
- i> 平衡二叉树查找效率高。—— 真正降低树的深度
 - 若数据量大，导致平衡二叉树深度过大而造成查找效率下降。
 - ii> 由于AVL的平衡过大导致在进行磁盘I/O时读写频繁

② 适用场景：通常适用于数据量大索引机制，或文件系统在大容量相对较大的数据块的存在[系统中。

B树性质:

A> 是一棵平衡树. { 平衡树
每个结点可有多个子结点.

B> m阶B树 (除叶子)

i> m阶: 每个结点最多可有 m个 子结点.

ii> 每个非叶子结点 (除根) 至少有 $\lceil \frac{m}{2} \rceil$ 个子结点.

iii> 若根不是叶子: 至少有 2 个子结点

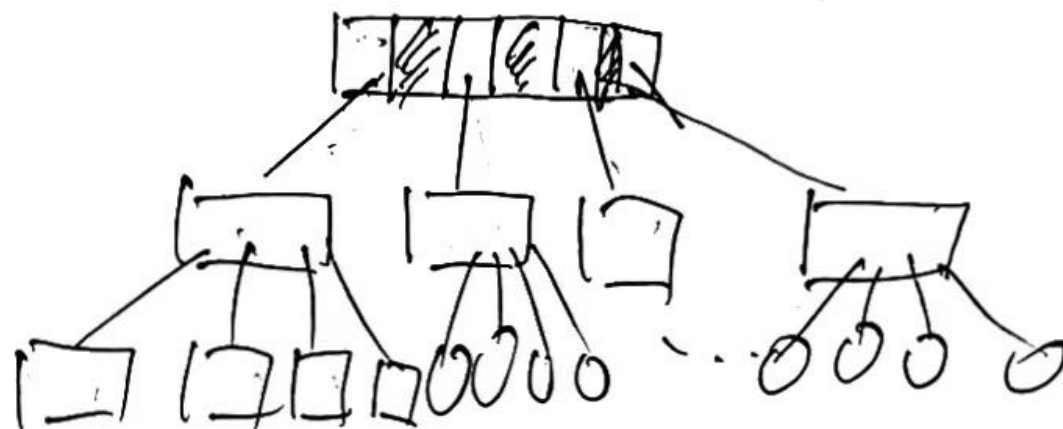
iv> 具有 k 个子结点的非叶结点, 包含 $k-1$ 个键.

v> 所有叶子结点都在同一层

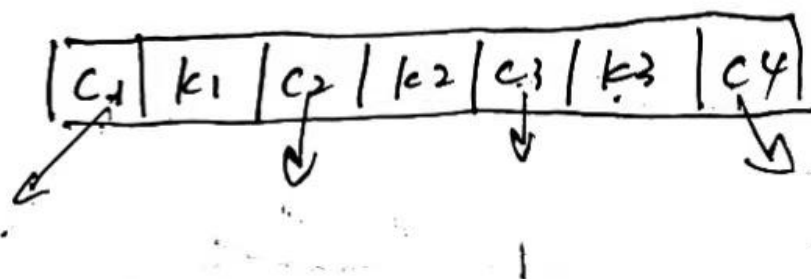
★ 每个结点的 $k-1$ 个关键字有序排列

②

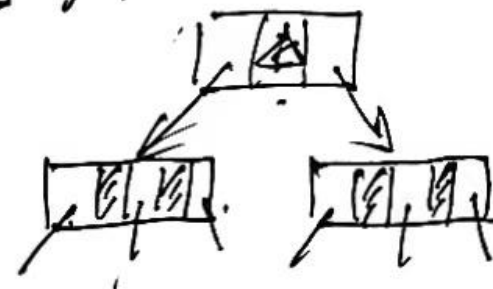
4阶: 最多



结点构成:



例子:



k_i : 关键字

c_i : 指针

m 阶 B 树

① 根结点:

子结点个数:

$$2 \leq M \leq m$$

关键字个数:

$$1 \leq \text{key} \leq m-1$$

② 非根

非叶子

(内部结点):

子结点个数:

$$\lceil \frac{m}{2} \rceil \leq M \leq m$$

关键字个数:

$$\lceil \frac{m}{2} \rceil - 1 \leq \text{key} \leq m-1$$

③ 叶子:

子结点个数:

0

关键字个数:

$$\lceil \frac{m}{2} \rceil - 1 \leq \text{key} \leq m-1$$

④

B树的插入。

① 若结点关键字个数小于 $m-1$ ，直接插入。

② 若结点关键字个数等于 $m-1$ ，进行结点分裂。

⇒ 取中间元素插入到父结点中。

☆ 若为根结点所B树，中间元素，可取前一个。

最后一个或后一个。

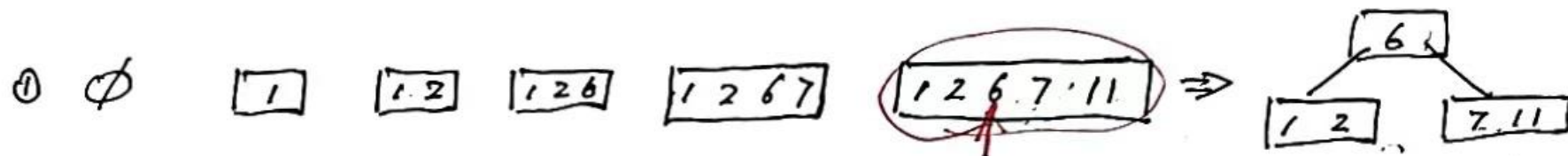
☆ 极端情况下，要向上进行多次分裂。

例: { 1. 2. 6. 7. 11. 4. 8. 13. 10. 5. 17. 9. 16. 20. 3. 12. }

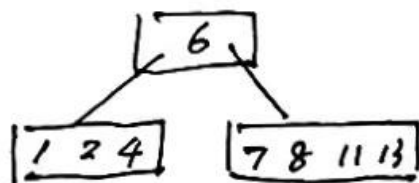
14. 18. 19. 15. } 构造一棵 5 阶 B 树.

5 阶 B 树	叶.	$2 \leq M \leq 5$ $1 \leq key \leq 4$
	内部.	$3 \leq M \leq 5$ $2 \leq key \leq 4$
	叶子	$M=0$ $2 \leq key \leq 4$

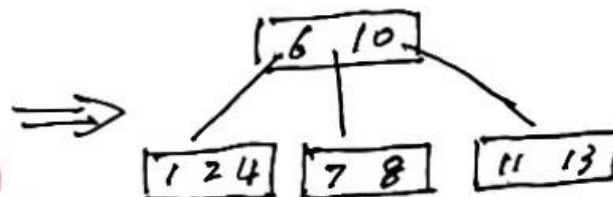
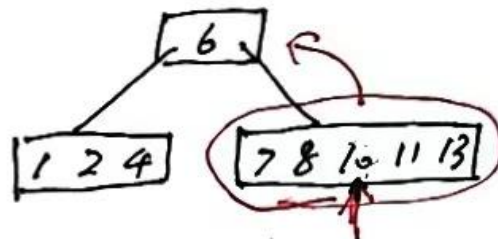
⑥



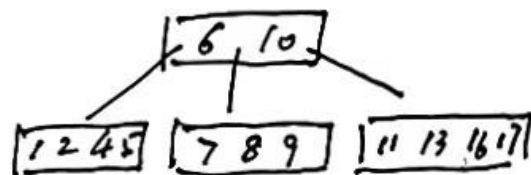
插入 4, 8, 13



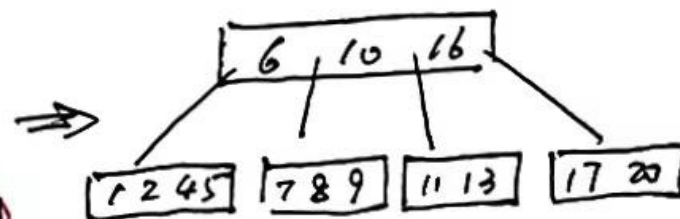
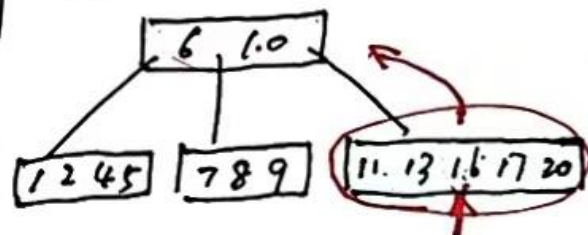
插入 10



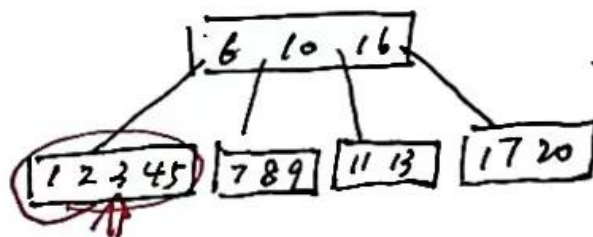
插入 5, 17, 9, 16



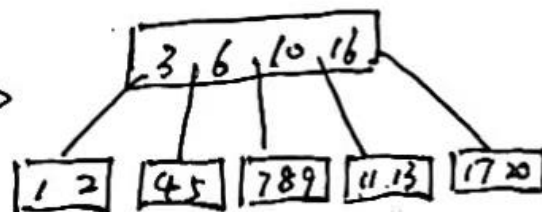
插入 20



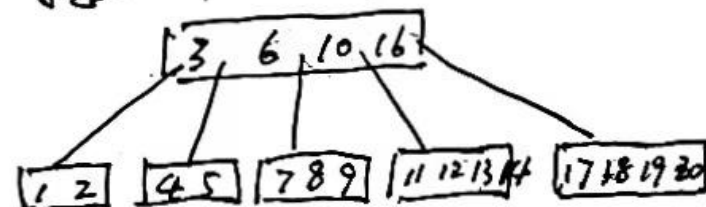
插入 3



\Rightarrow

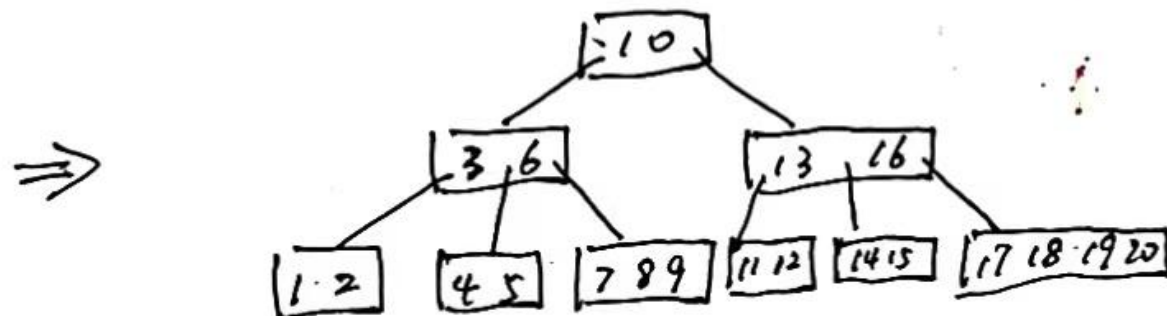
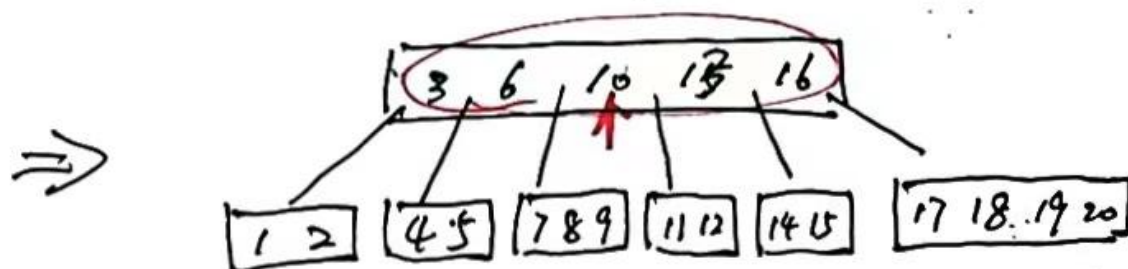
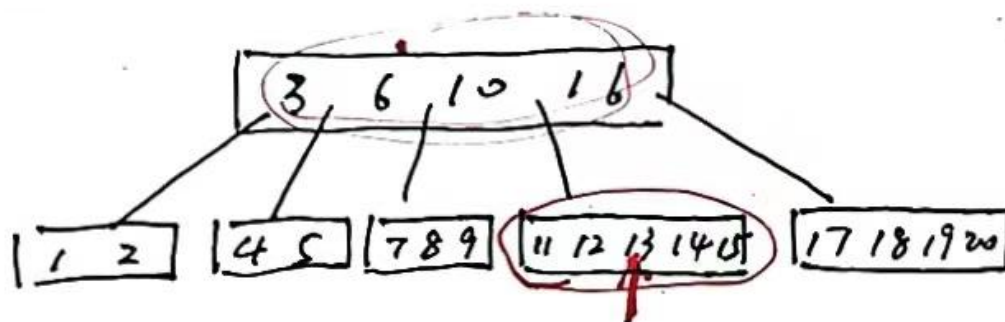


插入 12, 14, 18, 19



\emptyset

插入 15

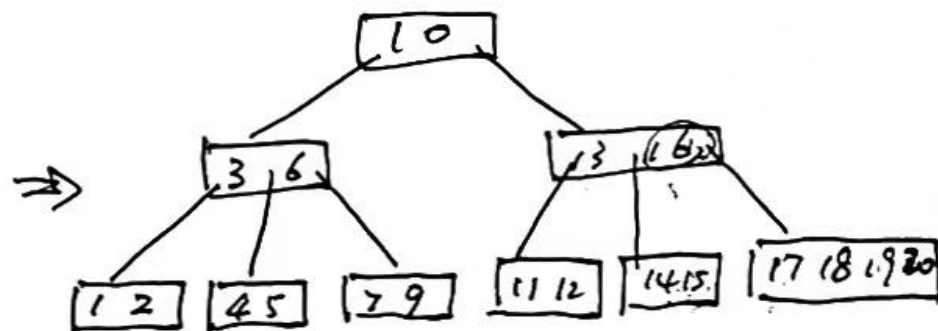
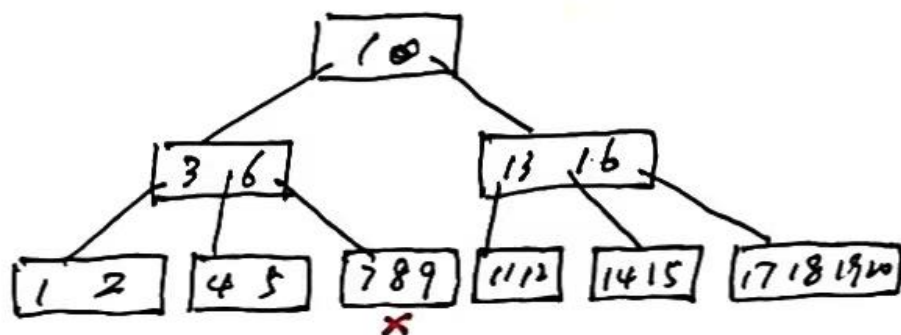


B树删除, (关键字)

① 若删除后, 依然保持B树形态.

那么在树删除. (叶子结点中的关键字) $\lceil \frac{m}{2} \rceil - 1$

例: 删除 8. ~~18, 19, 20~~



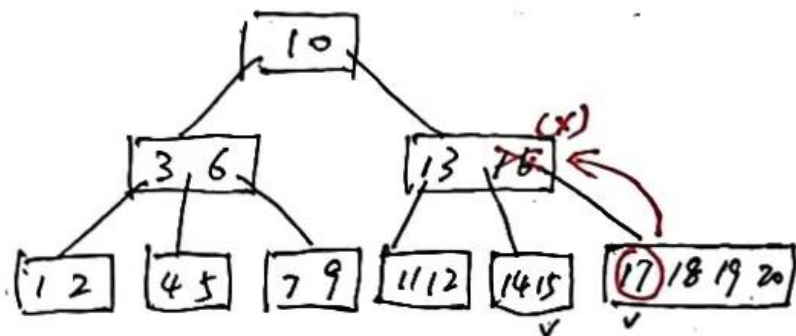
② 删除 16.

删除叶子结点中的关键字
—— 将该关键字的右孩子前驱或左孩子后继.
插入到该结点.

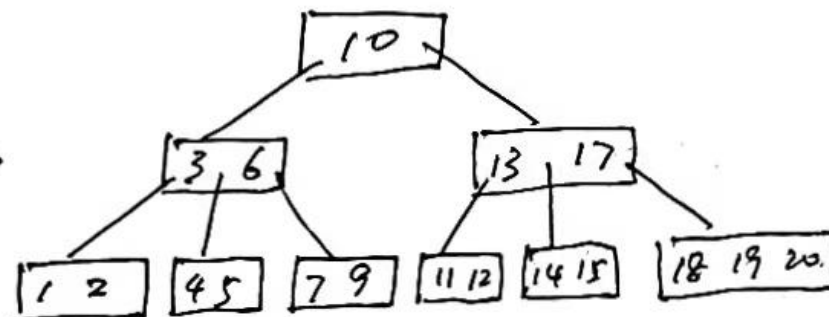
★ 该结点中关键字多于最少关键字个数的
结点.

⑨

例 16. (3 14 17)

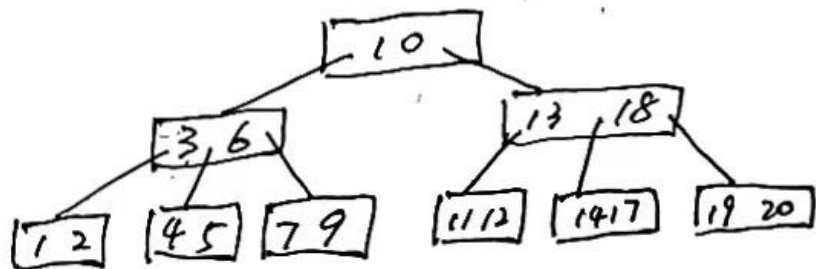
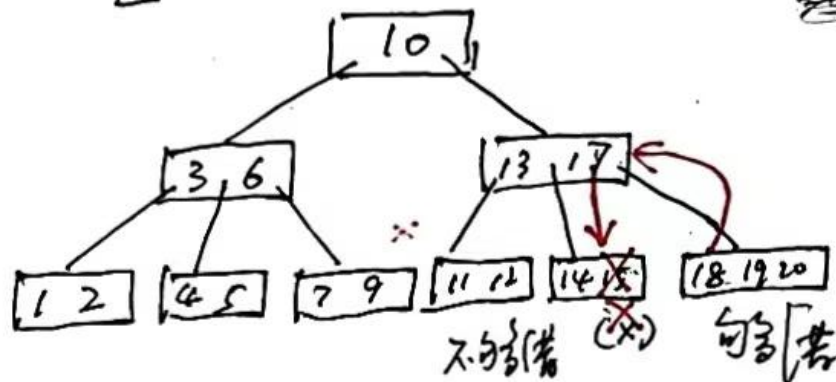


⇒



例 15 ⇒ 叶子:

兄弟够借 ⇒ 借兄弟



⇒ 得双亲, 改到双亲的结区

— 双亲, 得兄弟结区, 改到

双亲, 双亲

若左兄弟 — 借最大的

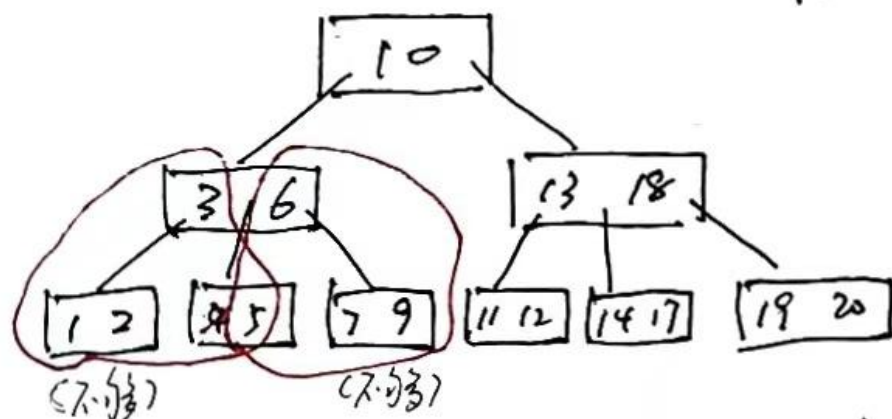
若右兄弟 — 借最小的

☆ 若左、右兄弟都够借,

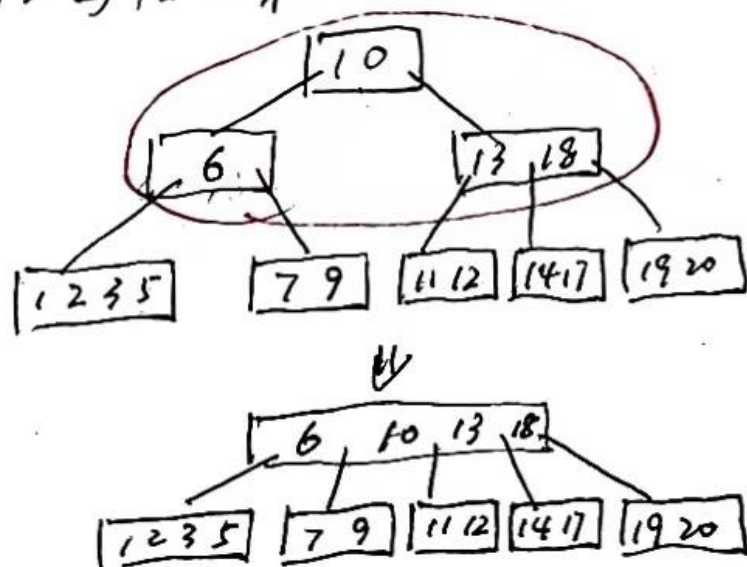
借谁都可以

(10)

例 4. \Rightarrow 叶子: 左右兄弟都不够满

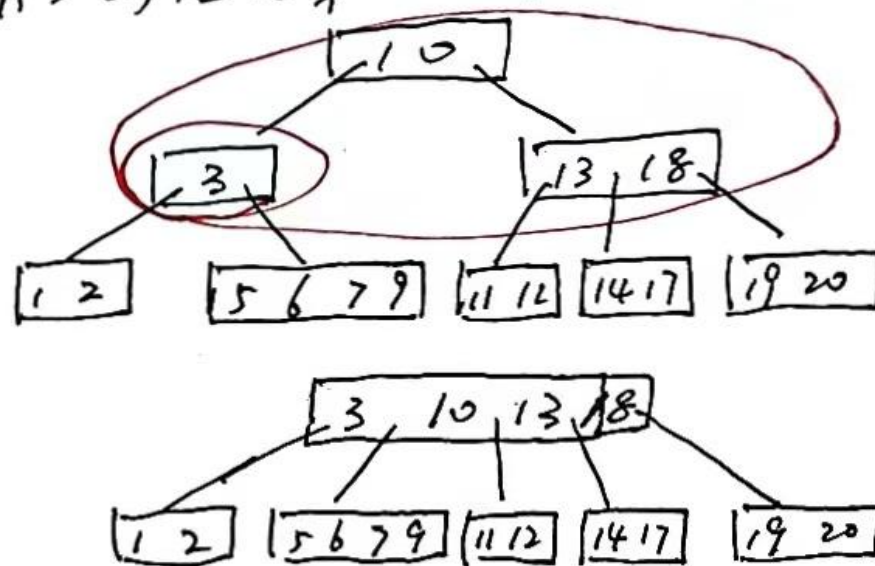


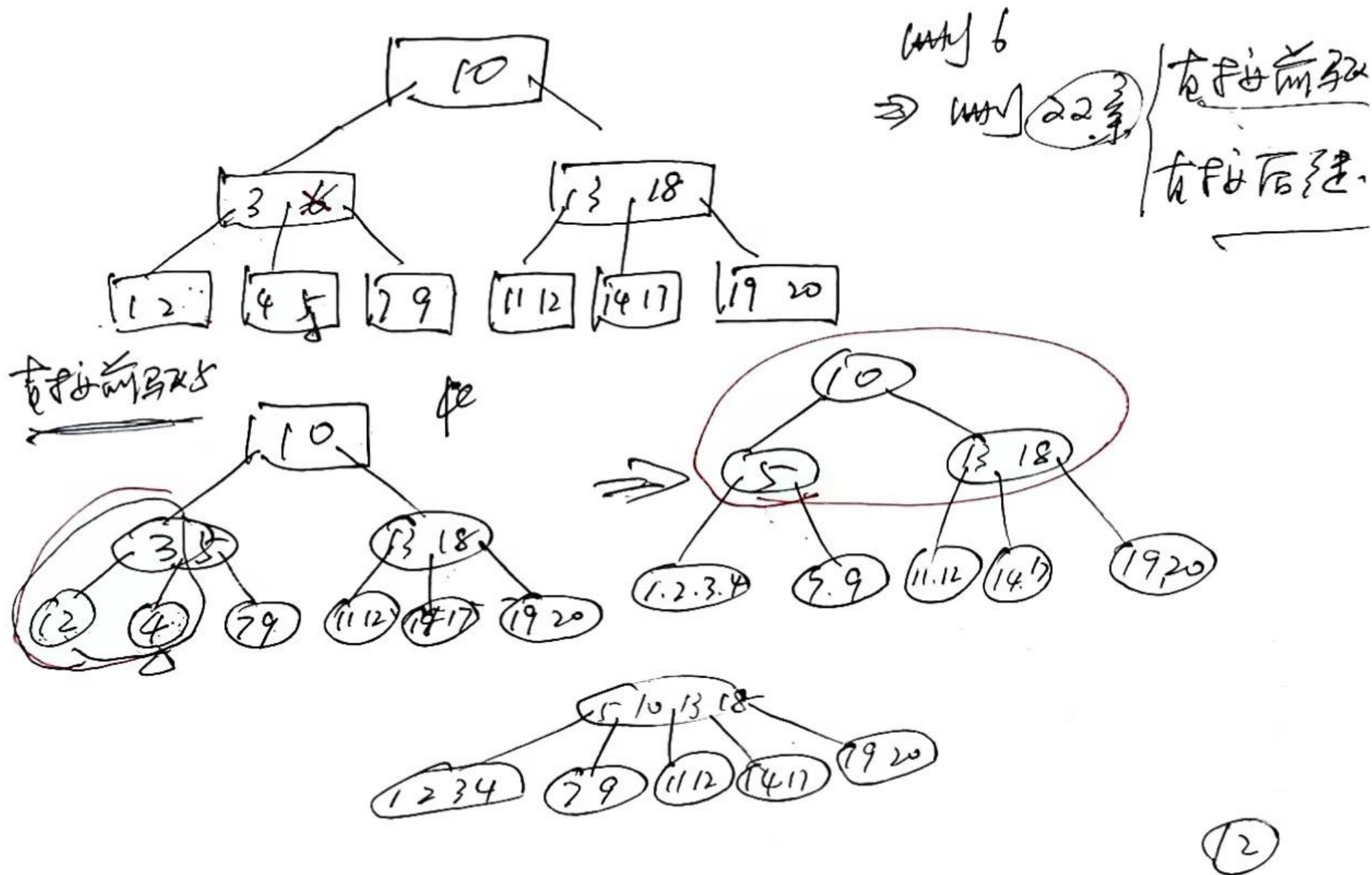
i> 与左兄弟, 22系合并



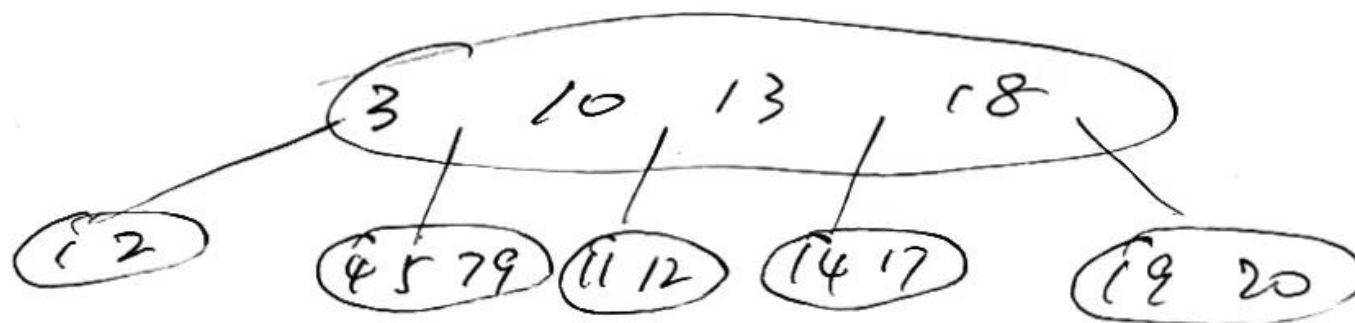
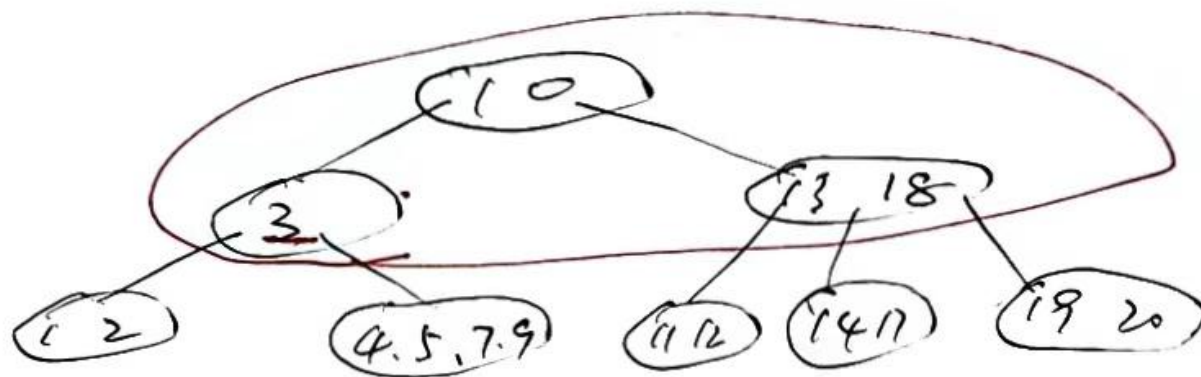
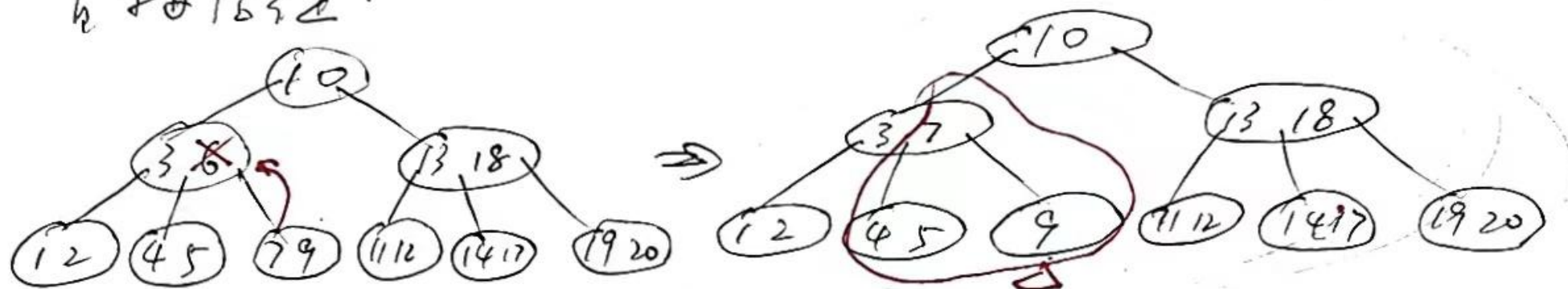
兄弟都不够满
 $\langle 1, 2 \rangle, \langle 7, 9 \rangle$ 两兄弟均不
 够满: 得与父
 合并

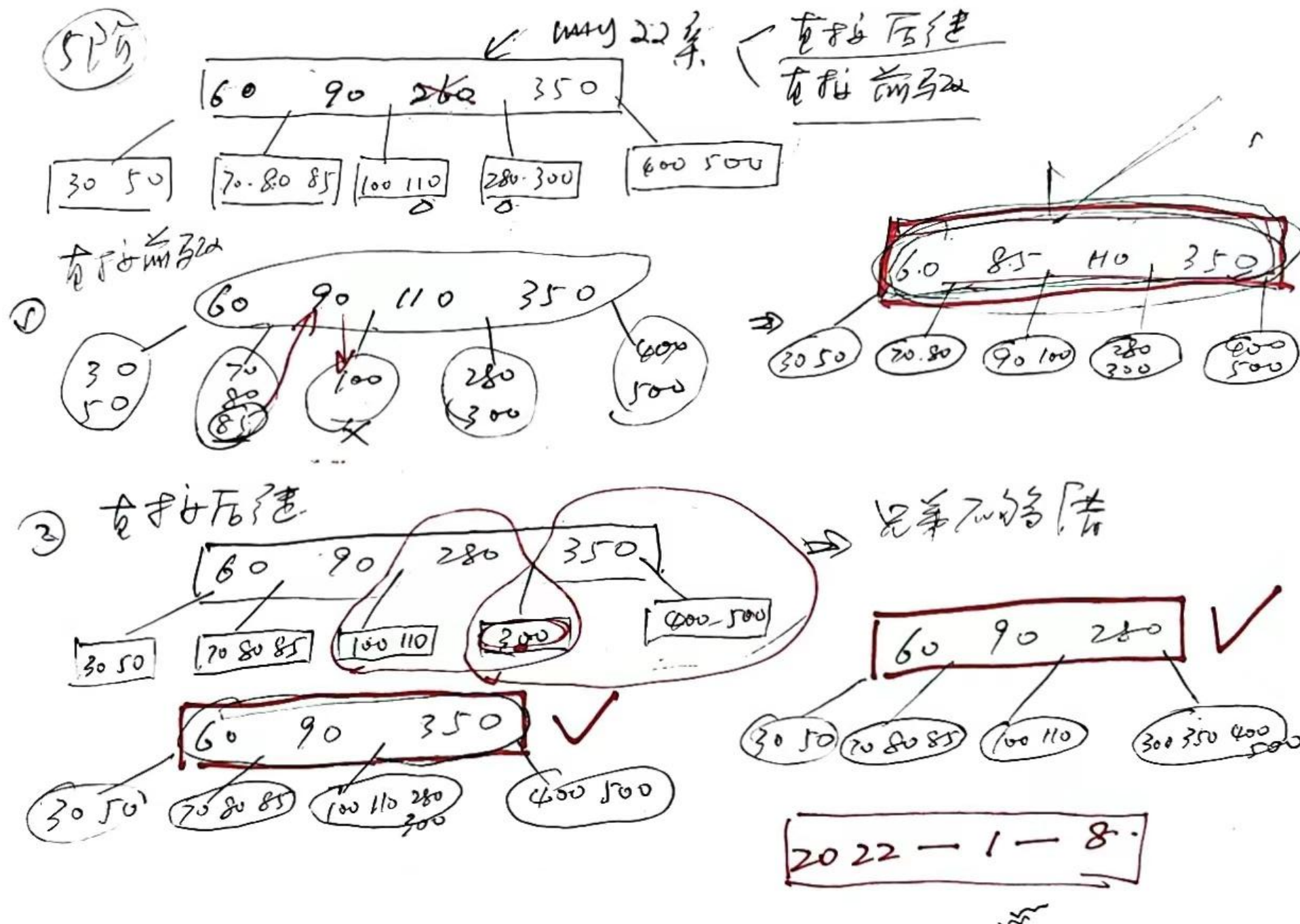
ii> 与右兄弟, 22系合并





右孩子后继.





2020
-1-10

5 6 9 13 8 2 12 15
↑ ↑ ↑ ↑

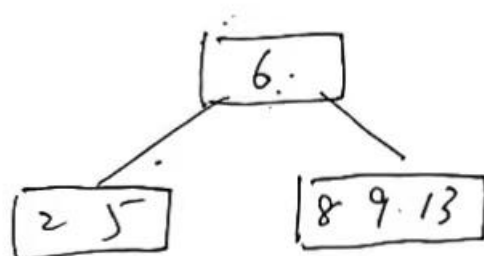
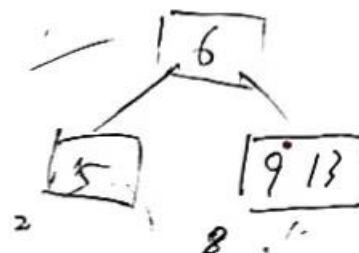
4B树 $\left\{ \begin{array}{l} \text{根: } 1 \leq k \leq 3 \\ \text{内部: } 4 \leq k \end{array} \right.$

$$\left\lceil \frac{M}{2} \right\rceil - 1$$

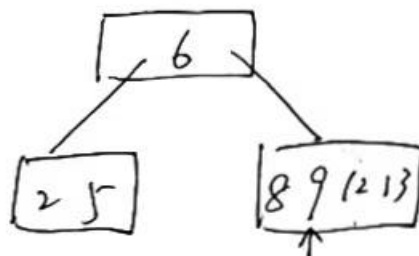
[5 6 9]

[5 6 9 13]

\Rightarrow

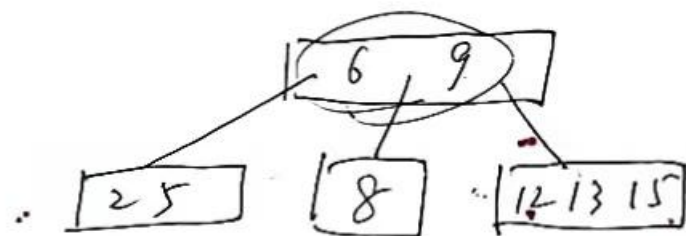
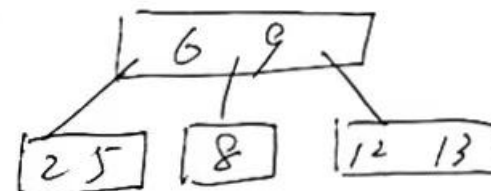


(插 8, 2)



(插 12)

\Rightarrow



(插 15)

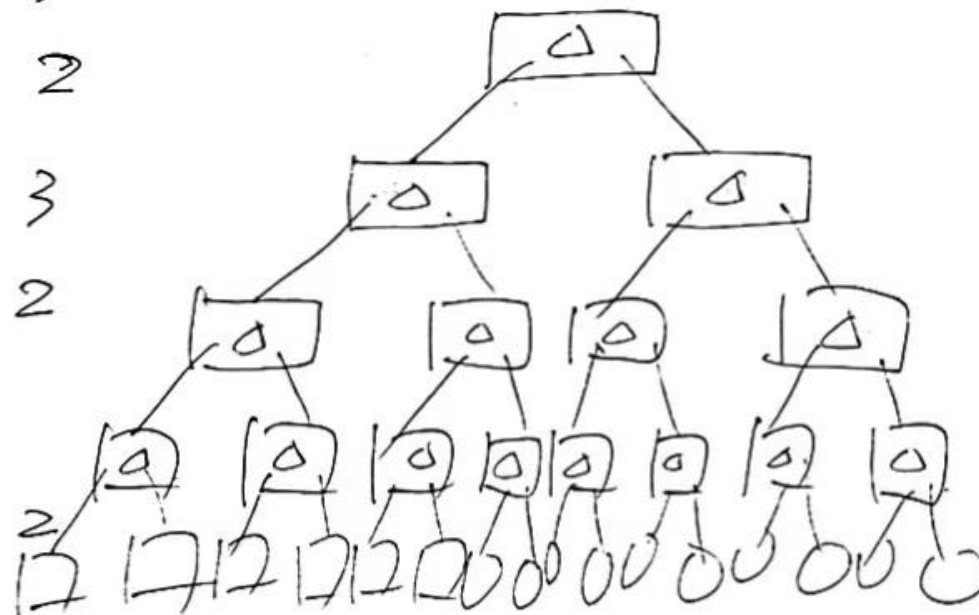
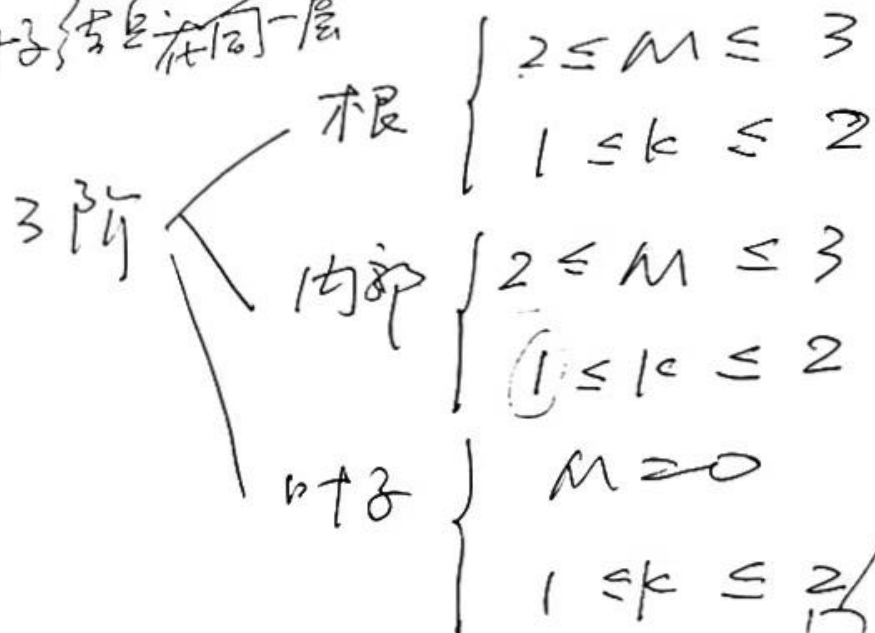
✓

4B树: $\left\{ \begin{array}{l} \text{根: } \left\{ \begin{array}{l} 2 \leq M \leq 4 \\ 1 \leq k \leq 3 \end{array} \right. \\ \text{内: } \left\{ \begin{array}{l} 2 \leq M \leq 4 \\ 1 \leq k \leq 3 \end{array} \right. \\ \text{叶: } \left\{ \begin{array}{l} M=2 \\ 1 \leq k \leq 3 \end{array} \right. \end{array} \right.$

高度为 3 阶 B 树 关键字 2.4

(31)

叶子结点在同一层



2018-1-8

B+ Tree. \Rightarrow 从结构上看. 是 B-树



① 每个分支结点是 m 棵子树.

② 叶结点: 2-个 m 棵子树.

分支: 2-个 $\lceil \frac{m}{2} \rceil$ 子树.

根:

叶结点:

叶子 B 树

特点:



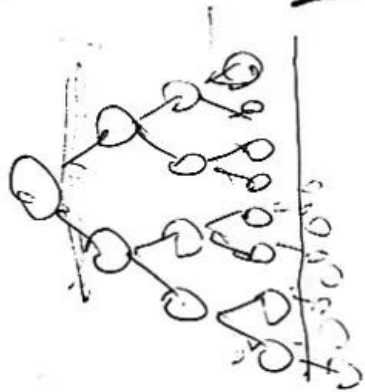
③ 叶子结点 的 关键字 是 相同 的.

④ 叶结点:
 i. 全部关键字及指向叶结点的记录

ii. 关键字按顺序排列

iii. 相邻叶结点按顺序构成一根链表.

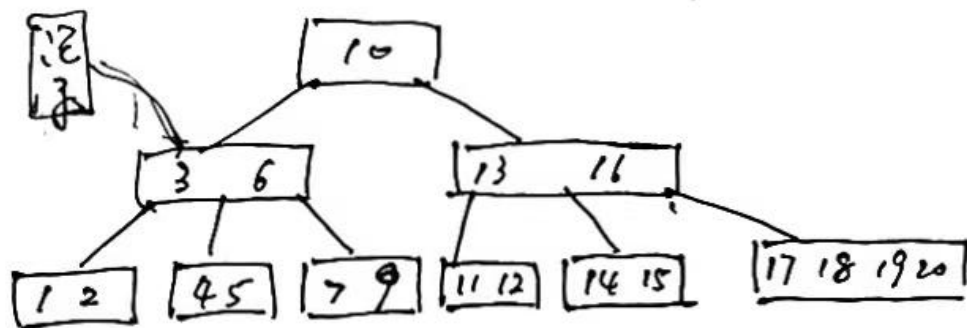
⑤ 分支结点: 包含各子结点的关键字最大值及指向子结点的指针



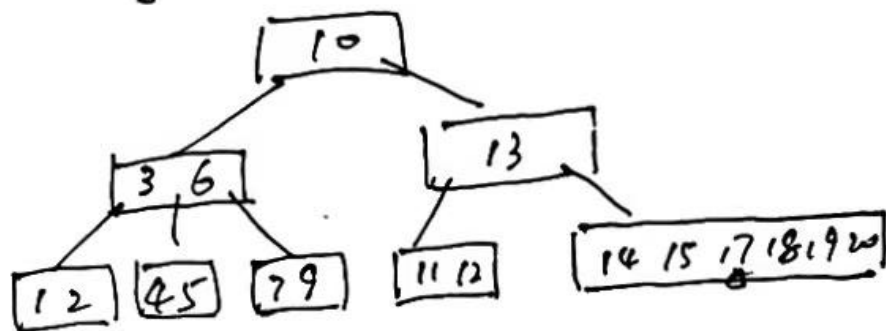
10 20 30
+ 20 30

20 30

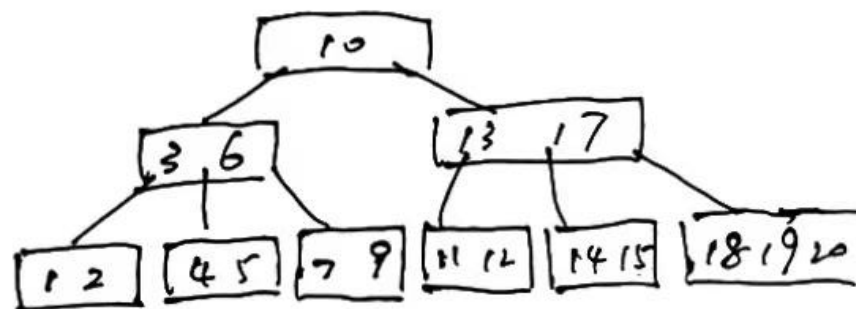
例 8.



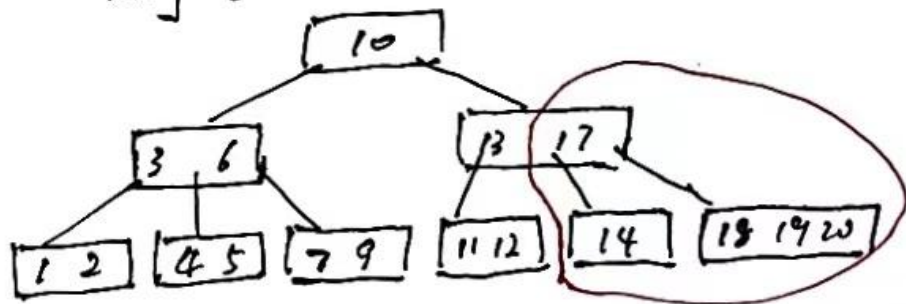
例 16



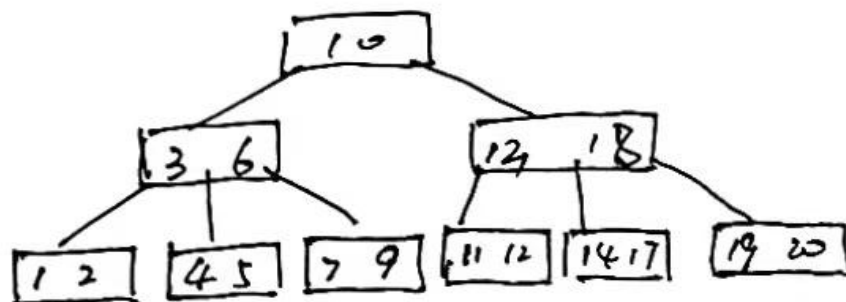
⇒



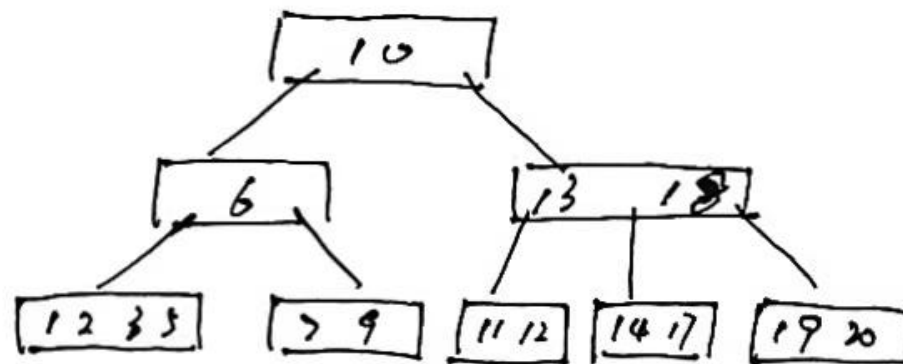
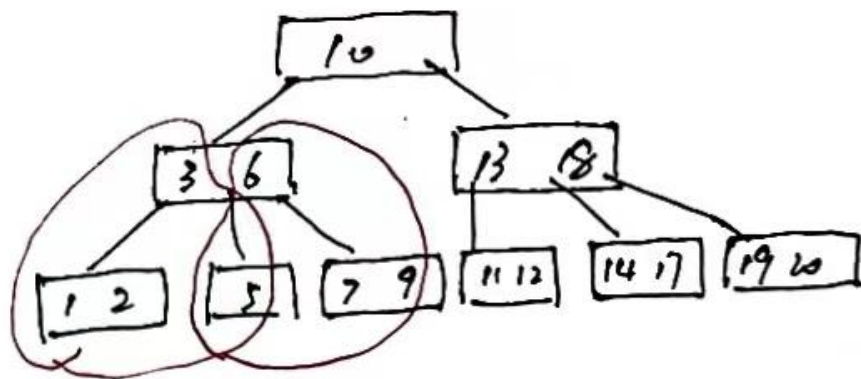
例 15



⇒



例 4



⇒

