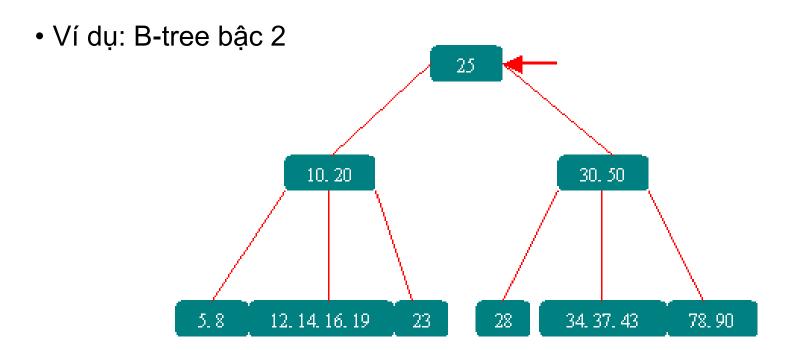
B-Tree

Giới thiệu

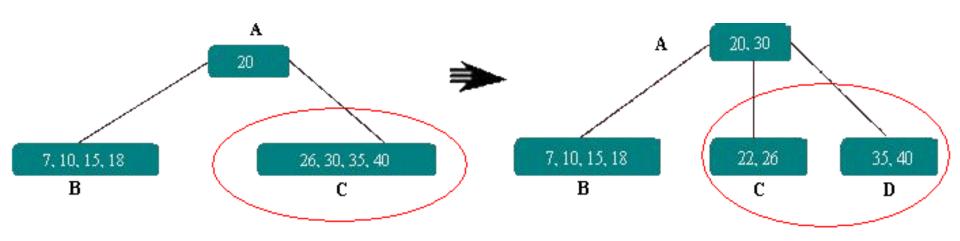
- B-tree là cấu trúc dữ liệu phù hợp cho việc lưu trữ và truy xuất trên bộ nhớ ngoài (đĩa cứng)
- Do R.Bayer và E.M.McCreight đưa ra năm 1972.

Định nghĩa

- Một B-tree bậc N có tính chất sau:
 - Mỗi node có tối đa 2*N khoá
 - Mỗi node (trừ node gốc) có tối thiểu N khoá.
 - Mỗi node hoặc là node lá (không có nhánh con) hoặc có tối thiểu N +1 nhánh con
 - Tại mỗi khóa X bất kỳ, các ở nhánh trái < X < các khóa ở nhánh phải
 - Các node lá nằm cùng mức

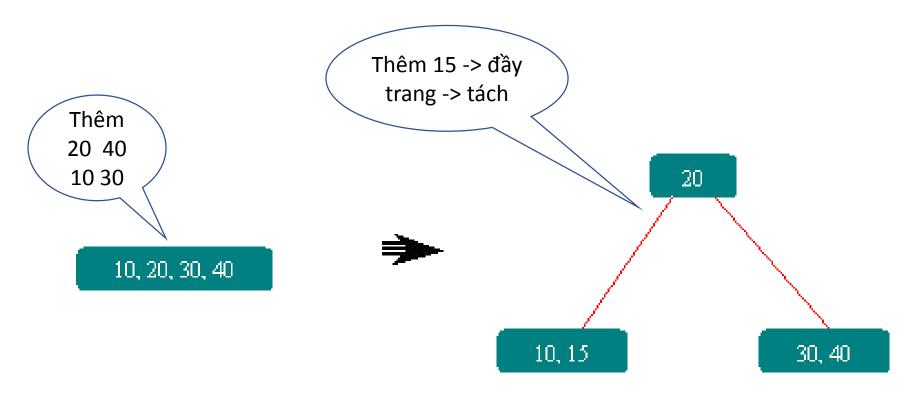


- Thêm x = 22 vào B-Tree bậc 2:
 - Thêm vào C -> vi phạm
 - Tách C
 - Khóa giữa đưa lên node cha
 - C gồm các khóa phía trái
 - D gồm các khóa phái phải

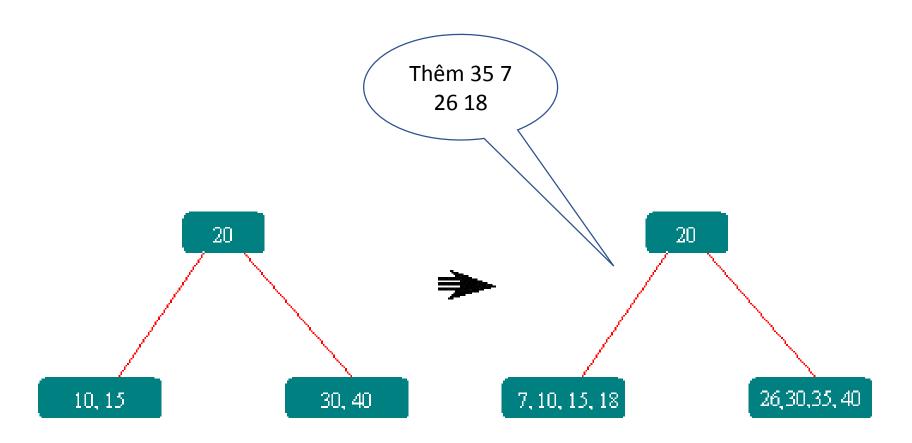


- Thêm một khóa mới vào B-Tree có thể gây cho node bị đầy và tách node
- Tách node: khóa giữa node được lan truyền ngược lên node cha
 - Trong trường hợp đặc biệt lan truyền đến tận gốc của B-Tree

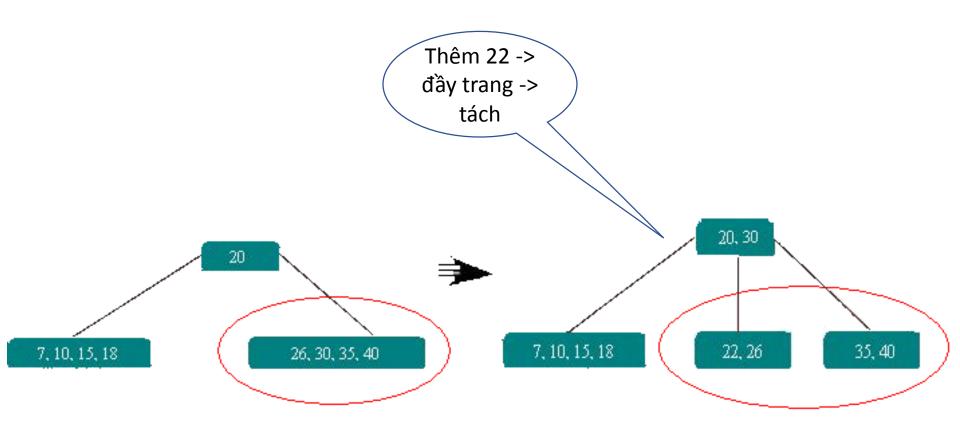
Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5
 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



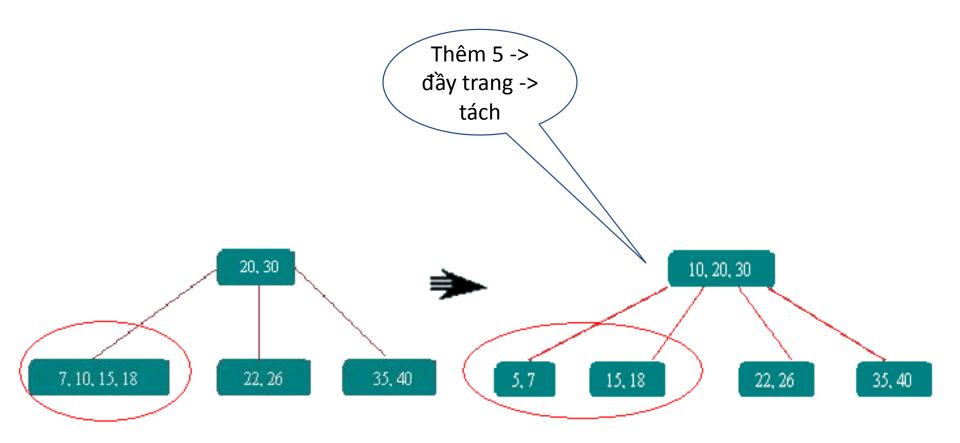
Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



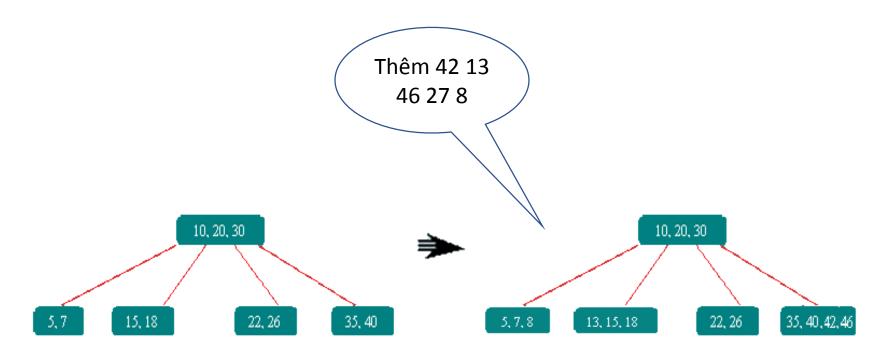
 Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



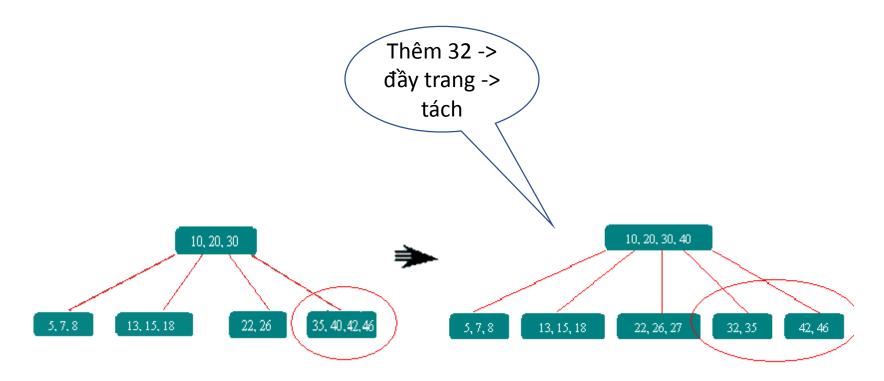
Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5
 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



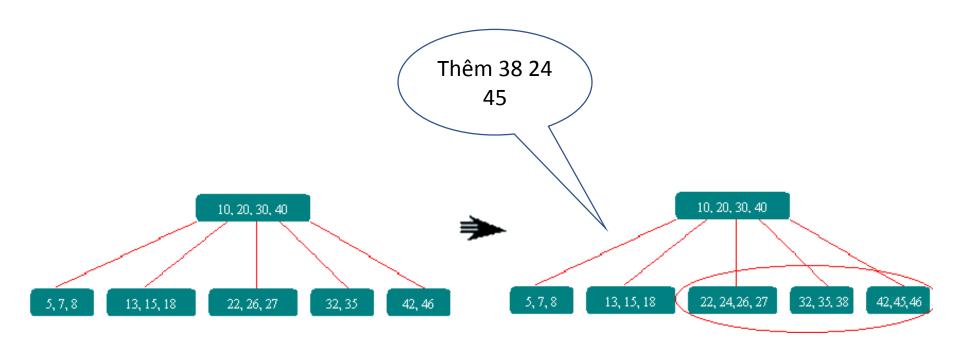
Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5
 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



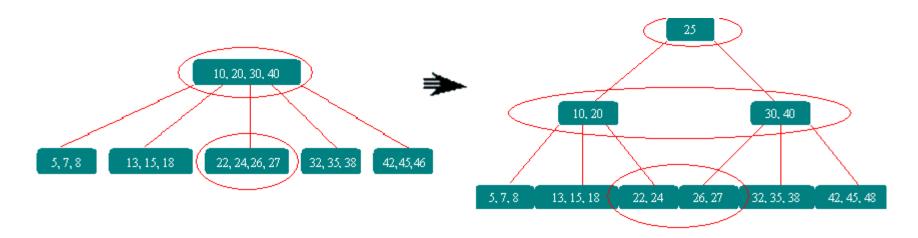
 Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25



 Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25

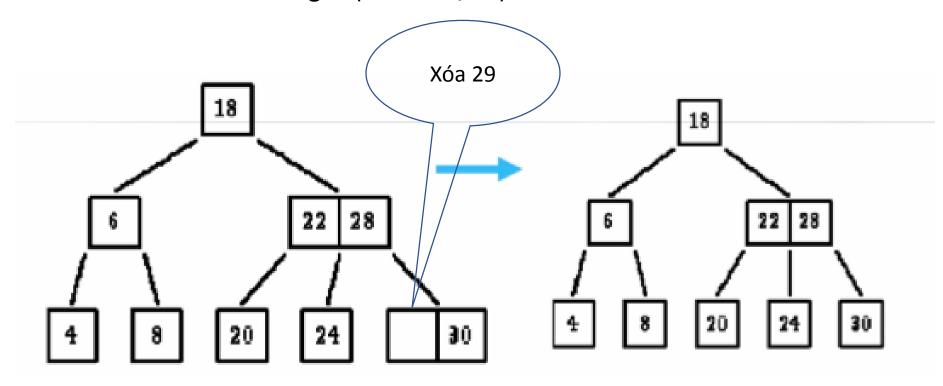


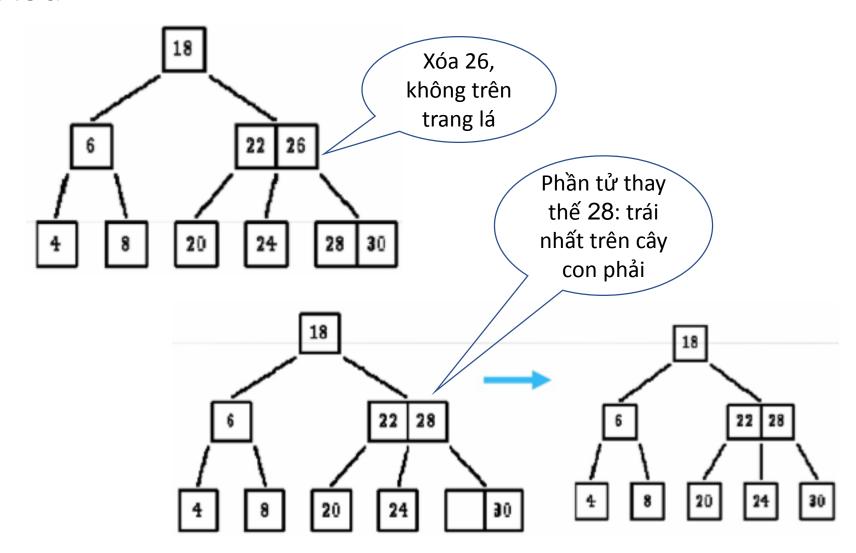
- Tạo B-Tree bậc 2 từ dãy các khóa sau : 20 40 10 30 15 35 7 26 18 22 5
 42 13 46 27 8 32 38 24 45 25
 - Thêm 25 vào node (22, 24 26, 27) làm node này bị đầy -> tách và 25 được đưa lên node cha (10, 20, 30, 40)
 - 25 được đưa lên node cha (10, 20, 30, 40) làm node này bị đầy -> tách thành 2 node và khoá giữa 25 được đưa lên thành cha (node gốc mới



- Khóa cần xóa nằm trên trang lá -> Xóa bình thường
- Khóa cần xóa không trên trang lá:
 - Tìm phần tử thay thế: trái nhất hoặc phải nhất trên 2 cây con

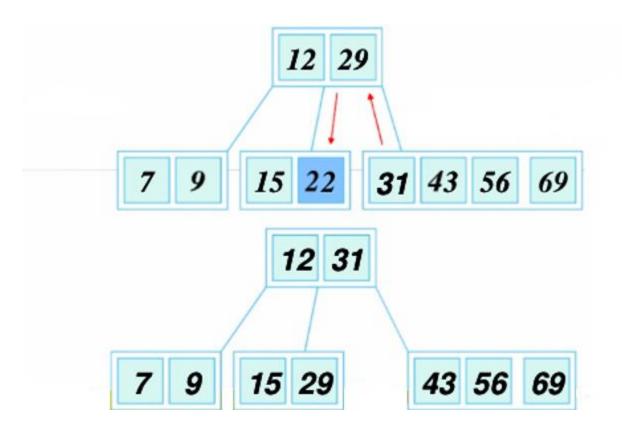
• Xoá 1 khoá trên trang lá (b-tree bậc 1)



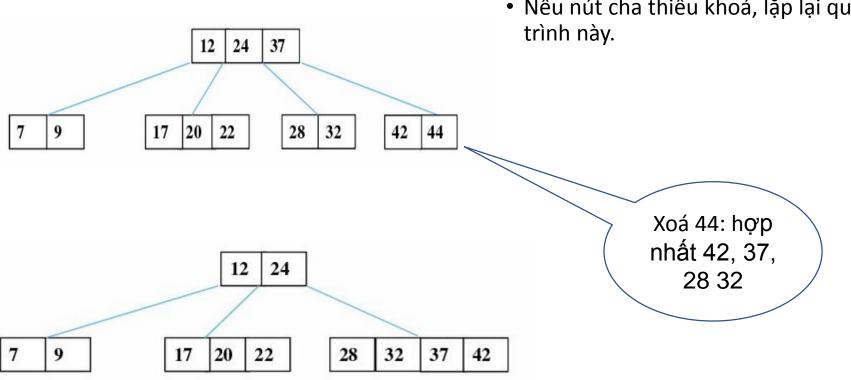


- Sau khi xóa, node bị thiếu (vi phạm điều kiện B-tree):
 - Hoặc chuyển dời phần tử từ node thừa
 - Hoặc ghép với node bên cạnh (trái/phải)

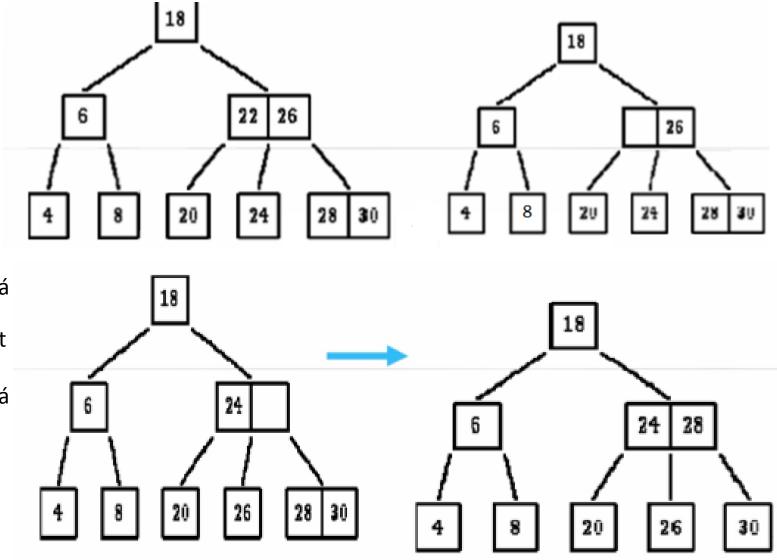
- Nếu một trong các nút kế cân nút đang xét có số lượng khoá nhiều hơn số lượng tối thiểu:
 - Đưa 1 khoá của nút kế cân lên nút cha
 - Đưa 1 khoá ở nút cha xuống nút đang xét



- Tất cả nút kế cận nút đang xét có số lượng khoá vừa đủ:
 - Chọn 1 nút kê cận để hợp nhất với nút đang xét và khoá tương ứng ở nút cha.
 - Nếu nút cha thiếu khoá, lặp lại quá

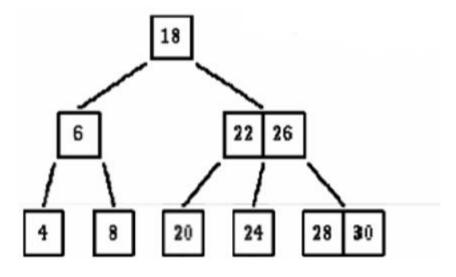


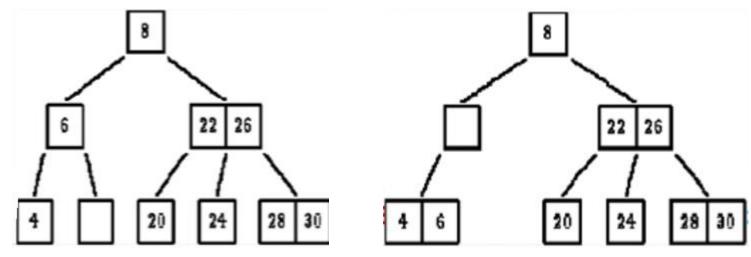
- Xoá 22 (btree bậc 1):
 - Nút thay thể là 24: trái nhất của nhánh phải
 - →thiếu lá.
 - Đưa 1 khoá của nút kế cân lên nút cha
 - Đưa 1 khoá ở nút cha xuống nút thiếu



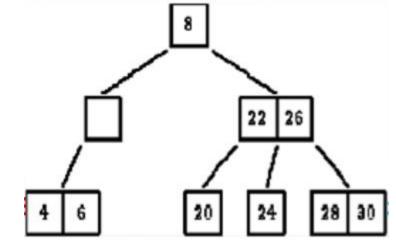
• Xoá 18:

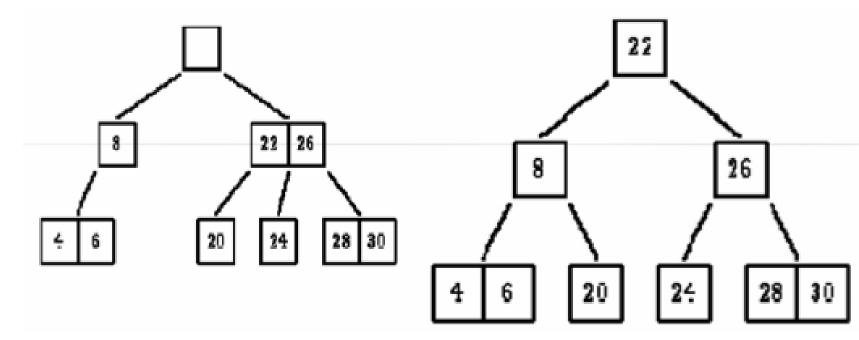
- đưa 8 lên thay (phải nhất của cây con trái) -> thiếu lá
- Các nút có số lượng khóa vừa đủ: hợp nhất nút kê cận (4), nút đang xét (null) và khoá tương ứng ở nút cha (6) → cây mất cân bằng



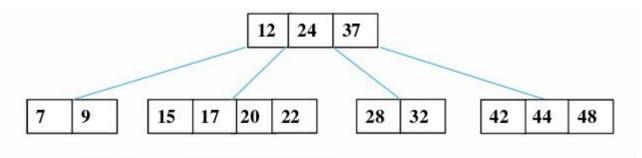


- Xoá 18 (tt)
 - Đưa 1 khoá của nút kế cân (22 26) lên nút cha
 - Đưa 1 khoá ở nút cha xuống nút thiếu

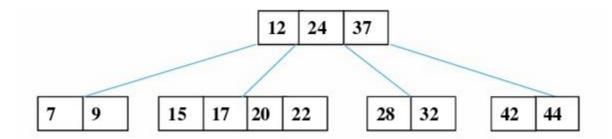




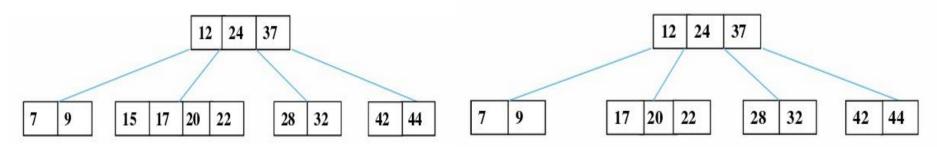
• B-tree bậc 2:



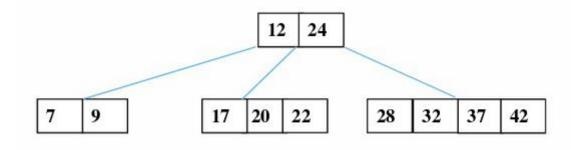
Xóa 48: trên trang lá



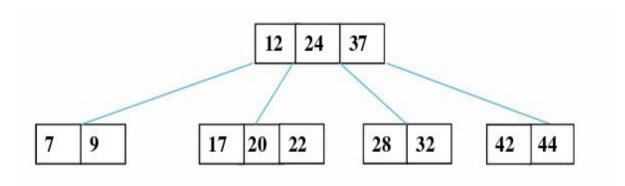
Xóa 15: trên trang lá

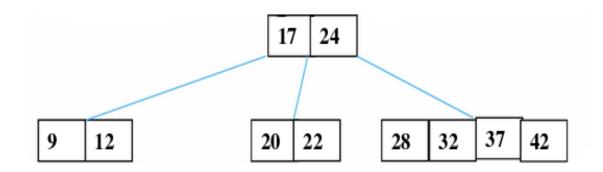


Xóa 44: gộp trang



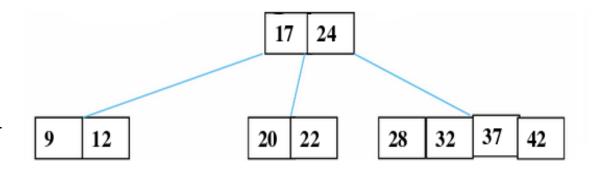
• Xóa 7: mượn trang phải

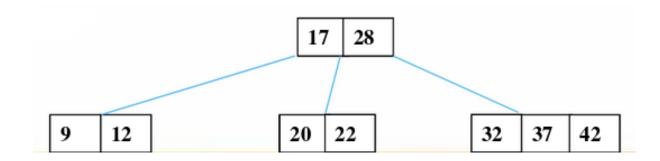




• Xoá 24:

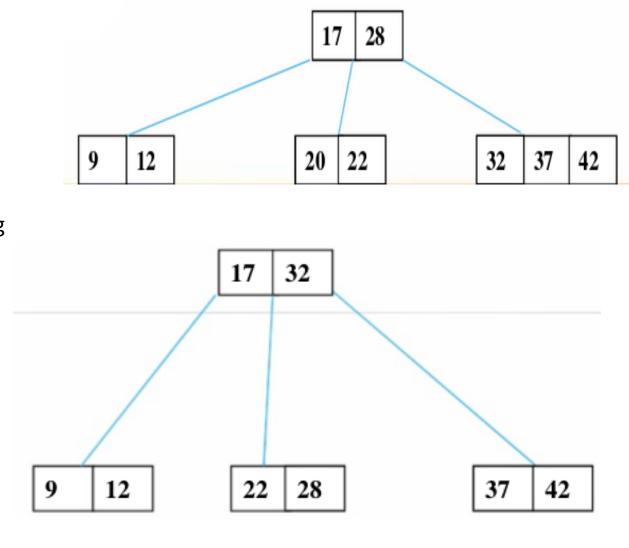
- Nếu đưa 22 lên thế, trang 22, 20 chỉ còn 1 phần tử (không hợp lệ)
- → Đưa 28 lên thế



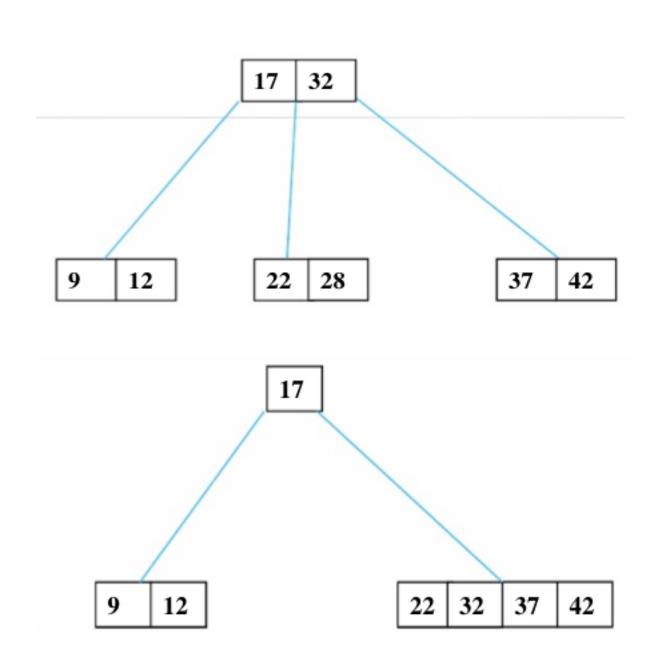


• Xoá 20:

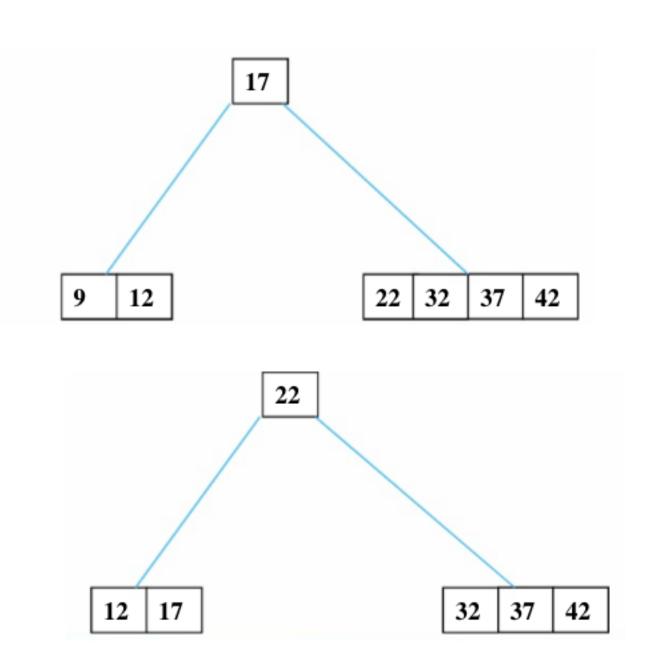
- Trang 22 còn 1 phần tử là không hợp lệ
- Mượn trang phải 1 phần tử. Tức là mang 32 lên cha, đưa 28 xuống ghép với 22.



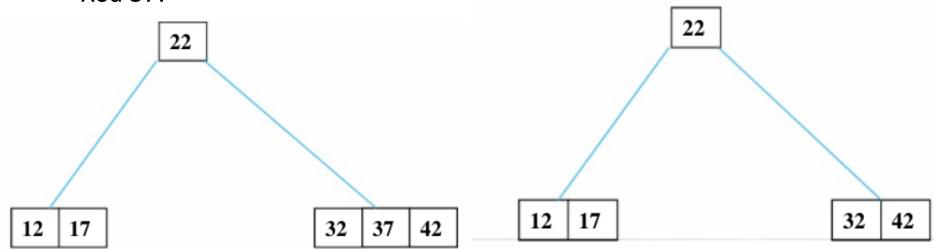
• Xoá 28:



• Xoá 9:



• Xoa 37:



• Xoá 17:

12 22 32 42