

C ấu trúc d liwo và Thu t toán

Tìm ki m

Cây - en và Các cây cân b ng ng kh ác

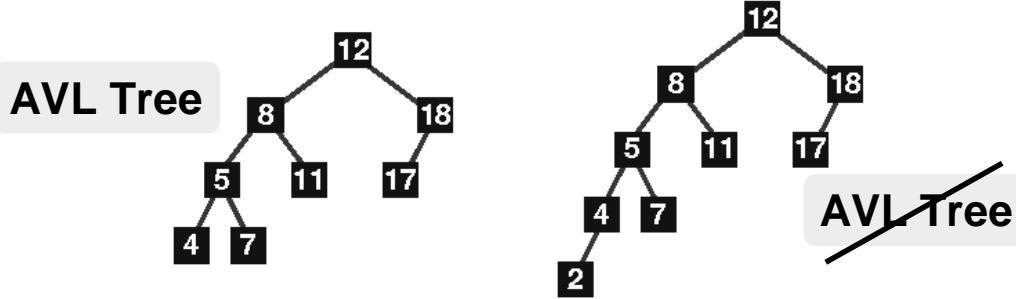


Tóm tắt

- Cây - en (Red-Black)
 - Mất thời gian phán đoán
 - Cho $O(\log n)$ với Thêm(addition), Xóa(deletion) và Tìm(search)
 - Các kỹ thuật nổi bật
 - Biết về thuật toán
 - Biết khi nào có thể dùng chúng
 - Biết về hữu dụng
 - Biết những ứng dụng
 - Thông minh dùng cho các máy phát minh...
 - Hệ thống lập mã
 - Vì thế cần nhiều thời gian hơn cho
 - Chuyển đổi, nén, giải nén, ...
- ☺Bắt nhặt gì khác mà tôi sẽ cho vào đây.

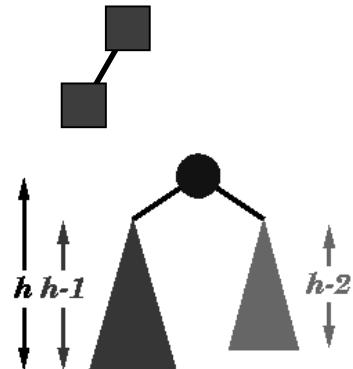
Cây AVL và các cây cân bằng khác

- Cây AVL
 - Thuật ngữ cây cân bằng u tiên
 - Khám phá bởi: Adelson-Velskii và Landis
- Tính chất
 - Cây nhánh phân tìm kiếm
 - Độ cao con trái và con phải chênh lệch không quá 1
 - Các cây con cũng là cây AVL



Cây AVL – Chiều cao

- **nhận lý**
 - Mất cây AVL có chiều cao h có ít nhất $F_{h+3} + 1$ node
- **Chứng minh**
 - S_h là kích thước của cây AVL có chiều cao h
 - Rõ ràng, $S_0 = 1$ and $S_1 = 2$
 - H nhận ra, $S_h = S_{h-1} + S_{h-2} + 1$
 - Mất cây có chiều cao c có tia ph i bao gồm n cây có chiều cao nhau và chỉ có 1 là 1
 - Do đó ..
 - $S_h = F_{h+3} + 1$



Cây AVL – Chiều cao

- Bây giờ ta ngay quát cho i , $F_{i+1}/F_i = \phi$,
trong đó $\phi = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$
 $hoặc F_i \approx c (\frac{1}{2}(1 + \sqrt{5}))^i$
 - $S_h = F_{h+3} + 1 = O(b^h)$
- $n \geq S_h$, vì thế n là $\Omega(b^h)$
và $h \leq \log_b n$ hoặc h là $O(\log n)$

Cây AVL – Chiều cao

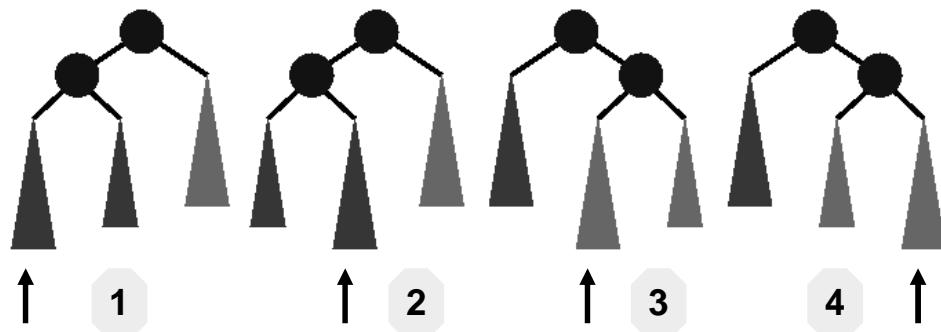
- Bây giờ ta ngquat cho i , $F_{i+1}/F_i = \phi$,
trong đó $\phi = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$
 $hoặc F_i \approx c(\frac{1}{2}(1 + \sqrt{5}))^i$
 - $S_h = F_{h+3} + 1 = O(b^h)$
- $n \geq S_h$, vì thế n là $\Omega(b^h)$
và $h \leq \log_b n$ hoặc h là $O(\log n)$
- Trong trường hợp này, chia ra
 - $h \leq \lceil \frac{1.44}{\log_b(n+2)} - 1.328 \rceil$

h không tinh n 44%
cao hơn so với i u

Cây AVL – Tái cân bằng

- Chèn các lá vào cây non-AVL

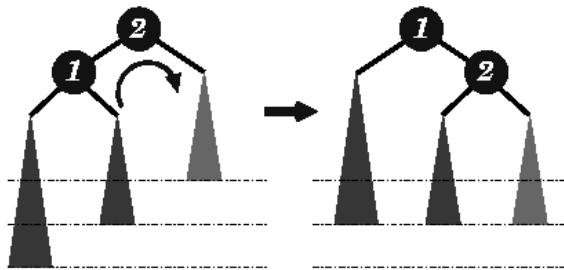
- 4 trường hợp



- 1 và 4 là các trường hợp
- 2 và 3 là các trường hợp

Cây AVL – Tái cân bằng

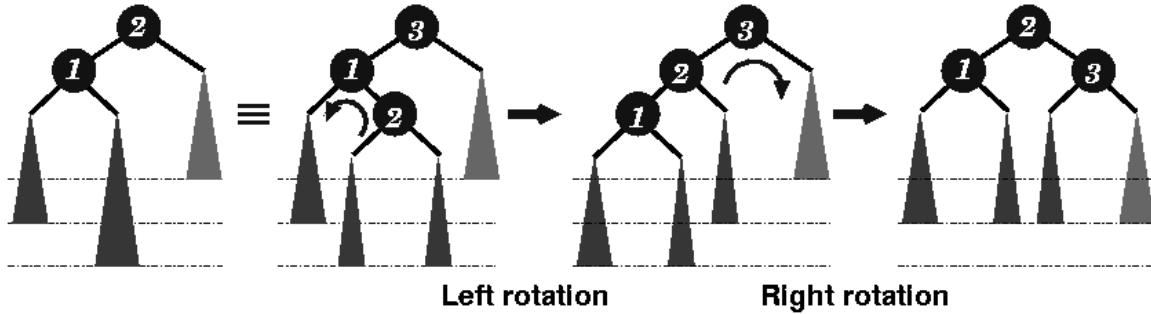
- Trong hình có gì sai baira phép quay



- Trong hình p 4 là quay m t nhau i xung

Cây AVL – Tái cân bằng

- Trong bài 2 có nói đến phép quay kép (double)



- Trong bài 3 là phép quay nhảy sang

Cây AVL – Cấu trúc dữ liệu

- Các cây AVL có thể chỉ định mức độ平衡 (balance) của nó

```
typedef enum { LeftHeavy, Balanced, RightHeavy }  
    BalanceFactor;  
  
struct AVL_node {  
    BalanceFactor bf;  
    void *item;  
    struct AVL_node *left, *right;  
}
```

- Chèn (Insertion)
 - Chèn một node mới (giá trị) vào cây nhánh nào)
 - Vì cân bằng lối cây (duy trì cân bằng) cần thiết phải giữ các tính chất của AVL

Các cây ng - Red-Black ho c AVL

- **Chèn (Insertion)**

- AVL : hai b c th c hi n trên cây
 - Duy t xu ng chèn thêm node
 - Duy t l ên tái cân b ng (re-balance)
- Red-Black : hai b c th c hi n trên cây
 - Duy t xu ng chèn thêm node
 - Duy t l ên tái cân b ng (re-balance)

nh ng Red-Black ph bi n h n??

Các cây ng – C nh báo

- Chèn (Insertion)

- N u b n c Cormen et al,
 - Không có m t lý do nào thích m t cây - en
 - *Tuy nhiên, trong sách c a Weiss*

M A Weiss, *Algorithms, Data Structures and Problem Solving with C++*, Addison-Wesley, 1996

- B n tìm th y r ng b n có th cân b ng cây red-black
 - *T ng k t l i!*
 - T o m t cây red-black nhi u hi u qu h n AVL
 - *N u mā code là h p lý!!!*

Các cây *ng – C* nh báo

- Chèn (Insertion)

- N u b n c Cormen *et al*,
 - Không có m t lý do nào thích m t cây - en
 - *Tuy nhiên*, trong sách c a Weiss

M A Weiss, *Algorithms, Data Structures and Problem Solving with C++*, Addison-Wesley, 1996

- B n tìm th y r ng b n có th cân b ng cây red-black
 - *T ng k t l i!*
 - T o m t cây red-black nhi u hi u qu h n AVL
N u mā code là h p lý!!!

Yêu c u: B n c n thi t c các tài li u!

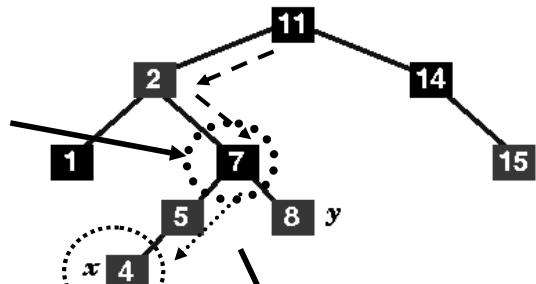
Các cây ng – C nh báo

- T ng k t cho “chèn” Insertion
 - Khi b n i n phía d i c a m t cây, n u b n tìm th y m t node v i hai con red, tó nó màu red và con c a nó màu black
 - i u này không bi n i s l ng các node en trong b t c nhánh nào
 - N u cha c a node là m u red, m t phép quay là c n thi t ...
 - Có th c n m t phép quay n ho c quay kép

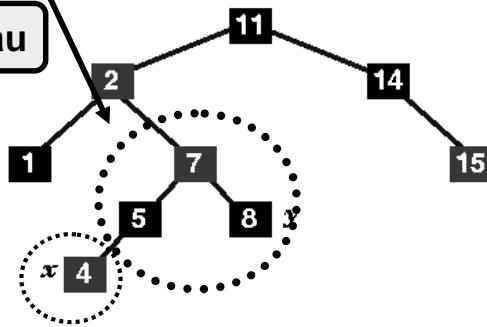
Cây – Chèn (Insertion)

- Adding 4 ...

Phát hiện hai
Con màu
ây



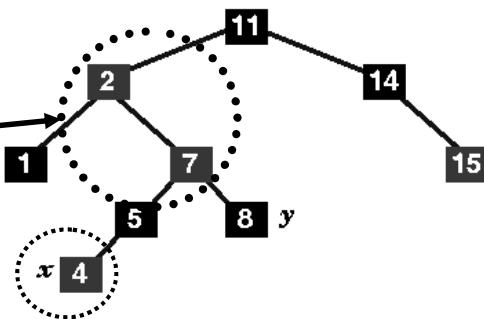
Hoán vị màu cho nhau



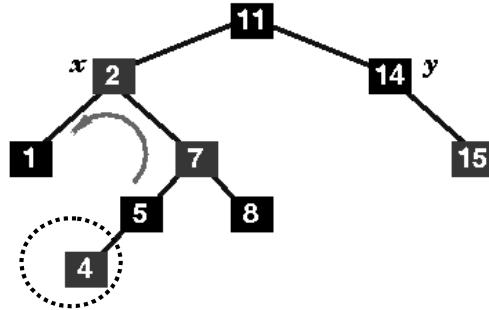
Cây – Chèn (Insertion)

- Adding 4 ...

Mở t dãy node ,
Vi ph m
Tính ch t red-black

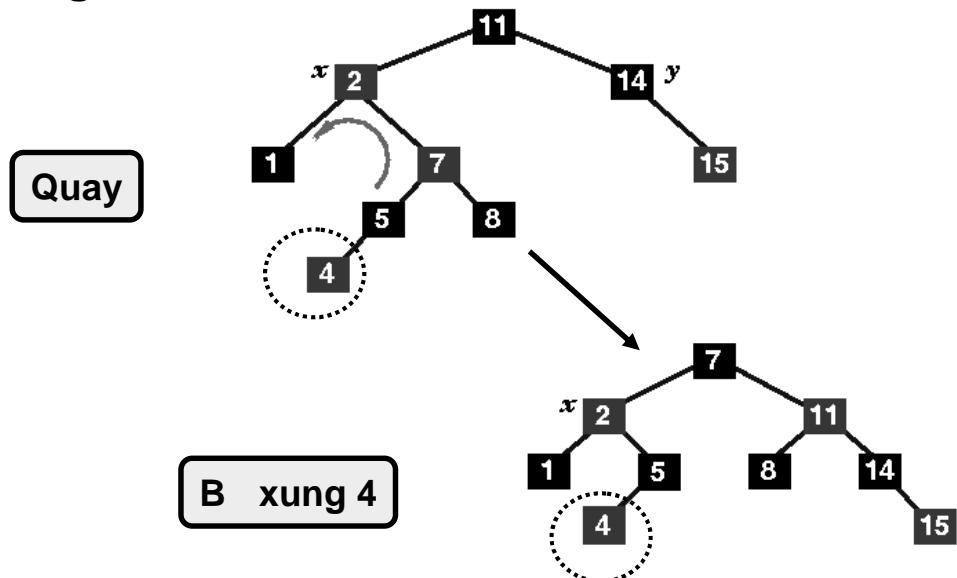


Quay



Cây – Chèn (Insertion)

- Adding 4 ...



Cây cân bằng – Chia có nhị phân

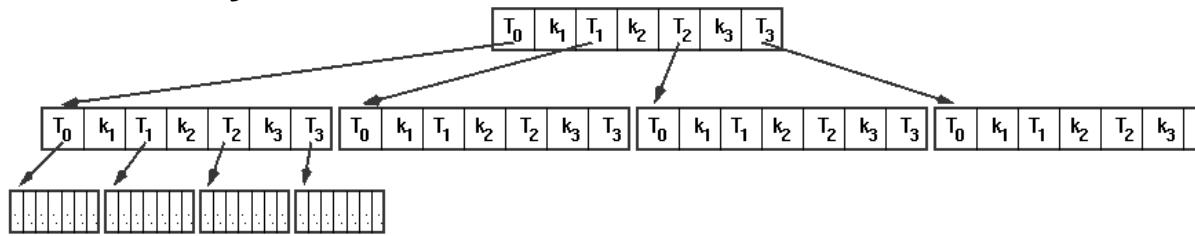
- Cân bằng có cùng các ý tưởng
 - 2-3 Trees
 - 2-3-4 Trees
 - Trong họ phổ biến là cây *m-way*!
 - Số lượng các con cho mỗi node bình thường
 - ← Thì cách chia nhánh có thể khác nhau
 - 2-3-4 trees
 - Chỉ có cây red-black
 - ∴ Có thể sử dụng khi sử dụng cây red-black

T ng k t

- **Cây AVL**
 - Đầu tiên là cây cân bằng
 - Chiều cao thu c 44% so với kích thước linh t
 - Tái cân bằng v i các góc quay
 - O(log n)
 - Hiệu quả th p h n so v i cây red-black
- **2-3, 2-3-4 trees**
 - m-way trees – chia có nh i b i n i
 - 2-3-4 trees c chia v i cây red-black

Cây m nhánh (m -way trees)

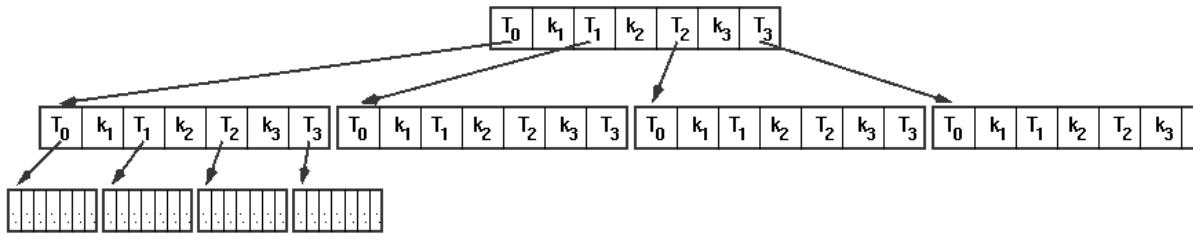
- Chia hai con cho m t node?
- Rút gọn sâu của cây n $O(\log_m n)$ với m -way trees



- m con, $m-1$ khóa cho node
- $m = 10$: 10^6 khóa trong 6 m c khác 20 cho cây nh phân
- nh ng

Cây m nhánh (m -way trees)

- Nh ng b n ph i tìm ki m
 m khóa trong m i node!
 - ánh i gi a s m c và th i gian tìm ki m!
- ← Ch là m t s hi u k ?



Cây B(Block) (B-trees)

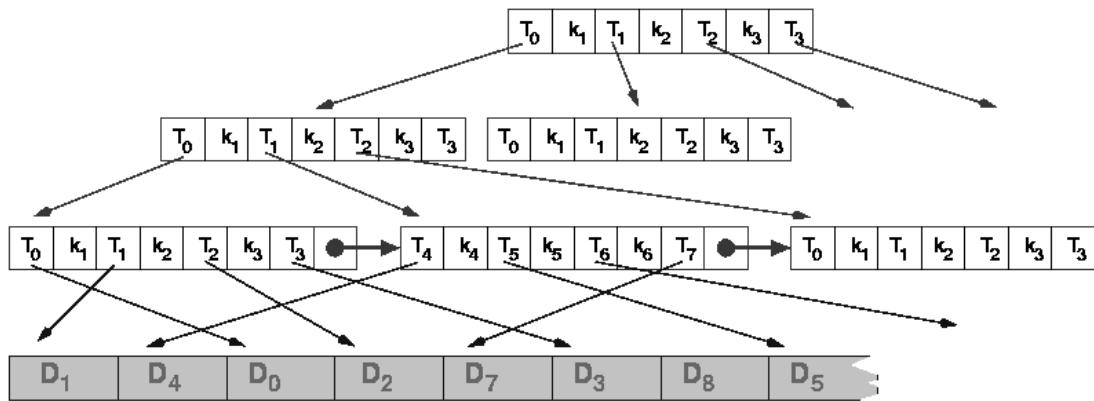
- Tất cả các lá nằm trên cùng một mảng
- Tất cả các node ngoại trừ gốc và các lá có:
 - Ít nhất $m/2$ con
 - Nhiều nhất m con
- **Cây B+ (B+ trees)**
 - Tất cả các khóa trong các node là gì
 - Chỉ các khóa trong các lá nằm trong giá trị “real”
 - Liên kết các lá
 - Có khả năng duy trì danh sách theo thời gian không cần thông qua các node cao hơn.

Mỗi node chứa ít nhất
một nút và có thể
không có con

Cây B+

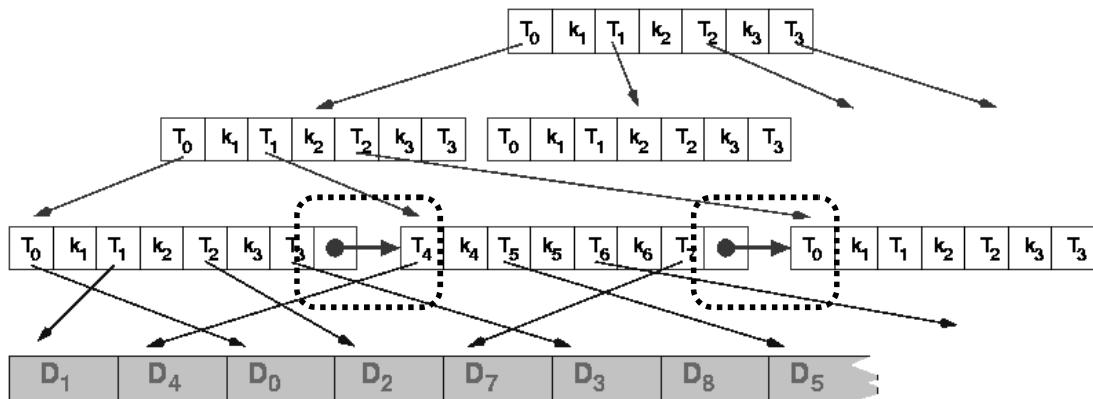
- **Cây B+**

- Tất cả các khóa trong các node là gì
- Chỉ các khóa trong các lá là giá trị “real”
- Các bùn ghi dữ liệu gì trong các vùng riêng



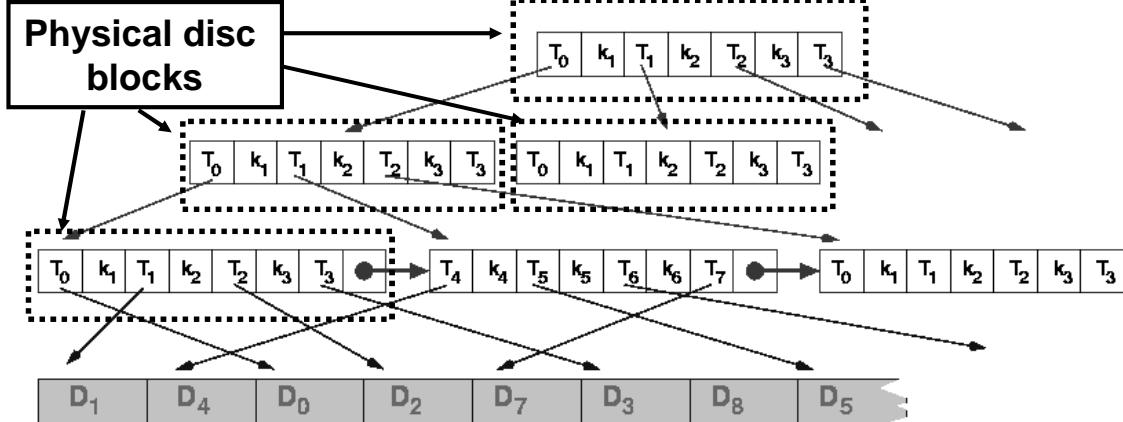
Cây B+ - Duy t theo th t gi a

- Cây B+ (B+ trees)
 - Liên kết các lá
 - Có khả năng duy trì danh sách *theo thứ tự giảm* không cần thông qua các node cao hơn.



Cây (B+) – Sắp xếp

- Sắp xếp - Cố định lùi lùi
 - cách mua hàng (vô so với các bút nháp (~ms vs ~ns))
 - tắt ng khi có các khóa vào trong máy tính

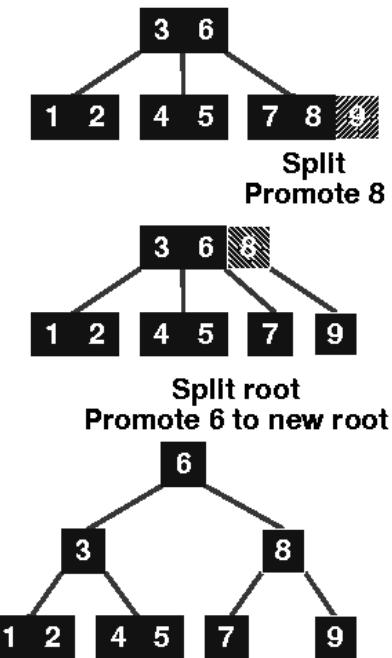


Cây B (B-trees) - Chèn

- **Chèn (Insertion)**
 - Tính chất cây B (B-tree): m **t kh i có ít nh t m t n a s** khóa
 - Chèn vào trong kh i v i m khóa
 - Tràn kh i
 - Phân tách kh i
 - y m t khóa
 - Phân tách cha m n u c n thi t
 - N u g c b tách, cây c t m c sâu h n

Cây B – Chèn

- **Chèn**
 - Chèn 9
 - Node b tràn, phân tách nó
 - Tạo node giả (8)
 - Gán b tràn, phân tách nó
 - Tạo node giả (6)
 - Node gán mới hình thành
 - Chỉ ưu cao tăng 1



Cây B trên a

- Các kh i a
 - 512 - 8k bytes
 - ∴ 100s of keys
- ← Dùng tìm ki m nh phân cho các kh i
- T ng quát
 - $O(\log n)$
 - Làm h p v i ph n c ng !
- Th t c xóa t ng t (Deletion)
 - Tuy nhiên, ph i h i nh p các kh i (block) b o m tính ch t B-tree
(ít nh t b ng n a s l ng khóa)