

Esercitazione 6

Alberi binari di ricerca

Struttura base

- Rappresentabile attraverso una struttura dati concatenata in cui ogni nodo è un oggetto di tipo struttura
- *Ogni nodo contiene:*
 - campo chiave (**key**)
 - (dati satelliti)
 - puntatori **left**, **right** e **parent** (eventualmente **NULL**)

Struttura dati in C++

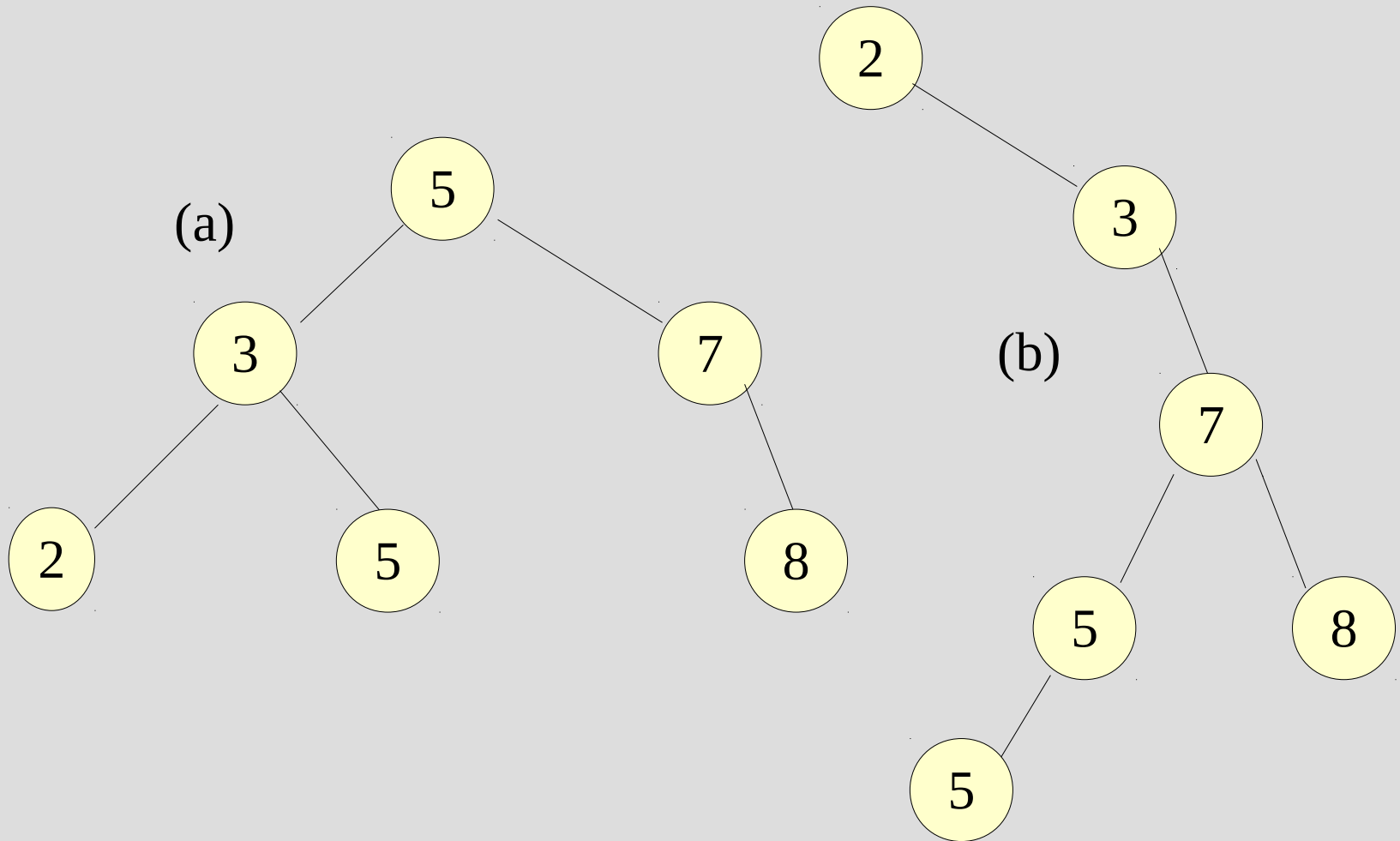
```
//definizione della struttura nodo
struct elem {
    int key; //ma può essere != intero...
    elem* left;
    elem* right;
    elem* parent;
};

//definizione del puntatore a nodo
typedef elem* pnode;
```

Proprietà

- Le chiavi sono memorizzate in modo da soddisfare le ***proprietà degli alberi binari di ricerca***
- Sia **x** un nodo in un albero binario di ricerca:
 - Se **y** è un nodo nel sottoalbero sinistro di **x** allora **$y \rightarrow \text{key} \leq x \rightarrow \text{key}$**
 - Se **y** è un nodo nel sottoalbero destro di **x** allora **$y \rightarrow \text{key} \geq x \rightarrow \text{key}$**

Esempi di alberi binari di ricerca



Operazioni

- Andremo ad implementare alcune fra le operazioni più comuni che si possono effettuare sugli alberi binari di ricerca:
 - *Scansione completa dell'albero*
 - *Inserimento di un elemento*
 - *Ricerca di un elemento in base al valore di chiave*
 - *Cancellazione di un elemento con un determinato valore di chiave*

Scansione completa dell'albero

- **Problema:** attraversare tutto l'albero senza dimenticare nessun nodo
- Utile per diverse operazioni
- Es. *stampa dell'albero*
 - *Problema: stampare una volta sola ciascun nodo dell'albero*
- **Idea di base:** visitare **ricorsivamente**, per ogni nodo, il sottoalbero sinistro, poi il sottoalbero destro

Scansione completa dell'albero

- Effettuata attraverso ***algoritmi ricorsivi***
 - ***Inorder (attraversamento simmetrico)***
elenca la radice tra i valori del sottoalbero sinistro e quelli del sottoalbero destro
 - ***Preorder (attraversamento anticipato)***
elenca la radice prima dei valori dei suoi sottoalberi sinistro e destro
 - ***Postorder (attraversamento posticipato)***
elenca la radice dopo i valori dei suoi sottoalberi sinistro e destro

Scansione inorder: funzionamento

- Si visita prima la parte sinistra dell'albero, poi quella destra
- ***Per ogni nodo x visitato:***
 - Si scende (chiamata ricorsiva) verso il figlio sinistro
 - Si stampa il valore del nodo x
 - Si scende (chiamata ricorsiva) verso il figlio destro
- ***Condizione di terminazione:*** chiamata su un nodo inesistente (puntatore **NULL**)

Codice – scansione inorder

- Funzione che stampa tutti gli elementi del sottoalbero che parte dal nodo **p**

```
void print_tree(pnode p) {  
    if (p != NULL) {  
        print_tree(p->left);  
        cout << p->key << endl;  
        print_tree(p->right);  
    }  
}
```

Inserimento di un elemento

- Inserimento di un elemento con chiave v in un albero binario di ricerca T
- Ogni inserimento richiede la *modifica della struttura dati* dell'albero per mantenerne valide le proprietà
- Inserire elementi è un'operazione relativamente semplice (la cancellazione sarà più complessa...)
 - L'inserimento avviene sempre in un **nodo foglia**

Funzionamento

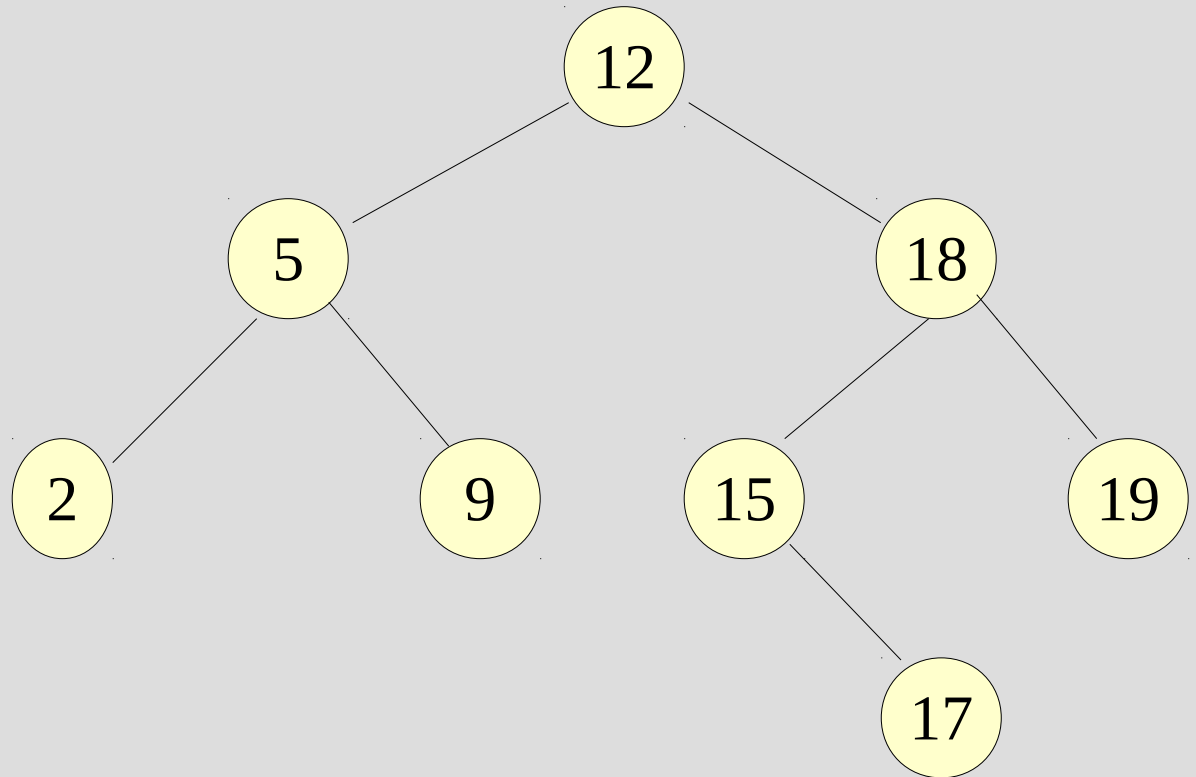
- Procedura **Tree-Insert(T,z)**, che inserisce il nodo **z** nell'albero **T**
- Ricerca della posizione in cui inserire il nuovo nodo
- **Scansione dell'albero a partire dalla radice verso il basso**
- Utilizzo di **due puntatori ausiliari**:
 - **x** segue il percorso (nodo corrente)
 - **y** punta al padre di **x**

Percorso di scansione dell'albero

- Il *percorso di scansione dipende dall'esito dei confronti* tra $z \rightarrow key$ e $x \rightarrow key$:
 - Se $z \rightarrow key < x \rightarrow key$ la scansione prosegue nel sottoalbero di sinistra
 - Se $z \rightarrow key > x \rightarrow key$ la scansione prosegue nel sottoalbero di destra
 - La scansione termina quando a x viene assegnato valore **NULL**
- Al termine della scansione si inserisce il nuovo nodo (*utilizzando il puntatore y*)

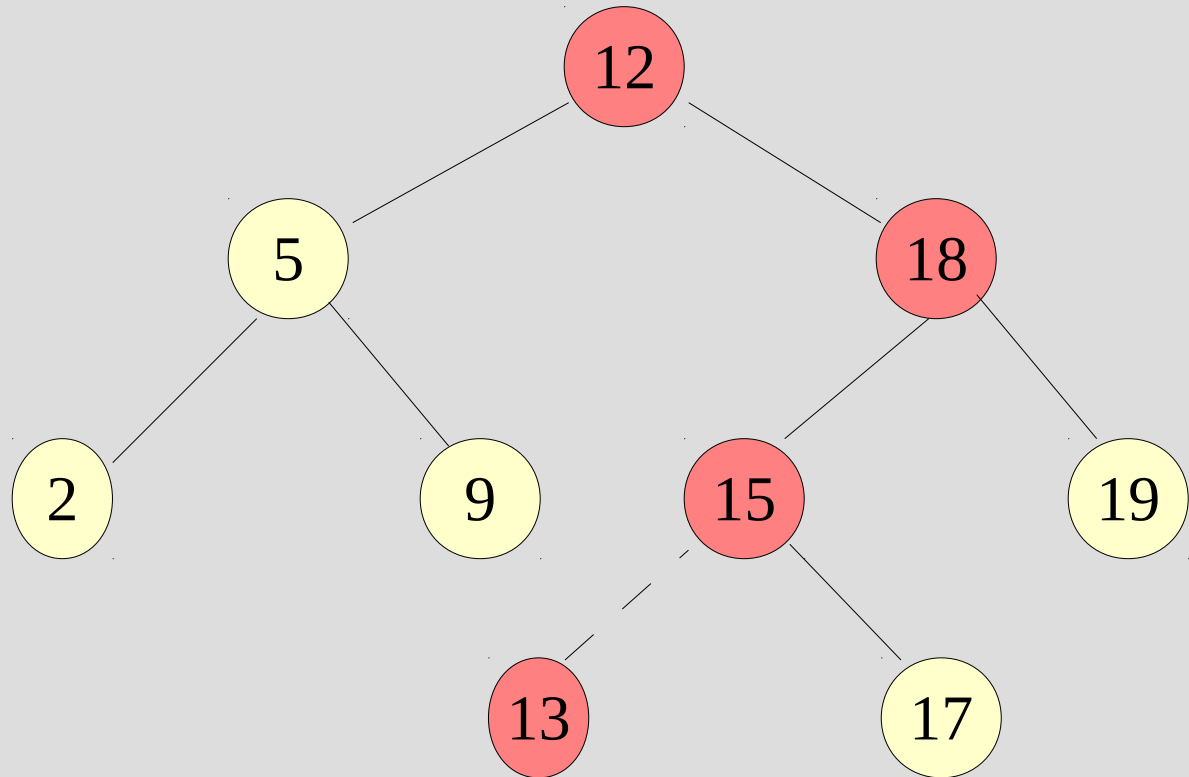
Esempio

- Inserimento del valore 13



Esempio

- Inserimento del valore 13



E quando $z \rightarrow key == x \rightarrow key$?

Programma

- *btree.cc*
- Programma che crea un albero binario di ricerca a partire da valori inseriti da utente
- All'inserimento di un valore pari a 0 il programma termina con la stampa dell'albero (*print_tree*)
- La funzione *print_tree* utilizza un algoritmo di visita simmetrico (*inorder*) dell'albero

Ricerca di un elemento

- Tipica operazione su un albero binario di ricerca: *ricerca di una chiave k*
- Dati **k** e un puntatore **p** alla radice dell'albero, la procedura **Tree-Search(p,k)** restituisce:
 - un puntatore a un nodo con chiave **k**, se esiste
 - il valore **NULL** altrimenti

Ricerca: funzionamento

- Simile all'inserimento: scansione dell'albero a partire dalla radice verso il basso
- Per ogni nodo x incontrato:
 - Se $k < x \rightarrow \text{key}$ la ricerca prosegue nel sottoalbero di sinistra
 - Se $k > x \rightarrow \text{key}$ la ricerca prosegue nel sottoalbero di destra
 - La ricerca termina quando $k == x \rightarrow \text{key}$ oppure $x == \text{NULL}$

Cancellazione di un elemento

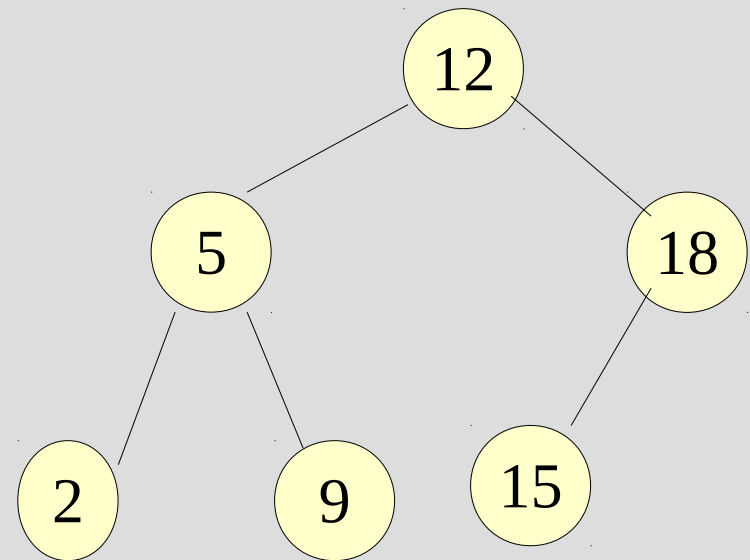
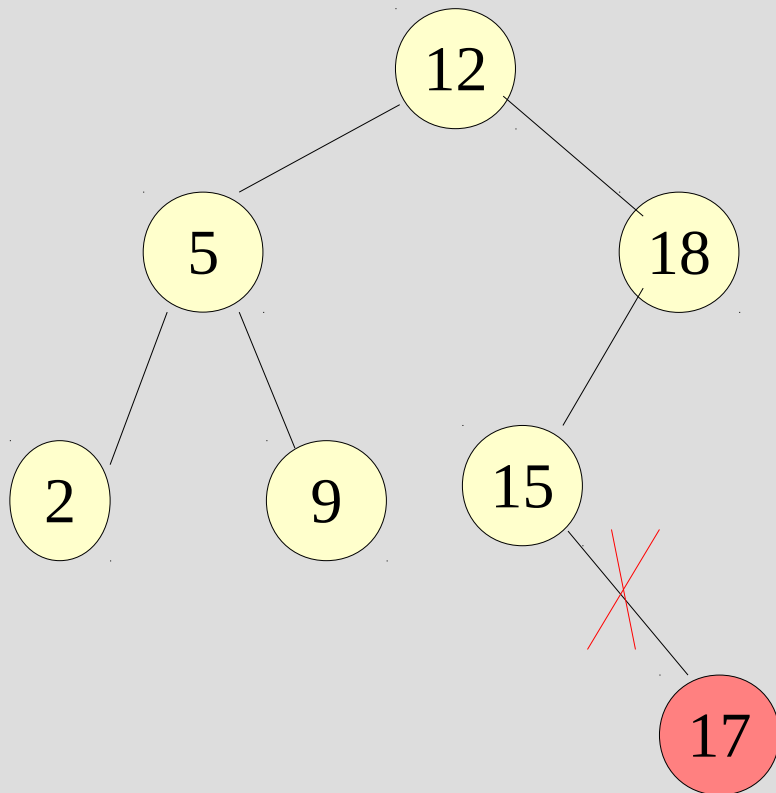
- La **cancellazione** di un nodo z dell'albero è **operazione piuttosto complessa**
 - Deve essere mantenuta la struttura dell'albero binario di ricerca
 - Coerenza dei puntatori
- Procedura **Tree-Delete(T, z)** Richiede un puntatore al nodo z nell'albero T

Cancellazione: funzionamento

- **3 casi possibili** (in ordine di complessità crescente):
 - Il nodo z è una foglia
 - Il nodo z ha un solo figlio
 - Il nodo z ha due figli

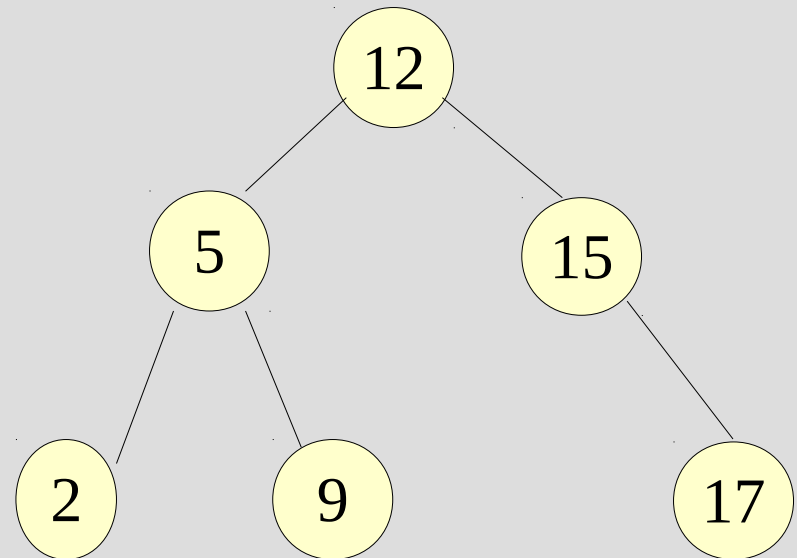
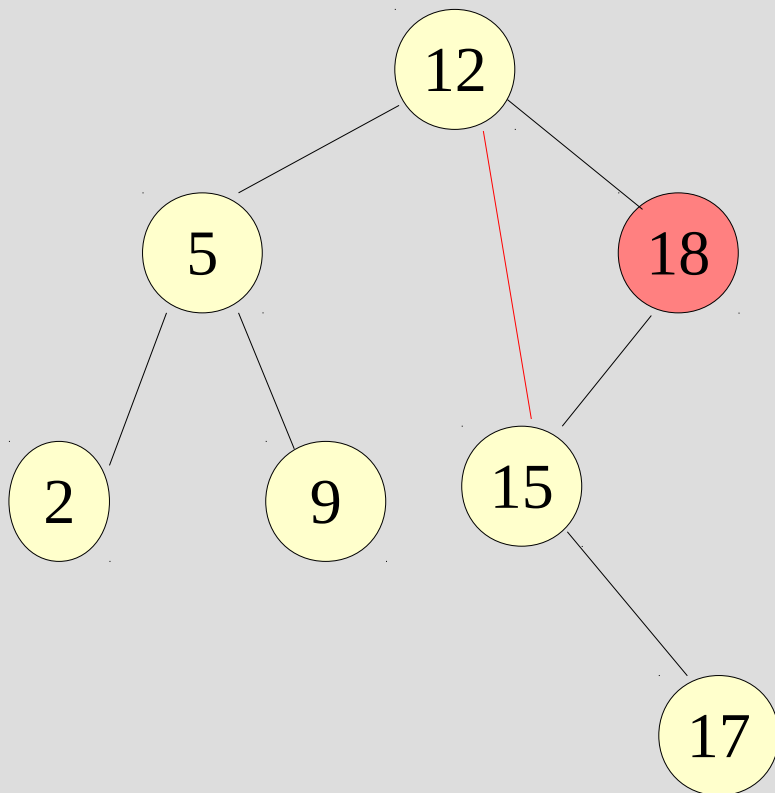
Nodo foglia

- Il nodo z viene semplicemente rimosso



Nodo con un solo figlio

- Il nodo z viene cancellato creando un collegamento tra il padre e il figlio di z

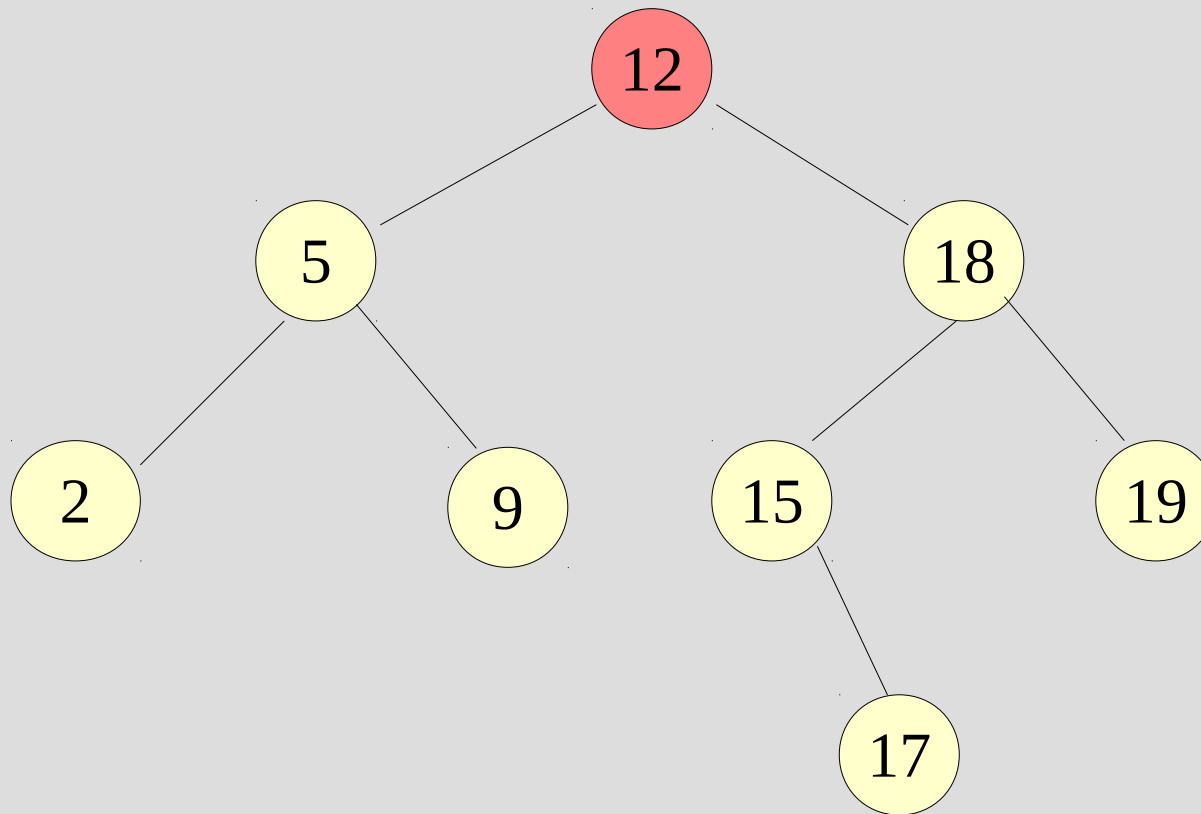


Nodo con due figli

- Cerchiamo il *più piccolo dei suoi successori* (o il *più grande dei suoi predecessori*) per **sostituirlo**
- Il più piccolo dei successori di **z** è il nodo più a sinistra del sottoalbero destro di **z**
- Sicuramente il più piccolo dei successori non ha un figlio sinistro (*ha al più un figlio destro*)

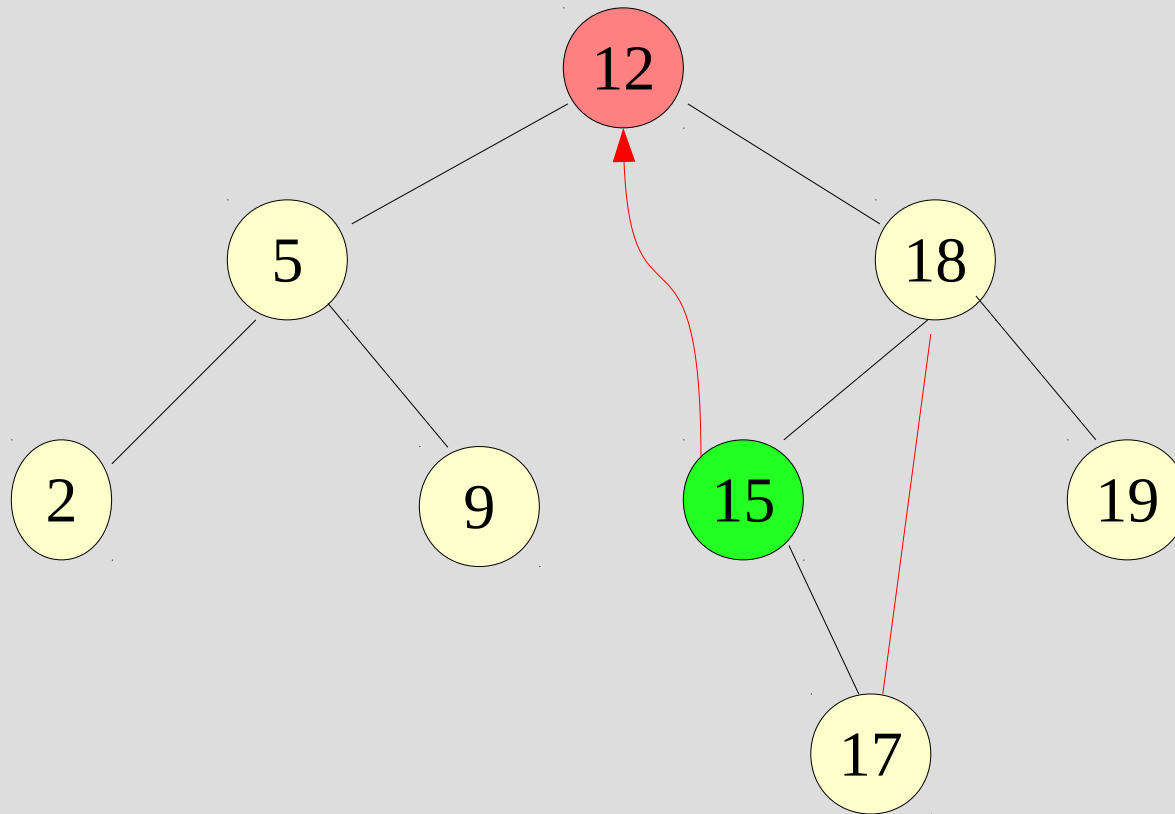
Esempio: nodo con due figli

- Eliminazione del valore 12



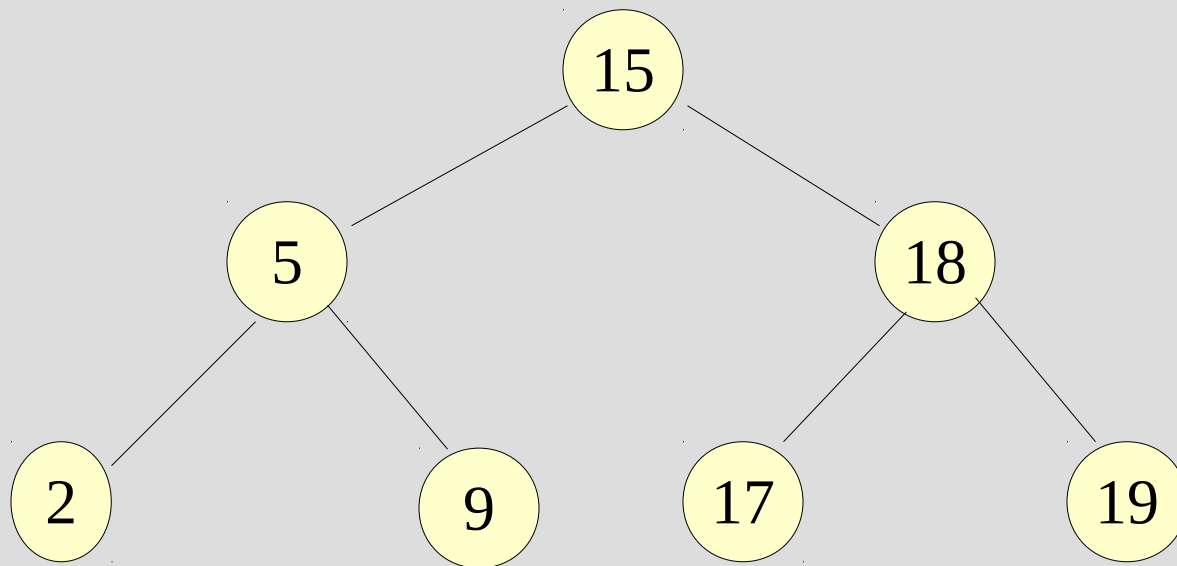
Esempio: nodo con due figli

- 15 è il più piccolo dei successori di z



Esempio: nodo con due figli

- Situazione finale



Programma

- *btree_compl.cc*
- Programma che permette di cancellare un elemento dell'albero avente un determinato valore di chiave
- Il programma mette inoltre a disposizione una funzione per deallocare correttamente l'intera struttura dell'albero (*delete_tree*)