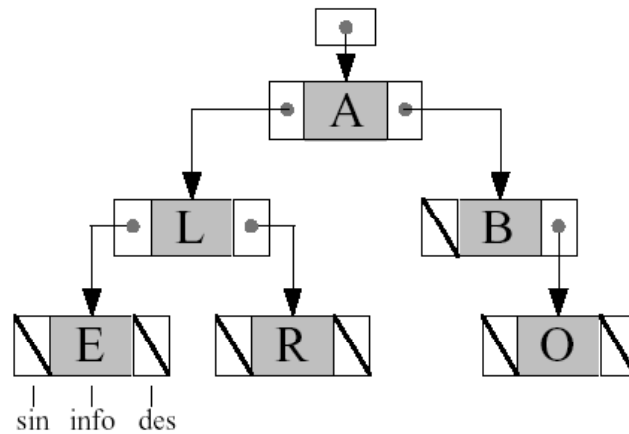


# ADT ALBERO BINARIO (tree)

- Rappresentazione collegata (puntatori a strutture)



1

## ADT ALBERO BINARIO

### OPERAZIONI PRIMITIVE DA REALIZZARE

Operazione	Descrizione
<b>cons_tree: D x tree -&gt; tree</b>	Costruisce un nuovo albero, che ha l'elemento fornito come radice con figli i due sottoalberi dati
<b>root: tree -&gt; D</b>	Restituisce l'elemento radice dell'albero
<b>left: tree -&gt; tree</b>	Restituisce il sottoalbero sinistro
<b>right: tree -&gt; tree</b>	Restituisce il sottoalbero destro
<b>emptytree: -&gt; list</b>	Restituisce (costruisce) l'albero vuoto
<b>empty: tree-&gt; boolean</b>	Restituisce vero se l'albero dato è vuoto, falso altrimenti

2

# ADT ALBERO BINARIO

---

## OPERAZIONI DERIVATE (etc etc)

Operazione	Descrizione
<b>preorder: tree</b>	Visita in preordine (ordine anticipato)
<b>inorder: tree</b>	Visita in ordine ("” simmetrico)
<b>postorder: tree</b>	Visita in postordine ("” ritardato)
<b>member: D x tree -&gt; boolean</b>	Ricerca di un elemento nell'albero
<b>height: tree -&gt; int</b>	Calcola l'altezza di un albero
<b>nodi: tree -&gt; int</b>	Conta il numero dei nodi

3

---

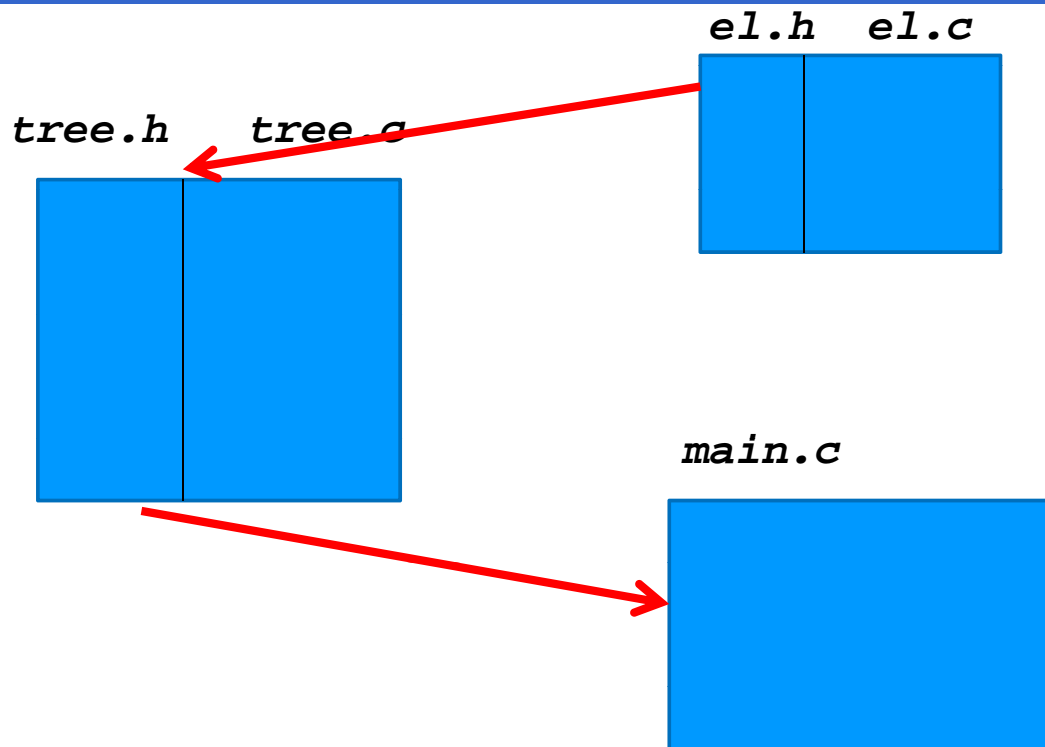
## Esercizio 10.3.0

- Un file binario ad accesso diretto (PERSONE.DAT) contiene un elenco di informazioni su persone (cognome, nome, data di nascita, città di residenza). Il cognome di ciascuna persona costituisce la **chiave unica** di tale elenco. Per effettuare ricerche su questo elenco, si costruisca un **albero binario di ricerca** mantenendo, per ciascun cognome il numero di record corrispondente. Si definisca un programma C che:
  - a) costruisca la strutture dati in memoria principale a partire dal file PERSONE.DAT;
  - b) calcoli l'altezza dell'albero così ottenuto e il numero dei suoi nodi;
  - c) letto un cognome a terminale, verifichi se esiste un elemento nell'indice un elemento con quella chiave e trovato nell'albero, acceda al file e legga il record corrispondente, visualizzando i campi nome, data e città;
  - d) letto un cognome a terminale, stampi ordinatamente a video i cognomi minori o uguali di quello letto.

4

# COMPONENTI

---



## ADT ELEMENT: el.h

```
/* ELEMENT TYPE - file el.h*/
typedef struct
    {
        char nome[15];
        char cognome[15];
        char datan[7];
        char citta[15]; } record_type;

typedef struct { char cognome[15];
               int pos;} el_type;

typedef enum {false,true} boolean;

/* operatori esportabili */
boolean isequal(el_type, el_type);
boolean isless(el_type, el_type);
void showel (el_type);
```

## ADT ELEMENT: el.c

```
/* ELEMENT TYPE - file el.c*/
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include "el.h"

boolean isequal(el_type e1, el_type e2)
/* due elementi uguali se stesso cognome */
{ if (strcmp(e1.cognome,e2.cognome)==0)
    return true;
  else return false; }

boolean isless(el_type e1, el_type e2)
{ if (strcmp(e1.cognome,e2.cognome) <0)
    return true;
  else return false; }

void showel (el_type e)
{ printf("%s\t%d\n",e.cognome,e.pos); }
```

## ADT TREE: tree.h

```
/* TREE INTERFACE - file trees.h*/
#include "el.h"
typedef struct nodo { el_type value;
                    struct nodo *left, *right; } NODO;

typedef NODO * tree;
/* operatori esportabili */
boolean empty(tree t);
tree emptytree(void);
el_type root(tree t);
tree left(tree t);
tree right(tree t);
tree cons_tree(el_type e, tree l, tree r);
tree ord_ins(el_type e, tree t);
void inorder(tree t);
int height (tree t);
int nodi (tree t);
int member_ord(el_type e, tree t); /*NOTA TIPO RESTITUITO */
void stampa_minori(tree t, el_type);
int max(int, int);
```

## TO DO

---

Si modifichino i file *main.c* e *tree.c* già disponibili, implementando le operazioni richieste in funzione di quelle esportate dall'ADT degli elementi



Il *main* da realizzare deve: a) leggere il contenuto del file ricordando il numero del blocco letto e inserendo chiave, posizione la sequenza e inserire ogni elemento letto in un *albero binario di ricerca*, b) calcolarne numero di nodi e altezza; c) letto un cognome e accedendo all'albero recuperare le informazioni complete di quel cognome dal file; d) stampare i cognomi minori di quello letto.

### *main.c (1 - stub)*

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include "trees.h"
main() {
    tree indice=emptytree();
    int pos;
    FILE *f;
    record_type REC;
    el_type EL;
    char COGNOME[15];

    f = fopen("PERSONE.DAT", "rb");
    if(f==NULL){ printf("errore apertura file\n");
                 exit(-1);      }
    pos=0; /* CICLO DI SCANSIONE DEL FILE */
    while(fread(&REC,sizeof(record_type),1,f)>0){
        // da implementare
    }
```

## main.c (2 - stub)

```
fclose(f);
printf("Chiusura del file\n");

printf("Stampa dell'albero\n");
inorder(indice);

/* CALCOLO ALTEZZA E NUM.NODI DELL'ALBERO */

printf("Altezza dell'albero: %d\n", height(indice));
printf("Num. Nodi dell'albero: %d\n", nodi(indice));
```

## main.c (3 - stub)

```
/* VISUALIZZAZIONE RECORD */
printf("Inserisci un cognome: ");
scanf("%s", COGNOME);
f = fopen("PERSONE.DAT", "rb");

if(f==NULL){
    printf("errore apertura file\n");
    exit(-1);
}

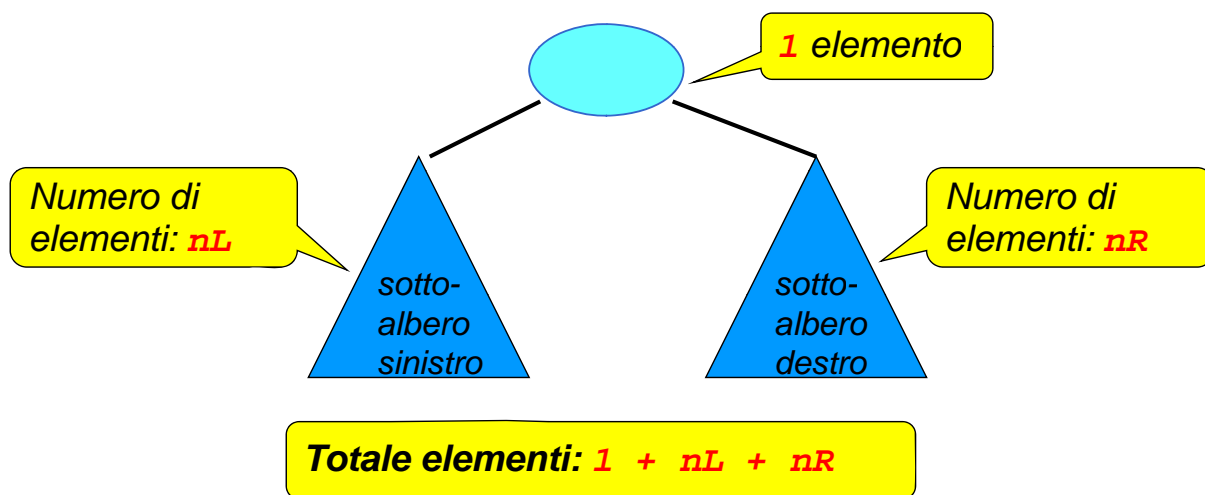
// invocare opportunamente member_ord,
// trovare il record sul file con fseek
// e stampare risultato

// invocare opportunamente stampa_minori
}
```

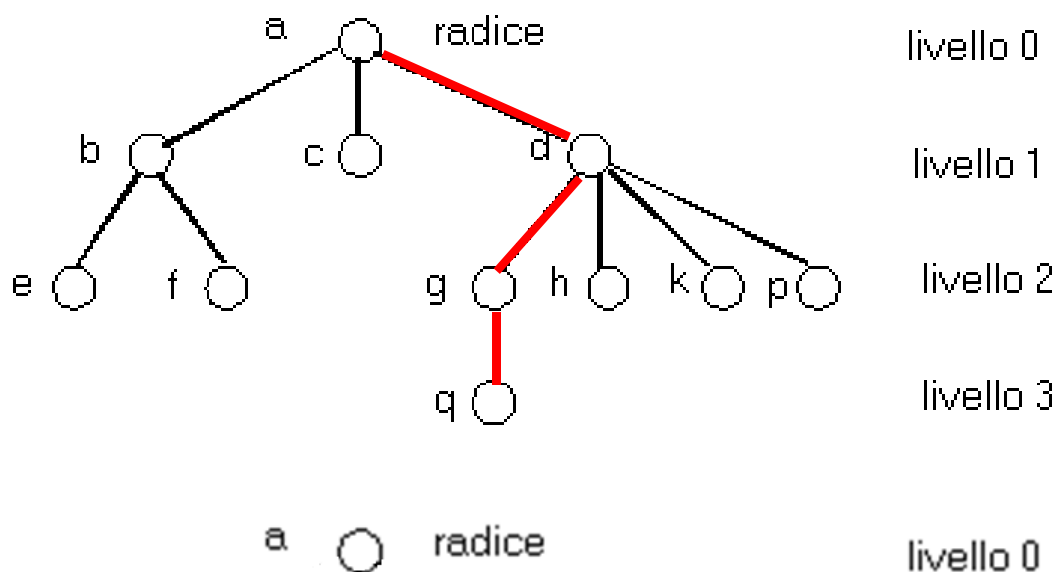
# CONTARE GLI ELEMENTI

## Algoritmo (per un albero binario)

- se l'albero è vuoto, gli elementi sono 0
- altrimenti, gli elementi sono 1 (la radice) + quelli del figlio sinistro + quelli del figlio destro



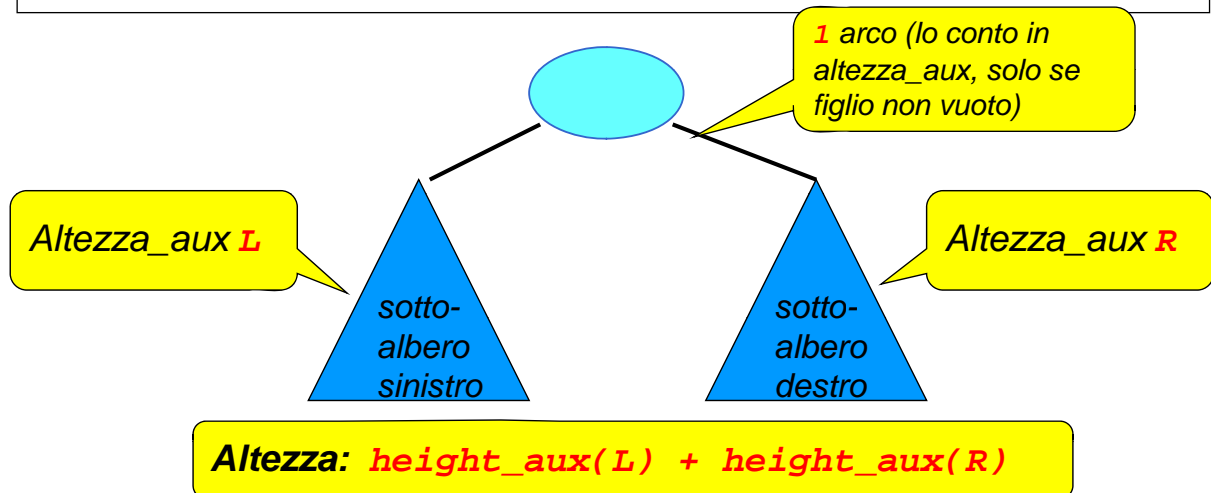
# ALTEZZA DI UN ALBERO



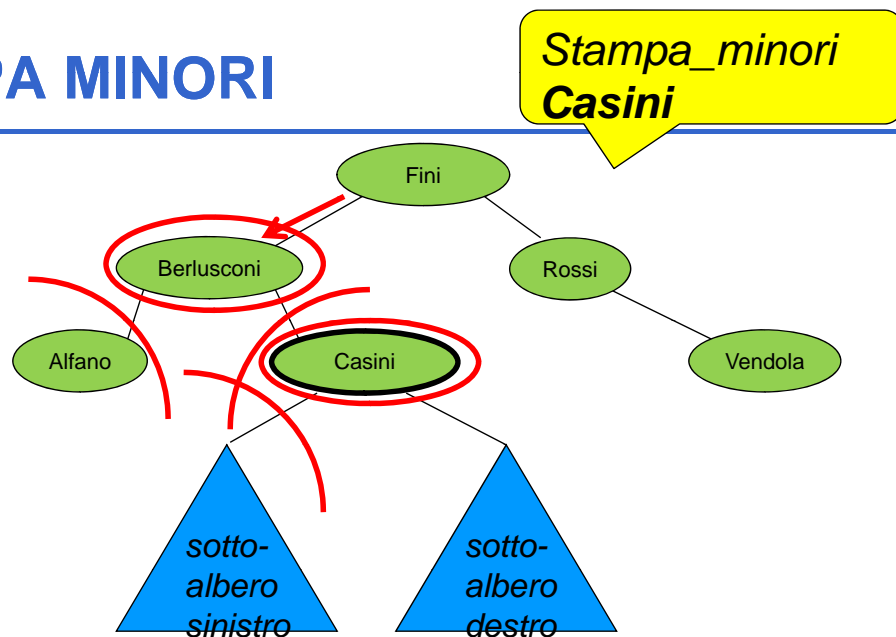
# ALTEZZA DI UN ALBERO

Algoritmo (per un albero binario)

- se l'albero è vuoto, l'altezza è nulla (0)
- altrimenti, è il massimo tra l'altezza\_aux del figlio sinistro e l'altezza\_aux del figlio destro



# STAMPA MINORI





## tree.c (1)

---

```
#include <stdlib.h>
#include "tree.h"

boolean empty(tree t)
/* test di albero vuoto */
{ return (t==NULL); }

tree emptytree(void)
/* inizializza un albero vuoto */
{ return NULL; }
```

20

## tree.c (2)

---

```
element root (tree t)
/* restituisce la radice dell'albero t */
{ if (empty(t)) abort();
  else return(t->value); }

tree left (tree t)
/* restituisce il sottoalbero sinistro */
{ if (empty(t)) return(NULL);
  else return(t->left); }

tree right (tree t)
/* restituisce il sottoalbero destro */
{ if (empty(t)) return(NULL);
  else return(t->right); }
```

21

## tree.c (3)

---

```
tree  cons_tree(element e, tree l, tree r)
/* costruisce un albero che ha nella
   radice e; per sottoalberi sinistro e
   destro l ed r rispettivamente    */
{ tree t;
  t = (NODO *) malloc(sizeof(NODO));
  t-> value = e;
  t-> left = l;
  t-> right = r;
  return (t); }
```

22

## tree.c (4)

---

```
void inorder(tree t)
{ if (! empty(t))
  { inorder(left(t));
    showel( root(t) );
    inorder(right(t));  }
}
```

23

## tree.c (5 - ord\_ins)

---

```
tree ord_ins(el_type e, tree t)
/* albero binario di ricerca senza duplicazioni */
{ if (empty(t)) /* inserimento */
    return cons_tree(e,emptytree(),emptytree());
  else
    { if (isless(e,root(t)))
        t->left = ord_ins(e,left(t));
      else t->right = ord_ins(e,right(t));
      return t;
    }
}
```

24

## tree.c (6 - member\_ord)

---

```
int member_ord(el_type e, tree t)
{ while (t!=NULL){
    if (isless(e,root(t)))
        t=t->left;
    else
        if (isequal(e,root(t)))
            return (t->value).pos;
        else
            t=t->right;
    }
return -1;
}
```

25

## tree.c (7 - nodi)

---

```
int nodi(tree t)
{ if (empty(t)) return 0;
  else
    return (1+nodi(left(t))+nodi(right(t)));
}
```

- E' tail ricorsiva?

26

## tree.c (8 - height)

---

```
int height (tree t)
{ if (empty(t)) return 0;
  else return max( height_aux(left(t)),
                  height_aux(right(t)) ) ;
}

int height_aux(tree t)
{ if (empty(t)) return 0;
  else return (1 + max( height_aux(left(t)),
                       height_aux(right(t)) ));
}
```

- E' tail ricorsiva?

27

## tree.c (9 - stampa\_minori)

---

```
void stampa_minori(tree t, el_type EL2)
{
    el_type EL;
    if (!empty(t)){ EL=root(t);
        if(isequal(EL, EL2)) inorder(left(t)) ;
        else
            if (isless(EL,EL2)){
                inorder(left(t));
                showel(EL);
                stampa_minori(right(t),EL2);
            }
            else{
                stampa_minori(left(t),EL2);
            }
    }
}
```

28

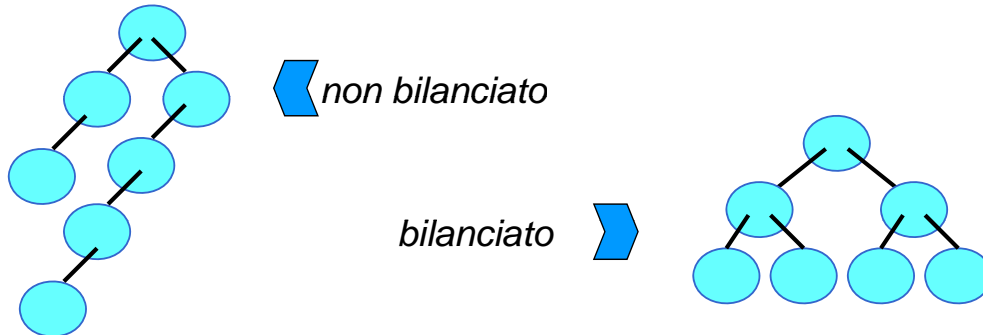
## main.c

---

29

## UN PO' DI CONSIDERAZIONI ...

- Quanto è bilanciato l'albero binario di ricerca ottenuto?
- Quanti nodi? Quale altezza?
- *Ci sono molti algoritmi per bilanciare alberi non bilanciati*



## Alberi bilanciati

- Il problema di BST è che normalmente NON sono bilanciati:
  - Inserimenti e cancellazioni sbilanciano l'albero
  - Se l'albero non è correttamente bilanciato le operazioni (tutte) costano "parecchio"
- Soluzione: alberi che si autobilanciano
  - AVL (Adel'son-Vel'skii-Landis)
  - Red-Black
  - ...

# Alberi AVL

---

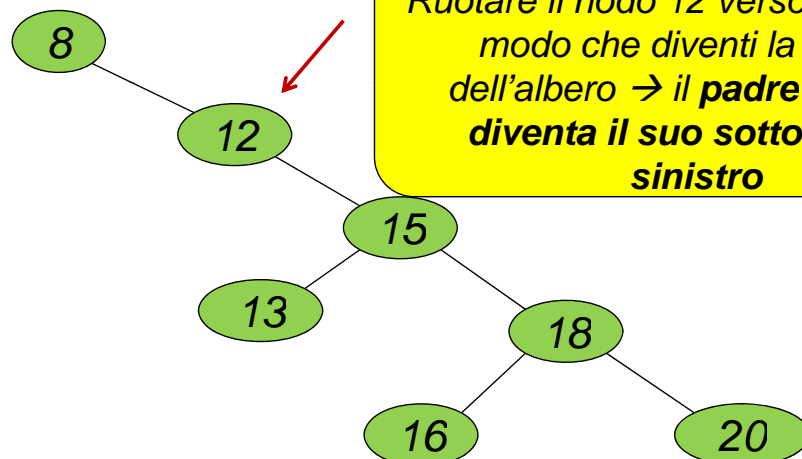
- Un albero AVL è un Albero Binario di Ricerca **bilanciato**
- Un nodo si dice bilanciato quando l'altezza del sotto-albero sinistro **differisce** dall'altezza sotto-albero destro **di al più una unità**
- Un albero si dice **bilanciato** quando **tutti i nodi sono bilanciati**
- Le operazioni sono le stesse che si possono eseguire su un albero binario di ricerca

32

# Rotazioni

---

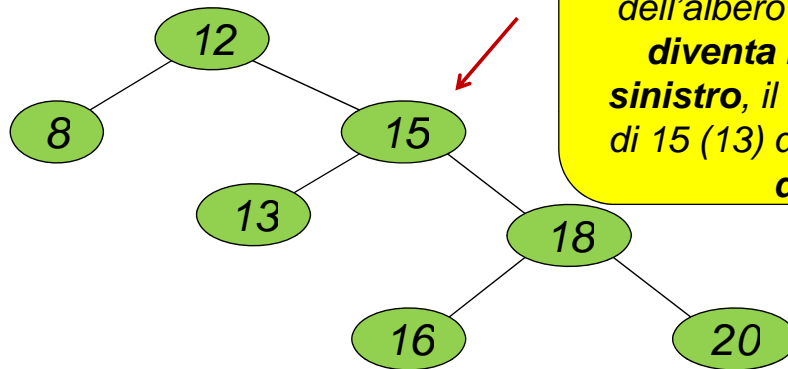
- Si supponga di disporre di un albero sbilanciato – è possibile bilanciarlo tramite opportune rotazioni



33

# Rotazioni

- Rotazione 1: il nodo 12 diventa la radice

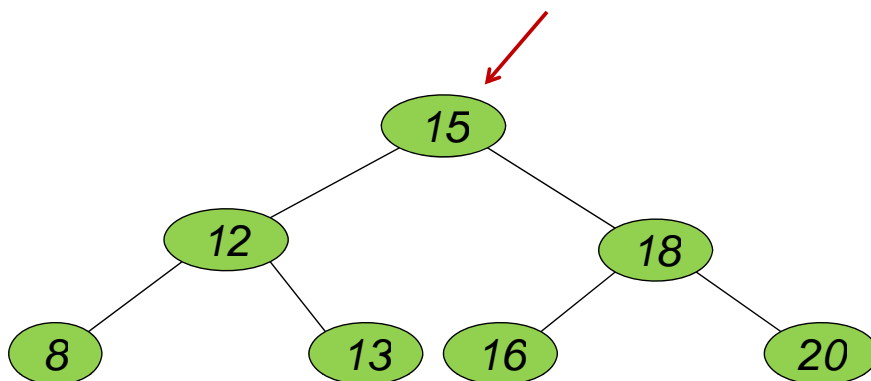


Ruotare il nodo 15 verso **sinistra** in modo che diventi la **radice** dell'albero → il **padre** di 15 (12) diventa il suo **sotto-albero sinistro**, il **sotto-albero sinistro** di 15 (13) diventa il **sotto-albero destro** di 12

34

# Rotazioni

- Rotazione 2: il nodo 15 diventa la radice e l'albero risulta bilanciato



35



## Alberi AVL

---

- Si supponga di partire con un albero bilanciato, secondo la definizione data in precedenza
- Una serie di inserimenti/cancellazioni può sbilanciare l'albero
- Opportune rotazioni sono in grado di ribilanciare l'albero
  
- Naturalmente i costi di inserimento/cancellazione crescono di molto, ma la ricerca rimane sempre molto efficiente! ( $O(\log_2 N)$  se  $N$  nodi)

36

## Per giocare un po' ...

---

<http://webpages.ull.es/users/jriera/Docencia/AVL/AVL%20tree%20applet.htm>


- Applet java (codice disponibile) per giocare con alberi di ricerca di vario tipo, con possibilità di inserire, cancellare, ruotare e vedere come si comportano i vari tipi di alberi supportati
  
- <http://cprogramminglanguage.net/avl-tree.aspx>
- Realizzazione modulare in C delle operazioni su AVL tree (insert, delete, etc)

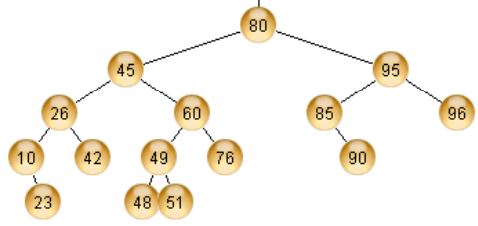
37

# JAVA MODELS

The inset below illustrates the behaviour of binary search trees.

Donald Knuth. "The Art of Computer Programming": Searching and Sorting Algorithms.  
 G.M. Adelson-Velskii and E.M. Landis. "An algorithm for the organization of information", 1962  
 D. Sleator and R. Tarjan. "Self-adjusting Binary Search Trees", 1985  
 "Symmetric binary B-trees. Data structure and maintenance algorithms.": R. Bayer, 1972  
 "A diochromatic framework for balanced trees.": L.J. Guibas and R. Sedgwick, 1978






**SPL**

**R-B**

**AVL**



Pick a node first.

Insert Find Delete Min DeleteAll Traverse

in-order ▼