

Definizione di nuovi tipi C++

Mediante enumerazione di nuovi valori (nomi)

```
# type giorno = Lun | Mar | Mer | ... | Dom;;
type defined
```

Nuovo tipo, che si chiama giorno, i cui valori sono gli identificatori Lun, Mar, ..., Dom

```
# Lun;;
-: giorno = Lun | # Lun < Mar;;
-: bool = true
```

```
# Mar < Lun;;
-: bool = false
```

```
# let feriale x = x < Sab;;
feriale : giorno -> bool = (fun)
```

```
# feriale Lun;;
-: bool = true | # feriale Dom;;
-: bool = false
```

Tipo unione

```
type unione = bool | int ;;
```

Non è possibile!

perché, per fare inferenze di tipi, CAML deve associare a ogni valore un unico tipo

5 potrebbe avere tipo int
ma anche tipo unione

```
type unione = N of int | B of bool ;
```

Sono costruttori di valori del tipo unione.

N è un operatore (che va lasciato indicato) che prende un valore int e lo fa diventare un valore unione.

B è un operatore (" " " ") che prende un valore bool

11) che prende un valore bool
e lo fa diventare un valore di
tipo unione

#type unione = N of int | B of bool ;;

#N ;;

- : int -> unione = <fun>

#B ;;

- : bool -> unione = <fun>

} costruttori di valori

#5 ;;

- : int = 5

#N 5 ;;

- : unione = N 5

let f x = match x with

(N m) -> m ;;

↑ costruttori di valori si possono usare nei pattern

f : unione -> int = <fun>

let $f x = \text{match } x \text{ with}$

$N \ m \rightarrow n$

| $B \ b \rightarrow b ; ;$

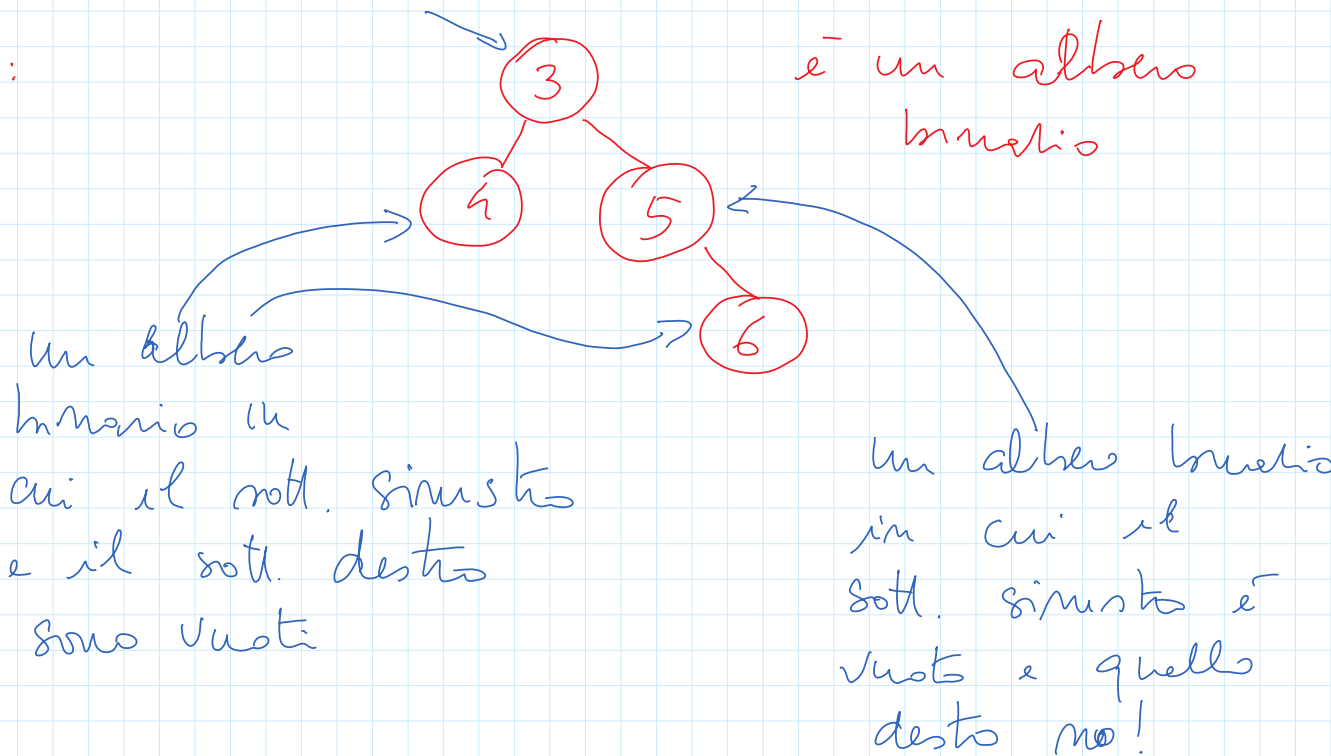
corso di tipo

$f : \text{unione} \rightarrow ?$

Albero binario

- 1) un albero vuoto è un albero binario
- 2) un modo (contenente informazione) con due sottoalberi (sinistro e destro) che sono alberi binari, è un albero binario.

Es:

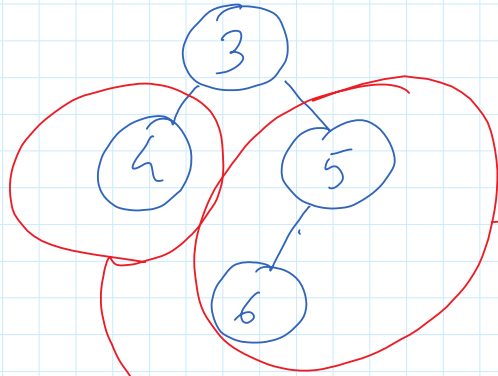


type 'a btree = Void | Node of 'a * 'a btree * 'a btree;;

tipo che si chiama btree

parameters

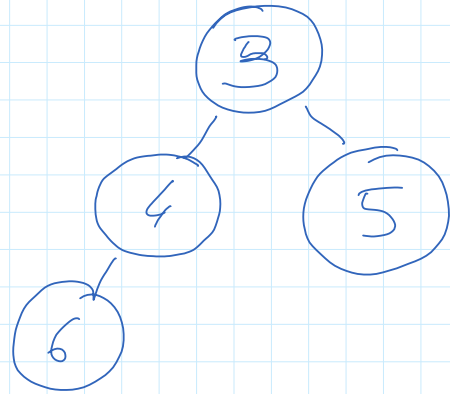
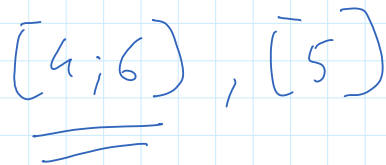
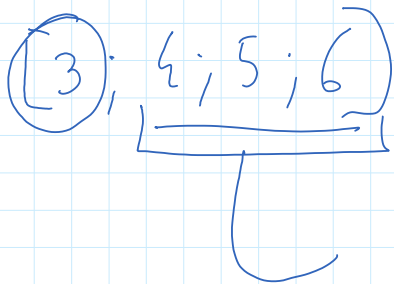
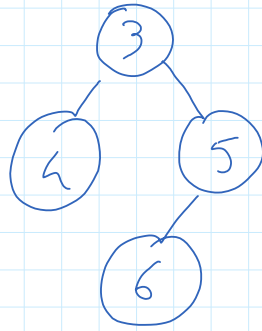
(l'informazione dei nodi è di tipo generico 'a)



#Node (3, Node (4, Void, Void),

Node (5, Node (6, Void, Void), Void)
);;

-: int btree = Node(.)



let rec split l =
 match l with

 [] → ([], [])
 | [x] → ([x], [])

| x::y::ys → let (l1, l2) = split ys
 in (x::l1, y::l2);;

split : 'a list → 'a list * 'a list = <fun>

let ft (x, y) = x ;;
 ft : 'a * 'b → 'a = <fun>

let sd (x, y) = y ;;
 sd : 'a * 'b → 'b = <fun>

let rec split l =
 match l with

| [] → ([], [])
 | [x] → ([x], [])

| x::y::ys → let c = split ys
 in (x::ft c, y::sd c);;

split : 'a list → 'a list * 'a list

let rec buildt l =
 match l with

[] → Void

| x :: xs → let (l1, l2) = split xs
 in Node(x, buildt l1,
 buildt l2);;

buildt : 'a list → 'a btree = << fun >>
tipo l tipo m3

buildt [3;4;5;6];;

= { def buildt }

split [4;5;6] = ([4;6], [5])

Node(3, buildt [4;6], buildt [5])

= { " }

split [6] = ([6], [])

Node(3, Node(4, buildt [6], buildt []),

Node(5, buildt [], buildt []))

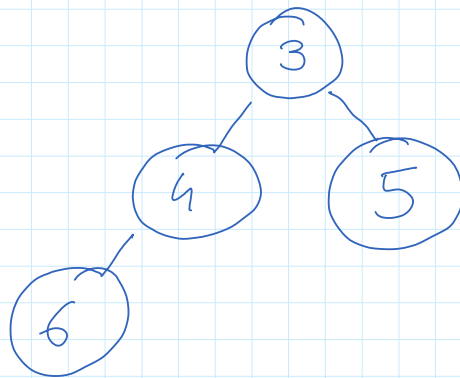
= { def buildt }

Node(3, Node(4, Node(6, buildt [], buildt []),
 Void))

, Void),

Node (5, Void, Void)

=
Node (3, Node (4, Node (6, Void, Void), Void),
Node (5, Void, Void))



← [3; 4; 5; 6]

Dato un albero binario costruire una lista.

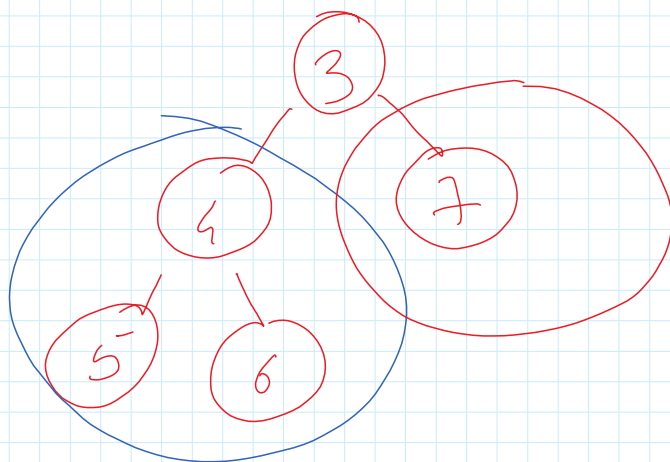
LINEARIZZAZIONE di un albero binario.

3 modi classici

linearizzazione anticipata

Costruire una lista inserendo gli elementi dell'albero nel modo seguente:

- prima la radice
- la linearizzazione anticipata del sottoalbero sinistro,
- la " " " " del sottoalbero destro.

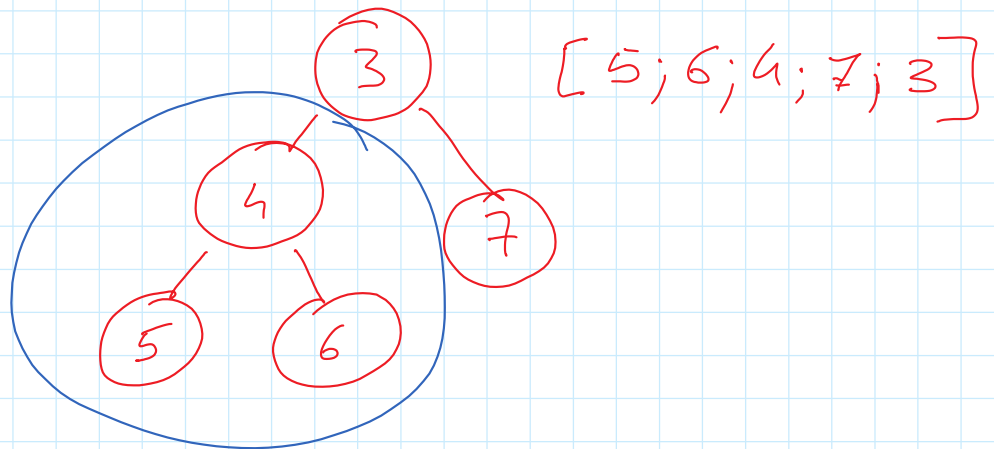


[3; 4; 5; 6; 7]

linearizzazione anticipata

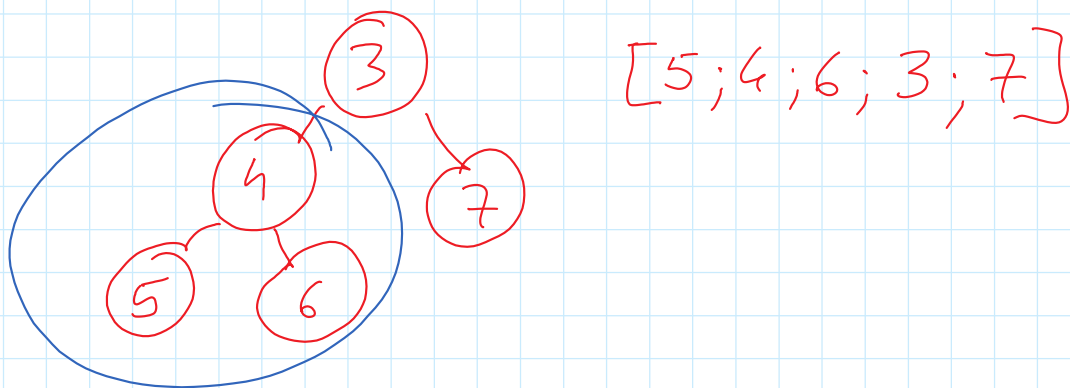
linearizzazione differita

- prima le l.d. del sott. sinistro
- poi le l.d. " " destro
- infine le radici



linearizzazione simmetrica

- prima le l.s. del sott. sinistro
- poi le radici
- infine le l.s. del sott. destro



let rec lima bt =

match bt with

Void → []

| Node (x, lbt, rbt) →

x :: (lima lbt @ lima rbt);;

lima : 'a btree → 'a list = <fun>

let rec lind bt =

match bt with

Void → []

| Node (x, lbt, rbt) →

(lind lbt) @ (lind rbt) @ [x];;

lind : 'a btree → 'a list = <fun>

let rec lins bt =

match bt with

Void → []

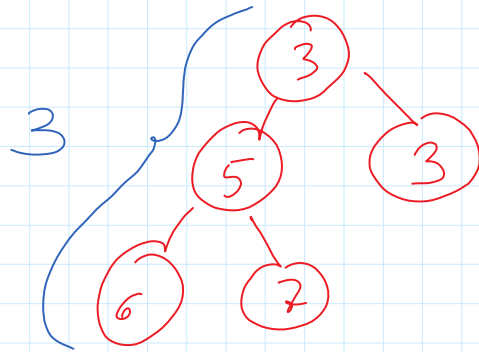
| Node(x, lbt, rbt) →

(lms lbt) @ (x :: lms rbt);;

lms : 'a btree → 'a list = <fun>

Profondità.

Numero minimo di nodi delle radici a una foglia.



profondità: 3

l'albero vuoto ha profondità \emptyset

let mex x $y =$

if $x < y$ then y
else $x + 1$

mex: 'a' \rightarrow 'a' \rightarrow 'a' = <fun>

let rec profondità bt =

match bt with

Void $\rightarrow \emptyset$

| Node(x, lbt, rbt) \rightarrow

let p1 = profondità lbt

let $p_1 = \text{profondità lbt}$

and $p_2 = \text{profondità rbt}$

in

$(\max p_1 p_2) + 1 ; ;$

profondità : 'a btree \rightarrow int = (fun)

let rec memberbt el bt =
 match bt with

Void → false

| Node(x, lbt, rbt) when el = x
 → true

| Node(x, lbt, rbt) when el <> x

→ memberbt el lbt or
 memberbt el rbt ;

memberbt : 'a → 'a btree → bool = (fun)

→ if memberbt el lbt then true
 else memberbt el rbt ;

Cercare il valore massimo in un albero binario Non vuoto

let rec maxbt bt =

match bt with

Node (x, Void, Void) → x

| Node (x, Void, rbt) when rbt <> Void
→ max x (maxbt rbt)

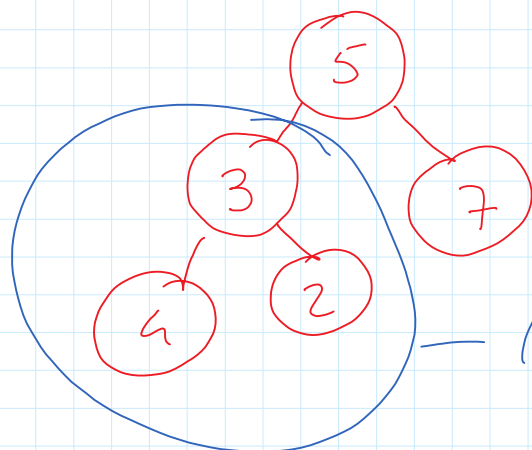
| Node (x, lbt, Void) when lbt <> Void
→ max x (maxbt lbt)

| Node (x, lbt, rbt) when lbt <> Void
& rbt <> Void
→ max x (max (maxbt lbt)
(maxbt rbt));;

maxbt : 'a btree → 'a

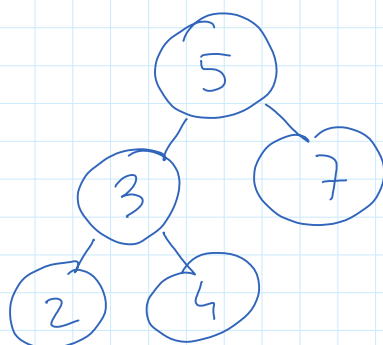
Albero binario di ricerca

- il valore delle radici è maggiore o uguale a tutti i valori del sottoalbero sinistro ed è minore di tutti i valori del sottoalbero destro.
- il sottoalbero sinistro e il sottoalbero destro sono alberi binari di ricerca.



Non è un albero bin di ricerca

— non è un a.b.r.



È un albero binario di ricerca

let rec memberbt el bt =
 match bt with

Void → false

| Node(x, lbt, rbt) when el = x → true

| Node(x, lbt, rbt) when el < x
 → memberbt el lbt

| Node(x, lbt, rbt) when el > x
 → memberbt el rbt;;

memberbt : 'a → 'a btree → bool = (fun)