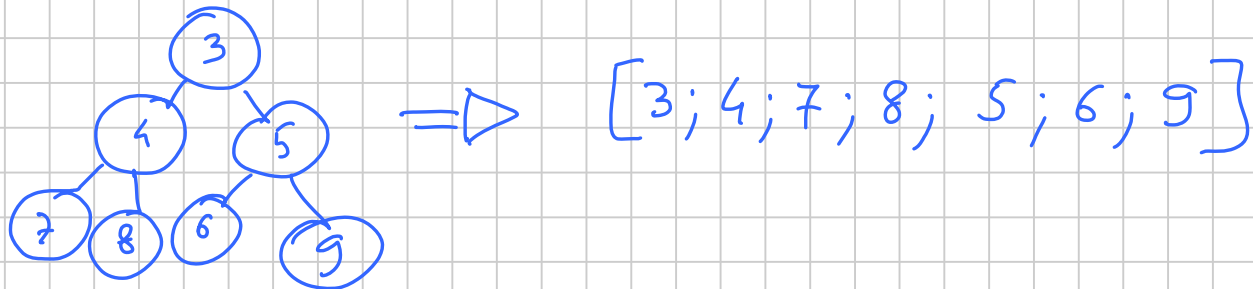


# Linearizzazione di un albero binario

Dato un albero binario costruire una lista con tutt. i valori dell'albero.

In che ordine?

Linearizzazione anticipata: si inserisce nelle liste il valore delle radici, la linearizzazione (anticipata) del sottoalbero sinistro e poi la linearizzazione del sottoalbero destro



```
# let rec alim bt = match bt with
```

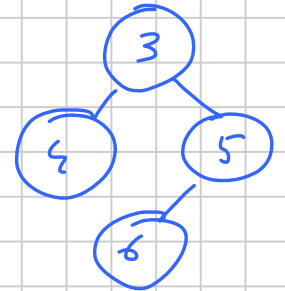
```
  Void → []
```

```
  | Node(x, lbt, rbt) → x :: (alim lbt @ alim rbt) ;;
```

```
alim : 'a btree → 'a list = <fun>
```

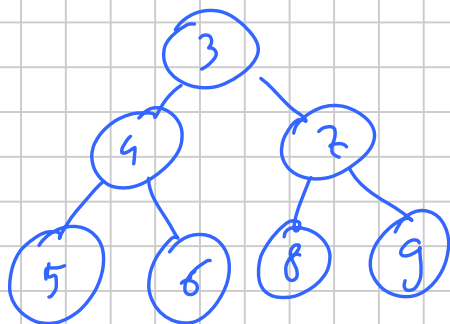
```
# alim Node(3, Node(4, Void, Void), Node(5, Node(6, Void, Void), Void))
```

```
-: int list = [3; 4; 5; 6]
```



## Linearizzazione differite:

Prima la linearizzazione differite del sottoalbero sinistro,  
poi le " " del " " destro e  
infine il valore delle radice



⇒ [5; 6; 4; 8; 9; 7; 3]

let rec dlin bt = match bt with

Void → []

| Node (x, lbt, rbt) → dlin lbt @ dlin rbt @ [x];;

dlin : 'a btree → 'a list = <fun>

let rec slim bt = match bt with

Void → []

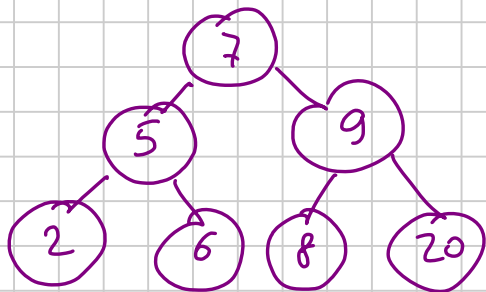
| Node (x, lbt, rbt) → slim lbt @ (x :: slim rbt);;

slim: 'a btree → 'a list = <free>

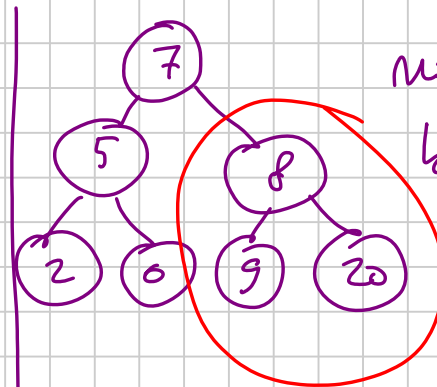
slim lbt @ [x] @ slim rbt

# Alberi binari di ricerca

Un "albero binario di ricerca" è un albero binario in cui, in ogni sottalbero, gli elementi del sottalbero sinistro sono  $\leq$  al valore della radice e gli elementi del sottalbero destro sono  $>$  del valore della radice.



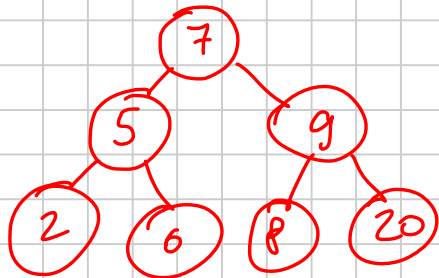
è un albero binario di ricerca



non è un albero binario di ricerca

sottalbero non è un a.b.r.

# Albero binario "di ricerca"

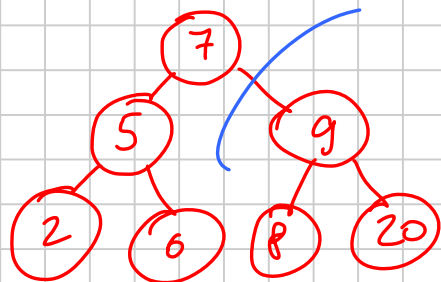


member in un albero binario in media  
fa  $n/2$  confronti

- nel caso migliore lo member fa un solo confronto (quando l'elemento da cercare si trova nelle radici)
- nel caso peggiore (quando l'elemento non compare) si fanno  $n$  (numero di nodi dell'albero) confronti.

Albero di  $\sim 1000$  nodi  $n$  fanno in media  $\sim 500$  confronti.

# Albero binario "di ricerca"



Devete cercare un elemento:

- si guarda se l'elemento compare nella radice

- se non compare, si confronta il valore da cercare con il valore della radice, se

è minore si cerca nel sottoalbero sinistro

se è maggiore si cerca nel sottoalbero destro

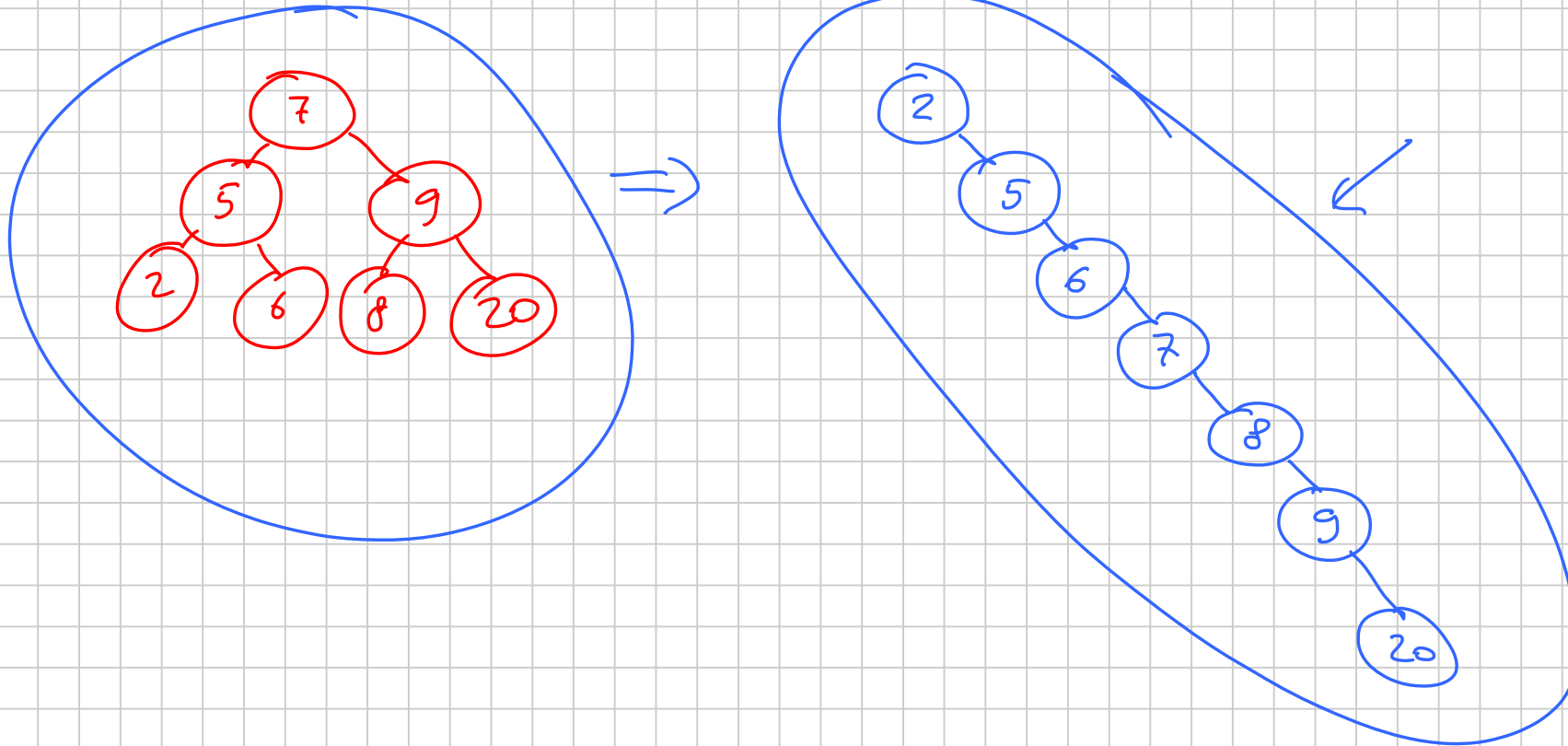
10

ad ogni passo si eliminano delle ricerche circa metà dei nodi

Si risponde in un numero di passi (e di confronti) che è  $\sim \log_2 n$

Se abbiamo un albero binario di ricerca di  $\sim 1000$  nodi:

la ricerca richiede un numero di passi  $\sim \log_2 1000 = \sim \underline{\underline{10}}$





## "Member" in un albero binario di ricerca

Titolo nota

24/09/2015

# let rec member m bt = match bt with

Void → false

| Node(x, lbt, rbt) when m = x → true

| Node(x, lbt, rbt) when m < x →

if m < x then member m lbt

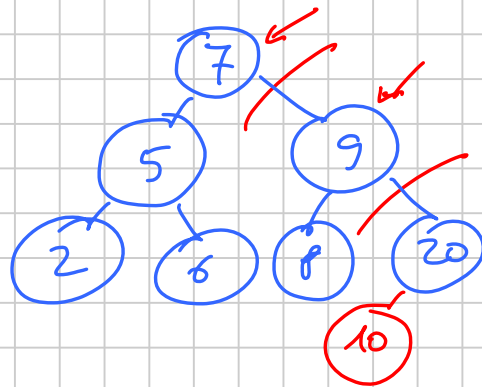
else member m rbt;;

member : 'a → 'a btree → bool = <fun>

# Costruzione di un albero binario di ricerca a partire da una lista

Definiamo una funzione che prende un valore, un a.b.r e inserisce il valore nell'albero

ins 10



ins

# let rec ins m bt = match bt with

Void  $\rightarrow$  Node(m, Void, Void)

| Node(x, lbt, rbt)  $\rightarrow$  if  $m \leq x$  then Node(x, ins m lbt, rbt)  
else Node(x, lbt, ins m rbt);;

ins: 'a  $\rightarrow$  'a btree  $\rightarrow$  'a btree = <fun>

# let rec build l = match l with

[]  $\rightarrow$  Void

| x::xs  $\rightarrow$  ins x (build xs);;

build: 'a list  $\rightarrow$  'a btree = <fun>

let rec build l = match l with

[ ] → Void

| x :: xs → ms x (build xs);;

build [20; 8; 9; 4; 7].

= { def build, 2° p }

ms 20 (build [8; 9; 4; 7])

= { " }

ms 20 (ms 8 (build [9; 4; 7]))

= { " }

ms 20 (ms 8 (ms 9 (build [4; 7])))

= { " }

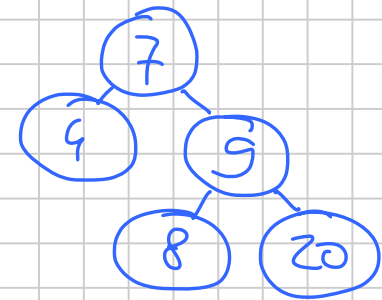
ms 20 (ms 8 (ms 9 (ms 4 (build [7])))

= { " }

ms 20 (ms 8 (ms 9 (ms 4 (ms 7 (build [ ]))))

= { " top }

ms 20 (ms 8 (ms 9 (ms 4 (ms 7 Void))))



let rec build l = match l with

[ ] → Void

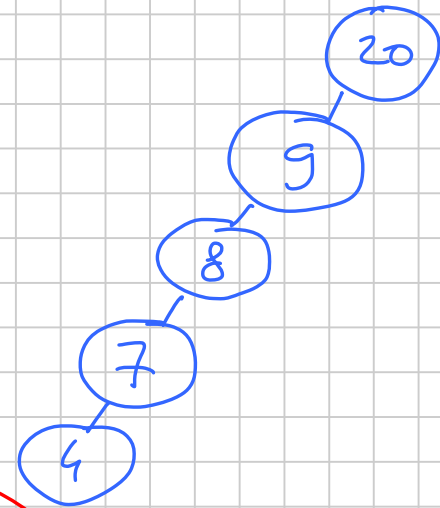
| x :: xs → ms x (build xs);;

build [20; 8; 9; 4; 7].

build [4; 7; 8; 9; 20]

= ;

ms 4 ( ms 7 ( ms 8 ( ms 9 ( ms 20 [ ] ) ) ) ) )



let build l =

let rec builda l a = match l with

[] → a

| x :: xs → builda xs (ins x a)

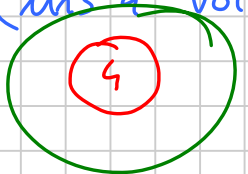
in builda l Void;;


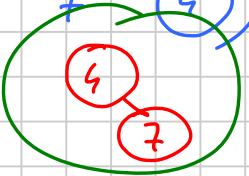
build : 'a list → 'a btree = <fun>

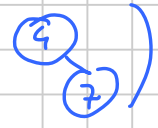
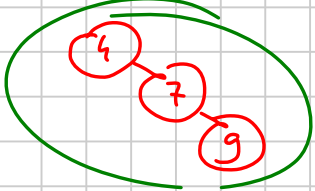
build [3; 4; 7; 8];;


build [4;7;9;8]  
 = { def build }

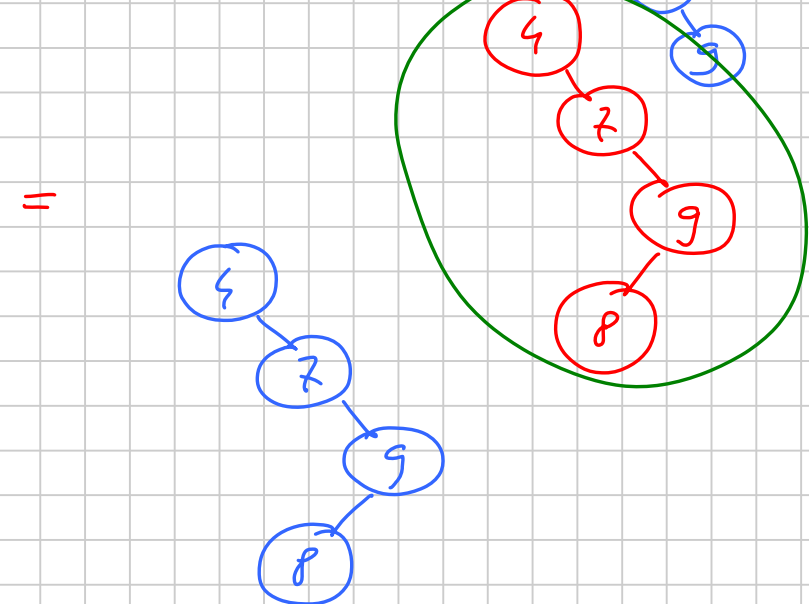
builda [4;7;9;8] Void  
 = { def. builda, 2° p }

builda [7;9;8] (ins 4 Void)  


= { " }  
 builda [9;8] (ms 7 )  


= { " }  
 builda [8] (ins 9 )  


builda [] (ms 8 )



=

Trovare il valore massimo in un a.b.r.

let rec maxabr bt = match bt with

Node(x, Void, Void) → x

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

| Node(x, lbt, rbt) when rbt <> Void → maxabr rbt ;

maxabr : 'a btree → 'a = <fun>



# Ricerca max in un albero binario

let rec maxb bt = match bt with

Node (x, Void, Void) → x

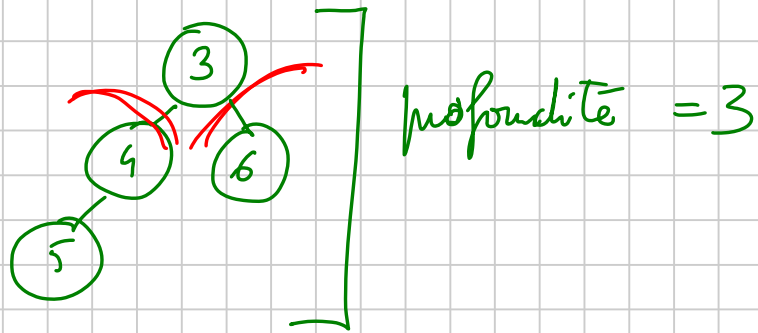
| Node (x, Void, rbt) when rbt <> Void → max (x, maxb rbt)

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

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

maxb : 'a btree → 'a = <fun>

Profondità di un albero (la lunghezza del cammino più lungo dalle radici a una foglia)



Void ha profondità  $\emptyset$

let max (n, m) =  
if n > m then n  
else m ;  
//

let rec prof bt = match bt with

Void  $\rightarrow \emptyset$

| Node (x, lbt, rbt)  $\rightarrow$

1 + max (prof lbt, prof rbt)

let rec prof bt = match bt with

Void  $\rightarrow$   $\emptyset$

| Node(x, lbt, rbt)  $\rightarrow$  1+ (if prof lbt > prof rbt  
then prof lbt  
else prof rbt)

---

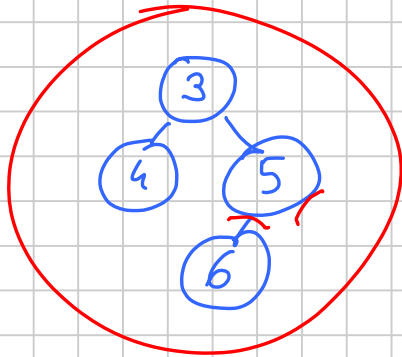
$\rightarrow$  1+ ( let m1 = prof lbt  
and m2 = prof rbt  
in if m1 > m2 then m1  
else m2 ) ;;

# Alberi binari

Titolo nota

24/09/2015

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



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

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

-: int btree = " "

let build l = ----

build : 'a list → 'a btree = <fun>