

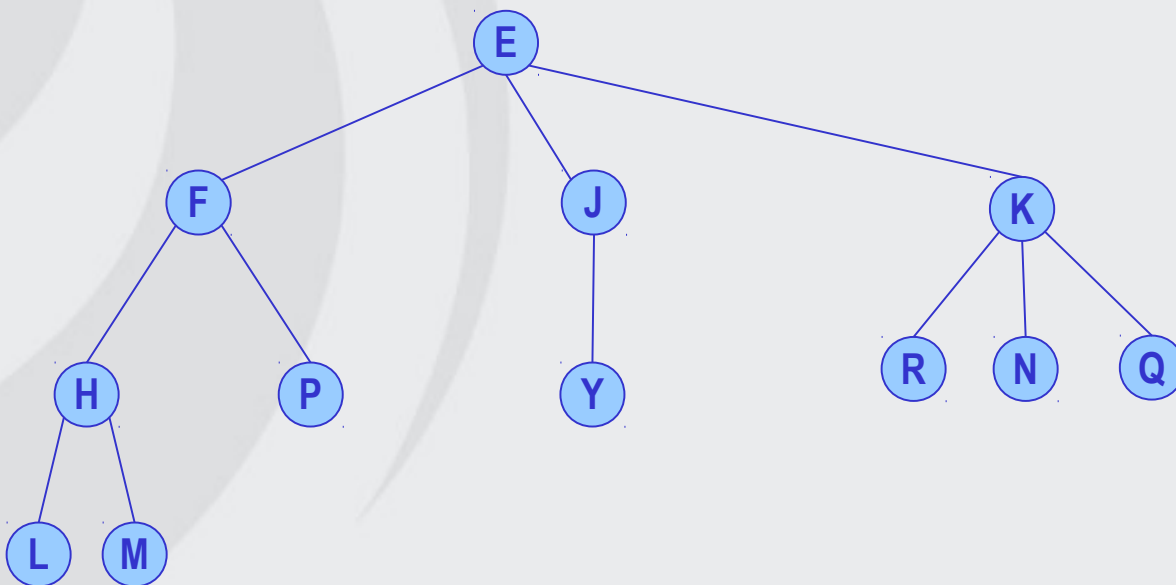


Alberi binari

Alberi
Albero binario
Heap tree

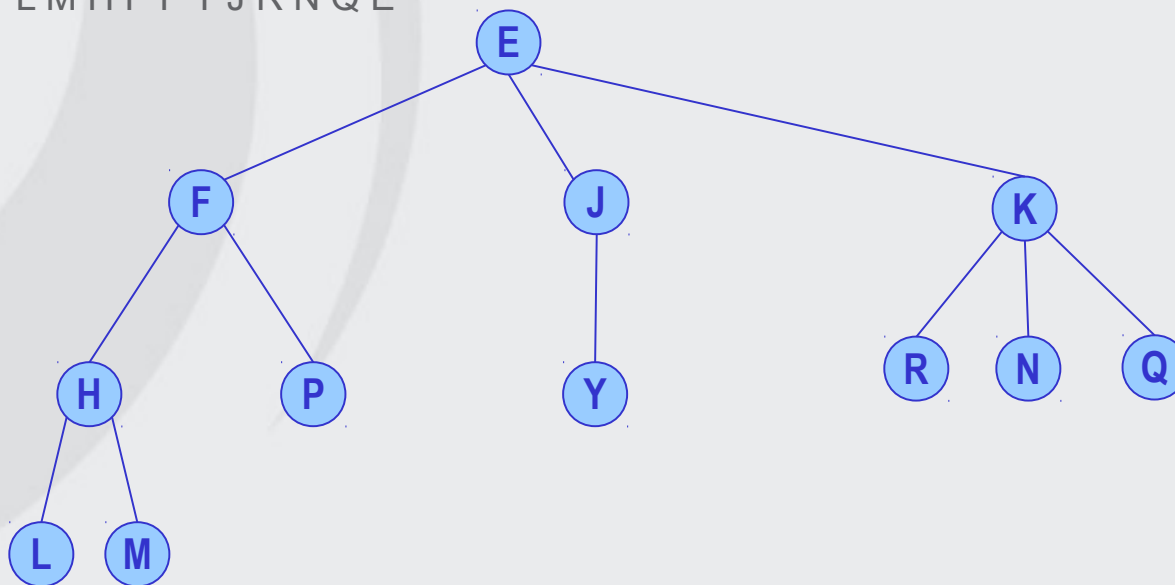


- Ogni nodo può avere un numero arbitrario di figli
 - Un nodo senza figli viene detto foglia
 - Esiste un nodo particolare chiamato radice, tutti gli altri hanno un solo “padre”





- **Visita anticipata**
 - Si considera il nodo corrente
 - Poi si esaminano uno ad uno i figli se presenti
 - EFHLM PJYKR NQ
- **Visita posticipata**
 - Si esaminano i figli
 - Poi si considera il nodo corrente
 - LMHPFYJR NQE

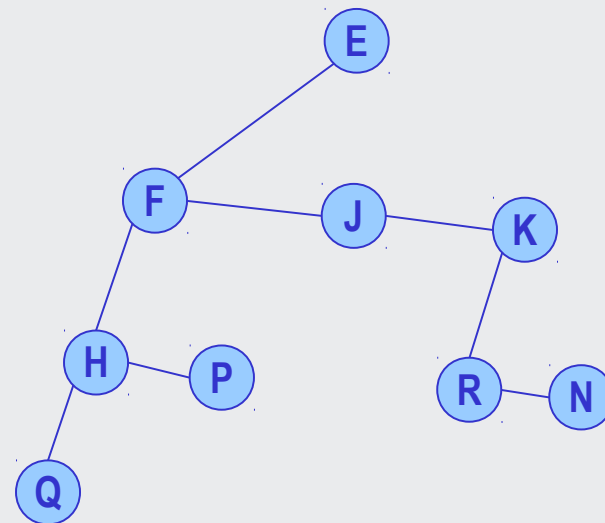
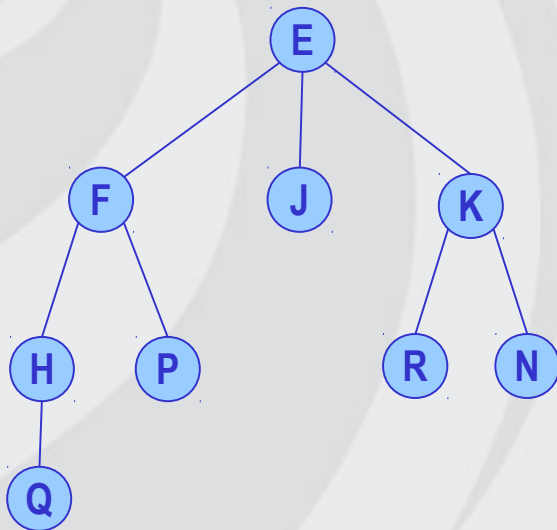




- Ogni nodo ha due figli (destro e sinistro)
- **Definizione ricorsiva**
 - Caso base: un albero vuoto è un albero binario
 - Caso ricorsivo: un albero è costituito da un nodo (radice) e da due sottoalberi (destro e sinistro)
- **Esiste una terza visita per gli alberi binari: la visita simmetrica**
 - Si visita il sottoalbero sinistro
 - Si considera la radice
 - Si visita il sottoalbero destro



- Da un albero A di N nodi è possibile ottenere un albero binario B di N nodi con il seguente algoritmo:
 - La radice di A coincide con la radice di B
 - Ogni nodo b di B ha come radice del sottoalbero sinistro il primo figlio di b e come sottoalbero destro il fratello successivo di b in A



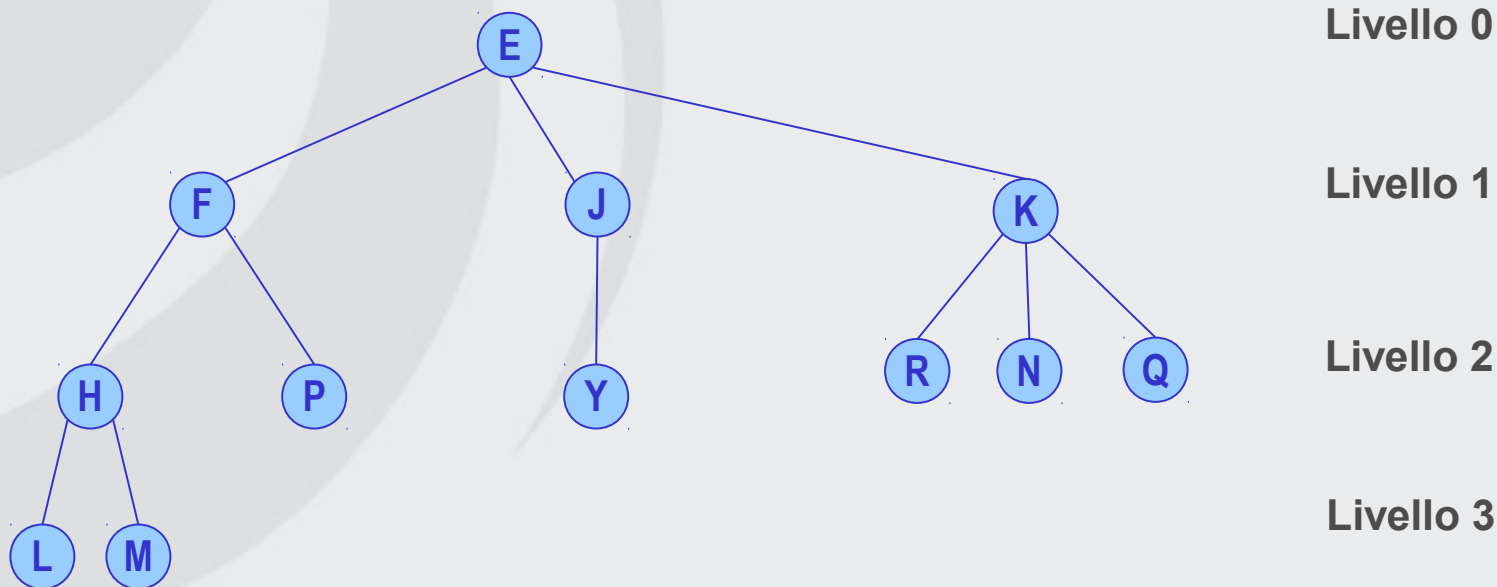
- La visita posticipata di A coincide con la visita simmetrica di B

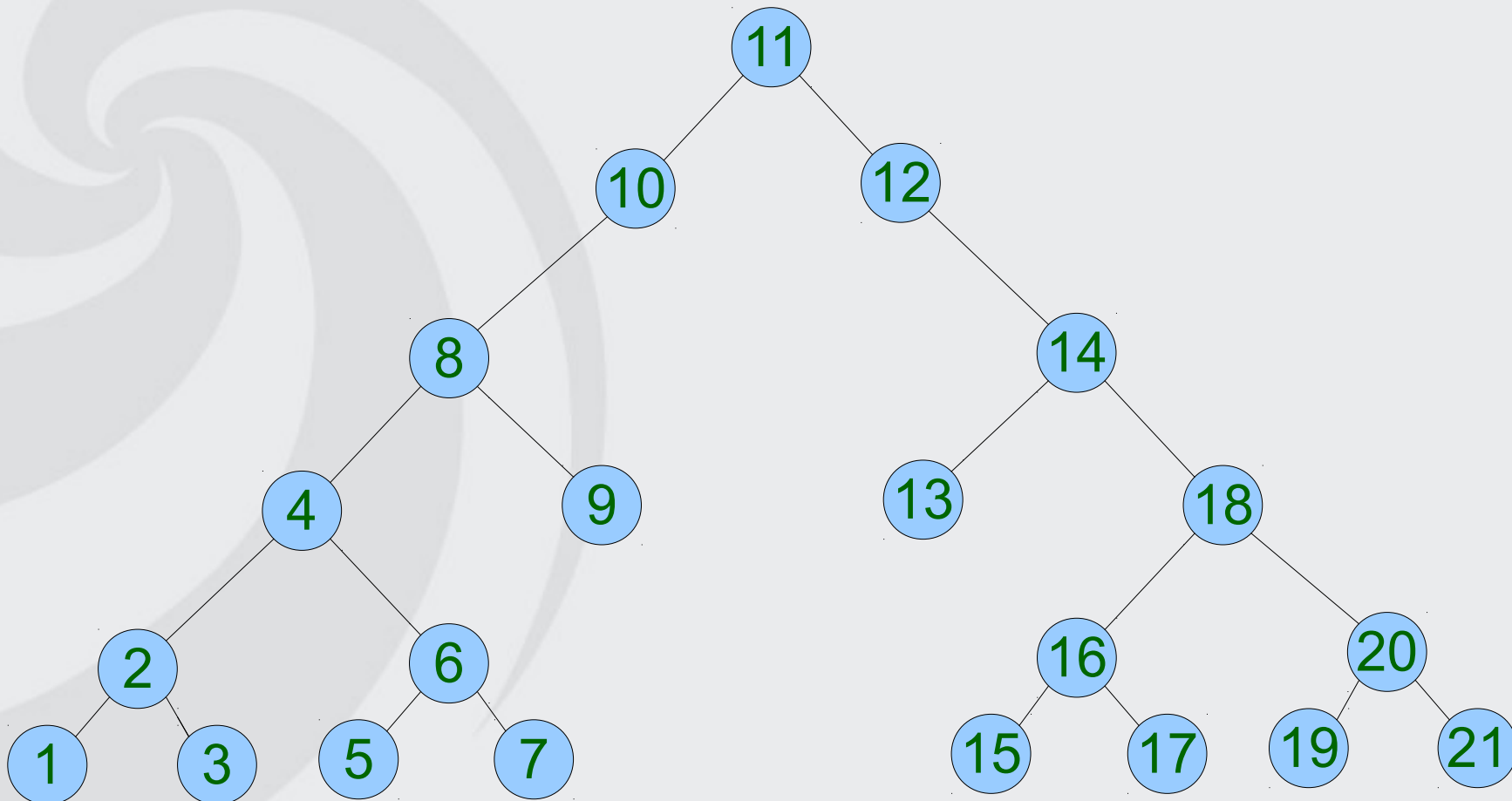


- Un albero binario spesso è usato per gestire dati ordinati
- L'albero viene costruito in modo tale che
 - Ogni nodo del sottoalbero sinistro ha valori minori o uguali al valore della radice
 - Ogni nodo del sottoalbero destro ha valori maggiori o uguali al valore della radice
- La visita simmetrica produce i dati ordinati



- **Visita in ampiezza (per livello)**
 - Si considera la radice
 - Si considerano tutti i nodi di livello 1
 - Si considerano tutti i nodi di livello 2
 - ...
 - Si considerano tutti i nodi di livello N
 - EFJKHPYRNQLM







```

bnode.c
bnode.h
main.c
Makefile

```

```

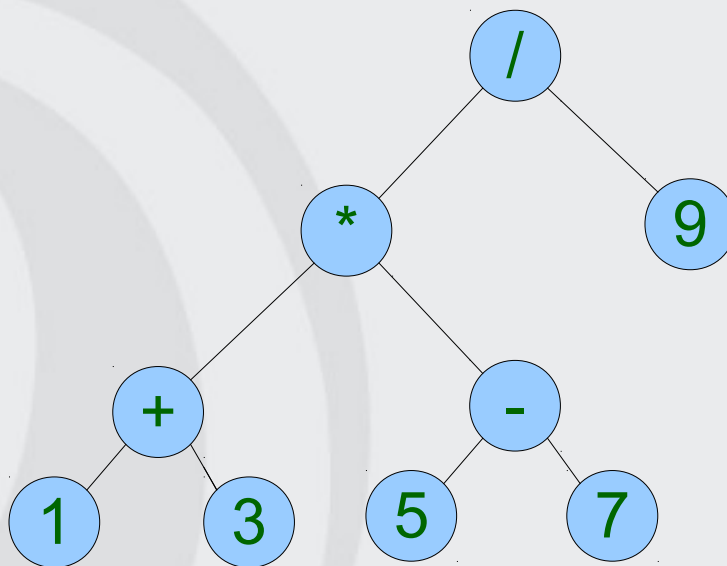
user@ubuntu: ~

```

```

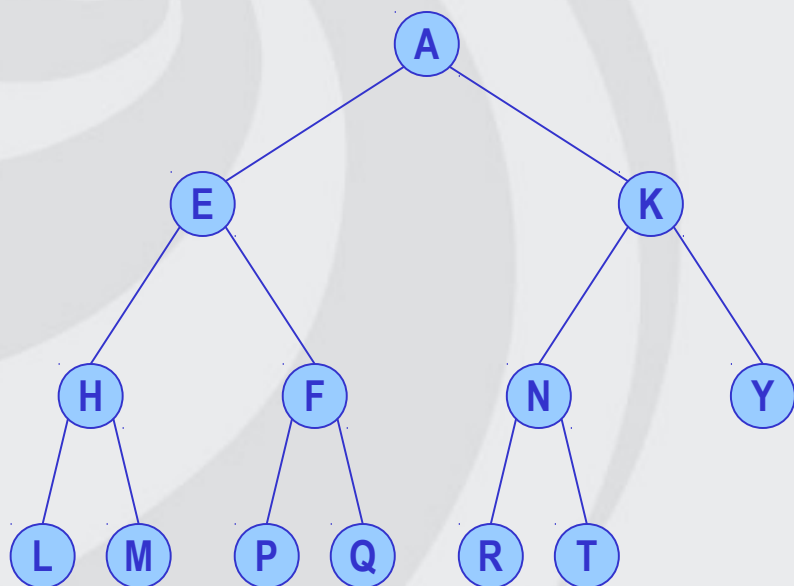
$ make test
gcc -Wall -I. -c bnode.c
gcc -Wall -I. -o btree bnode.o main.o
./btree<<< "11 10 12 8 14 4 9 13 18 2 6 16 20 1 3 5 7 15 17 19 21"
Visita anticipata
11 10 8 4 2 1 3 6 5 7 9 12 14 13 18 16 15 17 20 19 21
Visita simmetrica
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21
Visita posticipata
1 3 2 5 7 6 4 9 8 10 13 15 17 16 19 21 20 18 14 12 11
Visita per livello
11 10 12 8 14 4 9 13 18 2 6 16 20 1 3 5 7 15 17 19 21
Livello massimo: 6, profondità minima: 4

```

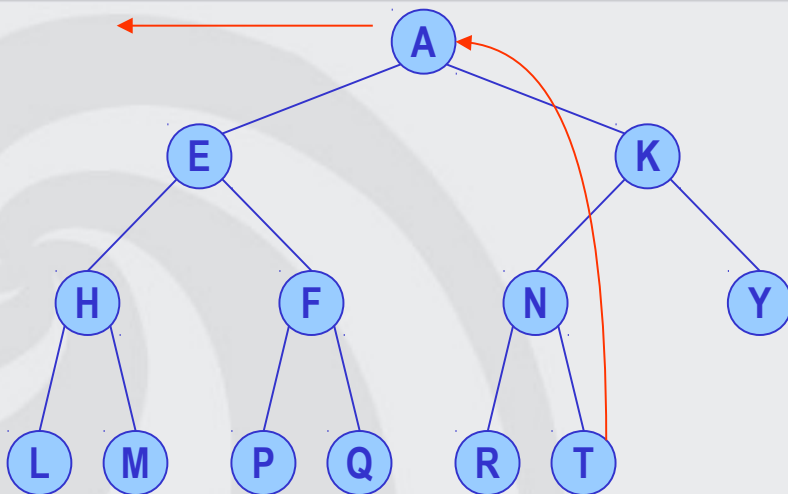


Visita anticipata: /*+13-579

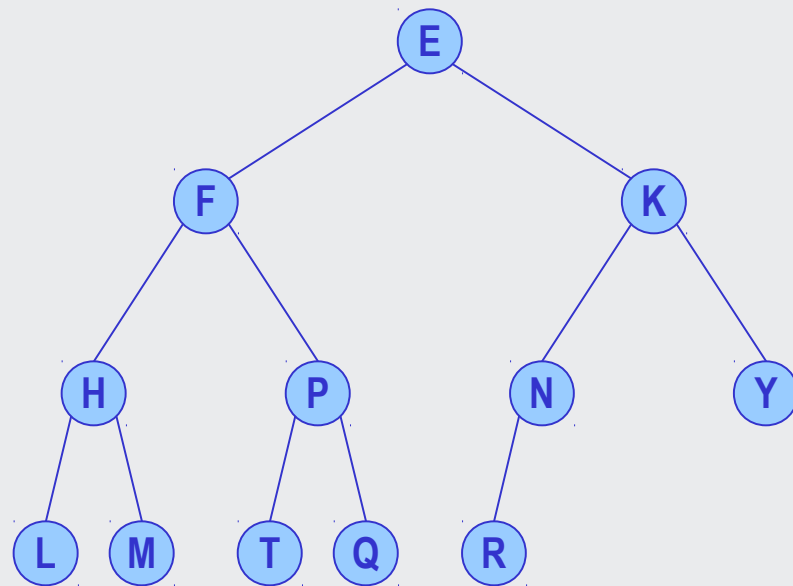
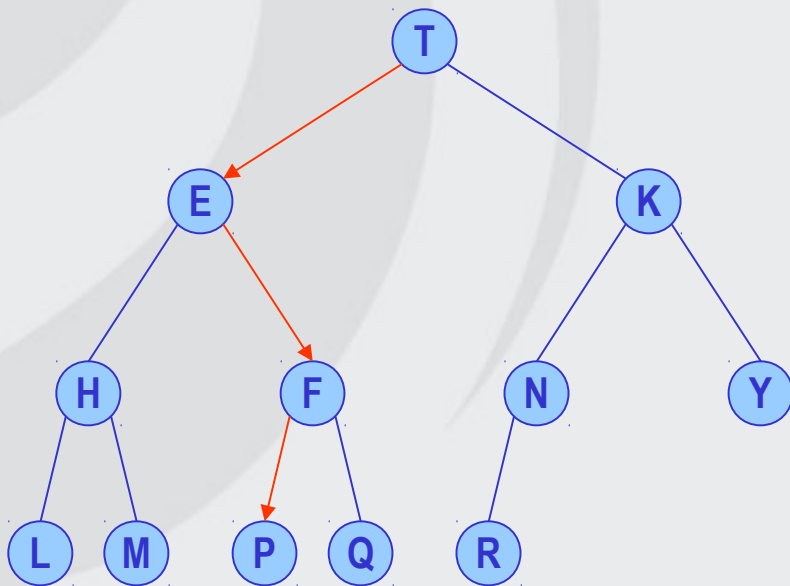
Visita posticipata: 13+57-*9/

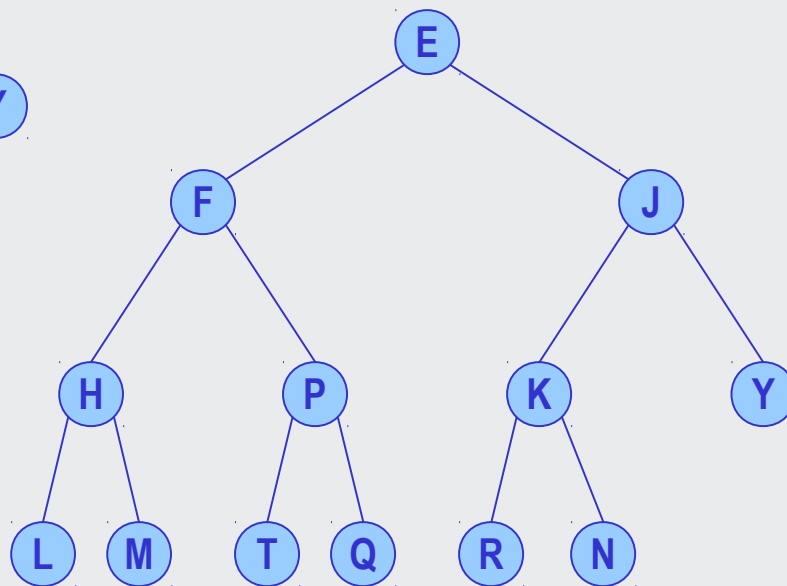
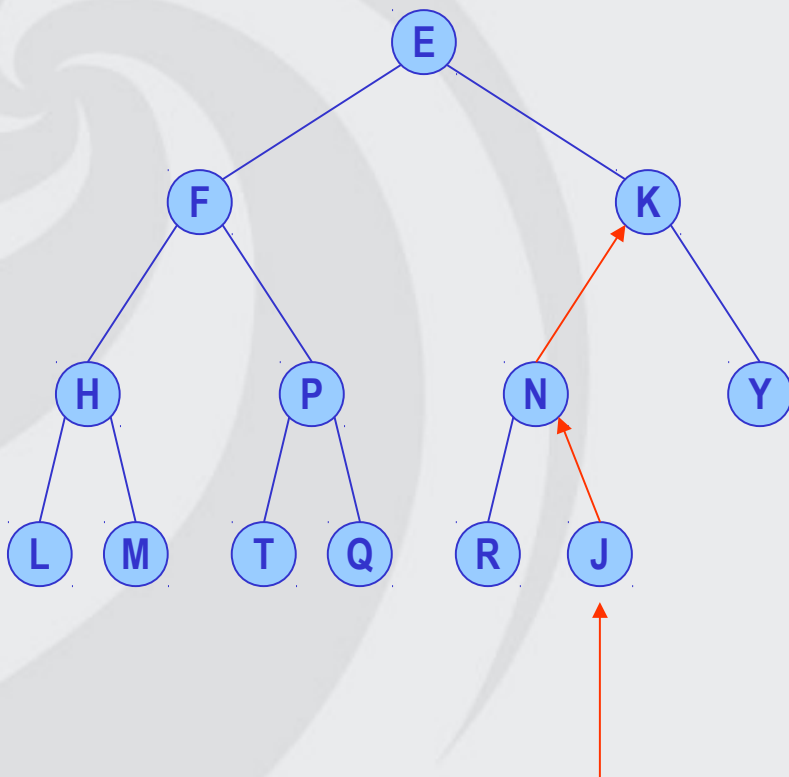


- Proprietà
 - Ogni nodo è maggiore (minore) di tutti gli elementi del sottoalbero di cui è radice
 - L'estrazione avviene alla radice
 - L'inserimento sul primo nodo libero a partire da sinistra dell'ultimo livello
 - L'aggiornamento avviene in un tempo proporzionale al logaritmo della dimensione



Il nodo più a destra dell'ultimo livello sostituisce la radice, quindi si aggiorna l'albero







- **Può essere implementato tramite un vettore**
 - La radice è l'elemento di indice 1
 - I figli di un nodo di indice i sono memorizzati nelle posizioni $(2*i)$ e $(2*i+1)$
- **Un albero di dimensione N occupa gli elementi del vettore da 1 a N**
 - L'estrazione coinvolge l'indice 1
 - L'inserimento l'indice $N+1$
 - Non rimangono mai *buchi* nel vettore
- **L'albero è riempito su tutti i livelli tranne eventualmente l'ultimo**
 - Non rimangono mai *buchi* nel vettore
 - L'albero è bilanciato



heap.c

```

user@ubuntu: ~
$ for((i=0; i<15; i++)) do echo $((RANDOM % 100));done | ./heap
77.000000 60.000000 71.000000 52.000000 57.000000 33.000000
62.000000 8.000000 44.000000 19.000000 31.000000 10.000000
17.000000 26.000000 33.000000
77.000000 71.000000 62.000000 60.000000 57.000000 52.000000
44.000000 33.000000 33.000000 31.000000 26.000000 19.000000
17.000000 10.000000 8.000000
  
```

Produce 15 interi fra 0 e 15

Il risultato è una stampa dei valori in ordine decrescente