Esercizi SL4



Esercizio

Enunciare un teorema che stabilisca il legame tra numero delle foglie e numero dei nodi interni di un albero ternario pieno (analogo al *full binary tree theorem* studiato per gli alberi binari) e dimostrarlo per induzione.

Soluzione

Enunciato: In un albero ternario pieno con n nodi interni il numero delle foglie è uguale a 2n+1.

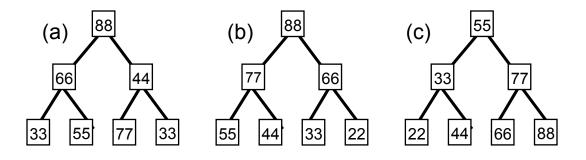
Dimostrazione:

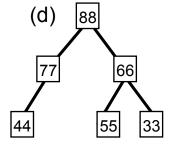
- □ Caso base: un albero con 0 nodi interni ha 1 foglia.
- □ Induzione. A una foglia qualsiasi di un albero con k nodi interni e 2k+1 foglie attacco tre foglie: ora ho un nodo interno in più e due foglie in più (ne tolgo una e ne aggiungo tre): il numero dei nodi interni è k+1 e il numero delle foglie è (2k+1)-1+3 = 2k+3 = 2(k+1)+1.

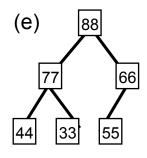


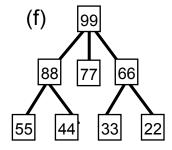
Esercizio

Quale dei seguenti alberi è uno heap? Per i casi negativi indicare il motivo, per quelli positivi disegnare un array che lo memorizzi.



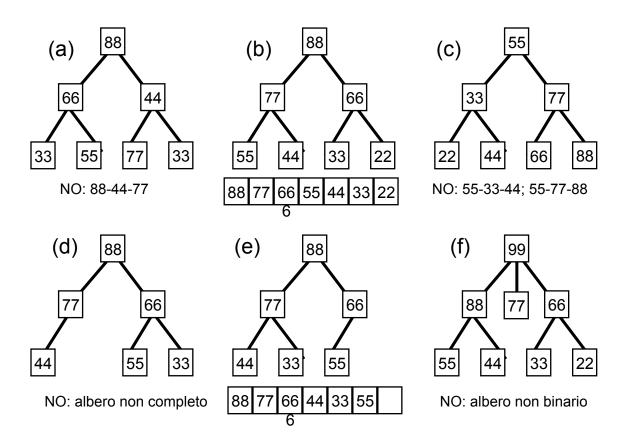






w

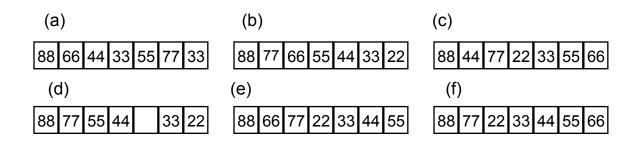
Soluzione





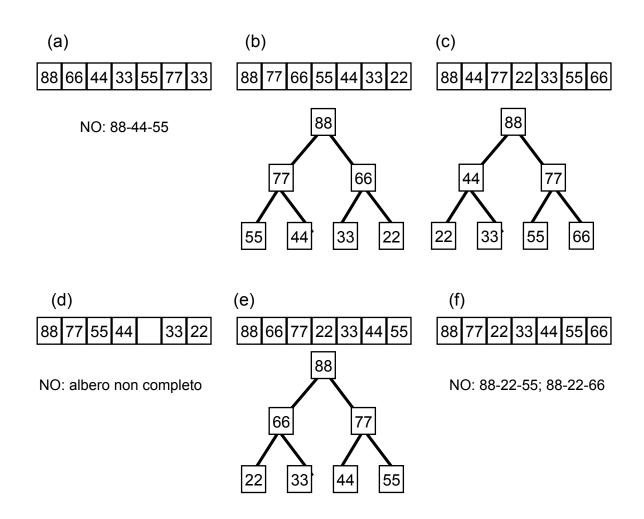
Esercizio

Quale dei seguenti array memorizza uno heap? Per i casi negativi, indicare il motivo, per quelli positivi disegnare lo heap corrispondente.



w

Soluzione



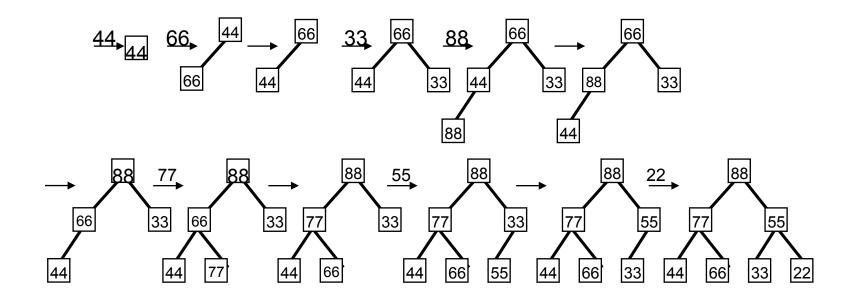


Esercizio

Visualizzare la costruzione dello heap derivante dall'inserzione dei seguenti valori: 44, 66, 33, 88, 77, 55, 22. Mostrare anche le operazioni di ristrutturazione dell'albero durante le inserzioni.

Ŋ.

Soluzione





Esercizio 5

Data la seguente lista, applicare l'ordinamento di mergesort passo passo:

42 16 28 36 26 78 84 8



Soluzione

16	28	36	42	
8	26	78	84	
16	28	36	42	8
26	78	84		
28	36	42		8 16
26	78	84		

28	36 42	8 16 26
78	84	
36	42	8 16 26 28
78	84	
42		8 16 26 28 36
78	84	



78 84	8 16 26 28 36 42
84	8 16 26 28 36 42 78
	8 16 26 28 36 42 78 84



Hashing

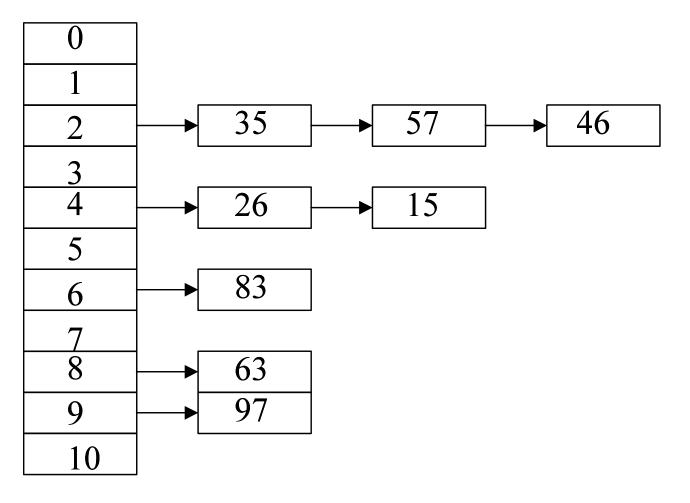
- Data una tabella hash di lunghezza m=11, si supponga di dover inserire (in ordine) le chiavi: 35, 83, 57, 26, 15, 63, 97, 46, con la funzione di hash h(k) = k mod m. Si illustrino i risultati dell'inserimento usando:
 - separate chaining
 - □ linear probing
 - \square quadratic probing (hi(k)=(h(k)+i2) mod m)
 - □ double hashing con h2(K)=1+(k mod (m-1))

Ŋ.

Soluzione

- Calcolo di h(k)
 - \Box h(35)=35mod11=2
 - \Box h(83)=83mod11=6
 - \Box h(57)=57mod11=2
 - □ h(26)=26mod11=4
 - □ h(15)=15mod11=4
 - \Box h(63)=63mod11=8
 - □ h(97)=97mod11=9
 - □ h(46)=46mod11=2

Separate chaining



ye.

Linear probing

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35	57	26	15	83	46	63	97	

$$h(57)=2 -> lo slot 2 è occupato $h_1(57)=3$$$

$$h(15)=4 -> lo slot 4 è occupato $h_1(15)=5$$$

$$h(46)=2 \rightarrow lo slot 2 è occupato$$

$$h_1(46)=3 \rightarrow lo slot 3 è occupato$$

$$h_2(46)=4 \rightarrow lo slot 4 è occupato$$

$$h_3(46)=5 \rightarrow lo slot 5 è occupato$$

$$h_4(46)=6 -> lo slot 6 è occupato $h_5(46)=7$$$

$$h(35)=2$$

$$h(83)=6$$

$$h(57)=2$$

$$h(26)=4$$

$$h(15)=4$$

$$h(63)=8$$

$$h(97)=9$$

$$h(46)=2$$

Ŋ,

Quadratic probing $h_i(k)=(h(k)+i^2)$ mod m

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
46		35	57	26	15	83		63	97	

$$h(57)=2 -> lo slot 2 è occupato $h_1(57)=3$$$

$$h(15)=4 -> lo slot 4 è occupato $h_1(15)=5$$$

$$h(46)=2 \rightarrow lo slot 2 è occupato$$

$$h_1(46)=3 \rightarrow lo slot 3 è occupato$$

$$h_2(46)=6 -> lo slot 6 è occupato $h_3(46)=0$$$

$$h(35)=2$$

$$h(83)=6$$

$$h(57)=2$$

$$h(26)=4$$

$$h(15)=4$$

$$h(63)=8$$

$$h(97)=9$$

$$h(46)=2$$



Double hashing

 $h_2(K)=1+(k \mod(m-1)) -> h_i(k)=(h_1(k)+i*h_2(k))\mod m$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	46	35		26	15	83		63	97	57

$$h(57)=2 -> lo slot 2 è occupato $h_1(57)=2+1*8=10$$$

$$h(15)=4 \rightarrow lo slot 4 è occupato $h_1(15)=4+1*6=10$$$

-> lo slot 10 è occupato
$$h_2(15)=4+2*6=5$$

$$h(46)=2 -> lo slot 2 è occupato $h_1(46)=2+1*7=9$$$

-> lo slot 9 è occupato
$$h_2(46)=2+2*7=5$$

-> lo slot 5 è occupato
$$h_3(46)=2+3*7=1$$

$$h(35)=2$$

$$h(83)=6$$

$$h(57)=2$$

$$h(26)=4$$

$$h(15)=4$$

$$h(63)=8$$

$$h(97)=9$$

$$h(46)=2$$

Algoritmi

 Nel gioco del SuGiu un giocatore deve indovinare un numero, compreso in un intervallo prefissato, attraverso una serie di tentativi. A ogni tentativo il giocatore indica un valore e un interlocutore che conosce il numero da indovinare dà una delle seguenti tre risposte: SI se il numero è stato indovinato, SU se il numero da indovinare dal giocatore è superiore al numero indicato, GIU se è inferiore. Tratteggiare l'implementazione di un programma che, ricevendo come parametri in ingresso gli estremi inferiore e superiore dell'intervallo di possibili valori per il numero da indovinare, riesca a trovarlo con un numero di tentativi minimo (si assuma che il programma possa fare la partè del giocatore, scrivendo sull'output standard i suoi tentativi e leggendo le indicazioni dell'interlocutore dall'input standard).



Soluzione

Bozza di programma:

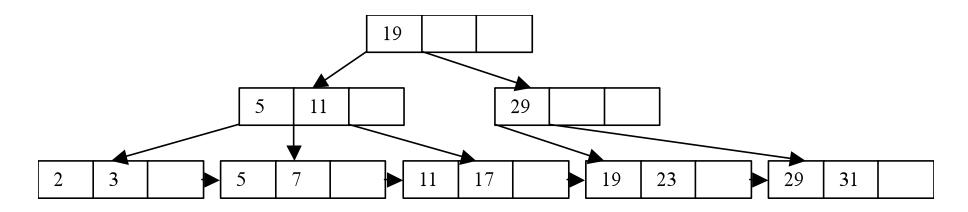
```
static void suGiu (int inf, int sup) {
int med;
String risposta;
do {
   med = (inf + sup) / 2;
   scrivi med;
   leggi risposta;
   if (risposta = GIU)
        sup = med - 1;
   else if (risposta = SU)
        inf = med + 1;
} while (risposta != SI);
```

Strategia: simulare una ricerca binaria

Complessità: logaritmica rispetto all'ampiezza dell'intervallo di valori ammissibili

B+ tree

Si consideri il seguente albero:

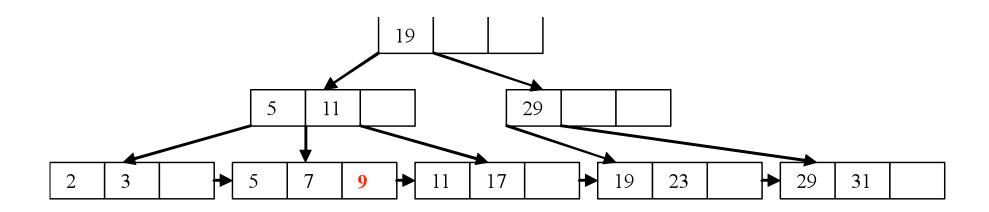


- a) Di che tipo e ordine è?
- b) Si eseguano in sequenza le seguenti operazioni:
- Inserisci 9, Inserisci 10, Inserisci 8, Cancella 23, Cancella 19.

ķΑ

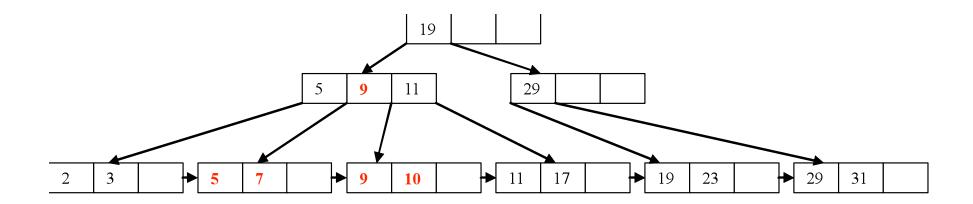
Soluzione

- a) B+, m=4
- b) Inserisci 9:



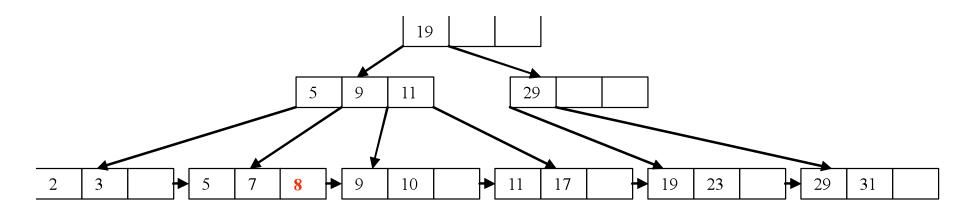
Soluzione

■ Inserisci 10:



Soluzione

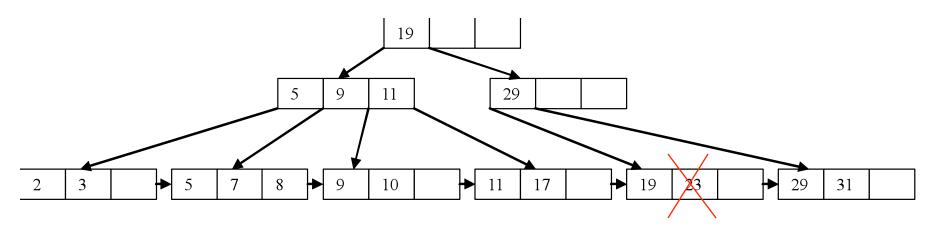
■ Inserisci 8:



W

Soluzione

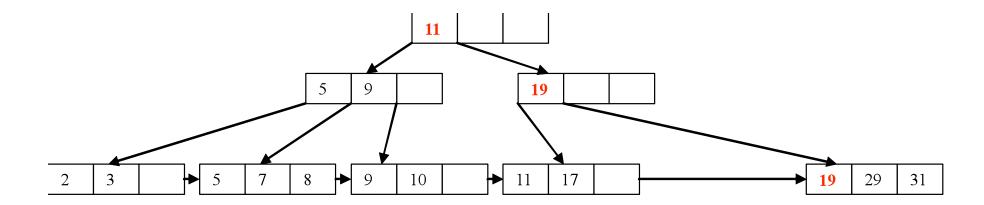
■ Cancella 23:



Underflow!!!

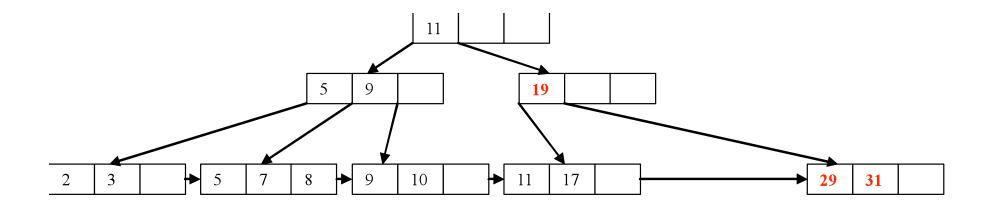
Soluzione

■ Cancella 23:



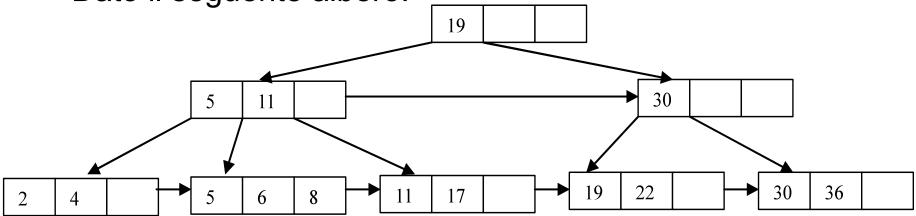
Soluzione

■ Cancella 19:



B+ tree

Dato il seguente albero:



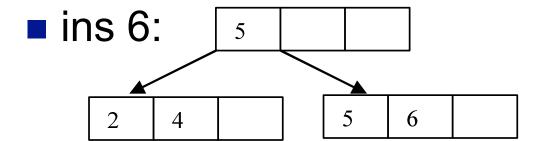
- a) Di che tipo e ordine è?
- b) Si indichi una sequenza di inserimenti che, partendo dall'albero vuoto, porta all'albero indicato, mostrando gli alberi intermedi ottenuti a seguito delle operazioni di split.

10

Soluzione

- a) B+ di ordine 4
- **b**) ins 2, ins 4, ins 5:

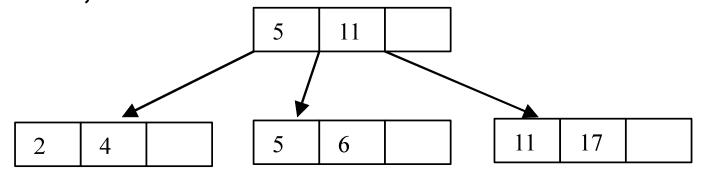
2	4	5
---	---	---



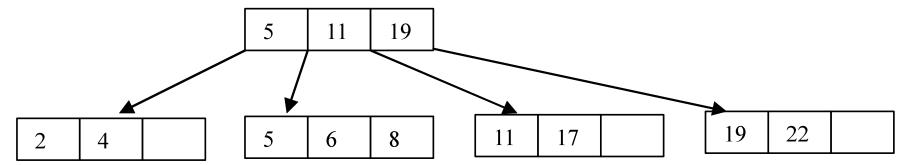
.

Soluzione

■ ins 11, ins 17:

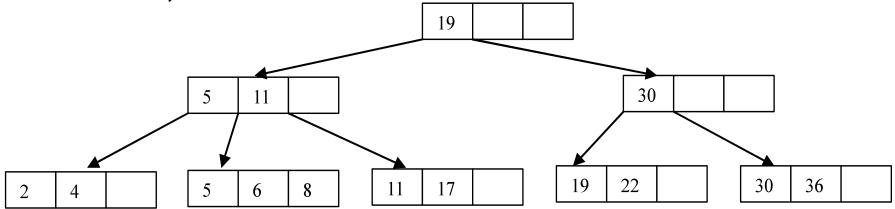


■ ins 8, ins 19, ins 22:



Soluzione

■ ins 30, ins 36:



- N.B.
- la soluzione non è univoca: ad es. si può inserire 8 in una qualsiasi fase successiva a quella mostrata (ma non precedente), oppure permutare alcuni blocchi di inserimenti (come 2 e 4).

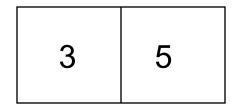


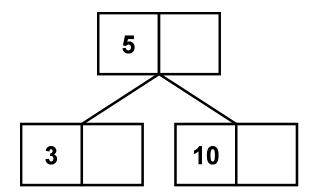
Albero 2-3

- Si consideri la seguente sequenza di record le cui chiavi sono nell'ordine:
 3, 5, 10, 6, 8, 14, 7, 15, 9, 11, 13, 12
- Si mostri l'albero 2-3 risultante dagli inserimenti di questi record.

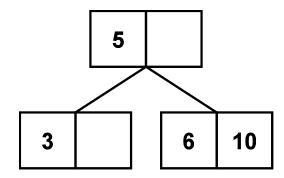


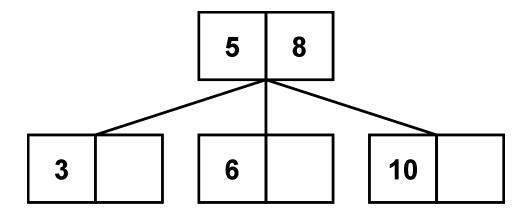
■ La realizzazione del 2-3 tree inizia con l'inserimento dei valori 3 e 5.



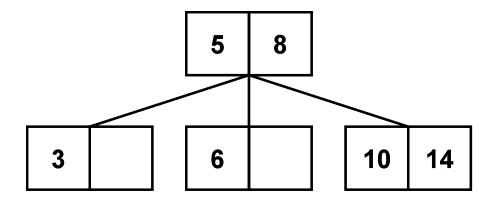


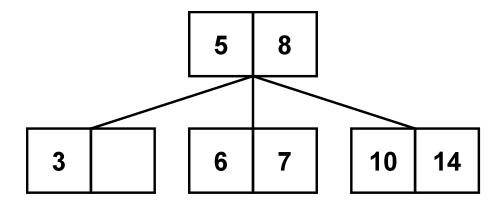




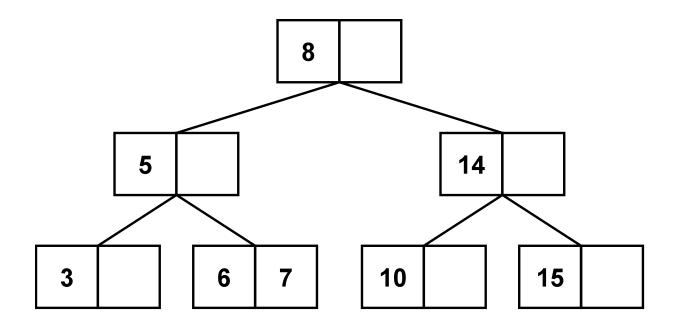




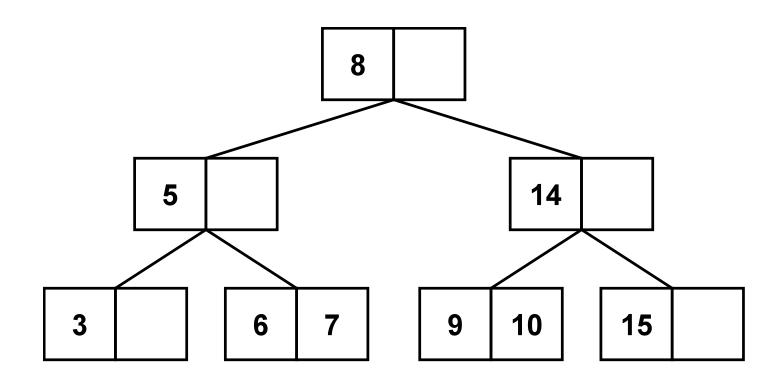




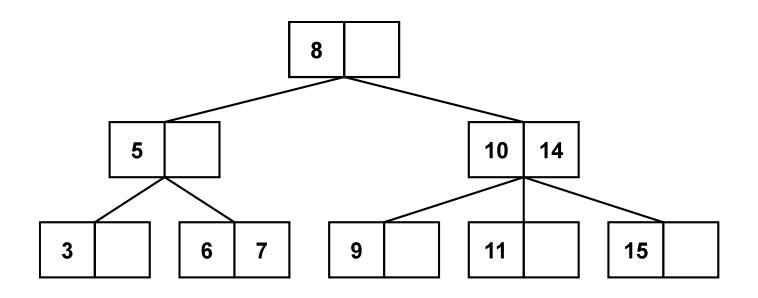












100

