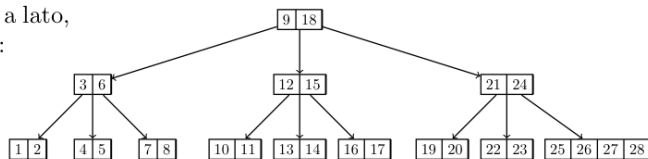


## ESERCIZIO 5

- (a) Si definisca la struttura dati dei *B-tree*.  
 (b) Dopo aver determinato il grado minimo del B-tree  $T$  a lato, si illustri l'esecuzione delle seguenti operazioni su  $T$ :

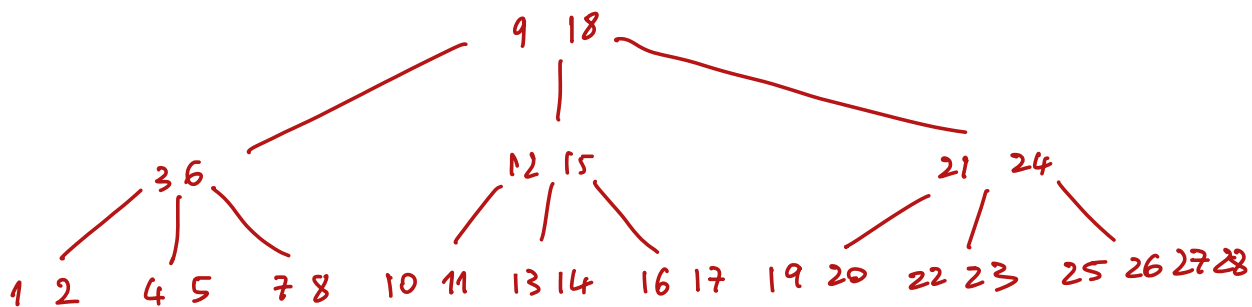
- (1) INSERT(29)      (4) DELETE(1)  
 (2) INSERT(30)      (5) DELETE(19)  
 (3) INSERT(31)

~~DELETE(25, 12, 15, 16, 8)~~

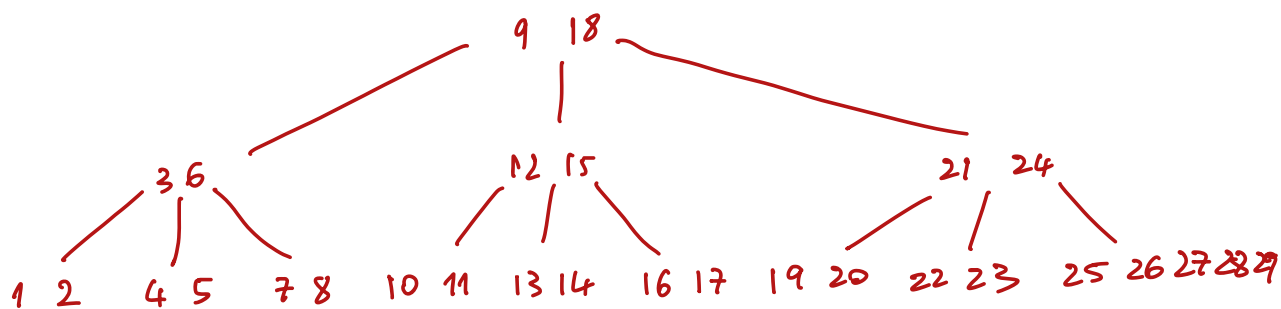


- (c) Si forniscano un limite inferiore e un limite superiore per il numero di chiavi  $n$  in un B-tree di altezza  $h$  e di grado minimo uguale a quello del B-tree  $T$ .

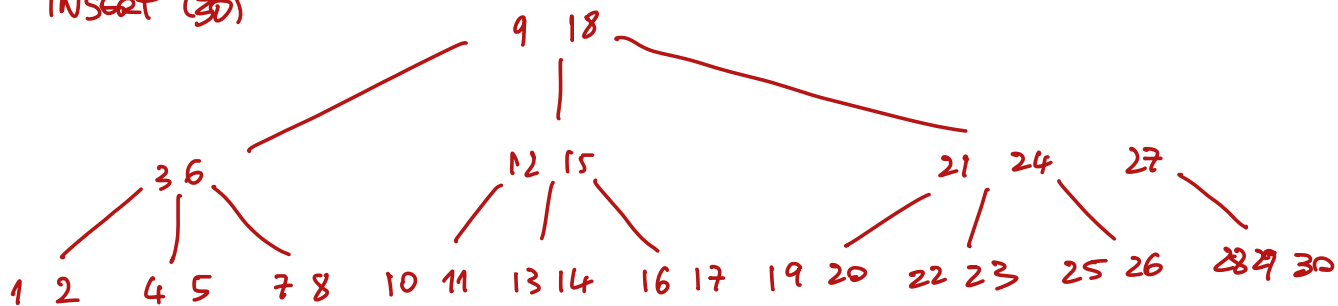
$$\begin{aligned} t-1 &\leq 2 & 4 &\leq 2t-1 \\ \underline{t \leq 3} & & t \geq \frac{5}{2} \rightarrow \underline{t \geq 3} \\ & & t &= 3 \end{aligned}$$



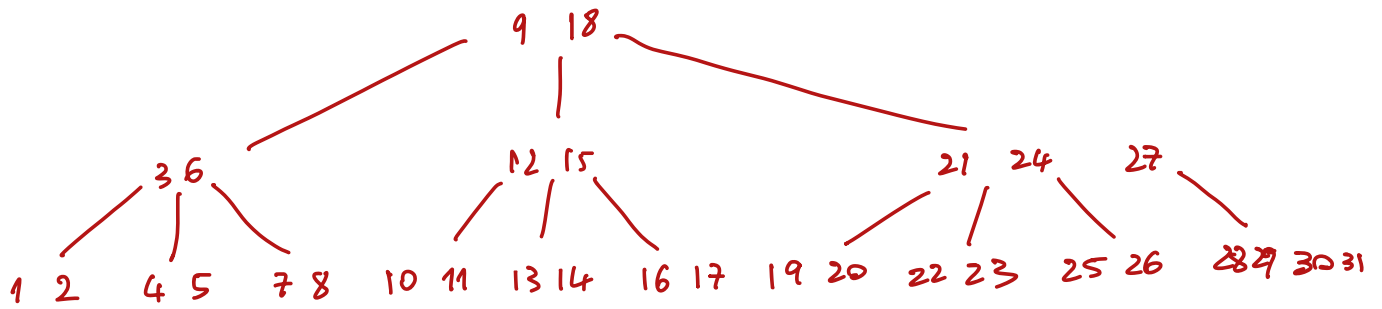
INSERT (29)



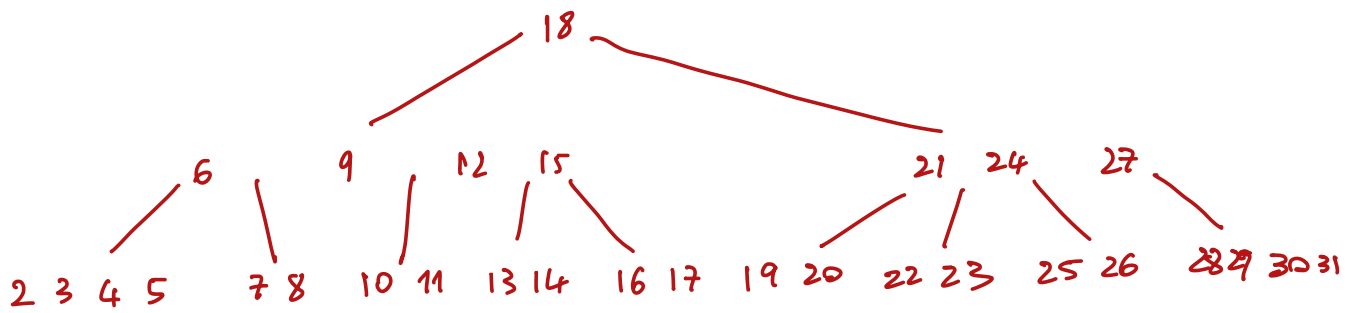
INSERT (30)



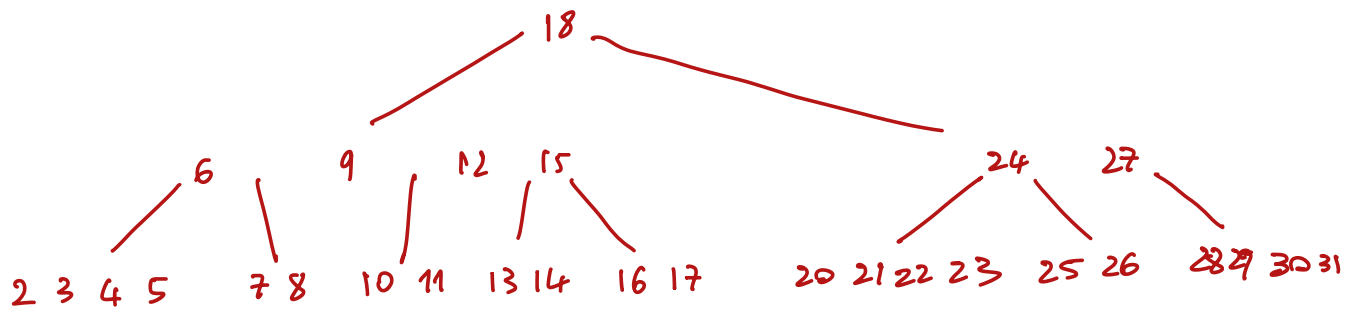
INSERT (31)



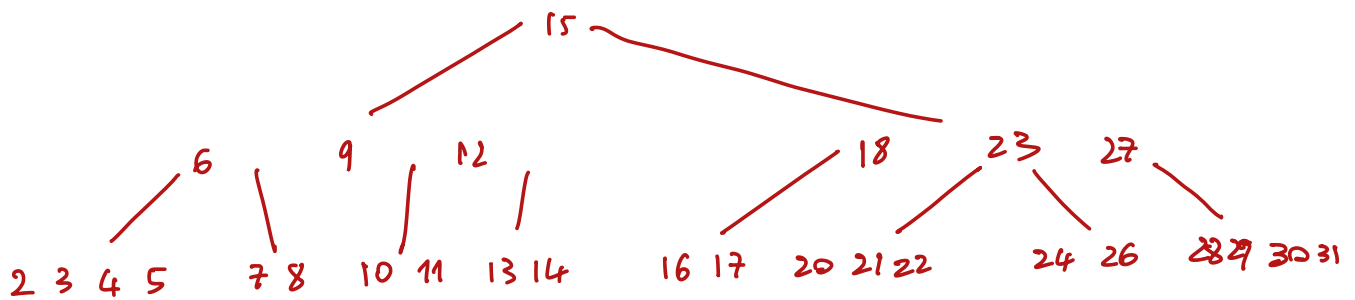
DELETE (1)



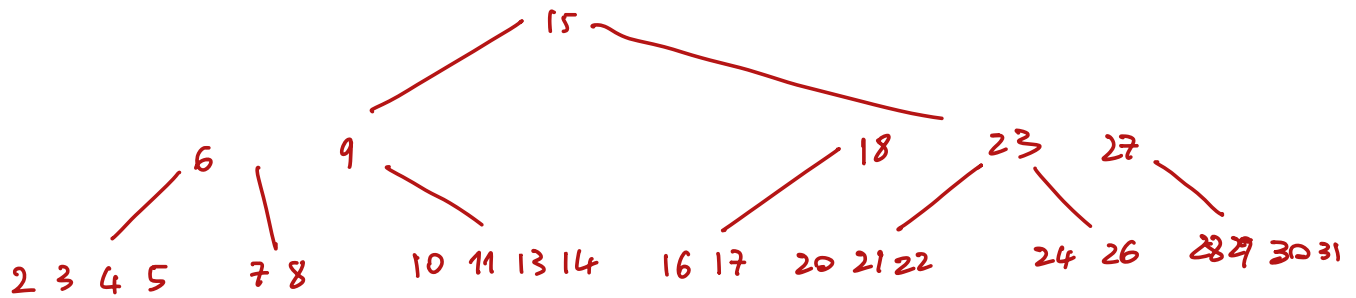
DELETE (19)



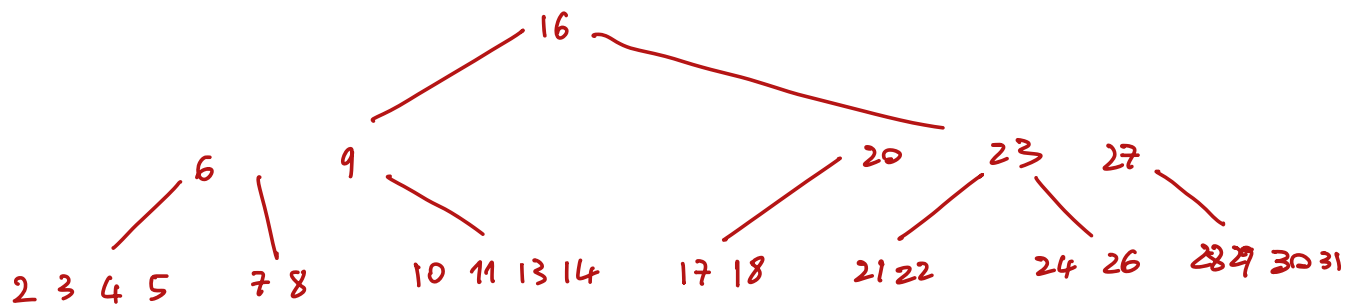
DELETE (25)



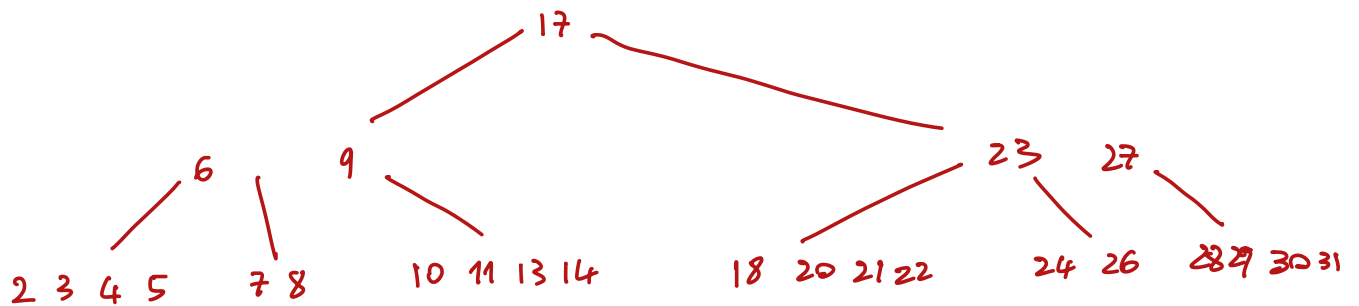
DELETE (12)



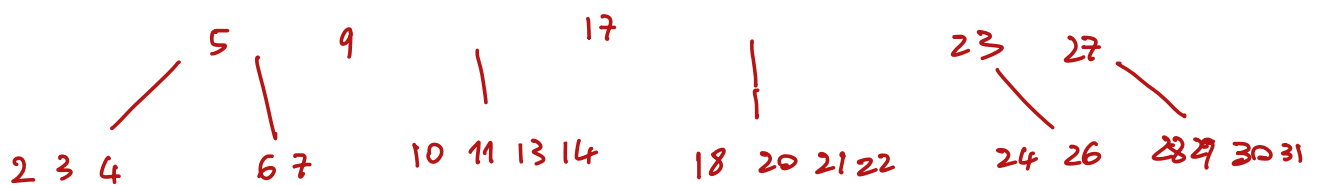
DELETE (15)



DELETE (16)



DELETE (8)



- (c) Si forniscano un limite inferiore e un limite superiore per il numero di chiavi  $n$  in un B-tree di altezza  $h$  e di grado minimo uguale a quello del B-tree  $\mathcal{T}$ .

$n_{t,h}$

		# nodi	# chiavi
0		1	1
1		2	$2(t-1)$
2		$2t$	$2t(t-1)$
3		$2t^2$	$2t^2(t-1)$
$\vdots$		$\vdots$	$\vdots$
$h-1$		$2t^{h-2}$	$2t^{h-2}(t-1)$
$h$		$2t^{h-1}$	$2t^{h-1}(t-1)$
		<hr/>	<hr/>
		$1 + 2 \sum_{i=0}^{h-1} t^i$	$1 + 2(t-1) \sum_{i=0}^{h-1} t^i$

$$n_{t,h} = 1 + 2 \sum_{i=0}^{h-1} t^i = 1 + 2 \frac{t^h - 1}{t - 1}$$

$$k_{t,h} = 1 + 2(t-1) \sum_{i=0}^{h-1} t^i = 1 + 2(t-1) \frac{t^h - 1}{t - 1} = 1 + 2t^h - 2$$

$$= 2t^h - 1$$

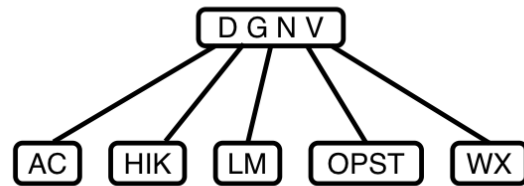
$$n_{3,h} = 1 + 2 \frac{3^h - 1}{2} = 1 + 3^h - 1 = 3^h.$$

## ESERCIZIO 2

(a) Si definisca la struttura dati dei B-tree.

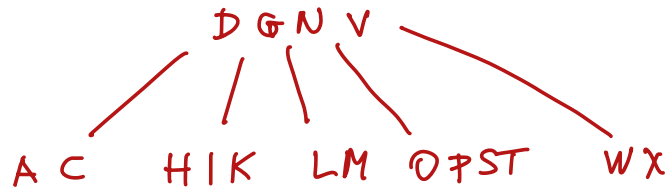
(b) Si determini il grado minimo del B-tree  $\mathcal{T}$  a lato e si illustri l'esecuzione delle seguenti operazioni su  $\mathcal{T}$ :

- |               |               |
|---------------|---------------|
| (1) DELETE(N) | (4) DELETE(G) |
| (2) DELETE(V) | (5) INSERT(U) |
| (3) DELETE(D) | (6) INSERT(D) |

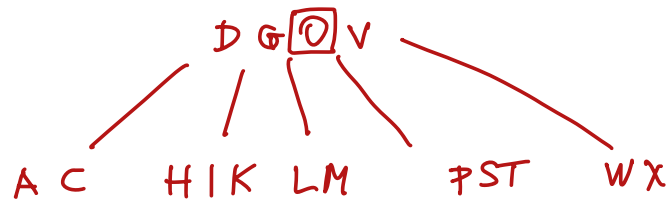


(c) Si determinino una minorazione ed una maggiorazione del numero di nodi a profondità  $i = 0, 1, \dots, h$  in un B-tree di grado minimo  $t$  e altezza  $h$ .

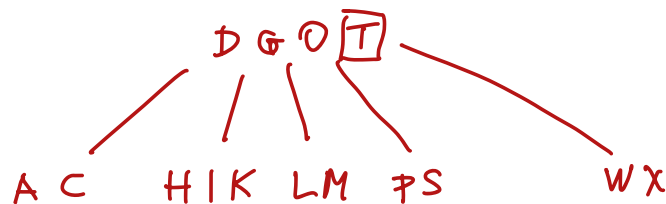
$$\begin{aligned}
 t-1 &\leq 2 & 4 &\leq 2t-1 \\
 t &\leq 3 & t &\geq \left\lceil \frac{5}{2} \right\rceil = 3 \\
 \hline
 t &= 3
 \end{aligned}$$



DELETE(N)



DELETE(V)



DELETE (D)



DELETE (G)



INSERT (U)



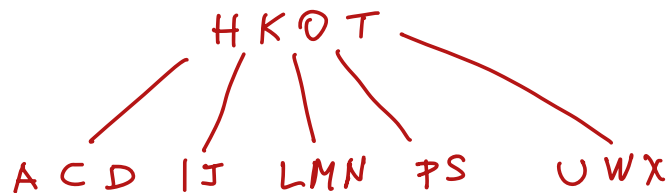
INSERT (D)



INSERT (J)



INSERT (N)



- (c) Si determinino una minorazione ed una maggiorazione del numero di nodi a profondità  $i = 0, 1, \dots, h$  in un B-tree di grado minimo  $t$  e altezza  $h$ .

		# nodi	# dirami	
0	$\boxed{2t-1}$	1	$(2t-1)$	$N_{t,h}$
1	$\frac{2t-1}{2t}$	$2t$	$2t(2t-1)$	
2		$(2t)^2$	$(2t)^2(2t-1)$	
3		$(2t)^3$	$(2t)^3(2t-1)$	
$\vdots$		$\vdots$	$\vdots$	
$h$		$(2t)^h$	$(2t)^h(2t-1)$	
		$\frac{\sum_{i=0}^h (2t)^i}{\sum_{i=0}^h (2t)^i}$	$\frac{(2t-1) \sum_{i=0}^h (2t)^i}{\sum_{i=0}^h (2t)^i}$	

$$N_{t,h} = \sum_{i=0}^h (2t)^i = \frac{(2t)^{h+1} - 1}{2t - 1}$$

$$K_{t,h} = (2t-1) \sum_{i=0}^h (2t)^i = (2t-1) \frac{(2t)^{h+1} - 1}{2t - 1} = (2t)^{h+1} - 1$$

$$n_{t,i} \leq \# \text{ nodi a profondità } i \leq N_{t,i}$$

$$1 + 2 \frac{t^i - 1}{t - 1} \leq \# \text{ nodi a profondità } i \leq \frac{(2t)^{i+1} - 1}{2t - 1}$$

#### ESERCIZIO 4 (B-trees)

Dopo aver definito in maniera dettagliata la struttura dati dei B-tree, si determini il numero massimo e il numero minimo di *odi* che può essere contenuto in un B-tree di data altezza  $h$  e grado minimo 3.

$$n_{3,h} \leq \# \text{odi} \leq N_{3,h}$$

$$3^h = 1 + 2 \frac{3^h - 1}{3 - 1} \leq \# \text{odi} \leq \frac{(2 \cdot 3)^{h+1} - 1}{2 \cdot 3 - 1} = \frac{6^{h+1} - 1}{5}$$

$$3^h \leq \# \text{odi} \leq \frac{6^{h+1} - 1}{5}$$



## ESERCIZIO 2

- (a) Si definisca la struttura dati dei *B-tree*.  
 (b) Si forniscano un limite inferiore e un limite superiore (quest'ultimo con dimostrazione) al numero di chiavi in un *B-tree* di grado minimo  $t$  e altezza  $h$ .

Da questi si deducano

(b<sub>1</sub>) un limite inferiore e un limite superiore all'altezza di un *B-tree* di grado minimo  $t$  contenente  $n$  chiavi;

(b<sub>2</sub>) un limite inferiore e un limite superiore al grado minimo di un *B-tree* di altezza  $h$  contenente  $n$  chiavi.

$$L_{t,h} = 2t^h - 1$$

$$K_{t,h} = (2t)^{h+1} - 1$$

$$2t^h - 1 \leq n \leq (2t)^{h+1} - 1$$

↓

$$2t^h \leq n+1$$

$$t^h \leq \frac{n+1}{2}$$

$$h \leq \log_t \frac{n+1}{2}$$

↘

$$n+1 \leq (2t)^{h+1}$$

$$\log_{2t} (n+1) \leq h+1$$

$$\log_{2t} (n+1) - 1 \leq h$$

"

$$\log_{2t} \frac{n+1}{2t}$$

(b<sub>1</sub>)

$$\log_{2t} \frac{n+1}{2t} \leq h \leq \log_t \frac{n+1}{2}$$

$$2t^h - 1 \leq n \leq (2t)^{h+1} - 1$$

↓

$$2t^h \leq n+1$$

$$t^h \leq \frac{n+1}{2}$$

↘

$$n+1 \leq (2t)^{h+1}$$

$$\sqrt[h+1]{n+1} \leq 2t$$

$$t \leq \sqrt[n]{\frac{n+1}{2}}$$

$$\frac{\sqrt[n+1]{n+1}}{2} \leq t$$

$(b_2)$

$$\frac{\sqrt[n+1]{n+1}}{2} \leq t \leq \sqrt[n]{\frac{n+1}{2}}$$

## ESERCIZIO 2 (B-trees)

Dopo aver definito in maniera dettagliata la struttura dati dei B-tree, si determini il numero massimo e il numero minimo di *nodi* che può essere contenuto in un B-tree di data altezza  $h$  e grado minimo 2.

$$n_{2,h} \leq n \leq N_{2,h}$$

$$n_{2,h} = 1 + 2 \frac{2^h - 1}{2 - 1} = 1 + 2^{h+1} - 2 = 2^{h+1} - 1$$

$$N_{2,h} = \frac{(2 \cdot 2)^{h+1} - 1}{2 \cdot 2 - 1} = \frac{4^{h+1} - 1}{3}$$

## ESERCIZIO 2

Dopo aver definito la struttura dati dei B-tree, si determini il rapporto

$$\frac{N_{2,h} + 1}{n_{4,h} + 1},$$

dove  $n_{t,h}$  e  $N_{t,h}$  sono rispettivamente il numero minimo e il numero massimo di nodi in un B-tree di altezza  $h$ , avente grado minimo  $t$ .

$$N_{2,h} = \frac{(2 \cdot 2)^{h+1} - 1}{2 \cdot 2 - 1} = \frac{4^{h+1} - 1}{3}$$

$$n_{4,h} = 1 + 2 \frac{4^h - 1}{4 - 1} = 1 + 2 \cdot \frac{4^h - 1}{3} = \frac{2 \cdot 4^h - 2 + 3}{3} = \frac{2 \cdot 4^h + 1}{3}$$

$$\frac{N_{2,h} + 1}{n_{4,h} + 1} = \frac{\frac{4^{h+1} - 1}{3} + 1}{\frac{2 \cdot 4^h + 1}{3} + 1} = \frac{\frac{4^{h+1} - 1 + 3}{\cancel{3}}}{\frac{2 \cdot 4^h + 1 + 3}{\cancel{3}}}$$

$$= \frac{4^{h+1} + 2}{2 \cdot 4^h + 4} = \frac{4 \cdot 4^h + 2}{2(4^h + 2)} = \frac{2 \cdot 4^h + 1}{4^h + 2}$$

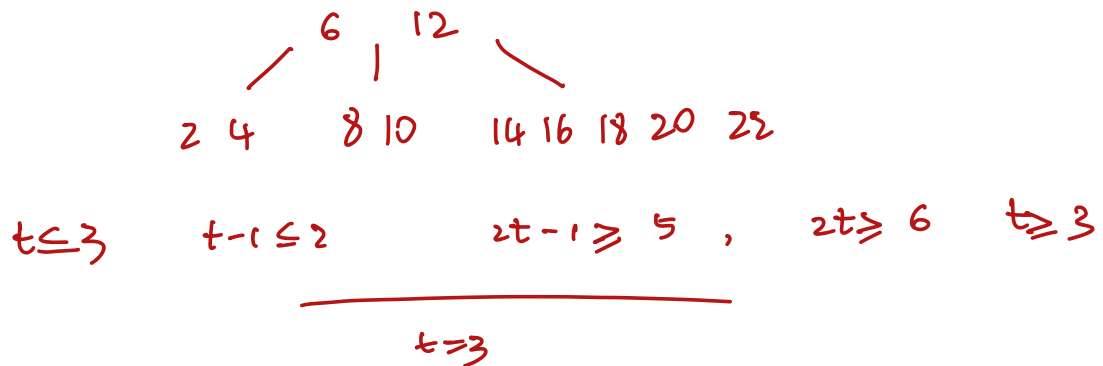
## ESERCIZIO 2

- (a) Si definisca la struttura dati dei *B-tree*.
- (b) Sia  $\mathcal{T}$  un B-tree contenente esattamente le 11 chiavi  $\{2i : 1 \leq i \leq 11\}$  e tale che la sua radice contenga le due chiavi 6 e 12.

Dopo aver determinato il grado minimo  $t$  del B-tree  $\mathcal{T}$ , si illustri l'esecuzione delle seguenti operazioni su  $\mathcal{T}$ :

- |                |                |
|----------------|----------------|
| (1) INSERT(24) | (4) DELETE(22) |
| (2) DELETE(16) | (5) DELETE(2)  |
| (3) DELETE(24) | (6) DELETE(10) |

- (c) Si determinino il minimo e il massimo numero di chiavi che possono essere contenute in un B-tree di altezza  $h = t$  e grado minimo  $t' = t + 1$ , dove  $t$  è il grado minimo del B-tree di cui al punto (b) precedente.



- (c) Si determinino il minimo e il massimo numero di chiavi che possono essere contenute in un B-tree di altezza  $h = t$  e grado minimo  $t' = t + 1$ , dove  $t$  è il grado minimo del B-tree di cui al punto (b) precedente.

$$h=3$$

$$t' = t+1 = 4$$

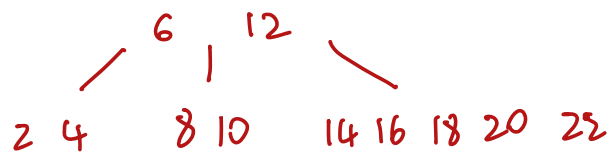
$$k_{t,h} = 2t^h - 1$$

$$K_{t,h} = (2t)^{h+1} - 1$$

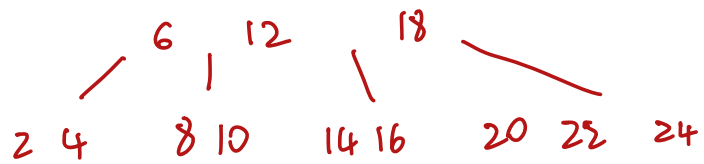
$$K_{4,3}$$

$$k_{4,3} = 2 \cdot 4^3 - 1 = 2 \cdot (2^2)^3 - 1 = 2^7 - 1 = 128 - 1 = 127$$

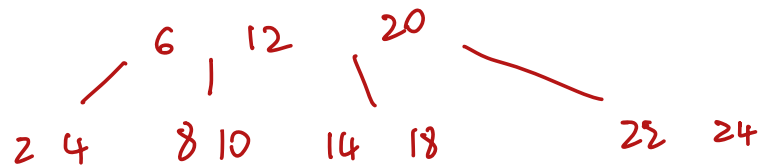
$$K_{4,3} = (2 \cdot 4)^{3+1} - 1 = 8^4 - 1 = (2^3)^4 - 1 = 2^{12} - 1 = 1024 \cdot 4 - 1 = 4096 - 1 = 4095$$



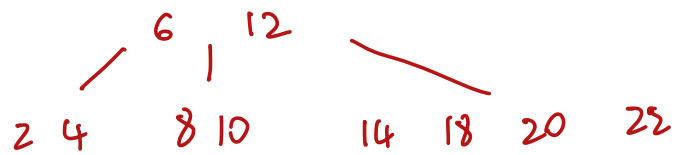
INSERT (24)



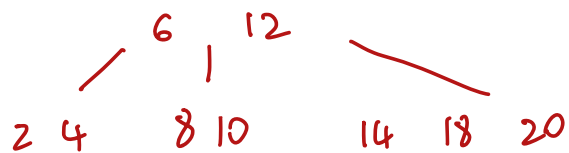
DELETE (16)



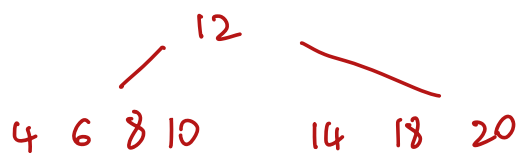
DELETE (24)



DELETE (22)



DELETE (2)



~~DELETE~~ (10)

