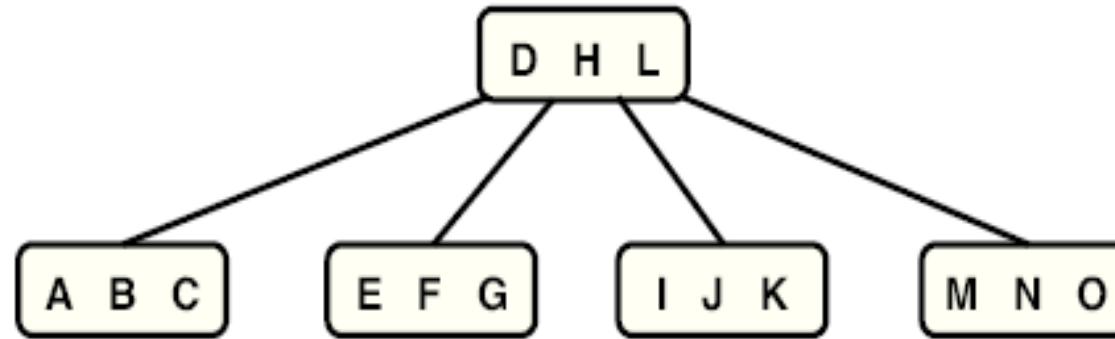


- (a) Si definisca in maniera precisa la nozione di B -albero.
- (b) Si dia e si dimostri una maggiorazione dell'altezza di un B -albero in funzione del suo grado minimo e del numero di chiavi in esso contenute.
- (c) Si consideri il seguente albero ████████

2, 3, 5



Si stabilisca se esso possa essere considerato un B -albero e, in caso affermativo, si dica quali sono i valori di grado minimo compatibili con esso. (Si giustifichino adeguatamente le risposte.)

$$t-1 \leq \text{min} \# \text{chiavi}$$

$$t-1 \leq \# \text{chiavi} \leq 2t-1$$

$$\# \text{max} \# \text{chiavi} \leq 2t-1$$

$$t-1 \leq 3 \leq 2t-1$$

$$t-1 \leq 2$$

$$\begin{matrix} t \leq 3 \\ t \geq 3 \end{matrix}$$

$$2 \leq t \leq 4$$

$$5 \leq 2t-1$$

(a) Si definisca la struttura dati di B -albero. 

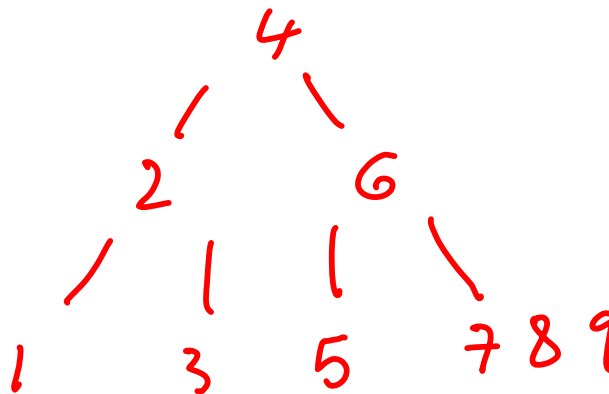
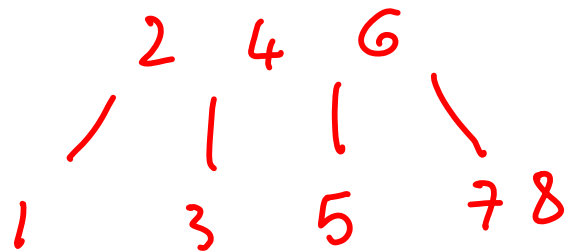
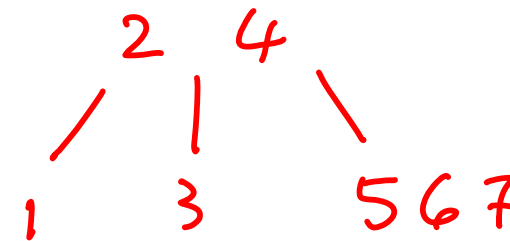
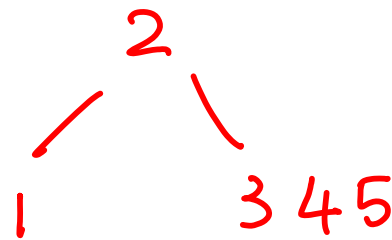
3

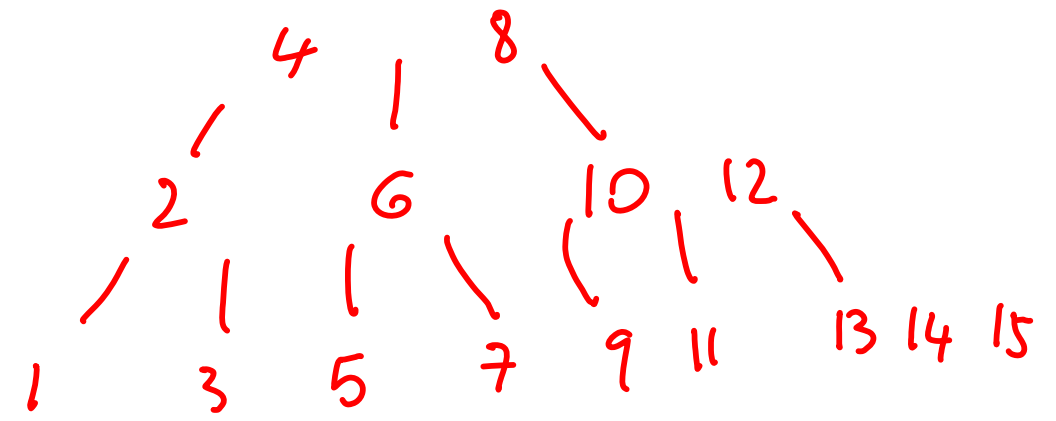
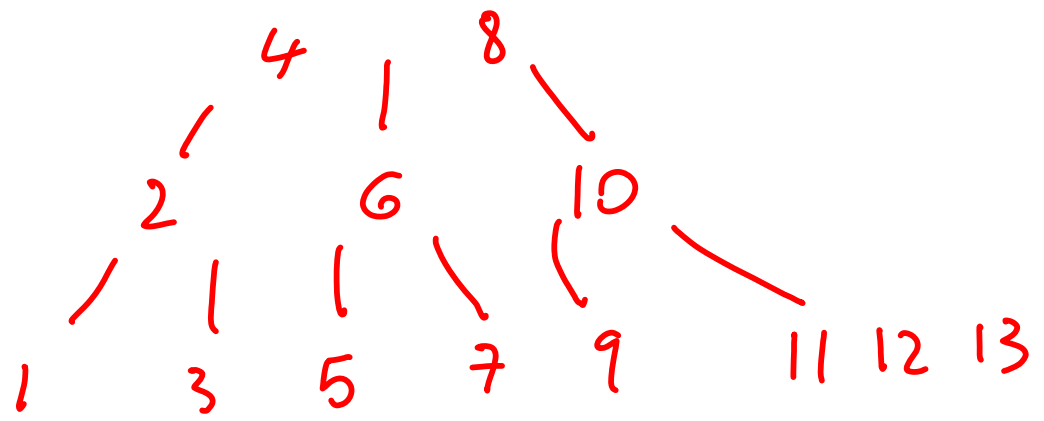
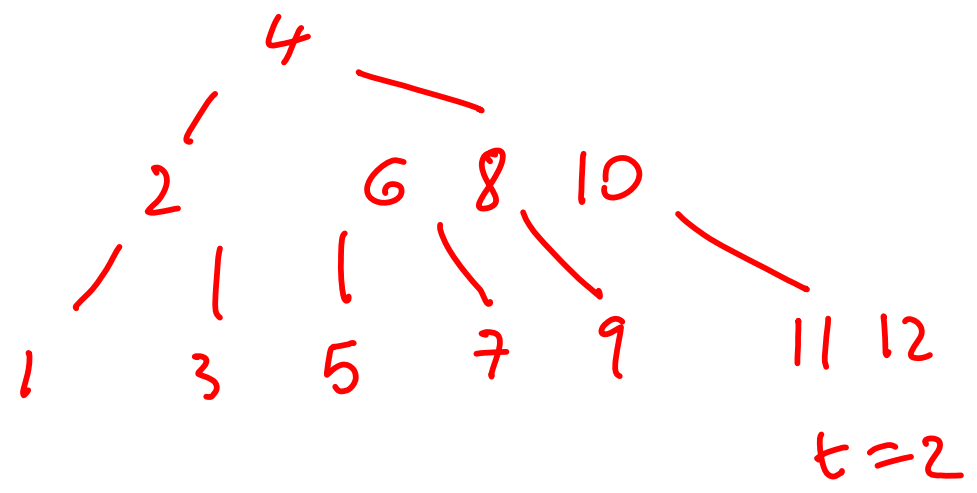
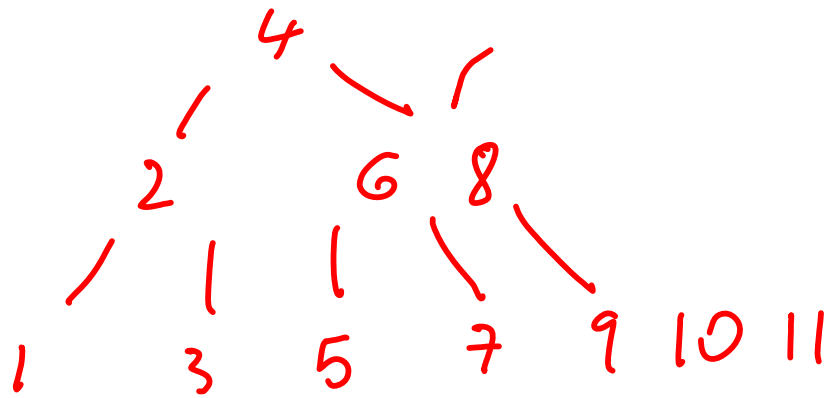
(b) Si costruisca un B -albero di grado minimo 2 contenente almeno 15 chiavi.

1, 2, ..., 15



1 2 3





- (a) Quali sono le proprietà caratterizzanti il *grado minimo* di un B-tree?
- (b) Enunciare e dimostrare una *maggiorazione* in funzione di t ed n dell'altezza h di un B-tree di grado minimo t contenente n chiavi.
- (c) [Facoltativo] Dare una *minorazione* in funzione di t ed n dell'altezza h di un B-tree di grado minimo t contenente n chiavi.

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

$$m(h, t) \leq n$$

chiavi in un B-tree
di grado t e altezza h
contenente il numero
massimo di chiavi

$$n \leq \underbrace{M(h, t)}$$

| <u>profundity</u> | # nodes | # disks |
|-------------------|----------|------------------|
| 0 | 1 | $2t - 1$ |
| 1 | $2t$ | $2t(2t - 1)$ |
| 2 | $(2t)^2$ | $(2t)^2(2t - 1)$ |
| 3 | $(2t)^3$ | $(2t)^3(2t - 1)$ |
| ⋮ | ⋮ | |
| h | $(2t)^h$ | $(2t)^h(2t - 1)$ |

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

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

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

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

$$\log_{2t} \frac{n+1}{2} \geq \left[h \geq \log_{2t} \left(\frac{n+1}{2t} \right) \right]$$

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

nodi

1

$2t$

$(2t)^2$

$(2t)^3$

⋮

$(2t)^h$

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

Dopo aver definito in maniera dettagliata la struttura dati dei B-tree, si determini il numero minimo e il numero massimo di chiavi che possono essere contenute nelle foglie di un B-tree di grado minimo t avente altezza h .

| | # nodi | | # chiavi | |
|---|-------------------------------|--|--|--|
| 0 | 1 | | 1 | |
| 1 | 2 | | $2(t-1)$ | |
| 2 | $2t$ | | $2t(t-1)$ | |
| 3 | $2t^2$ | | $2t^2(t-1)$ | |
| ⋮ | ⋮ | | ⋮ | |
| h | $2t^{h-1}$ | | $2t^{h-1}(t-1)$ | |
| | <hr style="width: 100%;"/> | | <hr style="width: 100%;"/> | |
| | $1 + 2 \frac{t^h - 1}{t - 1}$ | | $1 + 2(t-1) \frac{t^h - 1}{t - 1} = 1 + 2t^h - 2 = 2t^h - 1$ | |
| | | | | $2t^{h-1}(t-1) \leq ?? \leq (2t)^h (2t-1)$ |

Date le funzioni

$\text{min_key}(h, t) =_{Def}$ minimo numero di chiavi in un B -tree di grado minimo t e altezza h

$\text{max_key}(h, t) =_{Def}$ massimo numero di chiavi in un B -tree di grado minimo t e altezza h ,

$$\text{max_key}(h, t) = (2t)^{h+1} - 1$$
$$\text{min_key}(h, t) = 2t^h - 1$$

| | |
|-------|---|
| 48128 | 2 |
| 24064 | 2 |
| 12032 | 2 |
| 6016 | 2 |
| 3008 | 2 |
| 1504 | 2 |
| 752 | 2 |
| 376 | 2 |
| 188 | 2 |
| 94 | 2 |
| 47 | 2 |

(a) si espliciti la funzione

$$q(h, t) =_{Def} \frac{\text{max_key}(h, t) + 1}{\text{min_key}(h, t) + 1} = 2^h t$$

in funzione di h e di t ;

(b) quindi, sapendo che il grado minimo t di un dato B -tree di altezza h è dispari e che $q(h, t) = 48128$, si determini h e t ;

(c) infine, si definisca in maniera precisa la struttura dati B -tree.

$$q(h, t) = \frac{(2t)^{h+1}}{2t^h} = 2^h t$$

$$2^h t = 48128 = 2^{10} \cdot 47$$

$$h = 10$$

$$t = 47$$

ESERCIZIO 1.

Dopo aver definito in maniera dettagliata la struttura dati dei *B-tree*, si determini il numero minimo e il numero massimo di *nodi* che possono essere contenuti in un B-tree di grado minimo t ed altezza h .

- (a) Si definisca in maniera precisa la struttura dati dei B -tree.
- (b) Sia T un B -tree di grado minimo t contenente m nodi. Si fornisca una maggiorazione della sua altezza h in funzione di m e t .

$$1 + 2 \frac{t^h - 1}{t - 1} \leq m \leq \frac{(2t)^{h+1} - 1}{2t - 1} \quad \Leftarrow \text{relazione sui nodi}$$

$$t^h \leq \frac{m - 1}{2} (t - 1) + 1 = \frac{mt - m - t + 3}{2}$$

$$\dots \leq h \leq \log_b \left(\frac{m - 1}{2} (t - 1) + 1 \right) \Leftarrow$$

$$h \leq \log_b \left(\frac{m+1}{2} \right)$$

- (a) Si definisca in maniera precisa la struttura dati dei B -tree.
- (b) Sia T un B -tree di altezza h contenente n chiavi. Si fornisca una maggiorazione del suo grado minimo t (in funzione di n e h).

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

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

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

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

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

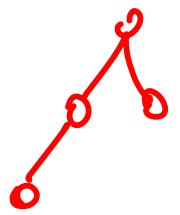
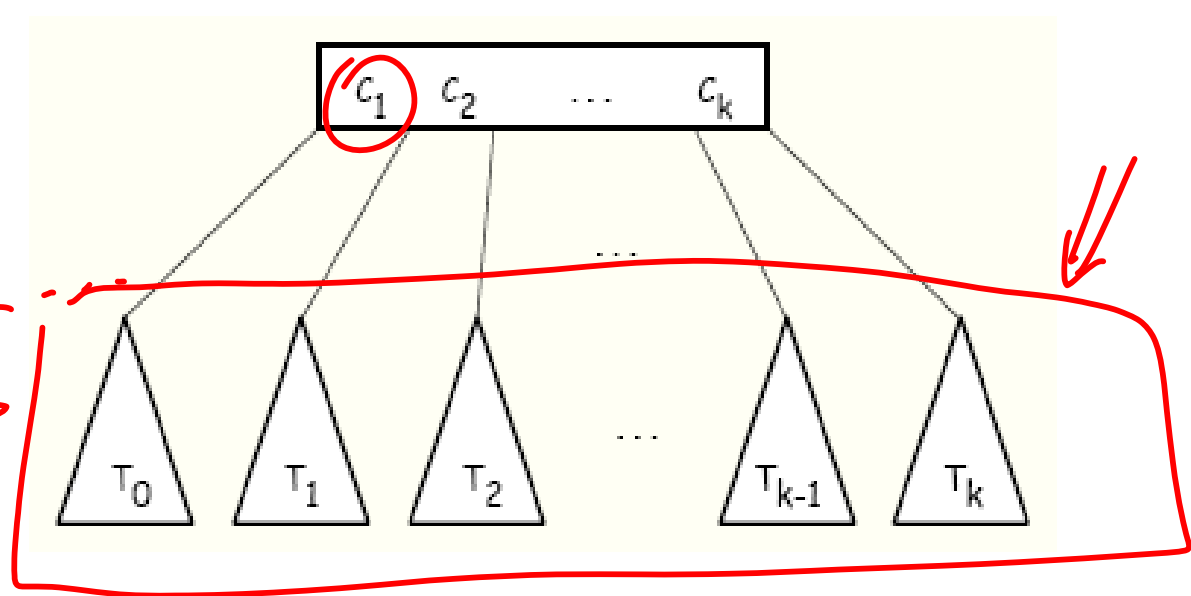
$$\frac{{}^{h+1}\sqrt{n+1}}{2} \leq t \leq \sqrt[h]{\frac{n+1}{2}}$$

alberi

- (a) Si definisca in maniera precisa la struttura dati dei B-tree.
- (b) Siano T_0, T_1, \dots, T_k ~~alberi~~ e siano $c_1, c_2, \dots, c_k \in \mathbb{N}$ costanti tali che $c_1 < c_2 < \dots < c_k$. Quali condizioni debbono essere soddisfatte perchè il seguente albero sia un B-tree?

$k \leq 2t - 1$

$T_0 < c_1 < T_1 < c_2 < \dots$



$t - 1 \leq \# \text{figli} \leq 2t - 1$

m = minimo numero di figli in un nodo di qualche T_i

M = massimo numero di figli in un nodo di qualche T_i

$$t-1 \leq m$$

$$M \leq 2t-1, \quad k \leq 2t-1$$

$$\max(M, k) \leq 2t-1$$

Si illustri l'esecuzione delle seguenti operazioni

DELETE E, DELETE K, INSERT E, INSERT K

(nell'ordine dato) nel seguente B-tree di grado minimo 4:

