

FORMULE DI BASI DI DATI

21 giugno 2021

FORMULE SUI B-TREE

DEFINIZIONE DI B-TREE :

Un B-TREE è un albero bilanciato, organizzato a nodi, ogni nodo corrisponde ad un blocco dati di uno storage device

IMPORTANTE :

$T(g,h)$ è un albero bilanciato di ordine g e altezza h . Le cardinalità/configurazioni possibili sono rappresentate nella tabella sottostante. Ricordiamo che : $|sk|$ = numero di chiavi selezionate per nodo(nodo != radice).

Numero Massimo e minimo di chiavi per ogni nodo o radice:

CHIAVI	MIN	MAX
Radice	1	$2g$
Nodo	g	$2g$

Numero Massimo e minimo di figli per ogni nodo o radice:

FIGLI	MIN	MAX
Radice	0	$2g+1$
Nodo	$ sk + 1 $	$ sk + 1 $

FORMULE :

NUMERO MINIMO DI NODI(IP_{min})

$$IP_{min} = 1 + 2 \cdot \sum_{i=0}^{h-2} (g + 1)^i$$

NUMERO MASSIMO DI NODI(IP_{max})

$$IP_{max} = \sum_{i=0}^{h-1} (2g + 1)^i$$

ALTEZZA DI UN B-TREE

$NK = \text{Numero di chiavi del B-TREE}$

$$NK_{min} = 1 + g(IP_{min} - 1) = 2(g + 1)^{h-1} - 1$$

$$NK_{max} = 2g(IP_{max}) = (2g + 1)^h - 1$$

$$h_{min} = \log_{2g+1}(NK + 1)$$

$$h_{max} = 1 + \log_{g+1}\left(\frac{NK + 1}{2}\right)$$

$$h_{min} \leq h \leq h_{max}$$

COSTO INSERIMENTO/ELIMINAZIONE DI UN NODO DA UN B-TREE(g)

CASO :	MIGLIORE	PEGGIORE	MEDIA
Inserimento	$h + 1$	$3h + 1$	$h + 1 + 2/g$
Eliminazione	$h + 1$	$3h$	$5h + 5 + 3/g$

STIMA VARIABILITA' DELL'ORDINE DI UN B-TREE

$k = \text{chiave}$

$p = RID = \text{Record Identifier, ovvero puntatore a record}$

$q = PID = \text{Puntatore al nodo figlio}$

$D = \text{page size}$

$$2g * len(k) + 2g * len(p) + (2g + 1) * len(q) \leq D$$

$$g = \frac{D - len(q)}{2(len(k) + len(p) + len(q))}$$

FORMULE SUI B+-TREE

DEFINIZIONE DI B+-TREE :

Un B+-TREE è un B-TREE in cui i record pointer sono memorizzati solo nei nodi foglia dell'albero. La struttura dei nodi foglia differisce quindi da quella dei nodi interni. Ha prestazioni migliori del B-TREE sulla ricerca sequenziale, peggiori nella ricerca per singolo valore.

ORDINE

k = chiave

q = PID = Puntatore al nodo figlio

D = page size

$$2g * len(k) + (2g + 1) * len(q) \leq D$$

$$g = \frac{D - len(q)}{2(len(k) + len(q))}$$

NUMERO DI FOGLIE

NR = Numero di Record

NL = Numero di foglie

u = % di utilizzo di un singolo nodo (in media è il 69%)

d = dimensione dei nodi

$$NL = \frac{NR \cdot (len(k) \cdot len(q))}{d \cdot u}$$

ORDINE DELLE FOGLIE

D = page size

$$2g_{leaf} * len(k) + 2g_{leaf} * len(p) + (2g_{leaf} + 1) * len(q) \leq D$$

$$g_{leaf} = \frac{D - len(q)}{2 \cdot (len(k) + len(p))}$$

Con questo risultato si è in grado di avere una stima più accurata del numero di foglie di un B+-TREE

NUMERO DI FOGLIE (stima più accurata sfruttando g_{leaf})

$$NL = \frac{NR}{2g_{leaf} \cdot u}$$

ALTEZZA

Costruendo un albero in cui ciascun nodo ha il numero massimo di figli, si minimizza l'altezza del B+-TREE

$$(2g + 1)^{h-1} \geq NL$$

$$h_{min} = 1 + \log_{2g+1} NL$$

Similmente, sfruttando lo stesso ragionamento, costruendo un albero con il numero minimo possibile di figli per nodo, si massimizza l'altezza

$$2(g + 1)^{h-2} \leq NL$$

$$h_{max} = 1 + \log_{2g+1} NL$$

$$h_{min} \leq h \leq h_{max}$$

RICERCA DI VALORI

Supponendo di avere un B-TREE con NK chiavi in NL foglie, si effettua una ricerca sequenziale di k chiavi nell'intervallo di valori compresi fra $[k_{low}, k_{high}]$

EK = Numero di chiavi all'interno dell'intervallo $[k_{low}, k_{high}]$

EL = expected leafs, ovvero è una stima del numero di foglie alla quale si deve accedere durante la ricerca

$$EL = \frac{EK \cdot NK}{NL} \text{ (proporzione } \rightarrow NK : NL = EK : EL)$$

$$\text{COSTO(Ricerca)} = 1 - h + EL$$

NUMERO DI FOGLIE DI UN SECONDARY B+-TREE

$$NL = \frac{NK \cdot \text{len}(k) + NR \cdot \text{len}(p)}{D * u}$$

ALTEZZA DI UN SECONDARY B+-TREE

$$h_{min} = 1 + \log_{2g+1} \min(NL, NK)$$

$$h_{max} = 2 + \log_{g+1} \frac{\min(NL, NK)}{2}$$

$$h_{min} \leq h \leq h_{max}$$

MODELLO DI CARDENAS

Il modello di Cardenas è utile per stimare il numero medio di pagine NP che contengono almeno uno degli ER (expected records) presi in considerazione.

Considerando i seguenti eventi :

A = "Una pagina contiene 1 degli ER record"

\overline{A} = "Una pagina **non** contiene 1 degli ER record"

B = "Una pagina **non** contiene **nessuno** degli ER record "

\overline{B} = "Una pagina contiene almeno 1 degli ER record"

Definiamo :

$$P(A) = \frac{1}{NP} \quad P(\overline{A}) = 1 - \frac{1}{NP}$$

$$P(B) = P(\overline{A})^{ER} \quad P(\overline{B}) = 1 - P(B)$$

FORMULA DI CARDENAS :

$$\phi(ER, NP) = NP \cdot P(\overline{B})$$

$$= NP * (1 - (1 - \frac{1}{NP})^{ER}) \leq MIN(ER, NP)$$

QUERY PLAN

Alessandro Pioggia