

A. Albano
Costruire sistemi per basi di dati,
 Addison-Wesley, Milano, 2001.

ERRATA CORRIGE (Gennaio 2006)

Con il contributo di Enrico Detti, Alessio Mazzanti, Alessandro Perrucci e Rosanna Rossi.

<i>Pagina e riga</i>	<i>Errore</i>	<i>Correzione</i>
b = dal basso a = dall'alto		
30, 5b	allora questa può essere riportata	allora il record può essere riportato
32, 23a	suddividere	suddividere
48, 1a	di fusioni	di fusione
65, 4a	HASH ON ON	HASH ON
65, 5a	imporre che che	imporre che
101, 10b	Indice di ordinamento	Indice di ordinamento (Nota). Quando un indice di ordinamento è denso, nella stima dei costi si assume che i dati vadano sempre recuperati a partire dai riferimenti nelle foglie dell'indice poiché si suppone che l'indice sia stato costruito a partire da dati ordinati, ma nel caso di successive modifiche l'ordinamento dei dati non sia più garantito (dati "quasi ordinati"). Per questa ragione il costo di una ricerca, sarà stimato come la somma del costo di accesso alle foglie dell'indice, ignorando l'altezza dell'indice, e del costo di accesso ai dati. Quando invece un indice di ordinamento è sparso (vedi organizzazione sequenziale con indice), i dati sono memorizzati nelle foglie dell'indice e rimangono ordinati anche dopo eventuali modifiche. Per questa ragione il costo di una ricerca, sarà stimato considerando solo il costo di accesso alle foglie dell'indice, in numero pari al numero delle pagine dei dati.
102, 15a	tutte i record	tutti i record
113, 21b	e della ricerca	e il costo della ricerca
114, 1b	Si supponga di av	Si supponga di avere un'organizzazione sequenziale con indice sulla chiave K di 10 byte, quanto costa trovare i record ordinati usando l'indice?

<i>Pagina e riga</i>	<i>Errore</i>	<i>Correzione</i>
b = dal basso a = dall'alto		
118, 1b	numero di attributi;	numero di indici di R ;
125, 6a	DESC}]}	DESC]})
135, 19b	Le liste invertire	Le liste invertite
141, Fig.7.5	nella radice: 0100, 1	nella radice: 0100, 011
166, 7a	HFS_getCurrent().getRid()	IS_getCurrent().getRid()
166, 22b	(indiceSuA, 1, 4)	(indiceSuA, 0, 4)
172, 10b	set Saldo = :Saldo - :Ammontare	set Saldo = :xSaldo - :Ammontare
172, 6b	set Saldo = :Saldo + :Ammontare	set Saldo = :xSaldo + :Ammontare
183, 17b	Per dare di al gestore	Per dare al gestore
194, 15a	($C, T_1, 163, P_1, 0, V_1^I$)	($C, T_1, 159, P_1, 0, V_1^I$)
198, 5a	($W, T_5, 0, P_4, V_5^I, V_5^{II}$)	($W, T_5, 0, P_5, V_5^I, V_5^{II}$)
205, 11a	11) (CKPT (T2, T3))	11) (CKP {T2, T3})
212, Fig.10.5	equivalente	c-equivalente
213, Fig.10.6	equivalente	c-equivalente
244, 11a	β Analizziamo ...	Analizziamo ...
247, 4a	Ad esempio ... $f_s(\text{voto} > 29) = n/N_{reg} = 2/(3 \times 105)$	Siano $h_i, i = 1..k$, i k intervalli dell'istogramma dei valori di A . Per ognuno di essi siano noti (a) il minimo e il massimo valore dell'attributo nell'intervallo ($\min(h_i), \max(h_i)$), (b) il numero dei record nell'intervallo ($N_{reg}(h_i)$) e (c) il numero dei valori dell'attributo nell'intervallo (ampiezza dell'intervallo) ($N_{key}(h_i)$). La selettività $f_s(\psi_A)$ di un predicato su A si stima come $f_s(\psi_A) = 1/N_{reg} \times N_{reg}(\psi_A)$, con $N_{reg}(\psi_A)$ una stima del numero di record che soddisfano il predicato. Vediamo alcuni casi: (1) $N_{reg}(A = c) = 1/N_{key}(h_i) \times N_{reg}(h_i)$, con h_i l'intervallo che contiene c ; (2) $N_{reg}(c_1 \leq A \leq c_2)$, con c_1 e c_2 nell'intervallo h_i (intervallo parziale), si stima come: $N_{reg}(c_1 \leq A \leq c_2) = (c_2 - c_1)/N_{key}(h_i) \times N_{reg}(h_i)$; (3) se c_1 e c_2 coincidono con gli estremi dell'intervallo h_i (intervallo totale), $N_{reg}(c_1 \leq A \leq c_2) = N_{reg}(h_i)$; (4) se c_1 e c_2 appartengono a intervalli diversi dell'istogramma, la stima di $N_{reg}(c_1 \leq A \leq c_2)$ si ottiene sommando le stime per gli intervalli parziali e totali interessati. Ad esempio, $N_{reg}(\text{Voto} > 29) = 2/3 \times 2$, mentre $N_{reg}(\text{Voto} \geq 24) = 2/3 \times 36 + 25 + 2$.
254, 16b	attributo con con ...	attributo con un ...
259, 1b	i record di J e R .	i record di J e R .
263, 4b	nella a tabella ...	nella tabella ...
264, 2b	campinome	campi nome

Pagina e riga	Errore	Correzione
b = dal basso a = dall'alto		
264, 4b	$nome, MIN(annoNascita) \gamma nome(Marinai)$	$nome \gamma MIN(annoNascita)(Marinai)$
264, 7b	$F \gamma_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$	$A_1, A_2, \dots, A_n \gamma F(R)$
264, 17b	... cambia solo il secondo passo:	... si elimina il passo (c) e il passo (b) diventa:
265, 1a	$F \gamma_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$	$A_1, A_2, \dots, A_n \gamma F(R)$
265, 1b	... equivale a $A_1, A_2, \dots, A_n \gamma_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$... equivale a $A_1, A_2, \dots, A_n \gamma(R)$
266, 2a	$nome, MIN(annoNascita) \gamma nome(Marinai)$	$nome \gamma MIN(annoNascita)(Marinai)$
266, 7b	$F \gamma_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$	$A_1, A_2, \dots, A_n \gamma F(R)$
264, 18b	$MAX(annoNascita) \gamma(Marinai)$	$\gamma MAX(annoNascita)(Marinai)$
277, 17b	WHERE Socio.Codice =	WHERE Soci.Codice =
285, 16a	...(S)))	...(S))))
289, 3a	... tabella Esami	... tabella Studenti
292, 10a	hf.HS_close()	hf.HF_close()
295, 1b	$C_A(Marinai) + \frac{E_{reg}(Imbarchi)}{C_{Imbarchi}} \times \frac{E_{reg}(Marinai)}{C_{Marinai}}$	$\frac{E_{reg}(Imbarchi)}{C_{Imbarchi}} \times C_A(Marinai)$
296, 3a	e la dimensione del risultato è di $\lceil (1/3 \times 40\,000)/80 \rceil = 167$ pagine.	(eliminare)
296, 4a	Il costo della giunzione è di 10×167 , per un totale di 3170 accessi.	Il costo della giunzione è di 10×500 , per un totale di 6000 accessi.
297, Fig.12.6	NestedLoop	IndexNestedLoop
304, Fig.12.8	NestedLoop	IndexNestedLoop
305, Tab.12.8	$F(Dpt, \psi_C) \mid F(Qlf, \psi_Q)$	$F(TS(Dpt), \psi_C) \mid F(TS(Qlf), \psi_Q)$
305, 5b	C_{NL}	C_{INL}
306, Tab.12.9	$F(Qlf, \dots \mid F(Qlf, \dots$	$F(TS(Qlf), \dots \mid F(TS(Qlf), \dots$
306, Tab.12.10	$F(Qlf, \dots \mid F(Qlf, \dots$	$F(TS(Qlf), \dots \mid F(TS(Qlf), \dots$
306, Tab.12.10	$F(Dpt, \dots$	$F(TS(Dpt), \dots$
306, Tab.12.11	$F(Dpt, \dots \mid F(Dpt, \dots$	$F(TS(Dpt), \dots \mid F(TS(Dpt), \dots$
306, 7b	$Dept$	Dpt
306, 8b	$60 + 100 = 160$	$60 + 70 + 100 = 230$
306, 1b	$60 + 100 = 160$	$100 + 5000 = 5100$
306, Tab.12.10	160	230
308, 3a	Alcuni i sistemi	Alcuni sistemi
312, 13b	$F \gamma_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$	$A_1, A_2, \dots, A_n \gamma F(R)$
318, 16a	Si considerino le relazione	Si considerino le relazioni
383, 1b	(aggiungere)	L_R 6.2.3 numero di byte per rappresentare $N_{reg}(R)$
383, 1b	(aggiungere)	L_A dimensione di un valore di A (come abbreviazione di $L_k(A)$)