INTRODUZIONE AL 2° TEST IN ITINERE

Roberto Basili

Modalità d'esame

- Tipologia degli studenti:
 - A(II). Non Sufficienti al Primo Test in Itinere (su tutto il programma sino ad SQL base). Si presentano su tutto il programma sin ad oggi trattato (BdD, Progettazione, BdD e Applicazioni, Livello Fisico).
 - **B** (side). Almeno Sufficienti al primo Test in Itinere. Si presentano sul programma che va da SQL avanzato sino al Livello Fisico ed alla Ottimizzazione.
- Tipo D'esame.
 - A. 10 Domande a Risposta Multipla. Prova di Progettazione sino ad SQL avanzato
 - **B**. 10 Domande a Risposta Multipla. Prova più orientata ad SQL: Più semplice progettazione ma enfasi su SQL Avanzato

Modalità d'esame

Tipo B

TRM (30m)

Prova SQL (60m)

Tipo A

TRM (36-42m)

Prova Progettazione (90m)

Esempi di domande sulla seconda parte del programma

- 1. Determinare la affermazione corretta tra le seguenti:
- (A) Un DBMS organizza i dati mediante files dati ed indice separati per velocizzare le operazioni di ricerca.
- (B) Il buffer pool ha le dimensioni di un file sia esso dedicato ai dati sia esso dedicato agli indici.
- (C) Un file indice puo' coincidere con un file di dati.
- (D) Il buffer pool in memoria di massa ha sempre dimensioni piu' piccole della taglia di un file dati.

- 3. Determinare la affermazione corretta tra le seguenti riguardo al progetto degli indici:
- (A) In un DBMS, un indice raggruppato offre le stesse prestazioni di un indice non raggruppato per le ricerche per intervallo (range search).
- (B) In un DBMS, un indice raggruppato offre le prestazioni migliori di un indice non raggruppato per le operazioni di inserimento.
- (C) In un DBMS, un indice raggruppato non offre prestazioni migliori di un indice non raggruppato per le operazioni di equality search.
- (D) Nessuna delle altre affermazioni.

- 5. Determinare la affermazione corretta tra le seguenti riguardo al progetto degli indici:
- (A) Se le ricerche piu' comuni sono di tipo $range\ search\ sul\ campo\ k$ di una tabella, e' conveniente che su k venga definito un indice di tipo hash.
- (B) Nessuna delle altre affermazioni.
- (C) Se le ricerche piu' comuni sono di tipo equality search sul campo k di una tabella, e' conveniente che su k venga definito un indice di tipo hash.
- (D) Se le ricerche piu' comuni sono di tipo $range\ search\ sul\ campo\ k$ di una tabella, non c'e' alcuna differenza prestazionale tra un indice di tipo $B+\ albero$ o di tipo hash definito su k.

7. Secondo quale tra le condizioni suggerite il seguente piano

$$\pi_{B_j}((\sigma_{A_i=const}R_1)\bowtie(\pi_{B_j}R_2))$$

e' migliore del piano

$$\pi_{B_j}\sigma_{A_i=const}(R_2\bowtie R_1)$$

- (A) La taglia del campo relativo a B_j e' molto piccola rispetto all'intera taglia del data record di R_2
- (B) Il numero di tuple di R_1 che soddisfano la $\sigma_{A_i=const}$ e' molto piccolo rispetto alla cardinalita' di R_1
- (C) E' sempre migliore il primo poiche' anticipa la applicazione della selezione $\sigma_{A_i=const}$
- (D) La taglia del campo relativo a B_j e' molto piccola rispetto all'intera taglia del data record di R_2 ed il numero di tuple di R_1 che soddisfano la $\sigma_{A_i=const}$ e' molto piccolo rispetto alla cardinalita' di R_1
- (E) Nessuna delle condizioni costituisce una valida giustificazione.

Una collezione di *file* indice:

- Contiene le tuple delle relazioni nell'istanza del database
- 2. Contiene i file che individualmente rappresentano ciascuno una delle relazioni nell'istanza del database
- Contiene i file che rappresentano le data entries di una o più relazioni in un RDBM
- 4. Contiene i file che individualmente rappresentano ciascuno l'insieme delle data entries delle relazioni nell'istanza del database (il file indice è diverso per ogni relazioni)

Un *file* indice:

- Contiene le tuple delle relazioni nell'istanza del database
- 2. Contiene individualmente tuple che rappresentano ciascuno una delle relazioni nell'istanza del database
- Contiene le tuple che corrispondono alle data entries di una o più relazioni in un RDBM
- 4. Contiene le tuple che corrispondono ai *data record* di una relazione in un RDBM
- 5. Nessuna delle altre alternative

Un piano è:

- 1. Una espressione algebrica (con precedenze) della relazione che corrisponde ad una interrogazione
- 2. Un formula dell'Algebra Relazionale poiché esprime le precedenze tra operatori che corrispondono ad una esecuzione della interrogazione corrispondente
- 3. Una formula dell'algebra relazionale a cui ad ogni operando corrisponde un algoritmo per il calcolo della sua esecuzione (ad es. Sort-merge vs Block Nested)
- 4. Nessuna delle altre alternative

Una indice ad albero:

- 1. E' sempre *clustered* rispetto all'attributo chiave di ricerca su cui è costruito
- 2. E' sempre *unclustered* rispetto all'attributo chiave di ricerca su cui è costruito
- Contiene le data entries di una o più relazioni in un RDBM
- 4. E' un indice dinamico che sfrutta una struttura gerarchica per organizzare le pagine foglia in una lista doppiamente collegata di *data entries* che seguono il principio di ordinamento vigente nella chiave di ricerca
- 5. Nessuna delle alternative proposte

- Sia *B* il numero di pagine dati presente in un indice *hash unclustered* e *D* il tempo (medio) di lettura/scrittura su disco. Selezionare tra le seguenti risposte la stima migliore del costo, in termini di operazioni di I/O, per la ricerca esatta di un valore.
- 1. 2D
- 2. 0.5BD
- 3. $Dlog_2B$
- 4. 4D

La cardinalita' di una relazione R:

- 1. Influenza sempre la complessità di ogni interrogazione che insiste su di essa. [+3]
- 2. Non influenza in alcun modo la complessità di una qualsiasi interrogazione che insiste su *R*.
- 3. Influenza certamente le interrogazioni basate su intervallo, ad es.

```
SELECT Nome, Cognome FROM Impiegato WHERE Cognome> 'Luzzatto'.
```

- 4. Determina il numero di indici necessari per una tabella.
- 5. Nessuna della altre alternative.