

# Tecnologia delle basi di dati

## Prova di autovalutazione — 10 maggio 2007

### Note

- Gli homework sono facoltativi ma è estremamente importante svolgerli (e anche discuterli ad esempio sul forum), perché le domande proposte nei compiti di esame possono essere molto simili.
- Questo homework verrà discusso in aula nell'esercitazione prevista per il giorno 18 maggio. La discussione dovrà avvenire attraverso una presentazione delle soluzioni fatta da studenti (e non da parte del docente, che tutt'al più potrà commentarle).

**Domanda 1** Alcuni DBMS prevedono la possibilità di includere in un indice i valori di altri attributi delle ennuple, oltre a quelli degli attributi su cui l'indice è realizzato. Ad esempio, una istruzione del tipo

```
CREATE INDEX contoCorrenteIX ON contoCorrente (numero) INCLUDE (saldo)
```

crea un indice sulla relazione `contoCorrente` includendo nelle foglie dell'indice, oltre ai valori di `numero` (su cui l'indice è realizzato), anche quelli di `saldo`. Confrontare (con riferimento ad esempio a specifiche operazioni di ricerca e di aggiornamento che potrebbero essere avvantaggiate o penalizzate) questa soluzione con le due seguenti

```
CREATE INDEX contoCorrenteIX ON contoCorrente (numero)
CREATE INDEX contoCorrenteIX ON contoCorrente (numero, saldo)
```

**Domanda 2** Si considerino un sistema con blocchi di dimensione  $B = 1000$  byte e puntatori ai blocchi di  $p = 5$  byte e una base di dati sulle seguenti relazioni, ognuna delle quali (i) ha una struttura heap (ii) ha un indice secondario sulla chiave (iii) non ammette valori nulli

- $R_1(\underline{ABC})$ , contenente  $S_1 = 1.000.000$  ennuple di  $l_1 = 40$  byte, di cui  $l_A = 5$  per il campo chiave  $A$
- $R_2(\underline{DEF})$ , contenente  $S_2 = 400.000$  ennuple di  $l_2 = 100$  byte, di cui  $l_D = 4$  per il campo chiave  $D$
- $R_3(\underline{GHL})$ , contenente  $S_3 = 500.000$  ennuple di  $l_3 = 25$  byte, di cui  $l_G = 5$  per il campo chiave  $G$

e con una vista definita come segue:

- `CREATE VIEW V AS SELECT * FROM (R1 LEFT JOIN R2 ON B=D) JOIN R3 ON C=G`

In tale contesto,

- mostrare un possibile piano di esecuzione (in termini di operatori dell'algebra relazionale e loro realizzazioni) per ciascuna delle seguenti interrogazioni
  1. `SELECT A, L FROM V`
  2. `SELECT A FROM V`
  3. `SELECT A, E FROM V`
- stimare il costo, in termini di numero di accessi a memoria secondaria (ignorando la presenza di eventuali buffer) per l'operazione 1.

**Domanda 3** Siano  $r_1$  ed  $r_2$  due relazioni contenenti rispettivamente  $N_1$  e  $N_2$  ennuple, con fattore di blocco rispettivamente  $F_1$  e  $F_2$ . Si supponga che il sistema abbia a disposizione un buffer di dimensione pari a  $M = 101$  blocchi. Calcolare il numero di accessi a memoria secondaria necessario per eseguire un join  $r_1 \bowtie_{A_1=A_2} r_2$  (con  $A_1$  attributo di  $r_1$  e  $A_2$  attributo di  $r_2$ ), nei seguenti casi, da considerare separatamente l'uno dall'altro e assumendo che il DBMS sia in grado di eseguire il join solo con il metodo *nested-loop* (eventualmente utilizzando l'accesso diretto tramite un indice invece della scansione interna) e che utilizzi solo strutture primarie disordinate. Si supponga infine che il blocco abbia dimensioni  $B = 1$  Kbyte, che i puntatori occupino  $p = 4$  byte e i valori dei due attributi in questione occupino  $k = 20$  byte ciascuno.

1.  $N_1 = 100.000$  e  $N_2 = 1.000.000$ , con  $F_1 = F_2 = 10$ ;  $A_2$  è la chiave di  $r_2$  mentre i valori di  $A_1$  in  $r_1$  si ripetono mediamente in  $e = 6$  ennuple; non vi sono indici
2.  $N_1 = 100.000$  e  $N_2 = 1.000.000$ , con  $F_1 = F_2 = 10$ ;  $A_1$  è la chiave di  $r_1$  mentre i valori di  $A_2$  in  $r_2$  si ripetono mediamente in  $e = 6$  ennuple; sono definiti un indice su  $r_1(A_1)$  e uno su  $r_2(A_2)$
3.  $N_1 = 100.000$  e  $N_2 = 1.000.000$ , con  $F_1 = F_2 = 10$ ; gli attributi coinvolti non sono chiave e hanno, ciascuno, valori che si ripetono mediamente in  $e = 6$  ennuple; è definito un indice su  $r_1(A_1)$
4.  $N_1 = 5.000$  e  $N_2 = 1.000.000$ , con  $F_1 = F_2 = 20$ ;  $A_1$  è la chiave di  $r_1$  e  $A_2$  è la chiave di  $r_2$ ; sono definiti un indice su  $r_1(A_1)$  e uno su  $r_2(A_2)$