# Quiz Esami Basi di Dati - Prof. De Leoni UniPD

## **SEZIONE 1: MODELLAZIONE ER - QUIZ TIPO ESAME**

## **Quiz 1.1 - Cardinalità Complesse**

**Scenario**: Sistema procedimenti legali con Procedimento, Persona, Impresa. **Domanda**: Se "ogni procedimento deve avere un referente (persona), ma una persona può non essere referente di alcun procedimento", la cardinalità è:

- A) Procedimento (0,1) ---- (1,1) Persona
- B) Procedimento (1,1) ---- (0,1) Persona
- C) Procedimento (1,1) ---- (0,N) Persona
- D) Procedimento (0,1) ---- (0,1) Persona

**Risposta**: B - Ogni procedimento (1,1) deve avere esattamente un referente, ogni persona (0,1) può essere referente di al massimo un procedimento.

### Quiz 1.2 - Generalizzazioni Aziendali

**Scenario**: Azienda con Dipendenti, alcuni sono Manager **Domanda**: La generalizzazione Dipendente → Manager è:

- A) Totale ed esclusiva
- B) Parziale ed esclusiva
- C) Totale e sovrapposta
- D) Parziale e sovrapposta

**Risposta**: B - Parziale (non tutti i dipendenti sono manager) ed esclusiva (un manager è solo manager, non altro tipo).

## Quiz 1.3 - Entità Deboli Tipiche

**Scenario**: Biblioteca con Libri e Copie **Domanda**: Se ogni copia è identificata da "numero\_copia + libro", allora:

- A) Copia è entità forte con chiave composta
- B) Copia è entità debole identificata tramite Libro
- C) Libro è entità debole identificata tramite Copia
- D) Nessuna delle precedenti

**Risposta**: B - Copia non può essere identificata senza riferimento al Libro, quindi è entità debole.

#### SEZIONE 2: ALGEBRA RELAZIONALE - PATTERN DEGLI ESAMI

#### **Quiz 2.1 - Divisione Classica**

**Schema**: ESAME(Studente, Corso, Voto), CORSO(Corso, Docente) **Domanda**: "Studenti che hanno sostenuto TUTTI i corsi" si esprime come:

- A)  $\pi$ Studente(ESAME)  $\div \pi$ Corso(CORSO)
- B)  $\pi$ Studente,Corso(ESAME)  $\div$   $\pi$ Corso(CORSO)
- C) πStudente(ESAME) πStudente((πStudente(ESAME) × πCorso(CORSO)) πStudente,Corso(ESAME))
- D) B e C sono equivalenti

**Risposta**: D - Entrambe le forme rappresentano la divisione per trovare studenti che hanno sostenuto tutti i corsi.

### Quiz 2.2 - Cardinalità Risultati Join

**Schema**: R(A,B) con |R|=100, S(B,C) con |S|=50 **Domanda**: La cardinalità di  $R \bowtie S$  è:

- A) Sempre 50
- B) Sempre 100
- C) Tra 0 e 5000
- D) Esattamente 150

**Risposta**: C - Nel caso migliore 0 (nessun B in comune), nel caso peggiore 5000 (ogni B di R si associa con ogni B di S).

# Quiz 2.3 - Query "Almeno N"

Schema: ORDINE(Cliente, Prodotto, Data) Domanda: Per trovare "clienti con almeno 3 ordini" uso:

- A) σCOUNT(\*)≥3(ORDINE)
- B) Autojoin di ORDINE con condizioni appropriate
- C) πCliente(ORDINE) con COUNT
- D) Non esprimibile in algebra relazionale

**Risposta**: B - Serve autojoin: ORDINE ⋈Cliente1=Cliente2∧Data1≠Data2 ORDINE ⋈Cliente2=Cliente3∧Data2≠Data3 ORDINE

# **SEZIONE 3: NORMALIZZAZIONE - QUIZ TIPICI ESAMI SCRITTI**

## Quiz 3.1 - Dipendenze e Chiavi

**Schema**: R(A,B,C,D,E) con  $F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow E, DE \rightarrow A\}$  **Domanda**: Quali sono le chiavi candidate?

- A) A, BC, DE
- B) ACD, BCD, CDE
- C) CDE
- D) A, E

**Risposta**: C - Calcolando le chiusure: CDE+ = {A,B,C,D,E} include tutti gli attributi, ed è minimale.

#### **Quiz 3.2 - Violazioni BCNF**

**Schema**: R(A,B,C,D) con  $F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow D, A \rightarrow B\}$  **Domanda**: Quale dipendenza viola la BCNF?

- A) AB→C
- B) C→D
- C) A→B
- D) Tutte

**Risposta**: B - C→D viola BCNF perché C non è superchiave (le chiavi sono A, AB).

## **Quiz 3.3 - Decomposizione Senza Perdita**

Schema: R(A,B,C,D) decomposto in R1(A,B,C) e R2(C,D) Domanda: La decomposizione è senza perdita se:

- A) C è chiave in R1 o R2
- B) A è chiave in R1
- C) D è chiave in R2
- D) Sempre senza perdita

Risposta: A - L'attributo comune C deve essere chiave in almeno una delle relazioni risultanti.

## **SEZIONE 4: INDICI - QUIZ SU SCELTE OTTIMALI**

## **Quiz 4.1 - Scelta Tipo Indice**

Query: SELECT \* FROM Vendite WHERE data BETWEEN '2024-01-01' AND '2024-12-31' Domanda:

L'indice ottimale è:

- A) Hash su data
- B) B+Tree su data
- C) Indice composto
- D) Nessun indice

**Risposta**: B - Range query richiede B+Tree, Hash supporta solo uguaglianza.

# Quiz 4.2 - Indici Composti

Query: (SELECT \* FROM Ordini WHERE cliente\_id=123 AND data>'2024-01-01' ORDER BY data

Domanda: L'indice ottimale è:

- A) B+Tree su (cliente\_id, data)
- B) B+Tree su (data, cliente\_id)
- C) Hash su cliente\_id
- D) Due indici separati

Risposta: A - cliente\_id primo (uguaglianza), data secondo (range + ordinamento).

## Quiz 4.3 - Confronto Prestazioni

**Query**: SELECT nome FROM Clienti WHERE id=456 **Domanda**: Con indice Hash su id, il tempo di accesso è:

- A) O(log n)
- B) O(n)
- C) O(1)
- D) O(n log n)

Risposta: C - Hash garantisce accesso costante O(1) per ricerche di uguaglianza.

## **SEZIONE 5: SQL - QUIZ SU COSTRUTTI AVANZATI**

# Quiz 5.1 - GROUP BY e Aggregazioni

**Query**: SELECT categoria, nome, COUNT(\*) FROM Prodotti GROUP BY categoria **Domanda**: Questa query è:

- A) Corretta
- B) Errore: nome non può essere in SELECT
- C) Errore: serve HAVING
- D) Corretta solo con DISTINCT

Risposta: B - Con GROUP BY, SELECT può contenere solo attributi del GROUP BY o funzioni aggregate.

## **Quiz 5.2 - Query Nidificate**

**Schema**: STUDENTE(id, nome), ESAME(studente\_id, corso, voto) **Query**: "Studenti che hanno preso voti superiori alla media"

```
SELECT nome FROM Studente s
WHERE EXISTS (
    SELECT * FROM Esame e
    WHERE e.studente_id = s.id
    AND e.voto > (SELECT AVG(voto) FROM Esame)
)
```

### Domanda: La query è:

- A) Corretta
- B) Errore nella subquery
- C) Errore nel WHERE
- D) Serve JOIN

Risposta: A - Query correlata corretta con EXISTS e subquery scalare per la media.

## Quiz 5.3 - NULL e Logica Ternaria

Espressione: (WHERE (voto > 25) AND (voto IS NULL)) Domanda: Il risultato è sempre:

- A) TRUE
- B) FALSE
- C) NULL
- D) Dipende dai dati

**Risposta**: B - Se voto IS NULL, allora (voto > 25) è NULL, e NULL AND TRUE = NULL che si comporta come FALSE.

#### SEZIONE 6: TRANSAZIONI E CONTROLLO CONCORRENZA

## Quiz 6.1 - Serializzabilità

**Schedule**: S = r1(x) w2(x) r1(y) w1(y) c1 c2**Domanda**: Lo schedule è:

- A) Seriale
- B) Serializzabile ma non seriale
- C) Non serializzabile
- D) Impossibile determinare

**Risposta**: B - Equivalente a T1→T2 (serializzabile) ma le operazioni sono intercalate (non seriale).

### **Quiz 6.2 - Deadlock Detection**

**Transazioni**: T1 aspetta T2, T2 aspetta T3, T3 aspetta T1 **Domanda**: Nel grafo wait-for:

- A) Non c'è deadlock
- B) C'è un ciclo, quindi deadlock
- C) Serve più informazione
- D) Il sistema si risolve automaticamente

**Risposta**: B - II ciclo T1→T2→T3→T1 indica deadlock.

#### Quiz 6.3 - Livelli di Isolamento

Problema: Dirty read, non-repeatable read, phantom read Domanda: READ COMMITTED previene:

- A) Solo dirty read
- B) Dirty read e non-repeatable read
- C) Tutti e tre i problemi
- D) Nessun problema

Risposta: A - READ COMMITTED previene solo dirty read, non gli altri due.

## **SEZIONE 7: RIPRISTINO E LOG**

### Quiz 7.1 - REDO vs UNDO

Log: CK(T1,T2), B(T3), U(T3,x,old,new), C(T1), U(T2,y,old,new), CRASH Domanda: Al ripristino si deve:

- A) UNDO T1, T2, T3
- B) REDO T1, UNDO T2, T3
- C) REDO T1, UNDO T3, ignorare T2
- D) Solo REDO T1

Risposta: B - T1 è committed (REDO), T2 e T3 sono attive al crash (UNDO).

## **Quiz 7.2 - Write-Ahead Logging**

Domanda: WAL richiede che:

- A) Database sia scritto prima del log
- B) Log sia scritto prima del database
- C) Log e database siano scritti insieme
- D) Non importa l'ordine

**Risposta**: B - II log deve essere scritto prima delle modifiche al database.

#### SEZIONE 8: CASI INTEGRATI - SIMULAZIONI ESAME COMPLETO

## **Caso 8.1 - Progettazione Completa**

Scenario: Gestione biblioteca universitaria Requisiti:

- Utenti (studenti/docenti) prendono libri in prestito
- Ogni libro ha multiple copie
- Prestiti hanno scadenza e possibili rinnovi

Domanda A: La relazione Utente-Prestito ha cardinalità:

```
• A) (1,1) - (1,1)
```

- B) (1,N) (1,1)
- C) (0,N) (1,1)
- D) (1,N) (0,N)

Risposta: C - Utente può avere zero o più prestiti (0,N), ogni prestito appartiene a un solo utente (1,1).

**Domanda B**: Per "utenti che hanno preso in prestito TUTTI i libri di informatica":

```
PRESTITO(utente, copia, data_prestito)
COPIA(id, libro)
LIBRO(id, titolo, settore)
```

La query in algebra relazionale è:

- A) Simple join tra le tre tabelle
- B) Divisione: πutente(PRESTITOMCOPIA) ÷ πid(σsettore='informatica'(LIBRO))
- C) Subquery con NOT EXISTS
- D) B e C sono equivalenti

**Risposta**: D - Entrambi gli approcci sono validi per esprimere la divisione.

## **Caso 8.2 - Ottimizzazione Integrata**

Schema: VENDITA(id, cliente, prodotto, data, importo) Query frequente:

```
SELECT cliente, SUM(importo)
FROM Vendita
WHERE data BETWEEN ? AND ?
GROUP BY cliente
HAVING SUM(importo) > 1000
```

Domanda: L'indice ottimale è:

- A) B+Tree su (data)
- B) B+Tree su (cliente, data)
- C) B+Tree su (data, cliente)
- D) Hash su cliente

**Risposta**: C - data primo (range nella WHERE), cliente secondo (GROUP BY), supporta anche l'ordinamento.

### **Caso 8.3 - Normalizzazione Aziendale**

**Schema**: DIPENDENTE(id, nome, dipartimento, sede\_dipartimento, stipendio, progetto, ore\_progetto) **Dipendenze**:

- id → nome, dipartimento, stipendio
- dipartimento → sede\_dipartimento
- id, progetto → ore\_progetto

Domanda A: Lo schema è in quale forma normale?

- A) 1NF
- B) 2NF
- C) 3NF
- D) BCNF

Risposta: A - Viola 2NF perché ore\_progetto dipende parzialmente dalla chiave (id,progetto).

**Domanda B**: La decomposizione corretta in 3NF è:

- A) DIPENDENTE(id, nome, stipendio), DIPARTIMENTO(nome, sede), ASSEGNAMENTO(dipendente, progetto, ore)
- B) DIPENDENTE(id, nome, dipartimento, stipendio), PROGETTO(dipendente, progetto, ore)
- C) Non decomponibile mantenendo le dipendenze
- D) A con aggiunta di DIPENDENTE\_DIPARTIMENTO(id, dipartimento)

**Risposta**: D - Serve mantenere la dipendenza id → dipartimento che si perde nella decomposizione A.

#### STRATEGIE PER L'ESAME SCRITTO

# **Timing Consigliato (120 minuti totali):**

• Modellazione ER: 35 minuti

• Algebra Relazionale: 25 minuti

• Normalizzazione: 30 minuti

• **SQL/Indici**: 20 minuti

• **Revisione**: 10 minuti

### **Errori da Evitare:**

1. ER: Non confondere attributi con entità

2. Algebra: Non dimenticare proiezioni finali

3. **Normalizzazione**: Verificare sempre tutte le dipendenze

4. **SQL**: Testare mentalmente su casi limite

# **Tecniche di Recupero Punti:**

• Mostra sempre il ragionamento, anche se la risposta è sbagliata

- Disegna schemi parziali se non riesci a completare
- Elenca le dipendenze trovate anche se la normalizzazione è incompleta
- Scrivi query SQL commentate, anche se non sicuro della sintassi