| Basi di Dati 2 | Prova del// | Prof.ssa G. Tortora | |
|------------------------------|---------------|---------------------|--|
| Quesito 1 | | | |
| Riportare gli assiomi di Ar | mstrong. | | |
| 1) | 2) | 3) | |
| Riportare le restanti regole | di inferenza: | | |

Quesito 2

Sia R uno schema di relazione generico e F un insieme di dipendenze funzionali generico.

- sia AB → C una dipendenza funzionale in F; in che modo è possibile eliminare eventuali attributi ridondanti (quale proprietà deve essere verificata)?
- sia X → Y una dipendenza funzionale generica in F; In che modo è possibile verificare se tale dipendenza è ridondante (quale proprietà deve essere verificata)?

Quesito 3

Dato uno schema di relazione R generico e F un insieme di dipendenze funzionali generico. In che modo è possible verificare se una generica decomposizione S conserva le dipendenze (quale proprietà verifichiamo)?

Esercizio 1

Determinare se F e G sono equivalenti.

```
 F = \{ & G = \{ \\ AB \rightarrow C, & AB \rightarrow C, \\ B \rightarrow A, & B \rightarrow A, \\ AD \rightarrow E, & AD \rightarrow EF \\ BD \rightarrow F & \}
```

Esercizio 2.

Si consideri lo schema di relazione R = (P, C, L, A, PR, T) e l'insieme di dipendenze funzionali F. Calcolare la **copertura minimale** di R dato F.

```
F = \{ P \rightarrow C L A PR T, \\ CL \rightarrow P A PR T, \\ C \rightarrow T, \\ A \rightarrow PR
```

Esercizio 3

Si consideri lo schema di relazione R = (A, B, C, D, E, F) e l'insieme di dipendenze funzionali F. Calcolare la **copertura minimale** di R dato F.

```
F = \{ \\ AB \rightarrow D, \\ B \rightarrow C, \\ AE \rightarrow B, \\ A \rightarrow D, \\ D \rightarrow EF \\ \}
```

Esercizio 4.

Si consideri lo schema relazionale:

$$R = (A, B, C, D, E, F)$$

con l'insieme di dipendenze funzionali:

$$F = \{ A \rightarrow D, D \rightarrow E, C F \rightarrow B, D E \rightarrow A, E \rightarrow A C \}$$
.

- Verificare se la decomposizione S = (AFC , BDE , ADF , BCF , ABF) soddisfa la proprietà di lossless join.
- Verificare se la decomposizione preserva le dipendenze funzionali e dimostrarlo.
- Se la decomposizione non preserva le dipendenze, fornire una decomposizione in 3NF che soddisfi sia la conservazione delle dipendenze sia la proprietà di lossless join.

Esercizio 5.

Si consideri lo schema relazionale R con il seguente insieme di dipendenze funzionali F e determinare una decomposizione di R in forma normale 3NF che conservi le dipendenze funzionali.

$$R = (A, B, C, D, E, F, G, H, I, J)$$

$$F = \{$$

$$AB \rightarrow C,$$

$$BD \rightarrow EF,$$

$$AD \rightarrow GH$$

$$A \rightarrow I$$

$$H \rightarrow J$$

$$\}$$

Esercizio 6.

- A) Si consideri un B+Tree con ordine P = 6 e con capienza delle foglie Pleaf = 5.
- B) Ogni nodo interno (tranne la radice) deve avere almeno ______ puntatori, pari a _____ chiavi.
 C) Ogni nodo foglia contiene almeno ______ valori.
- D) Quando si verifica un overflow in una foglia j j, il valore di separazione è ; su un totale di 6 valori, i primi rimangono a sinistra e i restanti _____ vanno a destra.
- E) In caso di overflow in un nodo interno, le prime j j chiavi vengono assegnate al sottoalbero di sinistra. Costruire il B+Tree inserendo i seguenti valori, mostrando i passaggi: 8, 14, 26, 19, 33, 4, 11, 17, 21, 40, 6, 1, 12, 16,

Quesiti facoltativi:

Data la definizione di 4NF indicare se le affermazioni corrispondono al vero o falso:

- [V] [F] Una tabella è in 4NF se è in BCNF e non ha dipendenze multivalore.
- [V] [F] Le dipendenze multivalore si verificano quando un attributo può avere più valori associati a un altro attributo, e questi valori non sono funzionalmente dipendenti (cioè, non sono determinati da nessun altro attributo).
- [V] [F] La 4NF assicura che ogni attributo dipenda in modo indipendente dalla chiave primaria e che non ci siano attributi multivalore che creano ridondanza.
- [V] [F] Una tabella è in 5NF se è in 4NF e non ha dipendenze di join non banali.
- [V] [F] Le dipendenze di join si verificano quando si possono creare relazioni significative tra tabelle separate attraverso la combinazione di attributi che non sono chiavi.
- [V] [F] La 5NF garantisce che non ci siano relazioni aggiuntive tra tabelle che non siano già implicitamente rappresentate dalle chiavi candidate (o dalle relazioni di dipendenza che ne derivano).