Respuestas del Examen

Universidad de Buenos Aires

27 de noviembre de 2021

1. SQL

a)

Obtener los datos del ciclista ganador de la vuelta a España 2021. Debe mostrar el código del ganador, el tiempo total empleado en la prueba y su puntaje total obtenido.

```
SELECT
    m. cod_ciclista,
    SUM(m. tiempo) AS tiempo_total,
    SUM(m. puntaje) AS puntaje_total
FROM
    marcas m
JOIN
    etapas e ON m. num_etapa = e. num_etapa
GROUP BY
    m. cod_ciclista
HAVING
    COUNT(DISTINCT m.num_etapa) = (SELECT COUNT(*) FROM etapas)
    tiempo_total ASC
LIMIT 1;
b)
Obtener en una única fila a los ganadores de las tres primeras etapas.
SELECT
     'etapas' AS etapas,
    MAX(CASE WHEN m. num_etapa = 1 THEN m. cod_ciclista END) AS Etapa1,
    MAX(CASE WHEN m. num_etapa = 2 THEN m. cod_ciclista END) AS Etapa2,
    MAX(CASE WHEN m. num_etapa = 3 THEN m. cod_ciclista END) AS Etapa3
FROM
    (SELECT cod_ciclista, num_etapa, MIN(tiempo) AS tiempo
     FROM marcas
     WHERE num_etapa IN (1, 2, 3)
     GROUP BY cod_ciclista , num_etapa) m;
```

2. Álgebra Relacional

a)

Obtener el nombre del ciclista que hizo mejor tiempo en la etapa 21.

```
\pi_{\text{nombre\_ciclista}} \left( \sigma_{\text{tiempo}=\min(\text{tiempo})} \left( \sigma_{\text{num\_etapa}=21}(\text{marcas}) \times \text{ciclistas} \right) \right)
```

b)

Mostrar el nombre de los ciclistas que hicieron un tiempo menor a 7 horas en cada una de las etapas de tipo LLANO.

$$\pi_{\text{nombre_ciclista}}\Big(\sigma_{\text{tiempo}<7\times3600}\big(\sigma_{\text{tipo}='LLANO'}(\text{etapas}\bowtie\text{marcas})\big)\bowtie\text{ciclistas}\Big)$$

3. Modelado

Para el diagrama Entidad-Interrelación proporcionado, el modelo relacional resultante es el siguiente:

- Equipos (PK: cod_equipo, nombre_equipo, director)
- Ciclistas (PK: cod_ciclista, nombre_ciclista, fecha_nac, nacionalidad, peso, FK: cod_equipo)
- Etapas (PK: num_etapa, tipo, fecha, distancia, salida, llegada, altura, pendiente_media)
- Marcas (PK: cod_ciclista, num_etapa, tiempo, puntaje, FK: cod_ciclista, FK: num_etapa)

4. Diseño Relacional

a)

Sea la relación R(A,B,C,D,E,G) con el conjunto de dependencias funcionales $F=\{A\to AC,C\to AC,C\to D,DE\to G,G\to E,A\to D,E\to A\}.$

i. Claves Candidatas

Para encontrar las claves candidatas, primero identificamos las clausuras de los atributos:

- $\{A\}^+ = \{A, C, D\}$
- $\{C\}^+ = \{C, A, D\}$
- $\{E\}^+ = \{E, A, C, D\}$
- $\{D, E\}^+ = \{D, E, A, C, G\}$

Las claves candidatas son $\{D, E\}$.

ii. Descomposición a 3FN y FNBC

La relación R no está en 3FN debido a la presencia de dependencias funcionales transitivas. Procedemos a descomponerla:

- R1(A, C, D) con $A \to AC, C \to D$
- R2(DE,G) con $DE \to G$
- $R3(G, E) \text{ con } G \to E$

Verificación de FNBC:

- R1 está en FNBC.
- R2 está en FNBC.
- R3 está en FNBC.

b)

Considere la tabla **salarios** ($cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, año, mes, suelo considere la tabla$ **salarios** $(<math>cod_e mpleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nro_CUIT, n$

i. Dependencias Funcionales

- ullet cod_empleado o tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado
- $tipo_CUIT, nro_CUIT \rightarrow digito_verif_CUIT$
- $cod_empleado, a\~no, mes \rightarrow sueldo$

ii. Claves Candidatas

Para encontrar las claves candidatas, primero identificamos las clausuras de los atributos:

 $\{ cod_empleado, a\~no, mes \}^+ = \{ cod_empleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado, a\~no, mes \}.$ Las claves candidatas son $\{ cod_empleado, a\~no, mes \}.$

iii. Descomposición a FNBC

La relación R no está en 3FN debido a la dependencia funcional $tipo_CUIT, nro_CUIT \rightarrow digito_verif_CUIT$. Procedemos a descomponerla:

- $\bullet \ R1(cod_empleado, tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado) \ con \ cod_empleado \rightarrow tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT, nombre_empleado \\$
- $\bullet \ \ R2(tipo_CUIT, nro_CUIT, digito_verif_CUIT) \ con \ tipo_CUIT, nro_CUIT \rightarrow digito_verif_CUIT \\$
- $R3(cod_empleado, a\~no, mes, sueldo)$ con $cod_empleado, a\~no, mes \rightarrow sueldo$

Verificación de FNBC:

- \bullet R1 está en FNBC.
- \bullet R2 está en FNBC.
- R3 está en FNBC.