PROYECTO FINAL - ESTRUCTURAS DE BASES DE DATOS NORMALIZACIÓN (3FN)

Normalización en 3 FN

Primero, vamos a definir las dependencias funcionales de nuestro Esquema Relacional:

- Juez(IdJuez, Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)
- Arbitro(IdArbitro, Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)
- Entrenador(IdEntrenador, Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)
- Atleta(IdAtleta, NombrePais, Disciplina, Género, Nombre, ApellidoP, ApellidoM, FechaDeNacimiento, Año)
- Pais(NombrePais, MedallaOro, MedallaPlata, MedallaBronce)
- Agenda(IdAgenda, Localidad, Disciplina, HoraInicio, Fecha, Precio, Duración, Participantes)
- Competencia(IdCompetencia, IdAtleta, FaseEliminatoria)
- Localidad(NombreLocalidad, IdEvento, Aforo, Tipo, Calle, Número, Ciudad, Pais)
- Disciplina(NombreDisciplina, NombrePais, Categoría, Participantes, Año)
- Registrar(IdAgenda, IdEvento)
- Incluir(IdCompetencia,IdEvento)
- Ganar(NombreDisciplina, IdAtleta, MedallaOro, MedallaPlata, MedallaBronce, Id)
- Entrada(NumeroEntrada, IdEvento, Cantidad, Fecha)
- Representar(NombreDisciplina, IdAtleta,NombrePais, Año)
- Supervisar(NombreDisciplina, IdJuez, IdArbitro, IdEntrenador)

Dependencias Funcionales: JUEZ

Un juez tiene un Id, Nombre, Apellido paterno, Apellido materno, Nacionalidad y Fecha de Nacimiento.

IdJuez → Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento.

Por lo que, el conjunto de las relaciones funcionales es:

F = (Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)

Normalización:

Llave: Podemos observar que el atributo de IdJuez es una llave en la relación, ya que, al
calcular su cerradura, obtenemos el conjunto resultante que contiene a todos los atributos
de la relación JUEZ.

Violaciones a la 3FN:

En el conjunto F, podemos observar que solo cuenta con una dependencia funcional, el cual contiene de lado izquierdo la llave primaria, por lo que la relación JUEZ ya está en 3FN.

Dependencias Funcionales: ARBITRO

Un arbitro tiene un Id, Nombre, Apellido paterno, Apellido materno, Nacionalidad y Fecha de Nacimiento.

IdArbitro → Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento.

Por lo que, el conjunto de las relaciones funcionales es:

F = (Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)

Normalización:

• Llave -Podemos observar que el atributo de IdArbitro es una llave en la relación, ya que, al calcular su cerradura, obtenemos el conjunto resultante que contiene a todos los atributos de la relación ARBITRO.

Violaciones a la 3FN:

En el conjunto F, podemos observar que solo cuenta con una dependencia funcional, el cual contiene de lado izquierdo la llave primaria, por lo que la relación ARBITRO ya está en 3FN.

Dependencias Funcionales: ENTRENADOR

Un entrenador tiene un Id, Nombre, Apellido paterno, Apellido materno, Nacionalidad y Fecha de Nacimiento.

IdEntrenador → Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento.

Por lo que, el conjunto de las relaciones funcionales es:

F = (Nombre, ApellidoP, ApellidoM, Nacionalidad, FechaDeNacimiento)

Normalización:

 Llave -Podemos observar que el atributo de IdEntrenador es una llave en la relación, ya que, al calcular su cerradura, obtenemos el conjunto resultante que contiene a todos los atributos de la relación ENTRENADOR.

Violaciones a la 3FN:

En el conjunto F, podemos observar que solo cuenta con una dependencia funcional, el cual contiene de lado izquierdo la llave primaria, por lo que la relación ENTRENADOR ya está en 3FN.

Dependencias Funcionales: ATLETA

- Un Atleta tiene un Id un género, un nombre, un apellido paterno, un apellido materno, tiene fecha de nacimiento:

IdAtleta → Género, nombre, ApellidoP, ApellidoM, Fechade Nacimiento

- Un atleta puede representar a una disciplina:

IdAlteta → Disciplina

- Un Atleta puede representar a un país en cada año que se lleven a cabo los Juegos Olímpicos:

IdAtleta → NombrePais, Año

Por lo que, el conjunto de relaciones funcionales es:

 $F = (IdAtleta \rightarrow G\acute{e}nero, nombre, ApellidoP, ApellidoM, Fechade Nacimiento, IdAlteta \rightarrow Disciplina, IdAtleta \rightarrow Nombre Pais, Año)$

Normalización:

• Llave: Como podemos observar, el atributo IdAtleta es una lleva de la relación, puesto que al calcular su cerraduram podemos obtener todos lo atributos de la relación de Atleta.

Violaciones a la 3FN:

Como podemos observar en el conjunto F, la llave IdAtleta est'a a la izquierda de las 3 dependencias funcionales, entonces esto no viola la 3FN, lo que significa que la relación ATLETA ya está en su 3FN.

Observaciones:

El atributo Disciplina hace referencia a la tabla Disciplina y los atributos NombrePais, Año, hacen referencia a la tabla Pais.

Dependencias Funcionales: PAÍS

Un pais tiene contabilizadas cuantas medallas de cada tipo ha ganado:

NombrePais → MedallaOro, MedallaPlata, MedallaBronce

Por lo que, el conjunto de relaciones funcionales es:

 $F = (Nombre Pais \rightarrow Medalla Oro, Medalla Plata, Medalla Bronce)$

Normalización:

• Llave: Como podemos observar, el atributo NombrePais es una llave de la relación, pues al calcular la cerradura, podemos obtener todos los atributos de la relación País.

Violaciones a la 3FN:

Veamos qué País solo cuenta con una dependencia funcional, teniendo de llave NombrePais, misma que se encuentra del lado izquierdo de F, esto significa que no hay violaciones, entonces la relación PAIS ya está en su 3FN.

Dependencias Funcionales: AGENDA

- Una agenda cuenta con un Id que contiene la Hora de inicio, la fecha de los eventos, el precio, cuanto van a durar y los participantes que van a estar:

IdAgenda → HoraInicio, Fecha, Precio, Duración, Participantes.

- Una agenda, cuenta con la localidad en donde se realizará dicho evento.

IdAgenda → Localidad

- Una agenda, cuenta con la disciplina que se va a impartir

IdAgenda → Disciplina

Por lo qué, el conjunto de relaciones funcionales es:

 $F = (IdAgenda \rightarrow HoraInicio, Fecha, Precio, Duración, Participantes., IdAgenda \rightarrow Localidad, IdAgenda \rightarrow Disciplina)$

Normalización:

• Llave: Podemos observar el el atributo IdAgenda, es candidata para ser llave, ya que al calcular su cerradura, obtenemos todos los atributos de la relación.

Violaciones a la 3FN:

Veamos que la llave IdAgenda se encuentra de lado izquierdo de las 3 relaciones funcionales, por lo que no viola la 3FN, esto quiere decir que, la relación AGENDA ya está en su 3FN.

Dependencias Funcionales: COMPETENCIA

Cada competencia cuenta con un Id, en donde se pueden ver los atletas que compiten y si está en fase eliminatoria o no:

IdCompetencia → IdAtleta, FaseEliminatoria.

Por lo que, el conjunto de relaciones funcionales es:

 $F = (IdCompetencia \rightarrow IdAtleta, FaseEliminatoria)$

Normalización:

• Llave: Como podemos observar, una llave candidata para esta relación en IdCompetencia, ya que, al calcular la cerradura, podemos obtener todos los atributos de esta relación.

Violaciones a la 3NF.

Veamos que únicamente tenemos una relación, en donde la llave IdCompetencia se encuentra de lado izquierdo, por lo que no viola ninguna regla o restricción de la 3NF, resto quiere decir, que la relación COMPETENCIA ya está en su 3FN.

Observaciones:

En este caso, IdAtleta no está relacionada con la tabla Atleta, es solamente un atributo de la tabla competencia.

Dependencias Funcionales: LOCALIDAD

- Una localidad tiene un nombre, de igual forma un aforo, el tipo de localidad que es, calle, número y en que ciudad y país se encuentra.

NombreLocalidad → Aforo, Tipo, Calle, Número, Ciudad, País.

- Una localidad, tiene vinculado un IdEvento, en donde se muestra que eventos habrán en esa localidad.

NombreLocalidad → IdEvento

Por lo que, el conjunto de relaciones funcionales es:

F= (NombreLocalidad \rightarrow IdEvento, Aforo, Tipo, Calle, Número, Ciudad, País)

Normalización:

• Llave: Una llave candidata para la relación de Localidad, es NombreLocalidad, ya que al calcular la cerradura, podemos obtenerlos atributos de esta relación.

Violaciones a la 3NF:

Veamos que se generan 2 tablas de relaciones funcionales, en donde ambas tablas tienen la llave NombreLocalidad de lado izquierdo, por lo que esto no genera ninguna violación a la 3NF, lo que significa, que la relación LOCALIDAD ya está en su 3FN.

Observaciones:

Respecto a nuestro Modelo ER, y nuestro Esquema relaciona, el atributo IdEvento proviene de la tabla Entrada, ya que al ser Entrada una entidad débil, ésta tiene la llave compuesta de la tabla Evento, que contiene la llave IdEvento.

Dependencias Funcionales: DISCIPLINA

- Una disciplina tiene un nombre, una categoría, los participantes que contiene y el año.

NombreDisciplina → Categoría, Participantes, Año

- Una disciplina tiene el nombre del país que representa dicha disciplina.

NombreDisciplina → NombrePais

Por lo que, las relaciones funcionales son:

 $F = (Nombre Disciplina \rightarrow Categoría, Participantes, Año, Nombre Disciplina \rightarrow Nombre Pais)$

Normalización:

• Llave: En la relación Disciplina, podemos ver que NombreDisciplina es llave de la relación, ya que, al calcular la cerradura, podemos obtener los atributos de la relación.

Violaciones a la 3NF:

Como podemos observar, en ambas relaciones funcionales está la llave NombreDisciplina de lado izquierdo, por lo que ésto no viola la 3NF, lo que quiere decir, que la relación DISCIPLINA ya está en su 3NF.

Observaciones:

El atributo NombrePais hacen referencia a la tabla Pais.

Dependencias Funcionales: REGISTRAR

Una agenda puede registrar múltiples eventos.

IdAgenda, IdEvento → dAgenda, IdEvento

Por lo que su relación funcional es:

 $F = (IdAgenda, IdEvento \rightarrow dAgenda, IdEvento)$

Normalización:

• Llave: Los dos atributos conforman llave en la relación, esto es porque la relación fue de muchos a muchos (obligatorio), entonces, ambas llaves de la relación son foráneas (FK), y compuestos, generar la llave primaria de la tabla.

Violaciones a la 3NF.

La relación es trivial, por lo que la relación REGISTRAR ya está en su 3NF.

Dependencias Funcionales: INCLUIR

Un evento puede contener múltiples competencias.

IdCompetencia,IdEvento → IdCompetencia,IdEvento

Por lo que su relación funcional es:

 $F = (IdCompetencia, IdEvento \rightarrow IdCompetencia, IdEvento)$

Normalización:

• Llave: Los dos atributos conforman llave en la relación, esto es porque la relación fue de muchos a muchos (obligatorio), entonces, ambas llaves de la relación son foráneas (FK), y compuestos, generar la llave primaria de la tabla.

Violaciones a la 3NF.

La relación es trivial, por lo que la relación INCLUIR ya está en su 3NF.

Dependencias Funcionales: GANAR

- Un atleta puede ganar múltiples disciplinas, ya sea con medalla de Oro, Plata, Bronce.

IdAtleta, Nombre Disciplina → IdAtleta, NombreDisciplina, MedallaOro, MedallaPlata, MedallaBronce

Por lo que, la relación funcional es:

 $F = (IdAtleta, Nombre \, Disciplina \rightarrow IdAtleta, Nombre Disciplina, Medalla Oro, Medalla Plata, Medalla Bronce)$

Normalización:

• Llave: Los dos atributos conforman llave en la relación, esto es porque la relación fue de muchos a muchos (obligatorio), entonces, ambas llaves de la relación son foráneas (FK), y compuestos, generar la llave primaria de la tabla.

Violaciones a la 3NF.

La relación es trivial, por lo que la relación GANAR ya está en su 3NF.

Dependencias Funcionales: ENTRADA

- Entrada cuenta con un número de entrada, la cantidad de entradas, la fecha.

NumeroEntrada → Cantidad, fecha.

- El número de entrada, contiene el id del Evento que se va a presentar.

NumeroEntrada → IdEvento

Por lo que, las relaciones funcionales son:

 $F = (NumeroEntrada \rightarrow Cantidad, fecha, NumeroEntrada \rightarrow IdEvento)$

Normalización:

• Llave: Podemos observar que NumeroEntrada es una llave de la relación, ya que al calcular la cerradura, obtener los atributos de la relación entrada.

Violaciones a la 3FN.

Veamos que la llave NumeroEntrada, est'a ala izquierda delas 2 relaciones funcionales, por lo que nokia ninguna violación, por lo tanto, la relación ENTRADA ya está en su 3FN.

Observaciones:

El atributo IdEvento hace referencia a la tabla Evento.

Dependencias Funcionales: REPRESENTAR

-Una Disciplina puede ser representada por múltiples atletas de múltiples paises.

NombreDisciplina, IdAtleta,NombrePais → NombreDisciplina, IdAtleta,NombrePais, año Por lo que su relación funcional es:

 $F = (Nombre Disciplina, IdAtleta, Nombre Pais \rightarrow Nombre Disciplina, IdAtleta, Nombre Pais, año)$ Normalización:

• Llave: Los tres atributos conforman llave en la relación, esto es porque la relación fue de muchos a muchos (obligatorio), entonces, ambas llaves de la relación son foráneas (FK), y compuestos, generar la llave primaria de la tabla.

Violaciones a la 3NF.

La relación es trivial, por lo que la relación REPRESENTAR ya está en su 3NF.

Dependencias Funcionales: SUPERVISAR

-Una Disciplina puede ser supervisada por múltiples Jueces, Arbitros y Entrenadores.

NombreDisciplina, IdJuez, IdArbitro, IdEntrenador → NombreDisciplina, IdJuez, IdArbitro, IdEntrenador

Por lo que su relación funcional es:

 $F = (Nombre Disciplina, IdJuez, IdArbitro, IdEntrenador \rightarrow Nombre Disciplina, IdJuez, IdArbitro, IdEntrenador)$

Normalización:

• Llave: Los cuatro atributos conforman llave en la relación, esto es porque la relación fue de muchos a muchos (obligatorio), entonces, ambas llaves de la relación son foráneas (FK), y compuestos, generar la llave primaria de la tabla.

Violaciones a la 3NF.

La relación es trivial, por lo que la relación SUPERVISAR ya está en su 3NF.