# Fundamentos de Bases de Datos Proyecto Final Empresas Inmobiliarias

Díaz Gómez Silvia Eugenio Aceves Narciso Isaac Quiroz Castañeda Edgar

08 de Junio del 2019

A continuación se enlistan los archivos de este proyecto separados por carpetas:

■ Doc : En este directorio se la documentación.

Especificacion En este documento se explica todas las decisiones del diseño para la base de datos.

Reporte En este documento se muestran los resultados de la evaluación de las consultas corres-

pondientes al archivo consultas.sql.

dicc\_tablas Archivo csv con el diccionario de datos.

dicc\_constrains Archivo csy con la informacion de las restricciones de la base de datos.

Imagenes Directorio que contiene todas las imagenes necesarias para la generación del reporte y

la especificación.

■ Esquema : En este directorio se encuentran archivos .Dia con los diagramas correspondientes al diseño de la base de datos.

modeloER Diagrama Modelo entidad-Relación de la base de datos.

#### modeloRelacional

Diagrama que corresponde a la traducción del diagrama del modelo Entidad-Relación.

# modeloNormalizado

Contiene el diagrama relacional normalizado.

• Scripts: En este directorio se encuentran los archivos SQL.

tblspace Archivo que crea un tablespace y un usuario.

**DDL** Archivo donde se crean las tablas correspondientes a la base de datos.

MOCK\_DATA Archivo que llena la base de datos.

**CONSULTAS** Archivo con algunas consultas.

STORED Archivo que crea los disparadores y procedimientos almacenados para la base de datos.

Se nos pide diseñar una base de datos para poder almacenar toda la información que las inmobiliarias han proporcionado. Como el almacenamiento de la información debe estar en una base de datos relacional el diseño consta de tres partes, la primera parte corresponde al modelo Entidad-Relación, la segunda parte a la traducción del modelo entidad relación al modelo relacional y finalmente la normalización que nos permite quitar redundancia en las tablas generadas.

# 1. Modelo E/R

A continuación se presenta la explicación del diseño de acuerdo al modelo entidad-relación.

# 1.1. Entidades

■ Fuertes

Propiedad Esta entidad es necesaria ya que se nos pide llevar un control sobre propiedades. Tiene

como atributos Id\_propiedad es la llave primaria para esta endidad, dirección, tamaño, fecha\_construccion, valor catastral, estado propiedad, antigüedad este ultimo es una

tributo calculado.

Colonia Se decidio crear esta entidad para saber la colonia en que se encuentra una propiedad y

conocer si cerca de las propiedades se hay algun servicio de transporte público y tiendas

departamentales. Tiene como atributos Nombre, CP, numero de habitantes.

**Dueño** Esta entidad sirve para llevar el control de los dueñosd e las propiedades. Tiene como

atributos id\_dueño que corresponde a la llave primaria y monto\_invertido que indica

cuanto dinero a invertido el dueño para reparar a la propiedad adquirida.

Inmobiliaria Esta entidad representa las empresas que adquieren las propiedad y unicamente tiene

el atributo id\_inmobiliaria que funciona como identificador unico.

Estado La intención de esta entidad es porque es importante saber en que estados de la repu-

blica mexicana se encuentran las propiedades. Tiene como atributo nombre.

Seguro Las propiedades pueden contar con un seguro por lo tanto se decidio crear esta enti-

dad que administra esta información. Los atributos importantes para esta entidad son

numero de poliza que funciona como la llave primaria, monto\_anual, cobertura, empresa.

Inmueble Esta entidad se deriva de propiedad, casa y departamento son inmuebles y como exis-

ten cosas en comun para estas dos se vio necesario crear esta entidad, por lo tanto esta

entidad funciona como entidad padre.

Casa Es la entidad hijo de inmueble y como nos interesa cosas especificas para las propiedades

que son casas se crea esta entidad.

Departamento Al igual que casa, se necesita saber tener información de propiedades que son departa-

mentos por lo tanto es necesario crear un entidad departamento que deriva de inmueble.

Terreno Terreno se deriva de propiedad. Es necesaria una entidad terreno ya que representa

la extensión de superficie y no necesariamente tiene una construcción y como si nos interesa saber si tiene o no alguna construcción distinta a una casa o departamento

entonces tiene como atributo construcción que es de tipo boolean.

Edificio Esat entidad fue necesaria crearla porque necesitamos conocer si el edificio donde se

encuentra un departamentos tiene ciertas amenidades como esta infomación no se puede poner en la entidad departamento fue necesario hacer otra entidad que contuviese esa

información.

Débiles

Municipio

Esta entidad representa a los municipios y fue necesaria crearla ya que también nos interesa conocer el municipio en donde se ubica alguna propiedad, es un entidad debil porque los nombres de municipios no son unicos así que al ser entidad debil siempre estara asociado a la infomación la entidad estado.

**Transporte** 

Representa a un catalogo que indica una estación de metro, una base de taxis, una parada de algun otro transporte público y es una entidad debil porque debe estar asiciado a una colonia.

#### Tienda departamental

De la misma forma que la entidad transporte es necesaria una entidad tienda departamental que contiene la infomación de posibles tiendas departamentales que puedan haber en una determinda colonia.

#### 1.2. Relaciones

■ Fuertes

Ser dueño Esta relación esta asociada con la entidad propiedad y dueño. Además esta relación

tiene atributos que nos permite tener acceso a infomación especifica sobre la cantidad, la fecha de compra y la fecha en la que se dejo de ser dueño de la propiedad.

Contar Relación que esta asociada con servicios y propiedad y es una relacion de uno a mu-

chos ya que una propiedad puede tener muchos servicios.

Pertenecer Relación que asocia a la entidad colonia y propiedad, es una relación de uno a muchos

porque muchas propiedades pueden estar en una misma colonia.

Ubicar Relación de uno a muchos, muchas colonias pueden estar en un mismo municipio.

Une la entidad colonia con municipio.

Vender Esta relación esta asociada con la entidad propiedad y asesor y permite conocer la

infomación de la venta de una propiedad, tiene como atributos el precio que es la cantidad a la que se vendio dicha propiedad y la fecha que indica la fecha de la venta.

Situar Relación de pertenencia y relaciona la entidad departamento con edificio.

Revender Esta relación esta asociada con la entidad propiedad e inmobiliaria, ya que una inmo-

biliaria puede vender las propiedades adquiridas y es necesario llevar un control de esta por lo tanto tiene como atributos el precio y la fecha de la venta. Es una relación

de uno de muchos ya que una inmobiliaria puede vender varias propiedades.

Tener Es una relación entre propiedad y seguro, es una relación de uno a muchos porque

una propiedad puede tener varios seguros.

Venta historial Esta relación nos sirve para poder tener infomación de las variaciones en los precios

de las propiedades, que será un control mensual.

Ser encargado Relaciona la entidad propiedad y asesor, y es una relación de muchos a muchos por-

que muchas propiedades pueden estar a cargo de varios asesores.

#### Débiles

Estar Es una relación de pertenencia que asocia un estado a un municipio. Relación de uno a

muchos porque un estado puede tener varios municipios.

Tener transporte

Es una relación de pertenencia que asocia algun tipo de transpote público a una colonia. Relación de uno a muchos porque una colonia puede tener asociados varios tipos

de transporte públicos.

Tener tienda Es una relación de pertenencia que asocia a tienda departamental con colonia. Relación

de uno a muchos porque en una colonia pueden encontarse varias tiendas departamen-

tales.

En la siguiente figura 1 representa lo que se ha explicado en la parte de arriba.

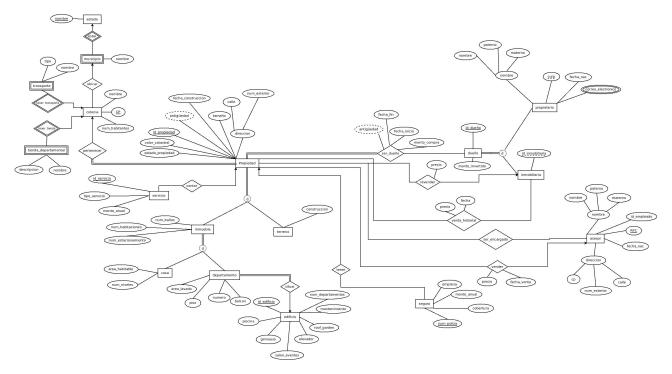


Figura 1: Diagrama E-R para las empresas inmobiliarias.

# 2. Modelo Relacional

Esta sección consiste en hacer la traducción del diagrama Entidad-Relación de la figura 1 al modelo relacional donde se debe indicar las llaves primarias para cada tabla que se genere y sus correspondientes llaves foraneas.

Estado Esta entidad se convierte en una tabla y su llave primaria es el unico atributo que tiene

que es nombre.

Estar Esta relación pasa como llave foránea a Municipio.

Municipio Pasa a ser una tabla y tiene como llave primaria la combinación de los atributos <u>nombre</u> y

 $\underline{nombre\_estado}.$ 

Colonia Esta entidad se convierte en una tabla y tiene como llave primaria el código postal <u>CP</u>.

Además tiene como llaves foraneas a los identificadores de la entidad municipio.

Transporte Esta entidad debil se convierte en una tabla y su llave primaria esta compuesta por sus

tres atributos <u>nombre</u>, tipo y <u>CP</u>.

Tener transporte

Pasa como llave foránea a la tabla Transporte.

Tienda departamental

Esta entidad débil pasa a ser una tabla y su llave primaria se compone de los atributos

nombre y <u>CP</u>.

**Tener tienda** Pasa como llave foránea a la tabla Tienda departamental.

Propiedad Esta entidad se convierte en tabla y su llave primaria es id\_propiedad.

Contar Pasa como llave foránea a la tabla servicio.

Servicio Se convirte en una tabla y tiene como llave primaria <u>id\_servicio</u>, además tiene como llave

foránea id\_propiedad.

Ser dueño La relación ser dueño se convierte en una tabla, teniendo como llaves foráneas id\_dueño y

id\_propiedad.

**Dueño** Pasa a ser una tabla que tiene como llave primaria <u>id\_dueño</u>.

Revender Esta relación se convierte en una tabla y tiene como llaves foráneas id\_propiedad, id\_dueño

y id\_inmobiliaria.

Inmbobiliaria Se convierte en una tabla que tiene como llave primaria id\_inmobiliaria y id\_dueño. Además

tiene como llave foránea al identificador de dueño.

Venta historial Se convierte en un tabla que tiene como llaves foráneas a los identificadores de Propiedad

e Inmobiliaria.

Ser encargado Pasa a ser una tabla con llaves foráneas los identificadores de Propiedad y Asesor.

**Asesor** Se convierte en una tabla que tiene como llave primara el atributo <u>RFC</u>.

Inmueble Se convierte en un tabla que tiene como llave primaria a id\_propiedad, y tiene como llave

foránea al identificador de Propiedad.

Terreno Se convierte en un tabla que tiene como llave primaria a id-propiedad, y tiene como llave

foránea al identificador de Propiedad.

Casa Pasa a ser una tabla donde su llave primaria es id\_propiedad, y tiene como llave foránea al

identificador de Propiedad.

Departamento Pasa a ser una tabla donde su llave primaria es id\_propiedad, y tiene como llaves foráneas

a los identificadores de Propiedad y Edificio.

Edificio Se convierte en una tabla y su llave primaria es id\_edificio.

Situar Pasa como llave foránea a Departamento.

tener Pasa como llave foránea a Seguro.

Seguro Se convierte en tabla y su llave primaria es su atributo num\_poliza y tiene como llave

foránea al identificador de Propiedad.

En al figura 2 se muestra como queda el esquema de acuerdo a lo que se explicó anteriormente.

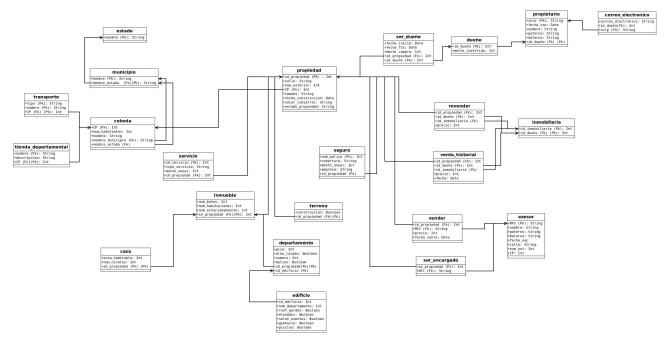


Figura 2: Traducción del diagrama del la figura 1 al modelo Relacional.

# 3. Normalización

Aquí se enlistan las relaciones que contenian dependencias funcionales triviales por lo tanto no fue necesario normalizarlas. Todas las relaciones con únicamente dos atributos ya está normalizadas, pues las únicas dependencias funcionales que pueden haber son las triviales o las inducidas por llaves (un atributo determina al otro), y ninguna de estas es violación a la forma normal de BCNF.

- $\blacksquare$  Inmueble
- Casa
- Terreno
- Departamento
- Edificio
- Ser dueño
- Dueño
- Correo
- Venta historial
- Revender
- Inmobiliaria
- Vender
- Ser encargado

En seguida se encuentran las relaciones que contienen dependencias no triviales o redundantes. Normalizamos de acuerdo a BCNF.

#### 1. Colonia

La relación colonia es:

$$\overbrace{\mathbf{Colonia}}^{R_C}(\overbrace{CP}^A,\overbrace{num\_habitantes}^B,\overbrace{nombre}^C,\overbrace{nombre\_municipio}^D,\overbrace{nombre\_estado}^E) = R_C(A,B,C,D,E)$$

Y las dependencias funcionales encontratas en esta relación y no triviales son:

$$\mathcal{F} = \{A \to CDE\}$$

Lo siguiente sera determinar una llave para la relacion  $R_C$  calculando la cerradura de la parte que se encuentran a la izquierda de las dependencias funcionales. La llave nos permitirá conocer si existen violaciones a la forma normal de BC.

$$\{A\}$$
+ =  $\{ACDE\}$ 

El atributo A casi alcanza a la mayoria de todos los atributos excepto a B, así que una llave para  $R_C$  puede ser  $\mathbf{AB}$ , ninguna de las dependecias funcionales cumple que la llave se encuentre a la izquierda de las dependencias funcionales por lo tanto son violaciones a BCNF.

# $\blacksquare$ Para $A \to CDE$

Dividimos en dos relaciones la relacion original de acuerdo a los atributos de esta dependencia funcional, para la primera relación queda como:

$$\mathbf{T}(A, C, D, E) \text{ con } A \to CDE$$

y para la suguiente relación se toman los atributos del lado izquierdo y los atributos restantes.

$$\mathbf{S}(A,B)$$
 con  $AB \to AB$ 

No se tiene ninguna perdida de dependencias y observamos que en la relación S la dependencia que tiene es trivial por lo tanto no puede ser violación, entonces esta relación ya esta en forma normal de BCNF.

Para  ${\bf T}$ necesitamos encontrar una llave

 $\{A\}+=\{ACDE\}$  la llave para  $\mathbf{T}$  es A, verificamos que esta este en todas las dependecias funcionales de la relación y como esta la cumple por lo tanto no existen violaciones, entonces la relación esta en forma normal de BCNF.

Así que la normalización de la relación  $R_C$  que da como:

$$\mathbf{T}(A, C, D, E) \text{ con } A \to CDE$$
  
 $\mathbf{S}(A, B) \text{ con } AB \to AB$ 

## 2. Propiertario

La relación propietario es:

$$\overbrace{\textbf{Propietario}}^{R_P}(\overbrace{curp}^A, \overbrace{fecha\_nac}^B, \overbrace{nombre}^C, \overbrace{paterno}^D, \overbrace{materno}^E, \overbrace{id\_dueno}^F) = R_P(A, B, C, D, E, F)$$

Y las dependencias funcionales encontratas en esta relación y no triviales son:

$$\mathcal{F} = \{A \to BCDE\}$$

Buscamos una llave para la relacion  $R_P$  calculando la cerradura de la parte que se encuentran a la izquierda de las dependencias funcionales. La llave nos permitirá conocer si existen violaciones a la forma normal de BC.

$$\{A\}$$
+ =  $\{ABCDE\}$ 

El atributo A casi alcanza a la mayoria de todos los atributos excepto a F, así que una llave para  $R_C$  puede ser  $\mathbf{AF}$ , ninguna de las dependecias funcionales cumple que la llave se encuentre a la izquierda de las dependencias funcionales por lo tanto son violaciones a BCNF.

## $\blacksquare$ Para $A \to BCDE$

Dividimos en dos relaciones la relacion original de acuerdo a los atributos de esta dependencia funcional, para la primera relación queda como:

$$\mathbf{T}(A, B, C, D, E) \text{ con } A \to BCDE$$

y para la suguiente relación se toman los atributos del lado izquierdo y los atributos restantes.

$$\mathbf{S}(A,F)$$
 con  $AF \to AF$ 

No se tiene ninguna perdida de dependencias y observamos que en la relación S la dependencia que tiene es trivial por lo tanto no puede ser violación, entonces esta relación ya esta en forma normal de BCNF.

Para T necesitamos encontrar una llave

 $\{A\}+=\{ABCDE\}$  la llave para  $\mathbf{T}$  es A, verificamos que esta este en todas las dependecias funcionales de la relación y como esta la cumple por lo tanto no existen violaciones, entonces la relación esta en forma normal de BCNF.

Así que la normalización de la relación  $R_P$  queda como:

$$\mathbf{T}(A, B, C, D, E) \text{ con } A \to BCDE$$
  
 $\mathbf{S}(A, F) \text{ con } AF \to AF$ 

# 3. Asesor

La relación asesor es:

$$\overbrace{\mathbf{Asesor}}^{R_A}(\overbrace{RCF},\overbrace{nombre}^{B},\overbrace{paterno}^{C},\overbrace{materno}^{D},\overbrace{fecha_nac}^{E},\overbrace{calle}^{F},\overbrace{num\_ext}^{G},\overbrace{CP}^{H}) = R_A(A,B,C,D,E,F,G,H)$$

Y las dependencias funcionales encontratas en esta relación y no triviales son:

$$\mathcal{F} = \{A \to BCDE\}$$

Buscamos una llave para la relacion  $R_A$  calculando la cerradura de la parte que se encuentran a la izquierda de las dependencias funcionales. La llave nos permitirá conocer si existen violaciones a la forma normal de BC.

$$\{A\}$$
+ =  $\{ABCDE\}$ 

Una llave para  $R_A$  puede ser **AFGH**, ninguna de las dependecias funcionales cumple que la llave se encuentre a la izquierda de las dependencias funcionales por lo tanto son violaciones a BCNF.

#### ■ Para $A \to BCDE$

Dividimos en dos relaciones la relacion original de acuerdo a los atributos de esta dependencia funcional, para la primera relación queda como:

$$\mathbf{T}(A, B, C, D, E) \text{ con } A \to BCDE$$

y para la suguiente relación se toman los atributos del lado izquierdo y los atributos restantes.

$$\mathbf{S}(A, F, G, H)$$
 con  $AFGH \to AFGH$ 

No se tiene ninguna perdida de dependencias y observamos que en la relación S la dependencia que tiene es trivial por lo tanto no puede ser violación, entonces esta relación ya esta en forma normal de BCNF.

Para T necesitamos encontrar una llave

 $\{A\}+=\{ABCDE\}$  la llave para  $\mathbf{T}$  es A, verificamos que esta este en todas las dependecias funcionales de la relación y como esta la cumple por lo tanto no existen violaciones, entonces la relación esta en forma normal de BCNF.

Así que la normalización de la relación  $R_A$  queda como:

$$\mathbf{T}(A, B, C, D, E) \text{ con } A \to BCDE$$
  
 $\mathbf{S}(A, F, G, H) \text{ con } AFGH \to AFGH$ 

## 4. Seguro

La relación seguro es:

$$\overbrace{\mathbf{Seguro}}^{R_S}(\overbrace{num\_poliza}^{A}, \overbrace{cobertura}^{B}, \overbrace{empresa}^{C}, \overbrace{monto\_anual}^{D}, \overbrace{id\_propiedad}^{E}) = R_S(A, B, C, D, E)$$

Y las dependencias funcionales encontratas en esta relación y no triviales son:

$$\mathcal{F} = \{BCE \to D\}$$

Lo siguiente sera determinar una llave para la relacion  $R_S$  calculando la cerradura de la parte que se encuentran a la izquierda de las dependencias funcionales. La llave nos permitirá conocer si existen violaciones a la forma normal de BC.

$$\{BCE\} + = \{BCED\}$$

Una llave para  $R_S$  puede ser **BCEA**, ninguna de las dependecias funcionales cumple que la llave se encuentre a la izquierda de las dependencias funcionales por lo tanto son violaciones a BCNF.

#### ■ Para $BCE \rightarrow D$

Dividimos en dos relaciones la relacion original de acuerdo a los atributos de esta dependencia funcional, para la primera relación queda como:

$$\mathbf{T}(B,C,E,D)$$
 con  $BCE \to D$ 

y para la suguiente relación se toman los atributos del lado izquierdo y los atributos restantes.

$$S(B, C, E, A) \text{ con } BCEA \rightarrow BCEA$$

No se tiene ninguna perdida de dependencias y observamos que en la relación S la dependencia que tiene es trivial por lo tanto no puede ser violación, entonces esta relación ya esta en forma normal de BCNF.

Para  ${\bf T}$ necesitamos encontrar una llave

 $\{BCE\}+=\{BCED\}$  la llave para **T** es BCE, verificamos que esta este en todas las dependecias funcionales de la relación y como esta la cumple por lo tanto no existen violaciones, entonces la relación esta en forma normal de BCNF.

Así que la normalización de la relación  ${\cal R}_S$  que da como:

 $\mathbf{T}(B,C,E,D)$  con  $BCE \to D$ 

 $S(B, C, E, A) \text{ con } BCEA \rightarrow BCEA$ 

## 5. Propiedad

La relación propiedad es:

$$\underbrace{ \begin{array}{c} R_P \\ \textbf{Propiedad} \\ (id\_propiedad, calle, num\_exterior, CP, tamano, fecha_construccion, valor\_catastral, estado\_propiedad) \\ = R_P(A, B, C, D, E, F, G, H) \end{array} }$$

Y las dependencias funcionales encontratas en esta relación y no triviales son:

$$\mathcal{F} = \{DEFH \to G\}$$

Lo siguiente sera determinar una llave para la relacion  $R_P$  calculando la cerradura de la parte que se encuentran a la izquierda de las dependencias funcionales. La llave nos permitirá conocer si existen violaciones a la forma normal de BC.

$${DEFH}+={DEFHG}$$

Una llave para  $R_P$  puede ser **DEFHABC**, ninguna de las dependecias funcionales cumple que la llave se encuentre a la izquierda de las dependencias funcionales por lo tanto son violaciones a BCNF.

#### ■ Para $DEFH \rightarrow G$

Dividimos en dos relaciones la relacion original de acuerdo a los atributos de esta dependencia funcional, para la primera relación queda como:

$$\mathbf{T}(D, E, F, H, G)$$
 con  $DEFH \to G$ 

y para la suguiente relación se toman los atributos del lado izquierdo y los atributos restantes.

$$\mathbf{S}(A, B, C, D, E, F, H)$$
 con  $ABCDEFH \rightarrow ABCDEFH$ 

No se tiene ninguna perdida de dependencias y observamos que en la relación S la dependencia que tiene es trivial por lo tanto no puede ser violación, entonces esta relación ya esta en forma normal de BCNF.

Para  ${f T}$  necesitamos encontrar una llave

 $\{DEFH\}+=\{DEFHG\}$  la llave para  $\mathbf{T}$  es DEFH, verificamos que esta este en todas las dependecias funcionales de la relación y como esta la cumple por lo tanto no existen violaciones, entonces la relación esta en forma normal de BCNF.

Así que la normalización de la relación  $R_P$  queda como:

$$\mathbf{T}(D,E,F,H,G)$$
 con  $DEFH \to G$   $\mathbf{S}(A,B,C,D,E,F,H)$  con  $ABCDEFH \to ABCDEFH$ 

Podemos observar que la normalización para la relación propiedad como para la relación seguro tenemos como resultado que las relaciones que se obtiene al hacer la normalización tiene mucha información repetida ya que solo difieren en un atributo, esto es debido a la forma en que se definieron las dependencias funcionales, por lo tanto llegamos a la conclusión que para estas relaciones sería mejor dejarlas así como estaban al inicio de la normalización.

La siguiente figura muestra como queda el esquema normalizado.

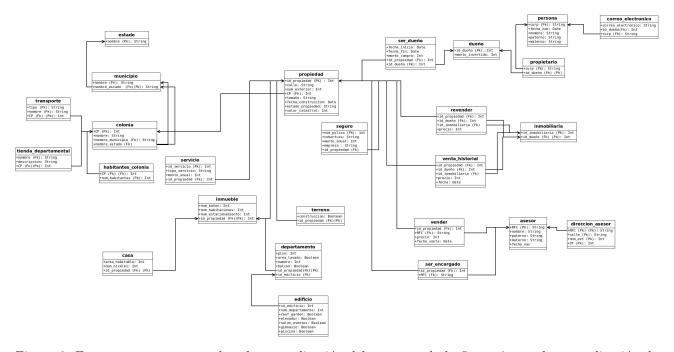


Figura 3: Esquema que corresponde a la normalización del esquema de la figura 2 usando normalización de BCNF.

Finalmente, con el resultado de la normalización se crea la base de datos usando el manejador de base de datos de Oracle, version 18.