DOCUMENTACION

Normalizacion

La normalizacion de bases de datos es un proceso que consiste en designar y aplicar una serie de reglas a las relaciones obtenidas tras el paso del modelo entidad-relacion al modelo relacional, con el objetivo de minimizar la redundancia de datos.

Formas Normales

Las formas normales son aplicadas a las tablas de una base de datos. Decir que una base de datos esta en la forma normal N es decir que todas sus tablas estan en la forma nomrla N. En general, las primeras tres formas normales son el minimo que deben cubrir la mayoria de las bases de datos. El creador de estas 3 primeras formas normales fue Edgar Codd.

Primera Forma Normal (1FN)

Una tabla esta en primera forma si:

Cámara instantánea

- Todos los atributos son atomicos. Un atributo es atomico si los elemntos del dominio son simples e indivisibles.
- No debe existir variacion en el numero de columnas
- Los campos no clave deben identificarse por la clave (dependencia funcional)
- Debe existir una independencia del orden tanto de las filas como de las columnas; es decir si los datos cambian de orden no debe cambiar sus significados.

Esta forma normal elimina los valores repetidos dentro de una base de datos

En el proyecto se llego a la primera forma normal cuando se agrego una fila en los campos que se tenia una coma ',' ya que esto no cumplia con la atomicidad

Cronometro	Harrison	SCOTT ANALYST
Cronometro	Harrison	SCOTT ANALYST
Cronometro	Harrison	SCOTT ANALYST
Cámara fotográfica	Estman, Walker	JAMES CLERK
Cámara fotográfica	Estman, Walker	JAMES CLERK
Cámara instantánea	Land	FORD ANALYST
Cámara instantánea	Land	FORD ANALYST
Desarmador	Stevens	TURNER SALESMAN

	*	
Cronometro	Harrison	SCOTT ANALYST
Cronometro	Harrison	SCOTT ANALYST
Cámara fotográfica	Estman	JAMES CLERK
Cámara fotográfica	Estman	JAMES CLERK
Cámara fotográfica	Walker	JAMES CLERK
Cámara fotográfica	Walker	JAMES CLERK
Cámara instantánea	Land	FORD ANALYST

FORD ANALYST

Land

Segunda Forma Normal (2FN)

Una tabla esta esta en 2FN si esta en 1FN y si los atributos que no forman parte de ninguna clave dependen de forma completa de la clave principal. Es decir no existen dependencias parciales. Todos los atributos no clave dependen por completo de la llave primaria.

Esta es una de las tablas temporales en donde se insertaron todos los datos que se tenian en un archivo de excel, obviamente no se puede tener una tabla de este tipo en la base de datos porque existe demasiada redundancia, asi que desde aquí empezamos a descomponer esta tabla



Un invento no depende de la fecha de contrato de un profesional, del salario, de su comision ni de su area de investigacion solo del profesional al que fue asignado, asi que aquí sacamos nuestras primeras dos tablas

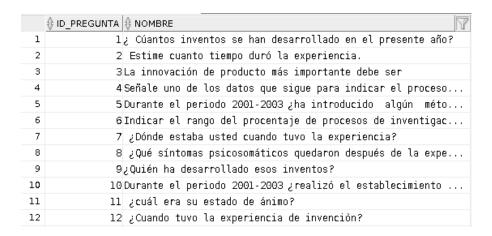
ID_INVENTO	₩ NOMBRE	∯ PAIS	∯ ANIO	∯ PROFESIONAL
1	Acero inoxidable	121	1916	2
124	Adresógrafo	50	1892	2
137	Aeroplano	1	1939	1
2	Aeroplano con motor	50	1903	2
138	Aerosol	50	1941	1
85	Aire acondicionado	50	1911	2
63	Análisis geométrico	55	1619	12
105	Arado de discos	50	1896	2
48	Arado de hierro fundido	50	1797	9
64	Aspiradora	50	1907	2
106	Aspirina	1	1889	2
27	Automóvil a gasolina	1	1887	2

ID_PROFESIONAL ∯ NOMBRE			
1 FORD ANALYST	3000	(null)	03-DEC-81
2 JAMES CLERK	950	(null)	03-DEC-81
3 SCOTT ANALYST	3000	(null)	09-DEC-82
4 ALLEN SALESMAN	1600	300	20-FEB-81
5 BLAKE MANAGER	2850	(null)	01-MAY-81
6 TURNER SALESMAN	1500	(null)	08-SEP-81
7 MILLER CLERK	1300	(null)	23-JAN-82
8 SMITH CLERK	800	(null)	17-DEC-80
9 KING PRESIDENT	5000	(null)	17-NOV-81
10 WARD SALESMAN	1250	500	22-FEB-81
11 CLARK MANAGER	2450	(null)	09-JUN-81
12 MARTIN SALESMAN	1250	1400	28-SEP-81

Esta es otra tabla temporal en la cual se almacenan datos de otro archivo de excel.



Una pregunta no depende del pais o de la respuesta del pais. Asi que creamos una tabla pregunta



Tercera Forma Normal (3FN)

Una tabla se encuentra en 3FN si esta en 2FN y todos los atributos no clave dependen de manera no transitiva de la clave primaria. Esto quiere decir que todo atributo no clave, depende exclusivamente de toda la clave.

De igual manera las tablas anteriores y las del resto del diseno ya se encuentran en 3FN porque no tienen dependencias transitivas.

	∯ ID_PAIS	NOMBRE	₱ POBLACION	∯ AREA	∯ REGION
1	1	ALEMANIA	4477	51129	10
2	2	Afghanistan	14177000	561773	14
3	3	Albania	284600	11100	10
4	4	Algeria	21300000	918497	15
5	5	Alto Volta	6569000	105869	16
6	6	Andorra	42000	188	11
7	7	Angola	7770000	481353	16
8	8	Antigua y Barbuda	80000	171	9
9	9	Arabia Saudita	10443000	830000	18
10	10	Argentina	296270000	1065189	7

		_	
		∯ NOMBRE	∯ PADRE
1	1	America	(null)
2	2	Europa	(null)
3	3	Asia	(null)
4	4	Africa	(null)
5	5	Oceania	(null)
6	6	Norte America	1
7	7	Sur America	1
8	8	Centro America	1
9	9	El Caribe	1
10	10	Europa del Este	2

Forma Normal de Boyce/Codd

Una tabla esta en FNBC si esta en 3FN y requiere que no existan dependencias funcionales no triviales de los atributos que no sean un conjunto de clave candidata. Practicamente que todo determinante es una llave candidata. (Un determinante es un conjunto de atributos que determina funcionalmente a otro conjunto de atributos)

Cabe destacar que todas nuestras tablas ya cumplen con esta forma normal porque en ningun momento tenemos mas de dos posibles llaves candidatas (llaves primarias).

		_	
	∯ ID_CAPITAL	⊕ NOMBRE	∯ PAIS
1	1	Ciudad del cabo	141
2	2	Wellington	112
3	3	Andorra la Vella	6
4	4	Rangoon	26
5	5	Bangui	122
6	6	Bogota	35
7	7	Nueva Delhi	70
8	8	Jajarta	71
9	9	Monrovia	90
10	10	Bamako	97

_		
		∯ ID_AREA
1	12	5
2	6	6
3	8	1
4	3	6
5	10	2
6	11	8
7	4	5
8	9	3
9	5	8
10	8	4

	∯ ID_PAIS		∯ ID_PREGUNTA	∯ ID_RESPUESTA
1	5	2	1	44
2	48	2	1	36
3	50	2	1	44
4	121	2	1	44
5	126	2	1	44
6	126	2	1	36
7	128	2	1	44
8	146	2	1	44
9	147	2	1	27
10	149	2	1	27
	3.55	_	-	

Diagrama Entidad-Relacion

