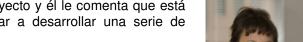
Tratamiento de datos.



Caso práctico



procesos en los que se deberá almacenar la información que debe manejar la aplicación, así como modificarla o eliminar los datos que así lo requieran.

Estas acciones de tratamiento de la información deberán asegurar que no se obtengan resultados incorrectos, por errores en la ejecución de la aplicación o por las acciones de los usuarios, y además debe asegurar que los datos puedan ser accesibles por varios usuarios simultáneamente.

La aplicación requiere que se puedan dar de alta nuevos usuarios en la base de datos, así como juegos y partidas. Además se podrá modificar en un determinado momento la información personal de los usuarios, de los juegos, o añadir nuevos usuarios a las partidas. También asegurará la posibilidad de suprimir cualquiera de esos datos.



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

Se debe asegurar que, por ejemplo, una partida no haga referencia a usuario que han sido eliminado, o a juegos que no existen. Un usuario podrá ver reducido su crédito en un determinado momento, y la nueva información de su crédito sólo deberá ser accesible cuando haya finalizado el proceso de reducción del crédito, y no mientras se realiza esa actualización, ya que el crédito disponible no estará actualizado.

Por supuesto, al ser una aplicación online, distintos usuarios podrán realizar operaciones simultáneamente, como crear partidas al mismo tiempo.



Ministerio de Educación y Formación Profesional. (Dominio público)

Materiales formativos de FP Online propiedad del Ministerio de Educación y Formación Profesional.

Aviso Legal

1.- Introducción.

Caso práctico

Juan le pregunta a Ana, la alumna que se encuentra en prácticas, qué mecanismos conoce para poder manipular los datos que deben encontrarse en una base de datos, de manera que se puedan añadir nuevos datos, modificarlos o eliminarlos. Ella recuerda que estudió una serie de sentencias o comandos del lenguaje <u>SQL</u> que permiten realizar todas esas operaciones, y que además, desde los clientes de base de datos gráficos, como DBeaver, también se pueden realizar todas esas acciones de manera más cómoda para el usuario, pero menos flexible.



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

Las bases de datos no tienen razón de ser sin la posibilidad de hacer operaciones para el tratamiento de la información almacenada en ellas. Por operaciones de tratamiento de datos se deben entender las acciones que permiten añadir información en ellas, modificarla o bien suprimirla.

En esta unidad podrás conocer que existen distintos medios para realizar el tratamiento de los datos. Desde la utilización de herramientas gráficas hasta el uso de instrucciones o sentencias del lenguaje SQL que permiten realizar ese tipo de operaciones de una forma menos visual pero con más detalle, flexibilidad y rapidez. El uso de unos mecanismos u otros dependerá de los medios disponibles y de nuestras necesidades como usuarios de la base de datos.



Victor C. (GNU/GPL)

Pero la información no se puede almacenar en la base de datos sin tener en cuenta que debe seguir una serie de requisitos en las relaciones existentes entre las tablas que la componen. Todas las operaciones que se realicen respecto al tratamiento de los datos deben asegurar que las relaciones existentes entre ellos se cumplan correctamente en todo momento.

Por otro lado, la ejecución de las aplicaciones puede fallar en un momento dado y eso no debe impedir que la información almacenada sea incorrecta. O incluso el mismo usuario de las aplicaciones debe tener la posibilidad de cancelar una determinada operación y dicha cancelación no debe suponer un problema para que los datos almacenados se encuentren en un estado fiable.

Todo esto requiere disponer de una serie de herramientas que aseguren esa fiabilidad de la información, y que además puede ser consultada y manipulada en <u>sistemas multiusuario</u> sin que las acciones realizadas por un determinado usuario afecte negativamente a las operaciones de los demás usuarios.

2.- Edición de la información mediante herramientas gráficas.

Caso práctico

Ana ha recibido el encargo de que introduzca una serie de datos en las tablas de la base de datos para poder realizar varias pruebas de su funcionamiento. No son muchos registros los que tiene que introducir, así que va a utilizar una herramienta gráfica que le ofrece el sistema gestor de base de datos que van a utilizar. Ella podría hacerlo escribiendo una serie de instrucciones que ha aprendido durante sus estudios, pero como no son muchos los registros que debe introducir, ha optado por utilizar la herramienta gráfica, ya que facilita el tratamiento de los datos para casos sencillos.



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

Los sistemas gestores de bases de datos como el de PostgreSQL, pueden ofrecer mecanismos para la manipulación de la información contenida en las bases de datos. Principalmente se dividen en herramientas gráficas y herramientas en modo texto (también reciben el nombre de terminal, consola o línea de comandos).



Para realizar el tratamiento de los datos por línea de comandos se requiere la utilización de un lenguaje de base de datos como SQL, lo cual implica el conocimiento de dicho lenguaje.

Everaldo Coelho (GNU/GPL)

En cambio, si se dispone de herramientas gráficas para la manipulación de los datos, no es imprescindible conocer las sentencias de un lenguaje de ese tipo, y permite la introducción, edición y borrado de datos desde un entorno gráfico con la posibilidad de uso de ratón y una ventana que facilita esas operaciones con un uso similar a las aplicaciones informáticas a las que estamos acostumbrados como usuarios.

Existen diferentes <u>clientes gráficos para el acceso a la base de datos PostgreSQL</u>. Muchos de ellos están diseñados para el acceso a otros SGBD como Oracle o MySQL.

Nosotros utilizaremos <u>DBeaver</u>. La funcionalidad disponible en DBeaver es sólo parte de la disponible a través de comandos de SQL, pero se corresponde con las tareas más habituales de interacción, programación y depuración de código sobre la base de datos. Descárgate el manual que encontrarás en el apartado *Debes conocer* para aprender cómo realizar las operaciones más básicas.

En el SGBD Oracle se suele utilizar <u>SQL Developer</u>, mientras que en Mysql se utiliza mayoritariamente <u>phpmyadmin</u>.

Debes conocer

En el siguiente enlace puedes acceder a la documentación oficial de DBeaver. Te será útil para el seguimiento de la unidad.

Manual básico Dbeaver

Autoevaluación

La única manera de realizar el tratamiento de datos en una base de datos es a través de una herramienta gráfica. ¿Verdadero o Falso?

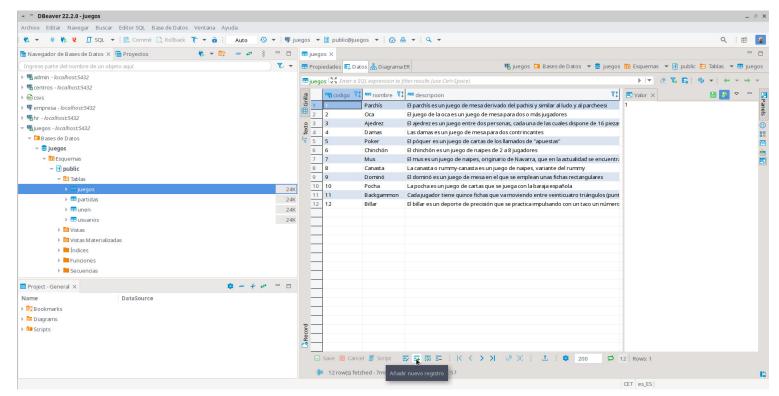
(Control of the second s	
(O Verdadero.	
	Efectivamente, se pueden encontrar otras herramientas en modo texto en las que la manipulación de los datos se hace a través de una serie de comandos.	7
	Incorrecto, vuelve a intentarlo, porque la respuesta que has dado no es correcta.	7
		;
		1
	Caluaión	1
	Solución	į
		1
	1. Opción correcta	1
	2. Incorrecto	-
		i

2.1.- Inserción de registros.

La inserción de registros o filas permite introducir nuevos datos en las tablas que componen la base de datos. En el Manual básico de DBeaver, se muestra cómo editar filas utilizando el interface gráfico. Tan sencillo como abrir la tabla con un doble

click, pulsar la pestaña Datos y el botón de Insertar

Ya puedes introducir datos.



Licencia: GNU/GPL

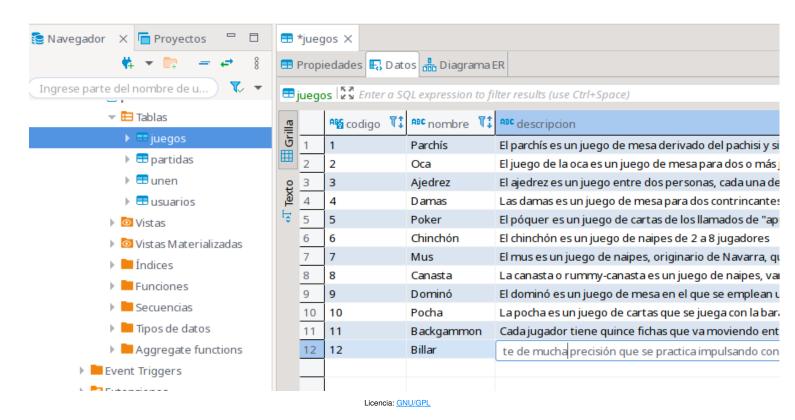
En caso de que se haya producido un **error** al intentar insertar los datos, habrá que comprobar el mensaje que se muestra, e intentar solucionar el problema. Por ejemplo, si se intenta introducir un valor en un atributo definido como clave primaria, que no aparece entre los valores de la clave primaria a la que referencia se obtendrá un error como el siguiente: "SQL Error [23503]: ERROR: inserción o actualización en la tabla «****» viola la llave foránea «*****»", y no se habrá realizado ninguna operación de la inserción del nuevo registro.

Debes conocer

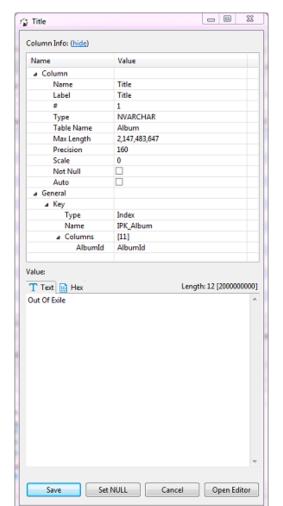
Para deshacer una operación de inserción, modificación o borrado de filas que aún no ha sido confirmada utiliza el botón de Cancel Cancel situado al lado del botón de confirmación. Ten en cuenta que si ya has confirmado los cambios no podrás deshacerlos. Tampoco podrás deshacerlos si has realizado una operación DDL, ya que éstas confirman de forma automática.

2.2.- Modificación de registros.

Para modificar los datos de alguna fila, abrir la tabla, pulsa la pestaña Datos y sitúate directamente en la columna de la fila que quieras modificar, haz clic con el ratón y escribe el nuevo contenido.



Si cambias a otra fila el contenido modificado se mantiene en pantalla. Otra forma de hacerlo es pulsar el botón parece en la barra de herramientas de la parte inferior de la pantalla: se abrirá una nueva ventana para que introduzcas el nuevo valor.



Para finalizar, cuando hayas realizado todas las modificaciones, confirma la operación con el botón correspondiente 😡 Save .

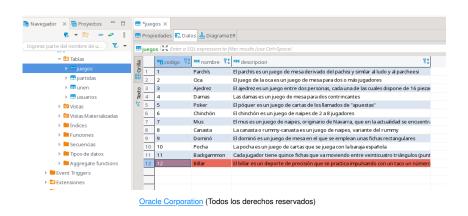


Se visualizará un mensaje en la parte inferior de la pantalla indicando Confirmación Correcta si las filas se han modificado de forma correcta.

Al igual que se comentó en la inserción de registros, al aceptar los cambios realizados en los datos, éstos se comprobarán automáticamente para ver si cumplen con los requisitos establecidos en la tabla. En caso de que no se cumplan, aparecerá un mensaje informando del error que se ha producido. Una vez solucionado el problema se podrá volver a intentar aplicar los cambios efectuados confirmando la operación.

2.3.- Borrado de registros.

En el caso de que quieras eliminar un registro o fila de una determinada tabla elige la pestaña Datos y sitúate en la fila que quieras eliminar (da igual que te sitúes en el número de la fila o en cualquier columna, el resultado será el mismo). Pulsa el botón para cada una de las filas que quieras eliminar. Al hacerlo marcará la fila en rojo y colocará el signo - delante del número de cada fila. En la imagen inferior se han borrado las filas 2 y 3, aunque aún necesitaremos confirmar la operación para que se apliquen los cambios.



Para que los cambios se apliquen y se realice el borrado efectivo de las filas, al igual que en las operaciones de inserción y modificación que debes confirmar con el botón Save . Recuerda que puedes deshacer los borrados, antes de confirmar, con el botón 🗵 Cancel .

En cualquiera de los dos casos se visualizará en la parte inferior de la pantalla y el proceso se ha realizado de forma correcta.

La eliminación de un registro no podrá realizarse si un registro de otra tabla hace referencia a él. En ese caso, se mostrará el mensaje correspondiente al intentar eliminarlo (similar a: "SQL Error [23503]: ERROR: update o delete en «****» viola la llave foránea «****» en la tabla «****»"). Si ocurriera esto, para eliminar el registro se debe eliminar el registro que hace referencia a él, o bien modificarlo para que haga referencia a otro registro.

3.- Edición de la información mediante sentencias SQL.

Caso práctico

La aplicación web de juegos online que está desarrollando Juan, debe acceder a la base de datos desde su código fuente para recoger datos almacenados en ella. La herramienta gráfica que ha estado utilizando Ana para introducir datos no puede usarse para que la aplicación que está desarrollando realice esa misma operación. Tendrá que utilizar, desde el código fuente de la aplicación, sentencias del lenguaje SQL que permiten la manipulación de los datos. Por ello, va a practicar con Ana el uso de esas sentencias SQL, para más adelante implementarlas en el código fuente de la aplicación.



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

El lenguaje SQL dispone de una serie de sentencias para la edición (inserción, actualización y borrado) de los datos almacenados en una base de datos. Ese conjunto de sentencias recibe el nombre de *Data Manipulation Language* (DML).

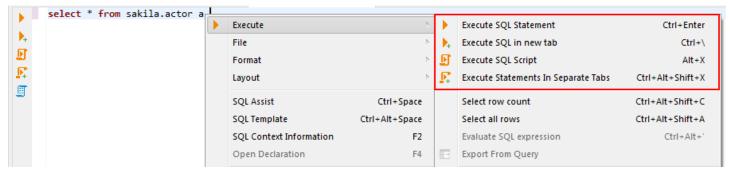
Como ya sabemos las sentencias SQL pueden ser ejecutadas desde la línea de comandos de psql o escribiéndolas en el SQL Editor de DBeaver.

Para trabajar con DBeaver utiliza el botón J squ. . Por defecto, abrirá una Hoja de trabajo asociada a la conexión seleccionada, desde donde podremos introducir las sentencias SQL.

Desde el editor de SQL, podremos ejecutar: una consulta, una porción seleccionada de un script o un script completo. Para ello, podemos utilizar:

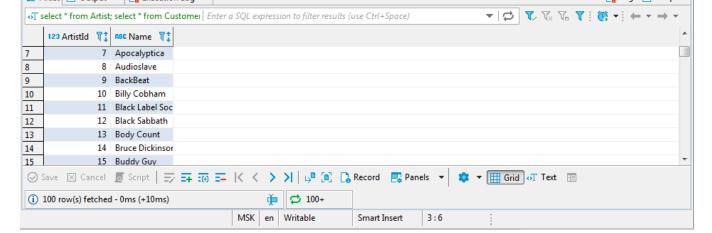
- Combinaciones de teclas:
 - o una consulta o una porción seleccionada de un script: Ctrl+Enter
 - un script completo: Alt+X
- Iconos en la barra de herramientas:

• Menú contextual:

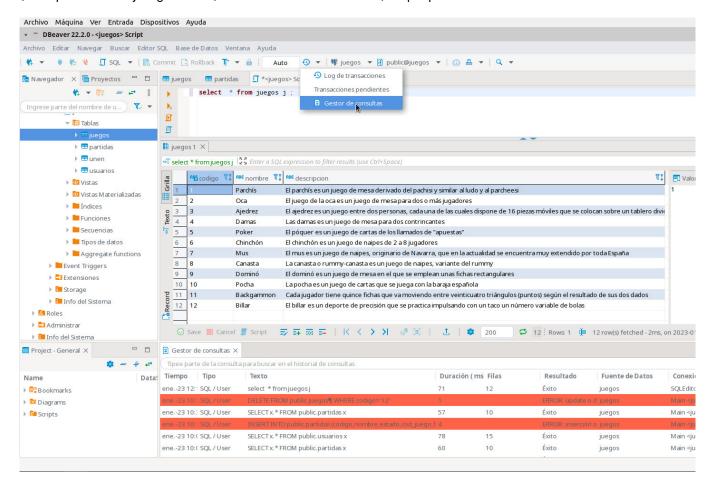


El resultado de la operación, consulta en caso de SELECT, o estado, en caso de otras operaciones, se mostrará en la parte inferior de la pantalla.





Entre las muchas opciones interesantes de DBeaver, tienes la posibilidad de acceder a todas las sentencias SQL que has escrito, aunque no las hayas guardado, con el Gestor de consultas, al que puedes acceder desde la barra de tareas:



3.1.- Inserción de registros.

La sentencia INSERT permite la inserción de nuevas filas o registros en un tabla existente.

El formato más sencillo de utilización de la sentencia INSERT tiene la siguiente sintaxis:

```
INSERT INTO nombre_tabla (lista_campos) VALUES (lista_valores);
```

Donde *nombre_tabla* será el nombre de la tabla en la que quieras añadir nuevos registros. En lista_campos se indicarán los campos de dicha tabla en los que se desea escribir los nuevos valores indicados en *lista_valores*. Es posible omitir la lista de campos (*lista_campos*), si se indican todos los valores de cada campo y en el orden en el que se encuentran en la tabla.

Tanto la lista de campos *lista_campos* como la de valores *lista_valores*, tendrán separados por comas cada uno de sus elementos. Hay que tener en cuenta también que cada campo de *lista_campos* debe tener un valor válido en la posición correspondiente de la *lista_valores* (Si no recuerdas los valores válidos para cada campo puedes utilizar la sentencia **describe** seguida del nombre de la tabla que deseas consultar).

Para poder probar los ejemplos debes tener creadas y cargadas las tablas de JuegosOnline en el usuario c##juegos o similar. Si no lo has hecho en la unidad anterior, aplica el script del anexo!

El siguiente ejemplo inserta un nuevo registro en la tabla *usuarios* en el que se tienen todos los datos disponibles.

```
INSERT INTO USUARIOS (Login, Password, Nombre, Apellidos, Direccion, CP, Localidad, Provincia, Pais, F_Nac, F_Ing, Cor

VALUES ('migrod86', '6PX5=V', 'MIGUEL ANGEL', 'RODRIGUEZ RODRIGUEZ', 'ARCO DEL LADRILLO, PASEO', '47001', 'VALLADOLID',
```

En este otro ejemplo, se inserta un registro de igual manera, pero sin disponer de todos los datos:

```
INSERT INTO USUARIOS (Login, Password, Nombre, Apellidos, direccion,cp,localidad,provincia,pais,Correo)

VALUES ('natsan63', 'VBROMI', 'NATALIA', 'SANCHEZ GARCIA','C/Blanca','28003','Madrid','Madrid','Spain', 'natsan63@hotm
```

Al hacer un *INSERT* en el que no se especifiquen los valores de todos los campos, se obtendrá el valor *NULL* en aquellos campos que no se han indicado.

Si la lista de campos indicados no se corresponde con la lista de valores, o si no se proporcionan valores para campos que no admiten el valor NULL, se obtendrá un error en la ejecución. Por ejemplo, si no se indica el campo Apellidos pero sí se especifica un valor para dicho campo:

```
INSERT INTO USUARIOS (Login, Password, Nombre, Correo) VALUES ('caysan56', 'W4IN5U', 'CAYETANO', 'SANCHEZ CIRIZA', 'Ca
```

Se obtiene el siguiente error:

```
SQL Error [42601]: ERROR: INSERT tiene más expresiones que columnas de destino
```

Autoevaluación

INSERT INTO PRODUCTOS (Codigo, Nombre, Existencias) VALUES (3, Leche, 100);	
O INSERT INTO PRODUCTOS (3, 'Leche', 100);	
RRT INTO PRODUCTOS (Codigo, Nombre, Existencias) VALUES (3, 'Leche', 100); RRT INTO PRODUCTOS (Codigo, Nombre, Existencias) VALUES ('Leche', 3, 100); cto, el nombre del producto es un texto y debe ir entre comillas simples. correcto, aunque se puede omitir la lista de campos, hay que indicar VALUES. to, esta sentencia se puede ejecutar correctamente. cierto, el orden de los valores no coincide con el de los nombre de los campos. UCIÓN INCORRECTO INCO	
INSERT INTO PRODUCTOS (Codigo, Nombre, Existencias) VALUES ('Leche', 3, 100);	
Incorrecto, el nombre del producto es un texto y debe ir entre comillas simples.]
No es correcto, aunque se puede omitir la lista de campos, hay que indicar VALUES.]
Correcto, esta sentencia se puede ejecutar correctamente.	
Incorrecto, el nombre del producto es un texto y debe ir entre comillas simples. No es correcto, aunque se puede omitir la lista de campos, hay que indicar VALUES. Correcto, esta sentencia se puede ejecutar correctamente. No es cierto, el orden de los valores no coincide con el de los nombre de los campos. Solución 1. Incorrecto 2. Incorrecto	
Colución	! !
Solucion	į
	!
	:
1. Incorrecto	! ! !
	Existencias) VALUES (3, 'Leche', 100); Existencias) VALUES ('Leche', 3, 100); exto y debe ir entre comillas simples. lista de campos, hay que indicar VALUES.
4. Incorrecto	! ! !

3.2.- Modificación de registros.

La sentencia UPDATE permite modificar una serie de valores de determinados registros de las tablas de la base de datos.

La manera más sencilla de utilizar la sentencia *UPDATE* tiene la siguiente sintaxis:

```
UPDATE nombre_tabla SET nombre_campo = valor [, nombre_ campo = valor]...
[ WHERE condición ];
```

Donde *nombre_tabla* será el nombre de la tabla en la que quieras modificar datos. Se pueden especificar los nombres de campos que se deseen de la tabla indicada. A cada campo especificado se le debe asociar el nuevo valor utilizando el signo =. Cada emparejamiento *campo=valor* debe separarse del siguiente utilizando comas (,).

La cláusula *WHERE* seguida de la condición es opcional (como pretenden indicar los corchetes). Si se indica, la actualización de los datos sólo afectará a los registros que cumplen la condición. Por tanto, ten en cuenta que si no indicas la cláusula *WHERE*, los cambios afectarán a todos los registros.

Por ejemplo, si se desea poner a 200 el crédito de todos los usuarios:

```
UPDATE USUARIOS SET Credito = 200;
```

En este otro ejemplo puedes ver la actualización de dos campos, poniendo a 0 el crédito y poniendo a Nulos la información del campo *f nac* de todos los usuarios:

```
UPDATE USUARIOS SET Credito = 0, f nac = NULL;
```

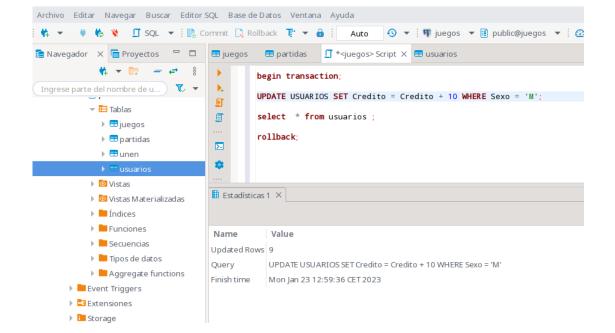
Para que los cambios afecten a determinados registros hay que especificar una condición. Por ejemplo, si se quiere cambiar el crédito de todas la mujeres, estableciendo el valor 300:

```
UPDATE USUARIOS SET Credito = 300 WHERE Sexo = 'M';
```

Cuando termina la ejecución de una sentencia *UPDATE*, se muestra la cantidad de registros (filas) que han sido actualizadas, o el error correspondiente si se ha producido algún problema. Por ejemplo podríamos encontrarnos con un mensaje similar al siguiente:

```
9 fila(s) actualizada(s).
```

También podemos escribir la sentencia en la hoja de trabajo de DBeaver. Por ejemplo incrementar en 10 el crédito de las mujeres



3.3.- Borrado de registros.

La sentencia **DELETE** es la que permite eliminar o borrar registros de un tabla.

Esta es la sintaxis que debes tener en cuenta para utilizarla:

```
DELETE FROM nombre tabla [ WHERE condición ];
```

Al igual que hemos visto en las sentencias anteriores, nombre_tabla hace referencia a la tabla sobre la que se hará la operación, en este caso de borrado. Se puede observar que la cláusula where es opcional. Si no se indica, debes tener muy claro que se borrará todo el contenido de la tabla, aunque la tabla seguirá existiendo con la estructura que tenía hasta el momento. Por ejemplo, si usas la siguiente sentencia, borrarás todos los registros de la tabla usuarios:

```
DELETE FROM USUARIOS;
```

Es tan importante escribir la cláusula where en la sentencia, si no quieres borrar la tabla entera, que incluso hay una canción que lo recuerda.. Puedes verla en este enlace.

Para ver un ejemplo de uso de la sentencia **DELETE** en la que se indique una condición, supongamos que queremos eliminar todos los usuarios cuyo crédito es cero:

```
DELETE FROM USUARIOS WHERE Credito = 0;
```

Como resultado de la ejecución de este tipo de sentencia, se obtendrá un mensaje de error si se ha producido algún problema, o bien, el número de filas que se han eliminado.

Autoevaluación

¿Si no se especifica una condición en la sentencia DELETE se borra todo el contenido de la tabla especificada?

Verdader	Ό.
----------------------------	----

_		
/ \	- 21	ടറ

Correcto, debes tener cuidado al usar la sentencia **DELETE**, porque si no se especifica qué datos se desea eliminar de la tabla, se eliminará todo su contenido.

Vuelve a intentarlo, porque la respuesta que has dado no es correcta.

Solución

- 1. Opción correcta
- 2. Incorrecto

4.- Integridad referencial.

Caso práctico

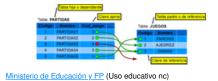
Ana tiene una duda en el planteamiento de la base de datos del proyecto de la plataforma de juegos online y se la plantea a Juan: ¿Qué ocurre si el registro correspondiente a los datos de un determinado juego es eliminado y existen partidas creadas de dicho juego? Juan le responde que para eso existe la integridad referencial, que además asegurará otras cosas como por ejemplo que no puedan existir partidas que reflejen que su creador es un usuario que no existe en la base de datos.



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

Dos tablas pueden ser relacionadas entre ellas si tienen en común uno o más campos, que reciben el nombre de <u>clave ajena</u>. La restricción de integridad referencial requiere que haya coincidencia en todos los valores que deben tener en común ambas tablas. Cada valor del campo que forma parte de la integridad referencial definida, debe corresponderse, en la otra tabla, con otro registro que contenga el mismo valor en el campo referenciado.

Siguiendo con el ejemplo de juegos online, supongamos que en una determinada partida de un juego, se han unido una serie de usuarios. En la tabla de *PARTIDAS* existe un campo de referencia al tipo de juego al que corresponde, mediante su código de juego. Por tanto, no puede existir ninguna partida cuyo código de juego no se corresponda con ninguno de los juegos de la tabla *JUEGOS*.



En este ejemplo, no se cumple la integridad referencial, porque la partida "PARTIDAG3" corresponde al juego cuyo código es 4, y en la tabla JUEGOS no existe ningún registro con ese código.

Para que se cumpla la integridad referencial, todos los valores del campo *cod_Juego* de la tabla *PARTIDAS* deben corresponderse con valores existentes en el campo *codigo* de la tabla *JUEGOS*.

Cuando se habla de integridad referencial se utilizan los siguientes términos:

- ✓ Clave ajena: También llamada clave foránea, es el campo o conjunto de campos incluidos en la definición de la restricción que deben hacer referencia a una clave de referencia. En el ejemplo anterior, la clave ajena sería el campo cod_Juego de la tabla PARTIDAS.
- ✓ Clave de referencia: Clave única o primaria de la tabla a la que se hace referencia desde una clave ajena. En el ejemplo, la clave de referencia es el campo codigo de la tabla JUEGOS.
- √ Tabla hija o dependiente: Tabla que incluye la clave ajena, y que, por tanto, depende de los valores existentes en la clave de referencia. Correspondería a la tabla PARTIDAS del ejemplo, que sería la tabla hija de la tabla JUEGOS.
- ▼ Tabla padre o de referencia: Corresponde a la tabla que es referenciada por la clave ajena en la tabla hija. Esta tabla determina las inserciones o actualizaciones que son permitidas en la tabla hija, en función de dicha clave. En el ejemplo, la tabla JUEGOS es padre de la tabla PARTIDAS.

Para saber más

Descripción del concepto de integridad referencial con ejemplo.

Integridad Referencial.

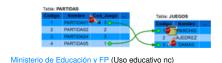
4.1.- Integridad en actualización y supresión de registros.

La relación existente entre la clave ajena y la clave padre tiene implicaciones en el borrado y modificación de sus valores.

Si se modifica el valor de la clave ajena en la tabla hija, debe establecerse un nuevo valor que haga referencia a la clave principal de uno de los registros de la tabla padre. De la misma manera, no se puede modificar el valor de la clave principal en un registro de la tabla padre, y una clave ajena hace referencia a dicho registro.

Los borrados de registros en la tabla de referencia también puede suponer un problema, ya que no pueden suprimirse registros que son referenciados con una clave ajena desde otra tabla.

Suponiendo el siguiente ejemplo:



En el registro de la partida con nombre "PARTIDAG1" no puede ser modificado el campo *cod_Juego* al valor 4, porque no es una clave ajena válida, puesto que no existe un registro en la tabla *JUEGOS* con esa clave primaria.

El código del juego "DAMAS" no puede ser cambiado, ya que hay registros en la tabla PARTIDAS que hacen referencia a dicho juego a través del campo Cod_Juego.

Si se eliminara en la tabla JUEGOS el registro que contiene el juego "PARCHIS", la partida "PARTIDAOS" quedaría con un valor inválido en el campo Cod_Juego.

Cuando se hace el borrado o modificación de registros en una tabla de referencia, se puede configurar la clave ajena de diversas maneras para que se conserve la integridad referencial:

- ✓ No Permitir Supresión ni modificación: Es la opción por defecto. En caso de que se intente borrar o modificar en la tabla de referencia un registro que está siendo referenciado desde otra tabla, se produce un error en la operación de borrado impidiendo dicha acción.
- ✓ Supresión o modificación en Cascada (on DELETE CASCADE): Al suprimir o modificar registros de la tabla de referencia, los registros de la tabla hija que hacían referencia a dichos registros, también son borrados o modificados.
- Asignación de Nulo (on DELETE SET NULL): Los valores de la clave ajena que hacían referencia a los registros que hayan sido borrados o modificados de la tabla de referencia, son cambiados al valor NULL.
- √ Valor por defecto (on DELETE DEFAULT): Los valores de la clave ajena que hacían referencia a los registros que hayan sido borrados o modificados de la tabla de referencia, son cambiados al valor especificado por defecto.

En el caso de las modificaciones se cambiaría on delete por on update

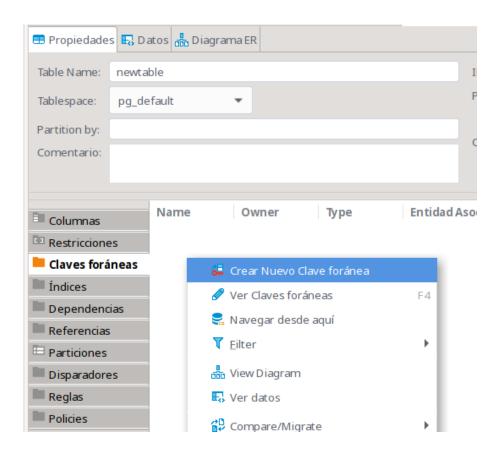
Para saber más

Apuntes sobre integridad referencial en PostgreSQL.

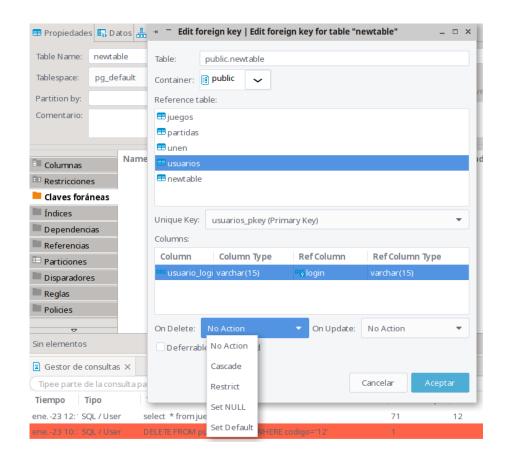
Las Restricciones de Integridad en PostgreSQL.

4.2.- Supresión en cascada.

Las opciones de Supresión en Cascada o Definir Nulo en Suprimir pueden establecerse desde el momento de creación de las tablas. Desde SQLDeveloper marcamos la casilla Avanzado, nos situamos en la columna que es clave ajena y seleccionamos en el árbol Restricciones. En la lista desplegable del botón Añadir seleccionamos Nueva Clave Ajena Restricción como se muestra en la imagen.



Y podremos elegir la opción en la lista desplegable del cuadro "Al suprimir" como se muestra en la siguiente imagen.



Si estas operaciones se quieren realizar con código SQL, se dispone de las siguientes opciones durante la declaración de la clave ajena de la tabla: utilizar la opción *on delete cascade* para hacer la supresión en cascada, o bien *on delete set null* si se prefiere definir nulo en suprimir. Por ejemplo:

CONSTRAINT JUEGOS_CON FOREIGN KEY (Cod_Juego) REFERENCES JUEGO (Codigo) ON DELETE CASCADE;

Hay que recordar que una declaración de este tipo debe hacerse en el momento de crear la tabla (*create table*) o modificar su estructura (*ALTER TABLE*).

5.- Subconsultas y composiciones en órdenes de edición.

Caso práctico

Juan necesita un mecanismo que permita actualizaciones en la base de datos de forma masiva con una serie de condiciones que afectan no sólo a la tabla sobre la que debe hacer los cambio en los datos. Por ejemplo, va a implementar, en la aplicación que está desarrollando, una opción para que los usuarios que han creado partidas obtengan algunos beneficios en los créditos que disponen.

Para conseguir esto no le sirven las sentencias SQL simples que has podido ver en apartados anteriores. Deberá utilizarlas en unión con consultas que determinen los registros que han de ser modificados.



Ministerio de Educación (Uso Educativo nc)

Anteriormente has podido conocer una serie de instrucciones del lenguaje SQL que han servido para realizar operaciones de inserción, modificación y eliminación de registros. Tal como las hemos analizado, esas operaciones se realizan con una sola tabla, pero vamos a ver que esas mismas sentencias pueden utilizarse de una forma más avanzada insertando consultas dentro de esas mismas operaciones de tratamiento de datos.

Por tanto, veremos que una tabla se puede ver afectada por los resultados de las operaciones en otras tablas, es decir, que con una misma instrucción se puede añadir más de un registro a una tabla, o bien actualizar o eliminar varios registros basados en otras consultas

Los valores que se añadan o se modifiquen podrán ser obtenidos como resultado de una consulta.

Además, las condiciones que hemos podido añadir hasta ahora a las sentencias, pueden ser también consultas, por lo que pueden establecerse condiciones bastante más complejas.

Para saber más

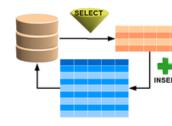
En este manual pueden encontrar una sección sobre las funciones agregadas y subconsultas (unidad 2). También puedes ver ejemplos en la parte final.

Resumen de SQL con ejemplos, incluyendo material sobre subconsultas.

5.1.- Inserción de registros a partir de una consulta.

Anteriormente hemos visto la posibilidad de insertar registros en una tabla a través de la sentencia **INSERT**, por ejemplo:

```
INSERT INTO USUARIOS (Login, Password, Nombre, Apellidos, direccion,cp,localidad,provi VALUES ('natsan63', 'VBROMI', 'NATALIA', 'SANCHEZ GARCIA','C/Blanca','28003','Madrid',
```



También es posible insertar en una tabla valores que se obtienen directamente del resultado de una consulta. Supongamos por ejemplo, que disponemos de una tabla

Ministerio de Educación. (Uso Educativo nc)

usuarios_sin_credito con la misma estructura que la tabla *usuarios* ya creada. Si queremos insertar en esa tabla todos los usuarios que tienen el crédito a cero:

```
INSERT INTO USUARIOS (Login, Password, Nombre, Apellidos, Direccion, CP, Localidad, Provincia, Pais, F_Nac, F_Ing, Cor
SELECT 'duplicado', Password, Nombre, Apellidos, Direccion, CP, Localidad, Provincia, Pais, F_Nac, F_Ing, Correo,
FROM USUARIOS
WHERE Login = 'anamat56';
```

Observa que en ese caso no se debe especificar la palabra VALUES, ya que no se está especificando una lista de valores.

Se puede **crear una tabla e insertar datos a partir de una consulta**. Podemos crear la tabla **usuarios_con_credito** partiendo de la tabla usuario, si queremos crearla exactamente con el mismo número de campos y con su contenido pondremos:

```
CREATE TABLE USUARIOS_CON_CREDITO AS

SELECT * FROM USUARIOS WHERE CREDITO >0 ;
```

Si queremos crear una tabla USUARIAS con la misma estructura, pero sin contenido especificaremos una condición que no se cumpla nunca y así ningún registro se copiará:

```
CREATE TABLE USUARIAS AS

SELECT * FROM USUARIOS WHERE 1 <0;
```

A partir de aquí podremos insertar en esta nueva tabla:

```
INSERT INTO USUARIAS
    SELECT * FROM USUARIOS WHERE UPPER(SEXO)='M';
```

Observa que en ese caso no es necesario incorporar en la instrucción la palabra values ya que para cada fila insertada incorporamos los valores correspondientes a todas las columnas de la tabla de destino.

Autoevaluación

¿Cuál de las siguientes sentencias INSERT es la correcta para insertar en la tabla CLIENTES los nombres de los registros de la tabla NUEVOS_CLIENTES, suponiendo que los campos que contienen los nombres se llaman Nombre_CLI en la tabla CLIENTES y Nombre_NCLI en la tabla NUEVOS_CLIENTES?

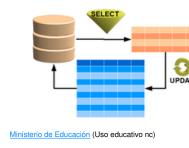
- INSERT INTO CLIENTES (Nombre_CLI) VALUES Nombre_NCLI FROM NUEVOS_CLIENTES;
- INSERT INTO CLIENTES (Nombre CLI) VALUES (SELECT Nombre NCLI FROM NUEVOS CLIENTES);

INSERT INTO CLIENTES VALUES (SELECT NOMBRE_CLI, NOMBRE_NCLI FROM NOEVOS_CLIENTES);				
Incorrecto. Falta la sentencia SELECT.				
iMuy bien!				
No es correcto. El campo Nombre_CLI pertenece a la tabla CLIENTES.				
No es cierto. El orden de las tablas es el contrario.				
Solución				
1. Incorrecto 2. Opción correcta 3. Incorrecto 4. Incorrecto				

5.2.- Modificación de registros a partir de una consulta.

La acción de actualizar registros mediante la sentencia *UPDATE* también puede ser utilizada con consultas para realizar modificaciones más complejas de los datos. Las consultas pueden formar parte de cualquiera de los elementos de la sentencia *UPDATE*.

Por ejemplo, la siguiente sentencia modifica el crédito de aquellos usuarios que tienen una partida creada y cuyo estado es '1' (activada). El valor del crédito que se les asigna es el valor más alto de los créditos de todos los usuarios.



```
UPDATE USUARIOS SET Credito = (
    SELECT MAX(Credito)
    FROM USUARIOS
) WHERE Login IN (
    SELECT Cod_Creador FROM PARTIDAS WHERE Estado = '1'
):
```

Autoevaluación

¿Cuál de las siguientes sentencias UPDATE es la correcta para actualizar en la tabla USUARIOS el crédito del usuario con código 3 para asignarle el mismo crédito que el del usuario con código 5?

UPDATE USUARIOS SET Credito = Credito WHERE Codigo = 3 AND WHERE Codigo = 5;
 UPDATE USUARIOS SET Credito = (SELECT Credito FROM USUARIOS WHERE Codigo = 3 AND WHERE Codigo = 5);
 UPDATE USUARIOS SET Codigo = 5 WHERE (SELECT Credito FROM USUARIOS WHERE Codigo = 3);
 UPDATE USUARIOS SET Credito = (SELECT Credito FROM USUARIOS WHERE Codigo = 5) WHERE Codigo = 3;
 Incorrecto. El formato no es correcto.
 No es cierto. La condición WHERE no está bien formada.

No es correcto. No se debe asignar el valor 5 al código.

¡Muy bien!

Solución

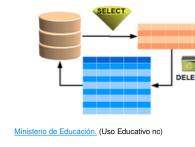
- 1. Incorrecto
- 2. Incorrecto
- 3. Incorrecto
- 4. Opción correcta

5.3.- Supresión de registros a partir de una consulta.

Al igual que las sentencias INSERT y UPDATE vistas anteriormente, también se pueden hacer borrados de registros utilizando consultas como parte de las tablas donde se hará la eliminación o como parte de la condición que delimita la operación.

Por ejemplo, si se ejecuta la siguiente sentencia:

```
DELETE FROM PARTIDAS WHERE COD_CREADOR IN (
   SELECT LOGIN
   FROM USUARIOS
   WHERE PROVINCIA='TARRAGONA'
);
```



El resultado es que se eliminan aquellos registros de la tabla PARTIDAS, cuyos creadores son usuarios de la provincia de 'TARRAGONA'.

Autoevaluación

¿Cuál de las siguientes sentencias DELETE es la correcta para eliminar de la tabla USUARIOS todos aquellos

cuyo có	digo se encuentra en una tabla llamada ANTIGUOS?					
O DEL	LETE FROM USUARIOS WHERE Codigo IN (SELECT Codigo FROM ANTIGUOS);					
O DEL	LETE FROM USUARIOS WHERE Codigo IN ANTIGUOS;					
O DEL	LETE FROM (SELECT Codigo FROM ANTIGUOS) WHERE Codigo IN (SELECT Codigo FROM USUARIOS);					
O DEL	LETE FROM Codigo WHERE USUARIOS IN (SELECT Codigo FROM ANTIGUOS);					
¡Muy k	bien!					
Incorre	Incorrecto. Falta la subconsulta.					
· i	No es correcto. Las consultas deben ser las contrarias.					
:	cierto. Detrás de FROM se debe indicar el nombre de la tabla.					
Sol	lución					

- 1. Opción correcta
- 2. Incorrecto
- 3. Incorrecto
- 4. Incorrecto

6.- Transacciones.

Caso práctico

Ana ha estado haciendo algunas pruebas del funcionamiento de la aplicación y ha observado un error: Con los créditos que dispone un determinado usuario ha empezado la creación de una nueva partida, pero antes de finalizar el proceso de creación de la partida ha utilizado un botón "Cancelar" para simular que el usuario ha optado por dar marcha atrás en la creación de la partida. En ese caso, el crédito del usuario debería permanecer inalterado, ya que no ha finalizado el proceso de creación de la partida, pero ha observado los datos que hay en la base de datos y se encuentra con que el crédito del usuario se ha decrementado.



Ministerio de Educación. (Uso Educativo nc)

Al comentarle el problema a Juan, éste le comenta que debe gestionar ese proceso utilizando transacciones.

Una transacción es una unidad atómica (no se puede dividir) de trabajo que contiene una o más sentencias SQL. Las transacciones agrupan sentencias SQL de tal manera que a todas ellas se le aplica una operación *commit*, que podríamos traducir como confirmadas, aplicadas o guardadas en la base de datos, o bien a todas ellas se les aplica la acción *rollback*, que interpretamos como deshacer las operaciones que deberían hacer sobre la base de datos.

Un ejemplo de transacción sería el proceso de transferencia entre cuentas bancarias. Supongamos que Juan hace una transferencia de 100 euros de su cuenta a la de María. Básicamente, las operaciones a realizar en las tablas serías:

- 1. Actualizar la cuenta de Juan restándole al saldo 100 euros
- 2. Registrar el movimiento de decremento de 100 euros en los movimientos de la cuenta de Juan
- 3. Actualizar la cuenta de María incrementándola con 100 euros
- 4. Registrar el movimiento de incremento de 100 euros en los movimientos de la cuenta de María.

¿ Qué pasaría si hubiese un corte o caída en el sistema después de efectuarse el punto 2?. ¿ Dónde estarían esos 100 euros? Juan ya no los tiene, pero María tampoco.

Para evitar situaciones de estas se utilizan las transacciones, de forma que las 4 operaciones sean consideradas como una única operación y, o se realizan las 4, o no se realiza ninguna, es decir, hasta que no estén las 4 realizadas, no se confirma (COMMIT) la operación. Si hay problemas antes de que se realicen las 4, se deshacen (ROLLBACK) las operaciones hechas que han dejado a medias el proceso.

Como ves, esta característica da robustez y seguridad a un SGBD asegurando la consistencia de los datos. El SGBD Oracle es el más potente a nivel transaccional.

Mientras que sobre una transacción no se haga *commit*, los resultados de ésta pueden deshacerse. El efecto de una sentencia del lenguaje de manipulación de datos (<u>DML</u>) no es permanente hasta que se hace la operación *commit* sobre la transacción en la que esté incluida o hasta que se ejecuta una operación DDL.

Las transacciones de PostgreSQL cumplen con las propiedades básicas de las transacciones en base de datos:

- Atomicidad: Todas las tareas de una transacción son realizadas correctamente, o si no, no se realiza ninguna de ellas. No hay transacciones parciales. Por ejemplo, si una transacción actualiza 100 registros, pero el sistema falla tras realizar 20, entonces la base de datos deshace los cambios realizados a esos 20 registros.
- Consistencia: La transacción se inicia partiendo de un estado consistente de los datos y finaliza dejándola también con los datos consistentes.
- Aislamiento: El efecto de una transacción no es visible por otras transacciones hasta que finaliza.
- ✓ ___ Durabilidad: Los cambios efectuados por las transacciones que han ____ volcado sus modificaciones, se hacen permanentes.

Las sentencias de control de transacciones gestionan los cambios que realizan las sentencias DML y las agrupa en transacciones. Estas sentencias te permiten realizar las siguientes acciones:

- √ Hacer permanentes los cambios producidos por una transacción (commit).
- ✓ Deshacer los cambios de una transacción (ROLLBACK) desde que fue iniciada o desde un _____punto de restauración (ROLLBACK TO SAVEPOINT). Un punto de restauración es un marcador que puedes establecer dentro del contexto de la transacción. Debes tener en cuenta que la sentencia ROLLBACK finaliza la transacción, pero ROLLBACK TO SAVEPOINT no la

finaliza.

- ▼ Establecer un punto intermedio (SAVEPOINT) a partir del cual se podrá deshacer la transacción.
- √ Indicar propiedades para una transacción (SET TRANSACTION). Por ejemplo podemos elegir READ ONLY y no se permitirán modificaciones.
- ✓ Especificar si una restricción de integridad aplazable se comprueba después de cada sentencia DML o cuando se ha realizado el commit de la transacción (set constraint) podemos elegir IMMEDIATE o DEFERRED, es decir, se comprueba la transacción inmediatamente después de cada orden DML o cuando haya sido confirmada

6.1.- Hacer cambios permanentes.

Una transacción comienza cuando se encuentra la primera sentencia SQL ejecutable. Para que los cambios producidos durante la transacción se hagan permanentes (no puedan deshacerse), se dispone de las siguientes opciones:

- ✓ Utilizar la sentencia commit, la cual ordena a la base de datos que haga permanentes las acciones incluidas en la transacción.
- ✓ Ejecutar una sentencia DDL (como create, DROP, RENAME, o ALTER). La base de datos ejecuta implícitamente una orden commit antes y después de cada sentencia DDL.

Algunos SGBD tienen una variable de confirmación (AUTOCOMMIT) que tiene que estar configurada a OFF para que los cambios se puedan deshacer con ROLLBACK. Si está con el valor ON cada sentencia se confirmará inmediatamente después de su ejecución.

Autoevaluación

¿Si se cierra correctamente la aplicación gráfica después de haber realizado una operación de modificación de datos habiéndose iniciado una transacción y antes de ejecutar la sentencia COMMIT, se quedan guardados los cambios efectuados por la transacción?

(Verdadero.Falso.			
Vuelve a intentarlo, porque la respuesta que has dado no es correcta.				
	Correcto, al cerrar el entorno gráfico se deshace la transacción.			
	Solución			
	Opción correcta Incorrecto			

6.2.- Deshacer cambios.

La sentencia **ROLLBACK** permite deshacer los cambios efectuados por la transacción actual, dándola además por finalizada.

Siempre se recomienda que explícitamente finalices las transacciones en las aplicaciones usando las sentencias *commit* o *ROLLBACK*.

Recuerda que si no se han hecho permanentes los cambios de una transacción, y la aplicación termina incorrectamente, la base de datos retorna al estado de la última transacción volcada, deshaciendo los cambios de forma implícita.



Sasa Stefanovic (Dominio público

Para deshacer los cambios de la transacción simplemente debes indicar:

ROLLBACK;

Hay que tener en cuenta que si una transacción termina de forma anormal, por ejemplo, por un fallo de ejecución, los cambios que hasta el momento hubiera realizado la transacción son deshechos de forma automática.

Autoevaluación

; (Se pueden deshacer los cambios con la sentencia ROLLBACK después de que se haya ejecutado COMMIT? Verdadero. Falso.
	Vuelve a intentarlo, porque la respuesta que has dado no es correcta.
	Correcto. Si se termina la transacción ya no se pueden deshacer los cambios.
	Solución
	1. Incorrecto 2. Opción correcta

Para saber más

Ejemplo sobre el uso de transacciones

Ejemplo del uso de transacciones.

6.3.- Deshacer cambios parcialmente.

Un punto de restauración (*savepoint*) es un marcador intermedio declarado por el usuario en el contexto de una transacción. Los puntos de restauración dividen una transacción grande en pequeñas partes.

Si usas puntos de restauración en una transacción larga, tendrás la opción de deshacer los cambios efectuados por la transacción antes de la sentencia actual en la que se encuentre, pero después del punto de restauración establecido. Así, si se produce un error, no es necesario rehacer todas las sentencias de la transacción completa, sino sólo aquellos posteriores al punto de restauración.



Sasa Stefanovic (Dominio público)

Para establecer un punto de restauración se utiliza la sentencia SAVEPOINT con la sintaxis:

SAVEPOINT nombre_punto_restauración;

La restauración de los cambios hasta ese punto se hará con un comando con el siguiente formato:

ROLLBACK TO SAVEPOINT nombre_punto_restauración;

Para saber más

Artículo sobre los puntos de restauración.

Savepoint.

Ejemplo sobre el uso de los puntos de restauración.

Ejemplo de punto de restauración.

Artículo sobre Control de transacciones con ejemplos

Control transacciones

7.- Problemas asociados al acceso simultáneo a los datos.

Caso práctico

Ana tiene una duda que le quiere preguntar a Juan, ya que se ha estado planteando qué ocurre en el supuesto caso de que dos operaciones simultáneas modifiquen un mismo registro. Por ejemplo, si se ofrece la posibilidad de que se puedan transferir créditos de un usuario a otro, qué ocurriría si justo en un mismo momento dos usuarios le regalan crédito a un tercero. ¿Podría ocurrir que sólo llegara a realizarse una de las dos operaciones?

Para explicarle su idea le plantea el siguiente supuesto: El usuario A no disponía de crédito antes de realizar esas operaciones. El usuario B le va a dar 100 y el C dará 50. Cuando se inicia la operación de B, observa que el saldo de A en ese



Ministerio de Educación (Uso educativo nc)

momento es 0. Cuando todavía no ha terminado la operación de B, se inicia simultáneamente la de C, que consulta el saldo de A que sigue siendo 0 todavía. Cuando B termina de transferir el crédito a A, el saldo se pone a 100 puesto que tenía 0 y le suma sus 100. Pero C estaba haciendo lo mismo, y al saldo 0 que tenía cuando hizo la consulta, le suma 50, por lo que al final sólo le quedará a A como saldo 50 en vez de 150.

Juan le responde que ese tipo de problemas de acceso simultáneo a los datos están controlados en las bases de datos con lo que se denomina bloqueos.

En una base de datos a la que accede un solo usuario, un dato puede ser modificado sin tener en cuenta que otros usuarios puedan modificar el mismo dato al mismo tiempo. Sin embargo, en una base de datos multiusuario, las sentencias contenidas en varias transacciones simultáneas pueden actualizar los datos simultáneamente. Las transacciones ejecutadas simultáneamente, deben generar resultados consistentes. Por tanto, una base de datos multiusuario debe asegurar:

- Concurrencia de datos: asegura que los usuarios pueden acceder a los datos al mismo tiempo.
- Consistencia de datos: asegura que cada usuario tiene una vista consistente de los datos, incluyendo los cambios visibles realizados por las transacciones del mismo usuario y las transacciones finalizadas de otros usuarios.



Sasa Stefanovic (Uso educativo nc)

En una base de datos monousuario, no son necesarios los bloqueos ya que sólo modifica la información un solo usuario. Sin embargo, cuando varios usuarios acceden y modifican datos, la base de datos debe proveer un mecanismo para prevenir la modificación concurrente del mismo dato. Los bloqueos permiten obtener los siguientes requerimientos fundamentales en la base de datos:

- Consistencia: Los datos que están siendo consultados o modificados por un usuario no pueden ser cambiados por otros hasta que el usuario haya finalizado la operación completa.
- ✓ Integridad: Los datos y sus estructuras deben reflejar todos los cambios efectuados sobre ellos en el orden correcto.

La base de datos PostgreSQL proporciona concurrencia de datos, consistencia e integridad en las transacciones mediante sus mecanismos de bloqueo. Los bloqueos se realizan de forma automática y no requiere la actuación del usuario.

Para saber más

Interesante enlace sobre control de concurrencia.

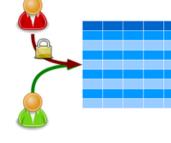
Control de concurrencia en PostgreSQL

7.1.- Políticas de bloqueo.

La base de datos permite el uso de diferentes tipos de bloqueos, dependiendo de la operación que realiza el bloqueo.

Los bloqueos afectan a la interacción de lectores y escritores. Un lector es una consulta sobre un recurso, mientras que un escritor es una sentencia que realiza un modificación sobre un recurso. Las siguientes reglas resumen el comportamiento de la base de datos PostgreSQL sobre lectores y escritores:

- ✓ Un registro es bloqueado sólo cuando es modificado por un escritor: Cuando una sentencia actualiza un registro, la transacción obtiene un bloqueo sólo para ese registro.
- Un escritor de un registro bloquea a otro escritor concurrente del mismo registro: Si una transacción está modificando una fila, un bloqueo del registro impide que otra transacción modifique el mismo registro simultáneamente.



Sasa Stefanovic (Uso educativo nc)

- ✓ Un lector nunca bloquea a un escritor: Puesto que un lector de un registro no lo bloquea, un escritor puede modificar dicho registro. La única excepción es la sentencia SELECT ... FOR UPDATE, que es un tipo especial de sentencia SELECT que bloquea el registro que está siendo consultado.
- ✓ Un escritor nunca bloquea a un lector: Cuando un registro está siendo modificado, la base de datos proporciona al lector una vista del registro sin los cambios que se están realizando.

Hay dos mecanismos para el bloqueo de los datos en una base de datos: el bloqueo **pesimista** y bloqueo **optimista**. En el bloqueo pesimista de un registro o una tabla se realiza el bloqueo inmediatamente, en cuanto el bloqueo se solicita, mientras que en un bloqueo optimista el acceso al registro o la tabla sólo está cerrado en el momento en que los cambios realizados a ese registro se actualizan en el disco. Esta última situación sólo es apropiada cuando hay menos posibilidad de que alguien necesite acceder al registro mientras está bloqueado, de lo contrario no podemos estar seguros de que la actualización tenga éxito, porque el intento de actualizar el registro producirá un error si otro usuario actualiza antes el registro. Con el bloqueo pesimista se garantiza que el registro será actualizado.

Autoevaluación

Supongamos que un usuario está en proceso de modificación de un registro, y otro en ese mismo momento quiere leer ese mismo registro. ¿Qué tipo de bloqueo debes establecer para que el segundo usuario obtenga los datos con los cambios que está efectuando el primero?

	DI	! ! _ 4 _
()	Biodileo	pesimista.
		poon mota.

\bigcirc	Plaguas	optimista.
()	Riodneo	optimista.

Correcto. Este tipo de bloqueo impide que un usuario lea los datos del registro hasta que se finalice la modificación que ha empezado otro.

Incorrecto. Este bloqueo permite que se lean los datos con la versión que existía antes de que otro usuario comenzara a cambiarlos.

Solución

- 1. Opción correcta
- 2. Incorrecto

7.2.- Bloqueos compartidos y exclusivos.

En general, la base de datos usa dos tipos de bloqueos: bloqueos exclusivos y bloqueos compartidos. Un recurso, por ejemplo un registro de una tabla, sólo puede obtener un bloqueo exclusivo, pero puede conseguir varios bloqueos compartidos.

✓ bloqueo exclusivo: Este modo previene que sea compartido el recurso asociado. Una transacción obtiene un bloqueo exclusivo cuando modifica los datos. La primera transacción que bloquea un recurso exclusivamente, es la única transacción que puede modificar el recurso hasta que el bloqueo exclusivo es liberado. Es el más estricto, cualquier transacción que intenta actualizar una fila en la tabla, debe esperar en cola. La instrucción que define este bloqueo será:



Sasa Stefanovic (Uso educativo nc)

LOCK TABLE nombreTabla IN EXCLUSIVE MODE

✓ bloqueo compartido: Este modo permite que sea compartido el recurso asociado, dependiendo de la operación en la que se encuentra involucrado. Varios usuarios que estén leyendo datos pueden compartir los datos, realizando bloqueos compartidos para prevenir el acceso concurrente de un escritor que necesita un bloqueo exclusivo. Varias transacciones pueden obtener bloqueos compartidos del mismo recurso.

Por ejemplo, supongamos que transacción usa la sentencia *SELECT ... FOR UPDATE* para consultar un registro de una tabla. La transacción obtiene un bloqueo exclusivo del registro y un bloqueo compartido de la tabla. El bloqueo del registro permite a otras sesiones que modifiquen cualquier otro registro que no sea el registro bloqueado, mientras que el bloqueo de la tabla previene que otras sesiones modifiquen la estructura de la tabla. De esta manera, la base de datos permite la ejecución de todas las sentencias que sean posibles.

Para saber más

Bloqueos explícitos en PostgreSQL:

Bloqueos explícitos en PostgreSQL.

7.3.- Bloqueos manuales.

Hemos visto que la base de datos PostgreSQL realiza bloqueos de forma automática para asegurar la concurrencia de datos, su integridad y consistencia en la consulta de datos. Sin embargo, también puedes omitir los mecanismos de bloqueo que realiza por defecto la base de datos PostgreSQL. Esto puede ser útil en situaciones como las siguientes:

- ✓ En aplicaciones que requieren consistencia en la consulta de datos a nivel de transacciones o en lecturas repetitivas: En este caso, las consultas obtienen datos consistentes en la duración de la transacción, sin reflejar los cambios realizados por otras transacciones.
- LOCK TABLE

 BELECT FOR LIPDATE

Sasa Stefanovic (Uso educativo nc)

En aplicaciones que requieren que una transacción tenga acceso exclusivo a un recurso con el fin de que no tenga que esperar que otras transacciones finalicen.

La cancelación de los bloqueos automáticos se pueden realizar a nivel de sesión o de transacción. En el nivel de sesión, una sesión puede establecer el nivel requerido de aislamiento de la transacción con la sentencia ALTER SESSION. En el nivel de transacción, las transacciones que incluyan las siguientes sentencias SQL omiten el bloqueo por defecto:

- **⋖** SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL
- **√** LOCK TABLE
- **▼ SELECT...FOR UPDATE**

Los bloqueos que establecen las sentencias anteriores terminan una vez que la transacción ha finalizado.

7.4.- Interbloqueos

Ejemplo de interbloqueo entre dos tablas con cancelación de bloqueo automático a nivel de transacción.

Intentamos crear dos tablas con referencias cruzadas, es decir, la primera hace referencia a la segunda que aún no está creada y viceversa. Vamos a solucionar el problema del interbloqueo considerando la transacción como **DEFERRED**, es decir la comprobación de las restricciones se hará en diferido.

Si creo la primera tabla y hago referencia a la segunda, se producirá un error, aún no existe la segunda tabla:

```
CREATE TABLE Gallina(
idGallina numeric(3) PRIMARY KEY,
idHuevo numeric(3) REFERENCES Huevo(idHuevo));
CREATE TABLE Huevo(
idHuevo numeric(3) PRIMARY KEY,
idGallina numeric(3) REFERENCES Gallina(idGallina));
```

Informe de error -,

```
ERROR: no existe la relación «huevo» ERROR: no existe la relación «gallina»
```

Podemos crear ambas tablas sólo especificando cual es la PK en cada una y a continuación **ALTER TABLE** para añadirle la referencia a la otra tabla.

```
CREATE TABLE Gallina(

idGallina numeric(3) PRIMARY KEY,

idHuevo numeric(3));

CREATE TABLE Huevo(

idHuevo numeric(3) PRIMARY KEY,

idGallina numeric(3));

ALTER TABLE Gallina ADD CONSTRAINT fkRefHuevo

FOREIGN KEY(idHuevo) REFERENCES Huevo(idHuevo);

ALTER TABLE Huevo ADD CONSTRAINT fkRefGallina

FOREIGN KEY(idGallina) REFERENCES Gallina(idGallina);
```

Intentamos insertar un registro en cada una:

```
BEGIN;
INSERT INTO Gallina VALUES(4, 5);
INSERT INTO Huevo VALUES(5, 4);
COMMIT:
```

Da error en las órdenes de inserción, ya que al insertar en la primera tabla, aún no tenemos dato en la segunda y exactamente igual al insertar en la segunda.

```
ERROR: inserción o actualización en la tabla «gallina» viola la llave foránea «fkrefhuevo» DETALLE: La llave (idhuevo)=(5) no está presente en la tabla «huevo».

ERROR: transacción abortada, las órdenes serán ignoradas hasta el fin de bloque de transacción
```

Si añadimos Initially deferred después de references en la orden alter table la comprobación se hará después de commit y aunque aún no existan datos en la segunda tabla nos permitirá insertar el registro en la primera.

```
BEGIN;

ALTER TABLE Gallina ALTER CONSTRAINT fkRefHuevo DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED;

ALTER TABLE Huevo ALTER CONSTRAINT fkRefGallina DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED;

INSERT INTO Gallina VALUES(4, 5);

INSERT INTO Huevo VALUES(5, 4);

COMMIT;
```

Las sentencias para borrar las constraints y las tablas tras el ejemplo, son:

```
ALTER TABLE Huevo DROP CONSTRAINT fkRefGallina;

ALTER TABLE Gallina DROP CONSTRAINT fkRefHuevo;

DROP TABLE Huevo;

DROP TABLE Gallina;
```

Anexo I: Base de datos de juegos online

Enunciado.

Un sitio de juegos online por Internet desea contar con una base de datos para gestionar los usuarios, juegos y partidas que se desarrollan en el mismo. El funcionamiento del sitio es el siguiente:

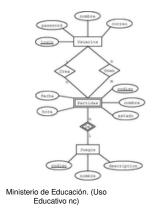
Cuando un usuario intenta entrar en este sitio, se le pedirá un login y un password. El sistema comprobará si el usuario tiene cuenta y en caso negativo se le pedirá el nombre, correo, login y password.

De los juegos se quiere almacenar un código identificador, nombre y descripción.

Los usuarios que tengan en casa el juego apropiado, podrán crear partidas de ese juego para que otros usuarios se unan a la partida o unirse a partidas existentes.

De las partidas se almacenará un código de partida, la fecha y hora de creación, el nombre de la partida y el estado (en curso o finalizada). Además hay que tener en cuenta que una partida sólo puede ser de un juego y un juego tener varias partidas.

Diagrama E-R.



Estructura de Tablas.

Estructura de tablas que forman la base de datos de juegos online.

USUARIOS	PARTIDAS	JUEGOS	UNEN
login VARCHAR2(15) password VARCHAR2(9) nombre VARCHAR2(25) apellidos VARCHAR2(30) direccion VARCHAR2(30) cp VARCHAR2(5) localidad VARCHAR2(25) provincia VARCHAR2(25) pais VARCHAR2(15) f_nacimiento DATE f_ingreso DATE correo VARCHAR2(25) credito NUMBER sexo VARCHAR2(1)	codigo VARCHAR2(15) nombre VARCHAR2(25) estado VARCHAR2(1) cod_juego VARCHAR2(15) fecha_inicio_partida DATE hora_inicio_partida TIMESTAMP cod_creador_partida VARCHAR2(15)	codigo VARCHAR2(15) nombre VARCHAR2(25) descripcion VARCHAR2(200)	codigo_partida VARCHAR2(15) codigo_usuario VARCHAR2(15)

Sentencias de creación de tablas

A continuación se presentan unas posibles sentencias SQL de creación de las tablas del ejercicio.

TABLA USUARIOS

```
CREATE TABLE USUARIOS (
    login VARCHAR(15) PRIMARY KEY NOT NULL,
    password VARCHAR(9) NOT NULL,
    nombre VARCHAR(25) NOT NULL,
    apellidos VARCHAR(30) NOT NULL,
    direccion VARCHAR(30) NOT NULL,
    cp VARCHAR(5) NOT NULL,
    localidad VARCHAR(25) NOT NULL,
    provincia VARCHAR(25) NOT NULL,
    pais VARCHAR(15) NOT NULL,
    f_nac DATE,
    f_ing DATE DEFAULT CURRENT_DATE,
    correo VARCHAR(25) NOT NULL,
    credito INTEGER,
    sexo VARCHAR(1));
```

TABLA JUEGOS

TABLA PARTIDAS

TABLA UNEN

```
CREATE TABLE UNEN(

codigo_partida VARCHAR(15) NOT NULL

CONSTRAINT CA_codigo_partida REFERENCES PARTIDAS(codigo),

codigo_usuario VARCHAR(15) NOT NULL

CONSTRAINT CA_codigo_usuario REFERENCES USUARIOS(login),

CONSTRAINT PK_UNEN primary key (codigo_partida, codigo_usuario));
```

Ejemplos de datos.

TABLA USUARIOS(Campos desde Login a Código Postal):

Datos de la tabla USUARIOS. Primera parte.

LOGIN	PASSWORD	NOMBRE	APELLIDOS	DIRECCION	СР
anamat56	JD9U6?	ANA M.	MATA VARGAS	GARCILASO DE LA VEGA	08924
alecam89	5;5@PK	ALEJANDRO EMILIO	CAMINO LAZARO	PEDRO AGUADO BLEYE	34004
verbad64	MP49HF	VERONICA	BADIOLA PICAZO	BARRANCO GUINIGUADA	35015

LOGIN	PASSWORD	NOMBRE	APELLIDOS	DIRECCION	СР
conmar76	O1 <n9u< th=""><th>CONSUELO</th><th>MARTINEZ RODRIGUEZ</th><th>ROSA</th><th>04002</th></n9u<>	CONSUELO	MARTINEZ RODRIGUEZ	ROSA	04002
encpay57	FYC3L5	ENCARNACIÓN	PAYO MORALES	MULLER,AVINGUDA	43007
mandia79	00JRIH	MANUELA	DIAZ COLAS	214 (GENOVA)	07015
alibar52	IER8S	ALICIA MARIA	BARRANCO CALLIZO	HECTOR VILLALOBOS	29014
adofid63	;82=MH	ADOLFO	FIDALGO DIEZ	FORCALL	12006
jesdie98	X565ZS	JESUS	DIEZ GIL	TABAIBAL	35213
pedsan70	T?5=J@	PEDRO	SANCHEZ GUIL	PINTOR ZULOAGA	03013
diahue96	LSQZMC	DIANA	HUERTA VALIOS	JOAQUIN SALAS	39011
robrod74	<lqmlp< th=""><th>ROBERTO</th><th>RODRIGUEZ PARMO</th><th>CASTILLO HIDALGO</th><th>51002</th></lqmlp<>	ROBERTO	RODRIGUEZ PARMO	CASTILLO HIDALGO	51002
milgar78	SF=UZ8	MILAGROSA	GARCIA ELVIRA	PEDRALBA	28037
frabar93	19JZ7@	FRANCISCA	BARRANCO RODRIGUEZ	BALSAS, LAS	26006
migarc93	AAFLTW	MIGUEL ANGEL	ARCOS ALONSO	ISAAC ALBENIZ	04008

TABLA USUARIOS (Campos desde Localidad a Sexo):

Datos de la tabla USUARIOS. Segunda parte.

LOCALIDAD	PROVINCIA	PAIS	F_NACIMIENTO	F_INGRESO	CORREO	CREDITO	SEX0
SANTA COLOMA DE GRAMANET	BARCELONA	ESPAÑA	08/25/1974	10/10/2007	anamat56@hotmail.com	213	М
PALENCIA	PALENCIA	ESPAÑA	05/03/1976	10/15/2010	alecam89@hotmail.com	169	Н
PALMAS DE GRAN CANARIA,LAS	PALMAS (LAS)	ESPAÑA	01/28/1984	10/23/2010	verbad64@hotmail.com	437	М
ALMERÍA	ALMERÍA	ESPAÑA	08/09/1978	03/25/2007	conmar76@yahoo.com	393	М
TARRAGONA	TARRAGONA	ESPAÑA	05/04/1993	01/06/2010	encpay57@yahoo.com	318	М
PALMA DE MALLORCA	BALEARES	ESPAÑA	07/14/1979	07/16/2008	mandia79@hotmail.com	255	М
MÁLAGA	MÁLAGA	ESPAÑA	08/21/1993	09/19/2010	alibar52@hotmail.com	486	М
CASTELLÓN DE LA PLANA	CASTELLÓN	ESPAÑA	08/11/1981	03/02/2008	adofid63@gmail.com	154	Н
TELDE	PALMAS (LAS)	ESPAÑA	10/23/1981	09/13/2009	jesdie98@gmail.com	152	Н
ALACANT/ALICANTE	ALICANTE	ESPAÑA	12/01/1983	06/15/2008	pedsan70@yahoo.com	21	Н
SANTANDER	CANTABRIA	ESPAÑA	04/25/1984	07/31/2009	diahue96@yahoo.com	395	М
CEUTA	CEUTA	ESPAÑA	06/28/1978	03/16/2009	robrod74@gmail.com	486	Н
MADRID	MADRID	ESPAÑA	04/12/1983	05/15/2008	milgar78@gmail.com	330	М
LOGROÑO	RIOJA (LA)	ESPAÑA	09/21/1986	02/16/2008	frabar93@gmail.com	75	М

LOCALIDAD	PROVINCIA	PAIS	F_NACIMIENTO	F_INGRESO	CORREO	CREDITO	SEX0
ALMERÍA	ALMERÍA	ESPAÑA	03/01/1991	06/16/2010	migarc93@hotmail.com	23	Н

TABLA PARTIDAS:

Datos de la tabla PARTIDAS.

CODIGO	NOMBRE	ESTADO	COD_JUEGO	FECHA	HORA	COD_CREA
1	Billar_migarc93_18/7	1	12	07/18/2011	00:47:40	migarc93
2	Chinchón_mandia79_2/10	1	6	10/02/2011	01:47:00	mandia79
3	Canasta_alibar52_26/2	0	8	02/26/2011	08:57:33	alibar52
4	Damas_verbad64_16/3	1	4	03/16/2011	00:53:00	verbad64
5	Chinchón_alibar52_9/9	1	6	09/09/2011	09:10:22	alibar52
6	Oca_pedsan70_21/12	0	2	12/21/2011	18:53:17	pedsan70
7	Canasta_encpay57_18/2	0	8	02/18/2011	09:41:02	encpay57
8	Pocha_adofid63_26/10	1	10	10/26/2011	02:23:43	adofid63
9	Damas_diahue96_25/6	1	4	06/25/2011	18:11:14	diahue96
10	Parchís_encpay57_31/7	1	1	07/31/2011	21:21:36	encpay57

TABLA JUEGOS:

Datos de la tabla JUEGOS.

CODIGO	NOMBRE	DESCRIPCION
1	Parchís	El parchís es un juego de mesa derivado del pachisi y similar al ludo y al parcheesi
2	Oca	El juego de la oca es un juego de mesa para dos o más jugadores
3	Ajedrez	El ajedrez es un juego entre dos personas, cada una de las cuales dispone de 16 piezas móviles que se colocan sobre un tablero dividido en 64 escaques
4	Damas	Las damas es un juego de mesa para dos contrincantes
5	Poker	El póquer es un juego de cartas de los llamados de "apuestas"
6	Chinchón	El chinchón es un juego de naipes de 2 a 8 jugadores
7	Mus	El mus es un juego de naipes, originario de Navarra, que en la actualidad se encuentra muy extendido por toda España
8	Canasta	La canasta o rummy-canasta es un juego de naipes, variante del rummy
9	Dominó	El dominó es un juego de mesa en el que se emplean unas fichas rectangulares
10	Pocha	La pocha es un juego de cartas que se juega con la baraja española
11	Backgammon	Cada jugador tiene quince fichas que va moviendo entre veinticuatro triángulos (puntos) según el resultado de sus dos dados
12	Billar	El billar es un deporte de precisión que se practica impulsando con un taco un número variable de bolas

TABLA UNEN:

Datos de la tabla UNEN.

CODIGO_PARTIDA	CODIGO_USUARIO
4	ascbar65
3	norlob93
6	norlob93
2	antcor77
2	anavaz83
2	jesvel57
4	marram77
3	virlue50
5	susizq56
8	virlue50
6	marram77
4	mirtom67
5	oscmar67
4	virlue50
5	susizq56

Inserción de datos

Sentencias de inserción de datos

INTO

INTO

USUARIOS

USUARIOS

TABLA USUARIOS

INSERT

INSERT

INSERT INTO USUARIOS VALUES('anamat56','JD9U6?','ANA M.','MATA VARGAS','GARCILASO DE LA
VEGA','8924','SANTA COLOMA DE GRAMANET','BARCELONA','ESPAÑA','25/08/1974','10
/10/2007','anamat56@hotmail.com',213,'M');
INSERT INTO USUARIOS VALUES('alecam89','5;5@PK','ALEJANDRO EMILIO','CAMINO LAZARO','PEDRO AGUADO
BLEYE','34004','PALENCIA','PALENCIA','ESPAÑA','03/05/1976','15/10/2010','alecam89@hotmail.com',169,'H');
INSERT INTO USUARIOS VALUES('verbad64','MP49HF','VERONICA','BADIOLA PICAZO','BARRANCO
GUINIGUADA','35015','PALMAS GRAN CANARIA,LAS','PALMAS (LAS)','ESPAÑA','28/01/1984','23
/10/2010','verbad64@hotmail.com',437,'M');
INSERT INTO USUARIOS VALUES('conmar76','O1 <n9u','consuelo','martinez< td=""></n9u','consuelo','martinez<>
RODRIGUEZ','ROSA','4002','ALMERÍA','ALMERÍA','ESPAÑA','09/08/1978','25/03/2007','conmar76@yahoo.com',393,'M');
INSERT INTO USUARIOS VALUES (jencpay 57', 'FYC3L5', 'ENCARNACIÓN', 'PAYO
MORALES','MULLER,AVINGUDA','43007','TARRAGONA','TARRAGONA','ESPAÑA','04/05/1993','06
/01/2010','encpay57@yahoo.com',318,'M');
INSERT INTO USUARIOS VALUES('mandia79','00JRIH','MANUELA','DIAZ COLAS','214 (GENOVA)','7015','PALMA DE
MALLORCA', 'BALEARES', 'ESPAÑA', '14/07/1979', '16/07/2008', 'mandia79@hotmail.com', 255, 'M');

INSERT INTO USUARIOS VALUES ('adofid63',';82=MH','ADOLFO','FIDALGO DIEZ','FORCALL','12006','CASTELLÓN DE LA

VALUES('jesdie98','X565ZS','JESUS','DIEZ

MARIA', 'BARRANCO

CALLIZO', 'HECTOR

GIL', 'TABAIBAL', '35213', 'TELDE', 'PALMAS

VALUES('alibar52','IER8S','ALICIA

VILLALOBOS','29014','MÁLAGA','MÁLAGA','ESPAÑA','21/08/1993','19/09/2010','alibar52@hotmail.com',486,'M');

PLANA', 'CASTELLÓN', 'ESPAÑA', '11/08/1981', '02/03/2008', 'adofid63@gmail.com', 154, 'H');

(LAS)', 'ESPANA', '23/10/1981', '13/09/2009', 'jesdie98@gmail.com', 152, 'H'); **GUIL', 'PINTOR** VALUES('pedsan70','T?5=J@','PEDRO','SANCHEZ **INSERT** INTO **USUARIOS** ZULOAGA','3013','ALACANT/ALICANTE','ALICANTE','ESPAÑA','01/12/1983','15/06/2008','pedsan70@yahoo.com',21,'H'); VALUES('diahue96','LSQZMC','DIANA','HUERTA VALIOS', 'JOAQUIN INSERT INTO **USUARIOS** SALAS', '39011', 'SANTANDER', 'CANTABRIA', 'ESPAÑA', '25/04/1984', '31/07/2009', 'diahue96@yahoo.com', 395, 'M'); VALUES('robrod74','<LQMLP','ROBERTO','RODRIGUEZ **USUARIOS** PARMO', 'CASTILLO INSERT INTO HIDALGO','51002','CEUTA','CEUTA','ESPAÑA','28/06/1978','16/03/2009','robrod74@gmail.com',486,'H'); **INSERT** INTO **USUARIOS** VALUES('milgar78', 'SF=UZ8', 'MILAGROSA', 'GARCIA ELVIRA', 'PEDRALBA', '28037', 'MADRID', 'MADRID', 'ESPAÑA', '12/04/1983', '15/05/2008', 'milgar78@gmail.com', 330, 'M'); **INSERT** INTO **USUARIOS** VALUES('frabar93','19JZ7@','FRANCISCA','BARRANCO RODRIGUEZ', 'BALSAS, LAS','26006','LOGROÑO','RIOJA (LA)','ESPAÑA','21/09/1986','16/02/2008','frabar93@gmail.com',75,'M'); VALUES('migarc93','AAFLTW','MIGUEL INTO **USUARIOS** ANGEL'.'ARCOS ALONSO', 'ISAAC INSERT

TABLA JUEGOS

INSERT INTO JUEGOS VALUES('1','Parchís','El parchís es un juego de mesa derivado del pachisi y similar al ludo y al parcheesi');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('2','Oca','El juego de la oca es un juego de mesa para dos o más jugadores');

ALBENIZ', '4008', 'ALMERÍA', 'ALMERÍA', 'ESPAÑA', '01/03/1991', '16/06/2010', 'migarc93@hotmail.com', 23, 'H');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('3','Ajedrez','El ajedrez es un juego entre dos personas, cada una de las cuales dispone de 16 piezas móviles que se colocan sobre un tablero dividido en 64 escaques');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('4', 'Damas', 'Las damas es un juego de mesa para dos contrincantes');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('5','Poker','El póquer es un juego de cartas de los llamados de "apuestas"');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('6','Chinchón','El chinchón es un juego de naipes de 2 a 8 jugadores');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('7','Mus','El mus es un juego de naipes, originario de Navarra, que en la actualidad se encuentra muy extendido por toda España');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('8','Canasta','La canasta o rummy-canasta es un juego de naipes, variante del rummy'); INSERT INTO JUEGOS VALUES('9','Dominó','El dominó es un juego de mesa en el que se emplean unas fichas rectangulares');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('10','Pocha','La pocha es un juego de cartas que se juega con la baraja española'); INSERT INTO JUEGOS VALUES('11','Backgammon','Cada jugador tiene quince fichas que va moviendo entre veinticuatro triángulos (puntos) según el resultado de sus dos dados');

INSERT INTO JUEGOS VALUES('12', 'Billar', 'El billar es un deporte de precisión que se practica impulsando con un taco un número variable de bolas');

TABLA PARTIDAS

```
INSERT INTO PARTIDAS VALUES('1', 'Billar_migarc93_18/7', '1', '12', '18/07/2011', time '00:47:40', 'migarc93'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('2', 'Chinchón_mandia79_2/10', '1', '6', '02/10/2011', time '01:47:40', 'mandia79'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('3', 'Canasta_alibar52_26/2', '0', '8', '26/02/2011', time '08:57:33', 'alibar52'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('4', 'Damas_verbad64_16/3', '1', '4', '16/03/2011', time '00:53:00', 'verbad64'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('5', 'Chinchón_alibar52_9/9', '1', '6', '09/09/2011', time '09:10:22', 'alibar52'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('6', 'Oca_pedsan70_21/12', '0', '2', '21/12/2011', time '18:53:17', 'pedsan70'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('7', 'Canasta_encpay57_18/2', '0', '8', '18/02/2011', time '09:41:02', 'encpay57'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('8', 'Pocha_adofid63_26/10', '1', '10', '26/10/2011', time '02:23:43', 'adofid63'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('9', 'Damas_diahue96_25/6', '1', '4', '25/06/2011', time '18:11:14', 'diahue96'); INSERT INTO PARTIDAS VALUES('10', 'Parchís_encpay57_31/7', '1', '1', '31/07/2011', time '21:21:36', 'encpay57');
```

TABLA UNEN

```
INSERT INTO UNEN VALUES('4', 'anamat56'); INSERT INTO UNEN VALUES('3', 'alecam89'); INSERT INTO UNEN VALUES('6', 'alecam89'); INSERT INTO UNEN VALUES('2', 'conmar76'); INSERT INTO UNEN VALUES('2', 'encpay57'); INSERT INTO UNEN VALUES('2', 'mandia79'); INSERT INTO UNEN VALUES('4', 'alibar52'); INSERT INTO UNEN VALUES('3', 'adofid63'); INSERT INTO UNEN VALUES('5', 'jesdie98'); INSERT INTO UNEN VALUES('6', 'diahue96'); INSERT INTO UNEN VALUES('6', 'diahue96'); INSERT INTO UNEN VALUES('5', 'milgar78'); INSERT INTO UNEN VALUES('4', 'frabar93'); INSERT INTO UNEN VALUES('5', 'encpay57'); INSERT INTO UNEN VALUES('5', 'encpay57');
```