Aspectos techológicos en Proyectos de Esports

Clase 4

Clase 4

Introducción a las Bases de Datos

Conceptos Generales Bases de Datos relacionales Bases de Datos NoSQL 01

BD relacionales

Etapas de diseño Modelo ER Modelo relacional 02

Lenguaje de consultas SQL

Lenguaje de definición de datos (DDL) Lenguaje de manipulación de datos (DML)

Aspectos tecnológicos en Proyectos de Esports

Clase 4

Introducción a las Bases de Datos

Conceptos Generales Bases de Datos relacionales Bases de Datos NoSQL 01

BD relacionales

Etapas de diseño Modelo EF 02

Lenguaje de consultas SQL

Lenguaje de definición de datos (DDL Lenguaje de manipulación de datos (DML 03

Aspectos tecnológicos en Proyectos de Esports



Una Base de Datos (BD) se puede definir como cualquier información dispuesta de manera adecuada para su tratamiento por una computadora.

Más precisamente, una base de datos es un conjunto de datos interrelacionados que pertenecen a un mismo contexto y que se utiliza para administrar de forma digital grandes volúmenes de información.

Una base de datos se diseña, construye y completa con datos para un **propósito específico**, y esta destinada a un grupo de aplicaciones o usuarios concretos.



Las bases de datos son la forma más común de almacenar y manipular datos. En el proceso de creación de una base de datos existen dos procesos esenciales:

• La **selección de la información a representar** del dominio de un problema específico → realización del proceso de abstracción

 El diseño de un esquema de representación para esos datos que cumpla con ciertas características deseables



Un Sistema de Gestión de Bases de Datos (SGDB) es un sistema de software que permite a los usuarios crear, mantener y utilizar la BD.

El SGBD facilita los procesos que se realizan sobre la BD:

- Definición: especificar los tipos de datos, las estructuras y restricciones entre los datos.
- Construcción: almacenar datos concretos.
- Manipulación: consultar la BD para recuperar datos específicos, realizar operaciones de altas, bajas y modificaciones.



Los **objetivos de un SGBD** son:

- Control de redundancia.
- Acceso a los datos en todo momento.
- Acceso concurrente a los datos.
- Seguridad: control de acceso a datos, usuarios, recursos, backups, entre otros.
- Integridad: persistencia de datos aún ante fallos, restricciones de datos, entre otros.



Desde hace mucho tiempo, las bases de datos relacionales son las más utilizadas. Este tipo de base de datos permite almacenar conjuntos de datos en tablas y establecer relaciones entre ellos.

El **modelo relacional** es simple, potente y formal. Representa a la BD como una colección de archivos (las tablas) con ciertas características. Cada tabla tiene un conjunto de atributos, en donde cada atributo tiene un dominio establecido.

El esquema final de la BD queda definido por la colección de los esquemas de las tablas.



En cada tabla se define una clave primaria, que es un atributo o grupo de atributos que identifican de forma unívoca a cada fila (tupla) de la tabla.

El modelo relacional permite además plantear **restricciones entre tablas**. Esta es la propiedad denominada **integridad referencial**, y sirve para mantener la consistencia de los datos almacenados en la base de datos.

Mediante la integridad referencial es posible definir reglas que restringen las operaciones que podrían generar conflicto.



En los últimos años, el uso de las bases de datos se ha extendido de los servidores hacia los dispositivos móviles. Eso ha generado la creación de diversos métodos de almacenamiento de información en dispositivos móviles, embebidos y empotrados.

En el año 2000 se crea **SQLite**, que es una herramienta de **software libre** que permite almacenar información en dispositivos empotrados de una forma sencilla, eficaz, potente, rápida y en equipos con pocas capacidades de hardware, como puede ser un teléfono celular.



SQLite soporte desde las consultas más básicas hasta las más complejas del lenguaje **SQL**, y es posible usarlo tanto en dispositivos móviles como en sistemas de escritorio, sin necesidad de realizar procesos complejos de importación y exportación de datos

Esto se debe a que existe una **total compatibilidad entre las diversas plataformas disponibles**, haciendo que la **portabilidad** entre dispositivos y plataformas sea transparente.

La base de datos completa se encuentra en un solo archivo. Además, es totalmente autocontenida (sin dependencias externas) y puede funcionar enteramente en memoria, lo que la hace muy rápida.



Las BD relacionales más utilizadas según el sitio DB-engines son:

Rank May 2024	DBMS	Database Model	Score May 2024
1.	Oracle 🚹	Relational, Multi-model 👔	1236.29
2.	MySQL 🚹	Relational, Multi-model 👔	1083.74
3.	Microsoft SQL Server 🖽	Relational, Multi-model 🚺	824.29
4.	PostgreSQL 🖽	Relational, Multi-model 🚺	645.54
5.	IBM Db2	Relational, Multi-model 🚺	128.46
6.	Snowflake 🚹	Relational	121.33
7.	SQLite	Relational	114.32



Desde hace ya varios años han aparecido nuevas aplicaciones que demandan nuevas características a las tecnologías de BD, tales como un alto grado de concurrencia en las operaciones, baja latencia, mayor escalabilidad y disponibilidad, entre otros. Además, en muchos casos, la información a ser almacenada no tiene una estructura fija.

Estos nuevos tipos de aplicaciones generan un gran volumen de datos. Por ejemplo, según **Internet Live Stats**, en solo 1 segundo:

- Se generan más de 6000 tweets.
- Se suben más de 800 fotos en Instagram.
- Se realizan más de 70000 búsquedas en Google.



Toda esta gran cantidad de información tiene que poder ser almacenada y consultada con tiempos de respuesta relativamente cortos. Aquí es en donde comienzan a mostrar dificultades las bases de datos relacionales y aparecen las bases de datos NoSQL (Not only SQL).

Las bases de datos NoSQL son un enfoque para la gestión de datos que es útil para conjuntos muy grandes de datos distribuidos. Abarca una amplia gama de tecnologías y arquitecturas y busca resolver la escalabilidad y los problemas de rendimiento de big data que las bases de datos relacionales no fueron diseñadas para resolver.



Características principales:

- **Esquema no estructurado**. No es necesario diseñar un esquema estructurado para poder almacenar los datos.
- Escalabilidad. Facilita la adición o reducción de la capacidad de forma rápida.
- **Rendimiento**. Es posible aumentar el rendimiento agregando más servidores básicos, de forma confiable y rápida.
- Alta disponibilidad. Usan arquitecturas para disponer de los datos incluso ante fallos.



Tipos de BD NoSQL:

- Clave-valor. Es el tipo más simple, se puede acceder a un determinado valor a partir de una clave única. Es un tipo de almacenamiento no estructurado que tiene un gran rendimiento y se puede escalar fácilmente.
- Documental. Son similares a las de clave-valor, la diferencia radica en que el valor contiene datos estructurados o semiestructurados. Este valor se conoce como un documento y puede estar en formato XML, JSON o BSON, entre otros.



- Familia de columnas. Los datos se almacenan en celdas agrupadas en columnas de datos (en lugar de filas de datos, como en una tabla relacional). Las columnas se agrupan lógicamente en "familias de columnas" representando un grupo de datos similares a los que normalmente se accede de forma conjunta.
- Basadas en grafos. Se basa en nodos con propiedades. Es una forma muy flexible de describir cómo se relacionan unos datos con otros. La utilidad de este modelo se da cuando los datos que se almacenan presentan muchas interrelaciones entre sí, y es esto último lo que se pondera más que los propios datos. Se almacena más información sobre las relaciones de los datos que de los datos en sí.



Las BD NoSQL de tipo clave-valor más utilizadas según el sitio DB-engines son:

Rank May 2024	DBMS	Database Model	Score May 2024
1.	Redis 🖽	Key-value, Multi-model 🔃	157.80 -
2.	Amazon DynamoDB 🚹	Multi-model 👔	74.07
3.	Microsoft Azure Cosmos DB 🚹	Multi-model 🔃	29.04
4.	Memcached	Key-value	19.42
5.	etcd	Key-value	7.25



Las BD NoSQL de tipo documental más utilizadas según el sitio DB-engines son:

Rank May 2024	DBMS	Database Model	Score May 2024
1.	MongoDB 🚹	Document, Multi-model 🚺	421.65
2.	Databricks 🖽	Multi-model 👔	78.61
3.	Amazon DynamoDB 🚹	Multi-model 🔞	74.07
4.	Microsoft Azure Cosmos DB 🚹	Multi-model 🔃	29.04
5.	Couchbase 🚹	Document, Multi-model 🚺	17.30
6.	Firebase Realtime Database	Document	14.29
7.	CouchDB	Document, Multi-model 👔	9.30

Clase 4

Introducción a las Bases de Datos

Conceptos Generales Bases de Datos relacionales Bases de Datos NoSQI 01

BD relacionales

Etapas de diseño Modelo ER Modelo relacional 02

Lenguaje de consultas SQL

Lenguaje de definición de datos (DDL Lenguaje de manipulación de datos (DML

Aspectos tecnológicos en Proyectos de Esports



Etapas de diseño

• Diseño Conceptual: representación abstracta de los datos.

- **Propósito**: describir el contenido de información de la BD, captando y representando las necesidades del usuario.
- **Entrada**: documento de especificación de requerimientos.
- Salida: esquema conceptual de la BD → descripción de alto nivel de la estructura de la BD.
- Lenguaje: modelo ER.



Etapas de diseño

• Diseño Lógico: representación de los datos en una computadora.

- **Propósito**: describir el contenido de información de la BD, para que sea procesada por un SGBD relacional.

- Entrada: esquema conceptual de la BD.

- **Salida**: esquema lógico de la BD

Lenguaje: modelo ER.



Etapas de diseño

Diseño Físico: determinación de estructuras de almacenamiento.

- **Propósito**: describir las estructuras de almacenamiento y métodos de acceso utilizados para tener un acceso efectivo a los datos.

- Entrada: esquema lógico de la BD.

Salida: esquema físico de la BD → script SQL.

- **Lenguaje**: sintaxis del SGBD elegido.



El Modelo Entidad Relación (ER) tiene tres elementos básicos:

- Entidades: clases de objetos del mundo real con identidad.
- **Relaciones**: agregaciones de entidades. Tienen cardinalidad.
- **Atributos**: propiedades básicas de las entidades y relaciones. Tienen un dominio y cardinalidad. Pueden ser simples o compuestos.



Otros elementos importantes del modelo ER:

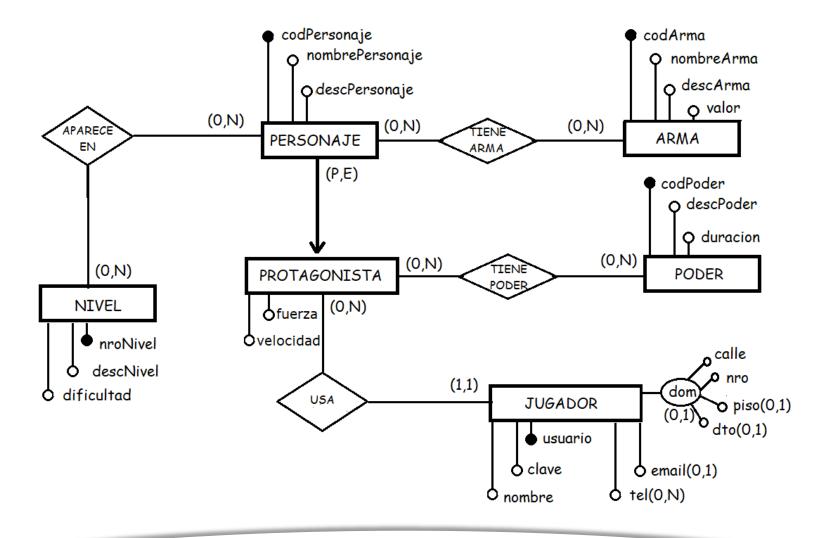
- **Identificadores:** atributo o conjunto de atributos que permite distinguir a una entidad de manera unívoca dentro del conjunto de entidades.

Jerarquías de generalización

- En la clase genérica se definen las propiedades en común, que heredan todas las clases especiales.
- Se define la cobertura: total o parcial, exclusiva o superpuesta.



Ej: esquema conceptual sencillo





El esquema conceptual debe ser adaptado al modelo relacional, generando así un esquema lógico relacional.

Al hacer esta conversión, se deben tener en cuenta varios aspectos:

- Restricciones del modelo relacional.
- Criterios de rendimiento.
- Información de carga de la BD.



Las restricciones del modelo relacional hacen necesarias las siguientes tareas:

- Resolución de datos derivados y ciclos de relaciones.
- Conversión de atributos polivalentes.
- Conversión de atributos compuestos.
- Conversión de jerarquías de generalización.
- Partición y/o fusión de entidades/relaciones (tareas optativas).



Datos derivados

Son datos que están **repetidos** en el esquema, por lo que pueden ser obtenidos de más de una forma.

Se puede decidir conservarlos si resultan en una **mejora de la performance** de la BD. En este caso, se debe documentar.

Como desventaja, requiere más espacio de almacenamiento y procesamiento adicional para mantener la consistencia de los datos guardados.



Ciclos de relaciones

En el caso en que un ciclo genere una repetición de datos, se debe decidir si se conserva o no.

Se puede decidir conservar un ciclo que genera repetición de información si resulta en una **mejora de la performance** de la BD. En este caso, se debe documentar.

Como desventaja, requiere **más espacio de almacenamiento** y **procesamiento adicional** para mantener la consistencia de los datos guardados.



Conversión de atributos polivalentes

Los SGBD relacionales **no permiten atributos con múltiples valores** de una dimensión determinada dinámicamente.

Se debe quitar el atributo de la entidad y generar una nueva entidad con ese atributo y establecer una nueva relación con la entidad a la cuál pertenecía.



Conversión de atributos compuestos

Existen 3 alternativas de resolución:

- Considerar el atributo compuesto entero como un solo atributo
- Considerar todos sus componentes como atributos individuales
- Generar una nueva entidad, la que representa el atributo compuesto,
 conformada por cada uno de los atributos simples que contiene



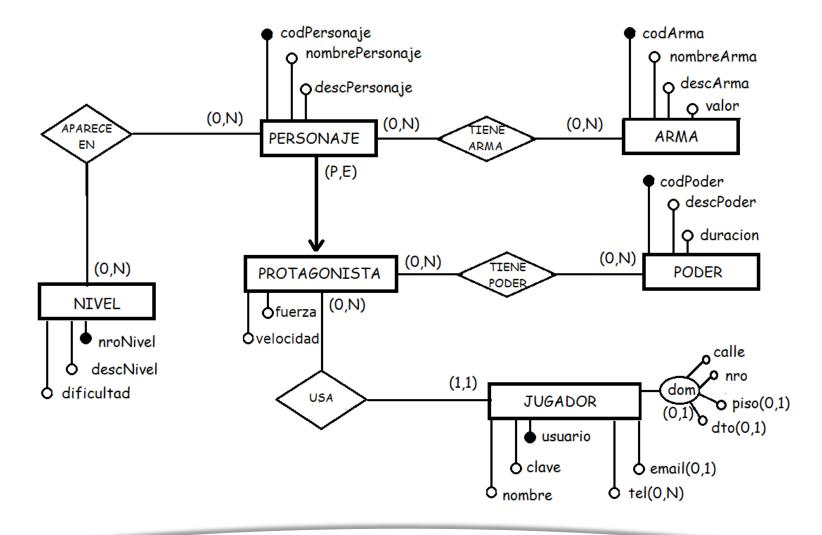
Conversión de jerarquías de generalización

Existen 3 alternativas de resolución:

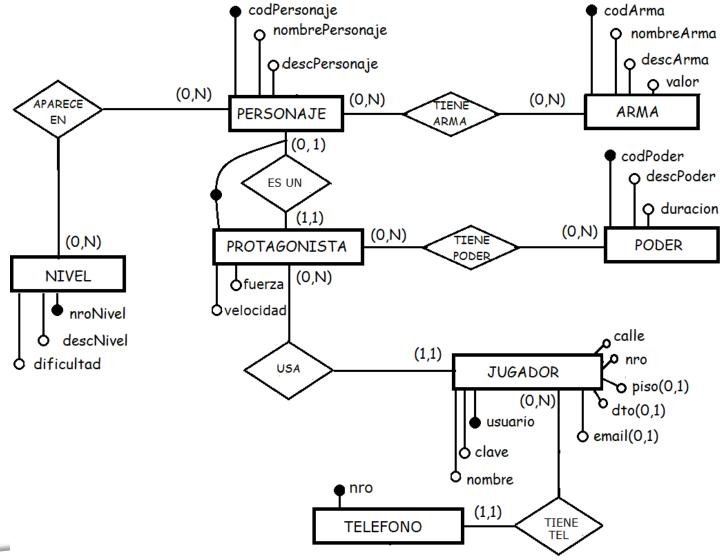
- **Integrar la jerarquía de generalización**. La superentidad contendrá sus atributos y también los de todas las subentidades. Generan valores nulos de atributos.
- Eliminar la superentidad, pero retener las subentidades. Genera repetición de atributos y relaciones de la superentidad. Inadecuado para cobertura superpuesta o parcial.
- **Retener todas las entidades.** Se establecen explícitamente las interrelaciones entre las superentidades y subentidades. Es el caso más general y aplicable.



Ej: esquema conceptual



Ej: conversión al esquema lógico





El Modelo Relacional es ampliamente difundido y utilizado desde 1970. Es simple, potente y formal.

Representa a la BD como una colección de archivos, que llama tablas (o relaciones). Una tabla contiene los datos en filas y columnas:

- Filas de la tabla → **tuplas**
- Columnas de la tabla → atributos

Una tabla **no puede tener tuplas duplicadas**.



Se debe llevar a cabo una conversión del esquema lógico al esquema físico, para que dicho esquema pueda ser procesado por una computadora.

Esta conversión incluye las siguientes tareas:

- Eliminación de identificadores externos.
- Selección de claves (candidatas, primarias, secundarias, foráneas).
- Conversión de entidades.
- Conversión de relaciones.



Eliminación de identificadores externos

Una entidad debe incorporar aquellos atributos externos que son necesarios para la identificación.

Si una entidad tiene más de un identificador, se debe elegir el más adecuado/representativo -> tipos de claves



- Tipos de claves
- Clave Candidata. Una tabla puede tener una o más claves que identifican sus tuplas → cada una se denomina clave candidata.
- Clave Primaria. Es la clave candidata elegida para identificar las tuplas de la tabla. Se subraya en el esquema de la tabla.
- Clave Foránea. Es un atributo o grupo de atributos de una tabla, que es clave primaria en otra tabla. Sirven para plantear restricciones de integridad referencial.



Conversión de entidades

Salvo casos excepcionales, cada una de las entidades definidas se convierte en una tabla.

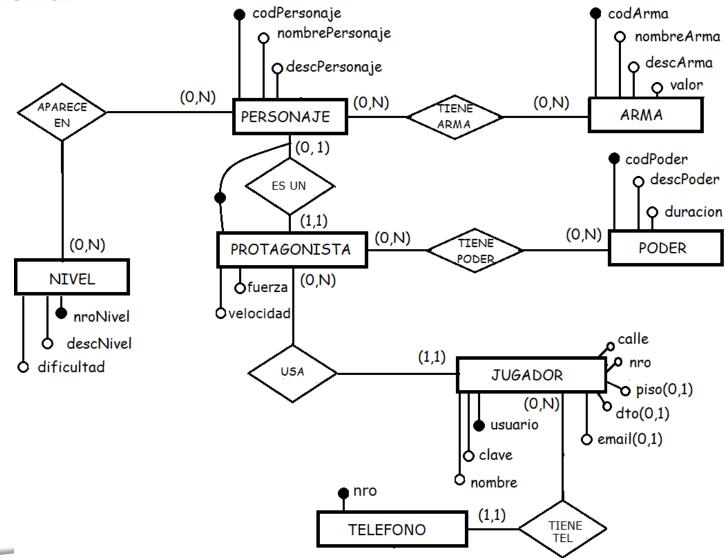
La clave primaria se indica subrayada.

Es posible agregar campos para índices autoincrementales.



- Conversión de relaciones
- **Relaciones Uno-Uno**. Se lleva la clave a la entidad que tenga participación total. En caso de que ambas sean con participación parcial, se puede generar una nueva tabla.
- Relaciones Uno-Muchos. Se lleva la clave a la entidad con cardinalidad 1. En caso de que dicha entidad tenga participación parcial, se genera una nueva tabla.
- Relaciones Muchos-Muchos. En todos los casos se genera una nueva tabla, en donde la clave primaria será la suma de los atributos clave de ambas tablas.

Ej: esquema lógico





Ej: conversión al esquema físico

- **PERSONAJE** (codPersonaje, nombrePersonaje, descPersonaje)
- **ARMA** (codArma, nombreArma, descArma, valor)
- TIENE_ARMA (codArma, codPersonaje)
- **PROTAGONISTA** (<u>codPersonaje</u>, fuerza, velocidad)
- PODER (<u>codPoder</u>, descPoder, duracion)
- **TIENE_PODER** (codPoder, codPersonaje)
- **NIVEL** (<u>nroNivel</u>, descNivel, dificultad)
- APARECE_EN (nroNivel, codPersonaje)
- **JUGADOR** (<u>usuario</u>, clave, nombre, email, calle, nro, piso, dto, codPersonaje)
- **TELEFONO** (<u>nro</u>, usuario)

Clase 4

Introducción a las Bases de Datos

Conceptos Generales Bases de Datos relacionales Bases de Datos NoSQI 01

BD relacionales

Etapas de diseño Modelo EF 02

Lenguaje de consultas SQL

Lenguaje de definición de datos (DDL) Lenguaje de manipulación de datos (DML)

Aspectos tecnológicos en Proyectos de Esports





El DDL permite la **definición y modificación** de bases de datos, sus esquemas, relaciones, índices, vistas, entre otros.

También posibilita la definición de **permisos** y autorizaciones de acceso a los datos.

Mediante este lenguaje, además, es posible definir **reglas de integridad**, de forma de mantener la consistencia de los datos, y de controlar la concurrencia para permitir el acceso a los datos en todo momento.



Operaciones básicas: CREATE, DROP, ALTER.

- → **CREATE DATABASE** nombreBD;
- → **DROP DATABASE** nombreBD;



```
→ CREATE TABLE empresa (
idEmpresa INTEGER NOT NULL AUTO_INCREMENT,
nombreEmpresa VARCHAR(100) NOT NULL,
cuit VARCHAR(13) NOT NULL,
domicilio VARCHAR(50) NULL,
...,
PRIMARY KEY(idEmpresa)
);
```



```
→ CREATE TABLE jugador (
      idJugador INTEGER NOT NULL AUTO INCREMENT,
      idEmpresa INTEGER UNSIGNED NOT NULL,
      fechaDesde DATE NOT NULL,
      fechaHasta DATE NULL,
      nombreJugador VARCHAR(100) NOT NULL,
      PRIMARY KEY(idJugador)
      FOREIGN KEY(idEmpresa) REFERENCES empresa (idEmpresa)
                             ON DELETE RESTRICT
```



- → **DROP TABLE** nombreTabla;
- → ALTER TABLE empresa (ADD COLUMN razonSocial VARCHAR(100) NOT NULL, DROP COLUMN nombreEmpresa, ALTER COLUMN domicilio VARCHAR(80) NOT NULL, ...,);



El **DML** permite la **consulta y modificación del contenido** de la BD, es decir, de los datos almacenados.

La estructura básica de una consulta de datos utiliza 3 cláusulas:

- SELECT. Permite seleccionar los atributos que se desea mostrar en el resultado (la cláusula DISTINCT elimina tuplas duplicadas)
- FROM. Permite realizar un producto cartesiano entre las tablas que se incluyan.
- WHERE. En esta cláusula se debe especificar las condiciones de cruce entre las tablas incluidas en el FROM, y cualquier otra condición de filtrado.



La cláusula AS permite renombrar tablas o atributos.

Así, cuando se usan muchas tablas en el FROM, es posible darles un nombre sencillo para luego referenciarlas.

Además, permite realizar cruces (productos) de una tabla consigo misma.

Otra aplicación del AS es para dar un nombre diferente a los resultados proyectados en el SELECT.



Los resultados proyectados no tienen un orden establecido. Es decir, el resultado se muestra respetando el orden en el que los datos están almacenados en las tablas.

Si se desea mostrarlos en algún orden determinado, se debe utilizar una cláusula especificándolo explícitamente:

• ORDER BY. Permite especificar los atributos por los cuáles serán ordenadas las tuplas del resultado. Es posible indicar si el orden debe ser descendente (DESC) o ascendente (ASC, valor por defecto).

Esta cláusula permite especificar tantos criterios de orden como sean necesarios.



Funciones de agregación:

- AVG (promedio): aplicable a atributos numéricos, retorna el promedio de la cuenta
- MIN (mínimo): retorna el menor elemento no nulo dentro de las tuplas para ese atributo
- MAX (máximo): retorna el mayor elemento no nulo dentro de las tuplas para ese atributo
- **SUM** (total): realiza la suma; aplicable a atributos numéricos.
- COUNT (contador): cuenta las tuplas resultantes.



También es posible realizar agrupamientos de datos mediante las cláusulas GROUP BY y HAVING.

• GROUP BY. Permite agrupar un conjunto de tuplas por algún criterio.

Los atributos proyectados en el resultado (que no usan funciones de agregación) deben ser usados como criterio de agrupación.

Se aplica una función de agregación sobre cada grupo

 HAVING. Sirve para aplicar condiciones de grupo, es decir que actúa como filtro para los grupos (diferente del WHERE, que actúa sobre cada tupla)



Otras operaciones:

- UNION [ALL]. Agrupa las tuplas de dos subconsultas.
- INTERSECT. Intersecta las tuplas de dos subconsultas.
- EXCEPT. Realiza la diferencia entre dos subconsultas.
- IN. Permite consultar si un elemento es parte o no de un conjunto de tuplas.
- **EXIST**. Devuelve verdadero si la subconsulta argumento no es vacía, y falso en caso contrario.



Vamos a realizar algunos ejemplos para ver el uso de todas estas operaciones. Nos basaremos en el siguiente esquema de tablas:

Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej1: armas que tienen un valor superior a 1000.

SELECT *
FROM Arma
WHERE valor > 1000



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej2: nombre de los personajes que utilizan el arma con nombre "Hacha".

SELECT P.nombre
FROM Personaje P, Arma A, TieneArma TA
WHERE P.codPersonaje = TA.codPersonaje
AND TA.codArma = A.codArma
AND A.nombre = "Hacha"



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej3: listar cada personaje con las armas que utilizan, ordenado por nombre del personaje y nombre del arma.

SELECT P.nombre, A.nombre FROM Personaje P, Arma A, TieneArma TA WHERE P.codPersonaje = TA.codPersonaje AND TA.codArma = A.codArma ORDER BY P.nombre ASC, A.nombre ASC



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej4: valor promedio de las armas del personaje "Minotauro".

SELECT AVG(valor) as valorPromedio FROM Personaje P, Arma A, TieneArma TA WHERE P.codPersonaje = TA.codPersonaje AND TA.codArma = A.codArma AND P.nombre = "Minotauro"



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)

ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej5: cantidad de niveles en los que aparecen los personajes, ordenado por cantidad de niveles de forma descendente.

SELECT P.nombre, COUNT(AE.nroNivel) as cantNiveles
FROM Personaje P, ApareceEn AE
WHERE P.codPersonaje = AE.codPersonaje
GROUP BY P.nombre
ORDER BY COUNT(AE.nroNivel) DESC



Personaje (codPersonaje, nombre, descripcion)
Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)
TieneArma (codArma, codPersonaje)
Nivel (nroNivel, descripcion, dificultad)
ApareceEn (nroNivel, codPersonaje)

Ej6: nombre de aquellos personajes que no aparecen en el nivel 1.

SELECT P.nombre

FROM Personaje P, ApareceEn AE

WHERE P.codPersonaje = AE.codPersonaje AND codPersonaje NOT IN

(SELECT codPersonaje

FROM ApareceEn AE2

WHERE nroNivel = 1 AND AE.codPersonaje = AE2.codPersonaje)



Para realizar modificaciones en el contenido de la BD se utilizan principalmente 3 cláusulas:

- **INSERT**. Permite insertar nuevas tuplas en tablas de la BD.
- UPDATE. Permite actualizar una o más tuplas de una tabla de la BD.
- **DELETE**. Permite eliminar una o más tuplas de una tabla de la BD.



INSERT INTO nombreTabla (<nombreAtributo>,...) **VALUES** (<valorAtributo>,...)

Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)

Ej: agregar un arma, cuando se tienen todos sus datos.

INSERT INTO Arma

VALUES (52, "Escopeta", "Escopeta corta a perdigones", 550)

También es posible dar valor sólo a algunos atributos (si el esquema de la tabla lo permite). Hay que indicar los nombres de las columnas que se van a completar.

Ej: agregar un arma, sin disponer de todos sus datos.

INSERT INTO Arma (codArma, nombre, valor) VALUES (52, "Escopeta", 550)



UPDATE nombreTabla **SET** nombreAtributo = valorAtributo

[WHERE condición]

Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)

Ej: modificar el nombre y valor del arma con código 734.

UPDATE arma

SET nombre = 'Ametralladora', valor = 700

WHERE codArma = 734

Si no se especifica una condición, se actualizan todas las tuplas de la tabla.



DELETE FROM nombreTabla [WHERE condición]

Arma (codArma, nombre, descripcion, valor)

Ej: borrar las armas con valor menor a 150.

DELETE FROM Arma
WHERE valor < 150

Si no se especifica una condición, se eliminan todas las tuplas de la tabla.



En la clase de hoy vimos algunas alternativas de **tipos de BD**.

Dependiendo del contexto, el tipo de información y el volumen de datos a manejar, se deberá **elegir el tipo de BD adecuada para el proyecto**.

Además, vimos las diferentes etapas del **proceso de diseño** de una BD relacional, para obtener una **estructura de base de datos eficiente**.

Por último, se analizaron las **operaciones básicas de SQL** para crear una base de datos relacional y manipular la información almacenada en ella.