

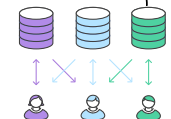
Bases de Datos Relacionales y SQL: Una Introducción

José María Fernández González

Nodo de Coordinación, INB
Life Sciences Department, BSC

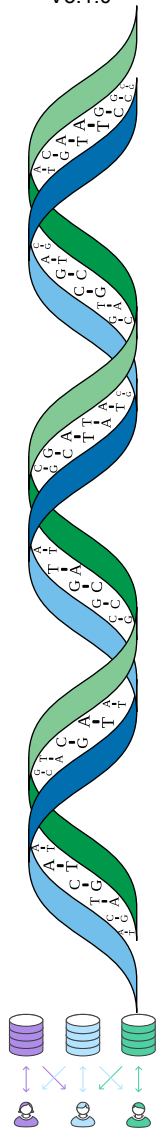


Cofinanciado por
la Unión Europea



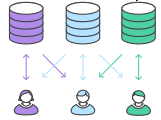
Sumario

- ¿Qué es una base de datos?
- SQL (*Structured Query Language*). Conceptos.
 - Manipulación de datos: consulta, inserción, actualización y borrado
 - Tablas: creación, definición de restricciones y borrado
- Pistas de cómo diseñar una BD
- Interfaces de programación
- Usuarios de base de datos



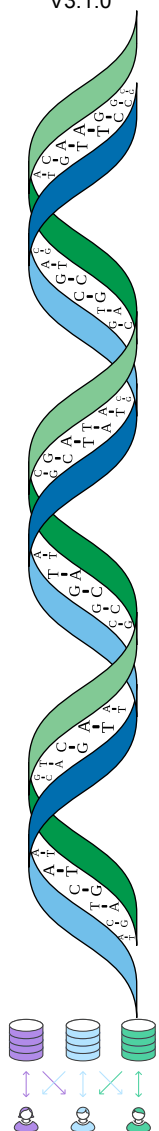
¿Qué es una base de datos?

- Una base de datos es una colección organizada de información, sobre la que se pueden realizar búsquedas estructuradas (por ejemplo, con el software apropiado).
- Según <https://tudip.com/blog-post/7-database-paradigms/>, existen principalmente 7 paradigmas de bases de datos:
 - Clave → Valor
 - “Columna amplia” (una extensión del anterior)
 - Documentales: documentos estructurados.
 - Relacionales.
 - Orientadas a grafos (por ejemplo, *linked data*, semánticas).
 - Indexadas por contenido (estructurado y no estructurado).
 - Multimodelo.



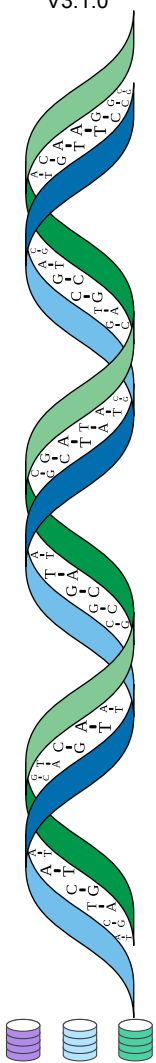
¿Qué es una base de datos relacional?

- Una base de datos relacional es aquella gestionada mediante un Sistema Gestor de Base de Datos Relacional.
- Estos sistemas gestores son el software que median en el uso de las bases de datos relacionales, controlando y optimizando el acceso al contenido de las mismas.
 - ⇒ El almacenamiento físico de los datos lo gestiona única y exclusivamente el gestor de la base de datos. El usuario sólo debería preocuparse de la estructura lógica de los mismos.
 - ⇒ La manipulación de la estructura y contenido de una base de datos relacional se realiza mediante el lenguaje de consultas SQL (*Structured Query Language*).

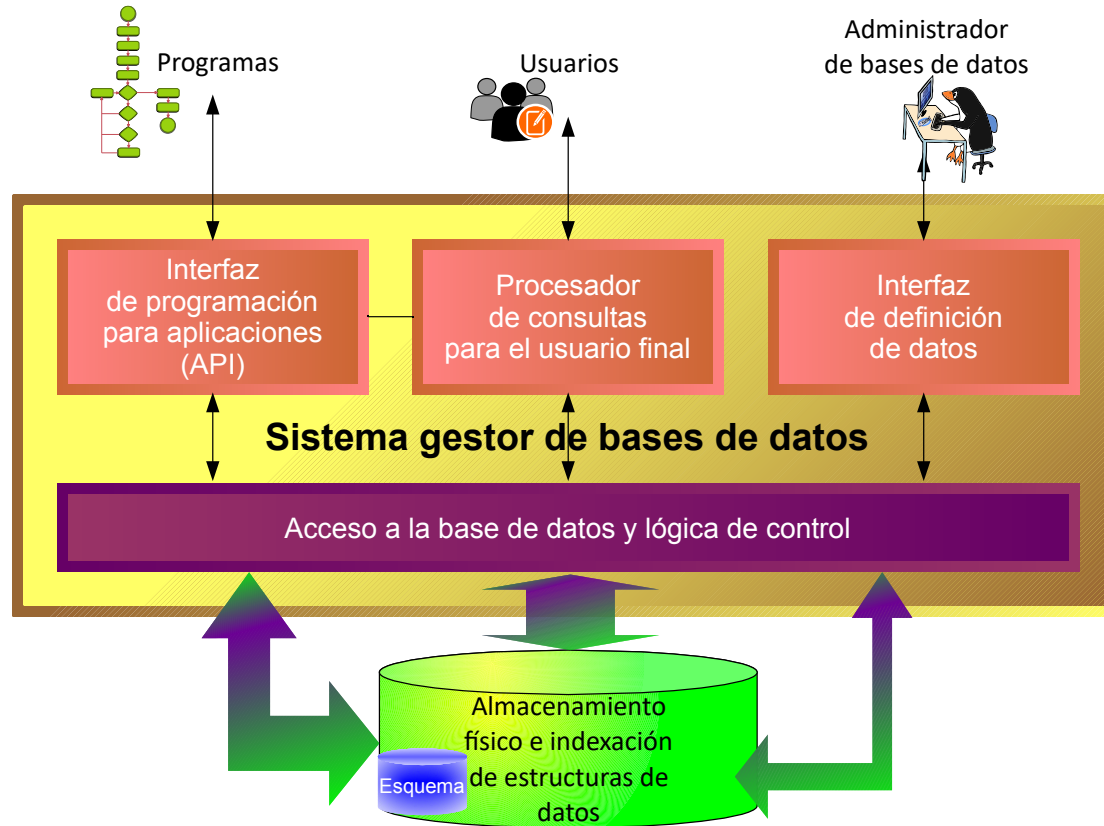


Usuarios directos de gestores cliente/servidor

- Los sistemas gestores de bases de datos cliente / servidor (y algunas embebidas) permiten tener usuarios con distintos privilegios de acceso a los contenidos.
- Los usuarios de una base de datos no están necesariamente ligados con los usuarios del sistema.
 - Un 'administrador' crea los usuarios, y les otorga o deniega privilegios (operaciones que pueden realizar): crear, modificar o borrar una tabla; consultar, insertar, borrar o modificar los datos de una tabla; consultar o crear una vista; crear usuarios o grupos; otorgar privilegios; etc...



Estructura interna de un sistema gestor



Los programas que quieran consultar una base de datos usarán librerías que implementen todos los detalles de comunicación con el gestor que la administre



<https://hpi.de/naumann/projects/rdbms-genealogy.html> **Genealogy of Relational Database Management Systems**

- Gestores *open source*:

- Gestores de pago:

-

The diagram illustrates the evolution of database systems from the 1970s to the 2010s, categorized by decade and color-coded by database type:

- 1970s (Blue):** Includes IBM DB/2, System R, and System R/2.
- 1980s (Green):** Includes Oracle, IBM DB/2, and System R/2.
- 1990s (Orange):** Includes Microsoft SQL Server, PostgreSQL, and MySQL.
- 2000s (Purple):** Includes Oracle, IBM DB/2, and System R/2.
- 2010s (Red):** Includes Oracle, IBM DB/2, and System R/2.

Key databases shown include IBM DB/2, Oracle, Microsoft SQL Server, PostgreSQL, MySQL, Redis, and others. The diagram illustrates the convergence of different database paradigms into modern NewSQL systems.



HPI Hasso Plattner Institut
Digital Engineering • Universität Potsdam

Key to lines and symbols

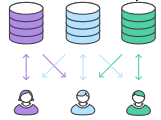
DBMS name (Company) Acquisition vs. 2006 Discontinued Branch (intellectual and/or code) Crossing lines have no special semantic

Felix Naumann, Jana Bauckmann, Claudia Exeler, Jan-Peer Rudolph, Fabian Tschirschnitz
Contact - Hasso Plattner Institut, University of Potsdam, felix.naumann@hpi.de
Design - Alexander Sandt Grafik-Design, Hamburg
 Version 6.0 - October 2018
<https://hpi.de/naumann/projects/rdbms-generalogy.html>

Structured Query Language

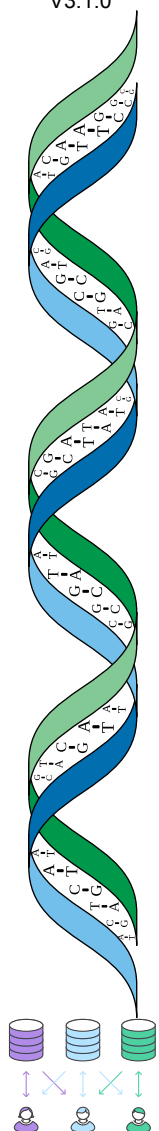
- Es el idioma 'estándar' que se emplea para consultar y modificar bases de datos relacionales.
- A pesar del proceso de estandarización de SQL, los desarrolladores de cada gestor de bases de datos sólo suelen cumplir con aquellas partes más comunes, y además añadir extensiones propias.
- Por ello, nos encontramos con muchos 'dialectos' SQL muy parecidos entre sí a nivel semántico, pero a veces sintácticamente incompatibles.

你好 HALLO 안녕
CIAO HOLA नमस्ते
γεια HELLO
こんにちは привет
BONJOUR مرحبا OLÁ



Partes del lenguaje SQL

- Definición (*Data Definition Language, DDL*): Es la parte del lenguaje que se ocupa de la gestión de la base de datos: creación y borrado de los usuarios, tablas, vistas, etc...; gestión del control de acceso; manipulación de la estructura de las tablas; optimización del acceso a los datos; tipos de datos...
- Manipulación (*Data Manipulation Language, DML*): Es la parte del lenguaje SQL que se ocupa de las operaciones de inserción, borrado, actualización y consulta de datos.



¿Que conceptos definen los estándares SQL y manejan los gestores de bases de datos?

- Tipos de datos.

INTEGER, VARCHAR, DATE, REAL



- Datos, organizados en tuplas.
- Tablas+columnas.
- Usuarios.
- Restricciones.
- Índices y otros elementos.



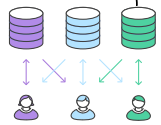
Tablas: Introducción

A muy grandes rasgos, una tabla SQL es como un *data frame* de R o una hoja de cálculo con restricciones. Cada tabla tiene un nombre, está estructurada en una o más columnas, y puede tener una o más restricciones asociadas a la misma.

AccNumber CHAR(6) PRIMARY KEY	Identificador VARCHAR(256) NOT NULL	Descripción VARCHAR(4096)
A1WWE5	ACP_HALHL	Acyl carrier protein
A8ESU2	RS10_ARCB4	30S ribosomal protein S10
Q9X2A1	ASSY_THEMA	Argininosuccinate synthase
A8FEJ8	TRPB_BACP2	Tryptophan synthase beta chain
A1JJ31	AMPA_YERE8	Probable cytosol aminopeptidase
Q83EL7	KGUA_COXBU	Guanylate kinase
P48307	TFPI2_HUMAN	Tissue factor pathway inhibitor 2
Q1CC21	MALK_YERPA	Maltose/maltodextrin import ATP-binding protein Malk
A9SU70	U4976_PHYPA	UPF0497 membrane protein 6

Tabla Proteína

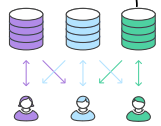
Una base de datos relacional está compuesta de varias tablas relacionadas entre sí



Tablas: Tuplas y Columnas

AccNumber	Identificador	Descripción
CHAR(6) PK	VARCHAR(25) NOT NULL	VARCHAR(4096)
A1WWE5	ACP_HALHL	Acyl carrier protein

- El contenido de cada tabla SQL está compuesto por 0 o más tuplas (filas) de tantos elementos como columnas tenga la tabla. Cada uno de los valores de la tupla se rige por una columna en concreto de la tabla.
- En cada tupla, una columna puede tener asociado a lo sumo un valor.
- Cada columna tiene nombre, y un tipo de datos.
- Cada columna puede participar en una o varias restricciones.
- Las restricciones básicas de una columna son: de contenido nulo, de restricciones de contenido.
- Se puede asignar a una columna una expresión por omisión. Se emplea cuando se guarda una tupla en la que no se haya dado explícitamente un valor a esa columna.

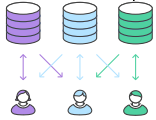
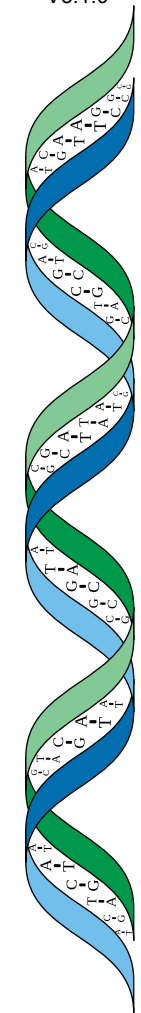
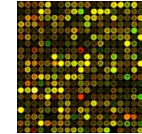


Tablas: Tipos y Valores SQL

(varía de gestor a gestor de base de datos)

- INTEGER 3, -2
- CHAR 's','kp'
- VARCHAR 'qlf'
- BOOLEAN true, false
- TIMESTAMP Fri Nov 21 18:51:39 CET 2014
- DATE 2013-11-29
- TIME 17:25:38
- NUMERIC 0.0315600
- REAL 3,1415
- CLOBs
- BLOBs
- NULL
- etc...

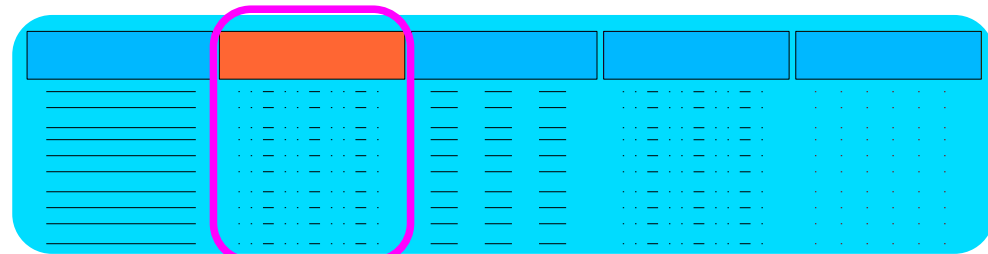
En un lugar de la Mancha de cuyo nombre no quiero acordarme vivía un hidalgo de los de espada y rocín, conocido como



SQL: Creación de tablas

```
CREATE TABLE SWISSTABLE (
  id VARCHAR(10) NOT NULL,
  accnumber VARCHAR(7) NOT NULL,
  secuencia TEXT NOT NULL,
  molweight NUMERIC(8,2),
  description VARCHAR(255),
  PRIMARY KEY (accnumber),
  UNIQUE(id)
);
```

```
CREATE TABLE REL_SWISS_PDB (
  accnumber_r VARCHAR(7) NOT NULL,
  pdbcode VARCHAR(8) NOT NULL,
  FOREIGN KEY TOSWISS (accnumber_r) REFERENCES
    SWISSTABLE (accnumber)
    ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE,
  FOREIGN KEY TOPDB (pdbcode) REFERENCES
    PDB_TABLE (pdb_id)
    ON DELETE RESTRICT ON UPDATE CASCADE
);
```



A diagram of a database table with a light blue background and a grid of cells. The first column is highlighted with a red border, indicating it is the primary key. A pink arrow points from this column to the 'accnumber_r' column in the 'REL_SWISS_PDB' table definition below.



A diagram of a database table with a light green background and a grid of cells. The first column is highlighted with a red border, indicating it is the primary key. A pink arrow points from this column to the 'pdbcode' column in the 'REL_SWISS_PDB' table definition above.

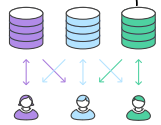
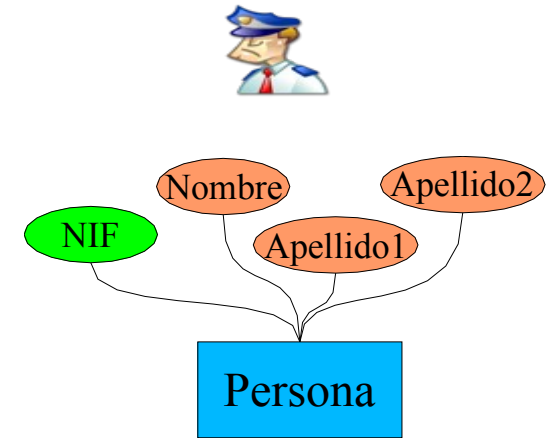


Tabla: Restricciones

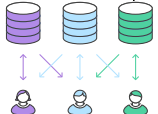
Una restricción es una premisa que siempre se debe cumplir. Por ello, los datos almacenados en una tabla siempre deben cumplir todas las restricciones de dicha tabla.

Existen varios tipos de restricciones

- De columna (explicado anteriormente)
- De clave única
- De clave primaria
- De clave externa
- Otras...



No todos los gestores de bases de datos permiten cambiar las restricciones en tablas ya creadas.



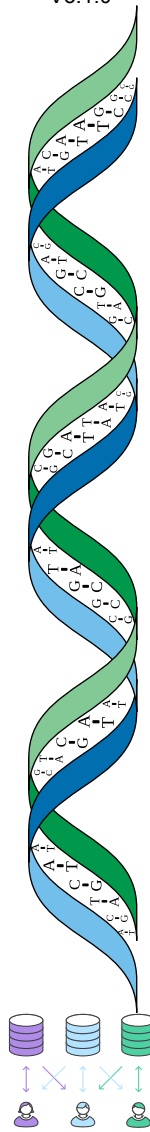
Restricción de Clave Única

- Esta restricción se construye sobre una o más columnas, y obliga a que los valores asociados a esas columnas sean únicos. Por ejemplo:

`(nombre, apellido1, apellido2)`

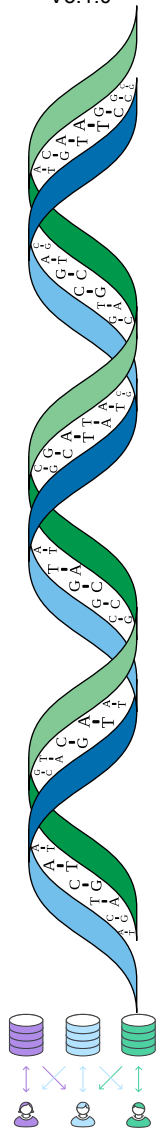
podría definir una clave única, de forma que no pudiese haber dos personas con el mismo nombre y apellidos.

- Una tabla puede tener más de una restricción de clave única. Por ejemplo, una clave única sobre el NIF y otra sobre el número de pasaporte.



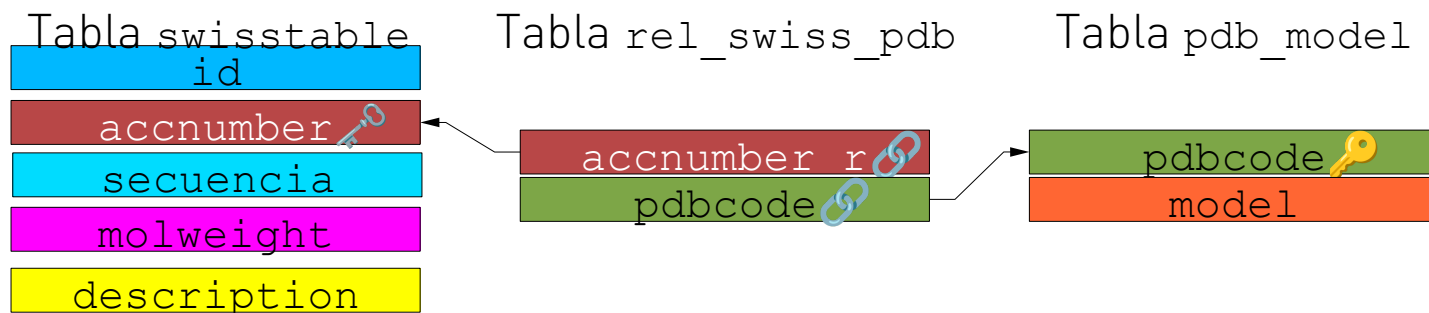
Restricción de Clave Primaria

- Este tipo de restricciones es similar en concepto a las de clave única. Adicionalmente, los valores que toman las columnas de la clave primaria en cada tupla se emplean para identificar dicha tupla de forma lógica.
- Sólo se puede definir una clave primaria por tabla. En caso de existir varios candidatos a clave primaria, lo más conveniente es elegir el más representativo para el contexto de uso.
- Por ejemplo, para un coche, tanto la matrícula como el nº de bastidor se podrían emplear como clave primaria.



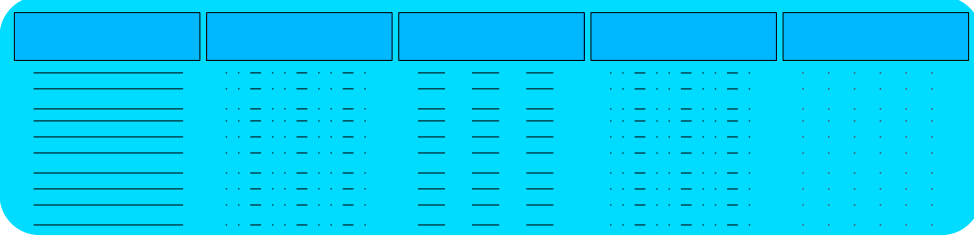
Restricción de Clave Externa

- Las restricciones de clave externa (o de clave foránea) sirven para mantener la coherencia entre los datos almacenados en distintas tablas. Se establecen desde campos de una tabla a los campos de clave primaria de otra.



- Por ejemplo, una base de datos con la tabla `swisstable` y la tabla `pdb_model`, que relacionan sus contenidos a través de la tabla `rel_swiss_pdb`. Para mantener la coherencia, los cambios en el `accnumber` de alguna entrada de `swisstable` o bien estarán prohibidos, o bien provocarán un cambio automático en las entradas de `rel_swiss_pdb` con el mismo `accnumber_r`.

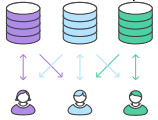
Borrado de tablas. Permisos






```
DROP TABLE REL_SWISS_PDB;
```

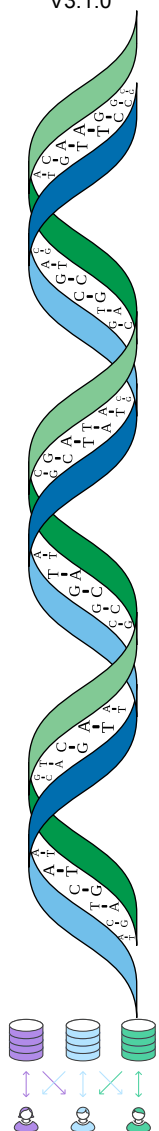
```
GRANT SELECT,INSERT,UPDATE,DELETE  
ON SWISSTABLE TO pepe;
```

```
REVOKE SELECT ON SWISSTABLE TO PUBLIC;
```



Manipulación de datos

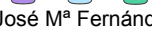
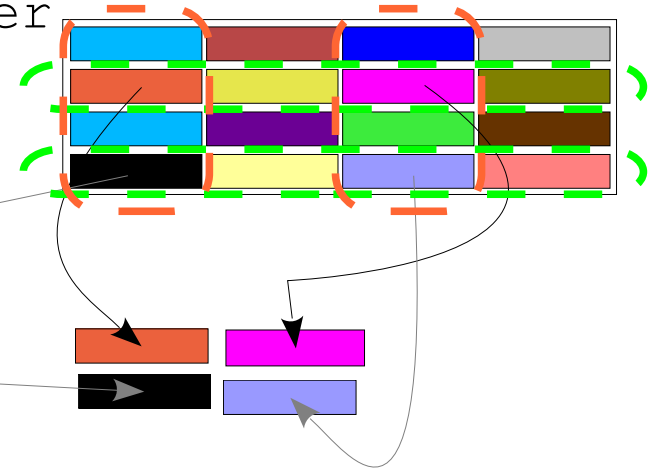
- Una vez definida la estructura de las tablas, podremos insertar, actualizar, borrar y consultar datos en ellas. 
- Las consultas serán las operaciones más realizadas, tanto para recuperar información previamente almacenada, como para calcular estadísticas o extraer conclusiones de los datos almacenados. 
- Un conjunto de operaciones de manipulación de datos se puede realizar en transacción, para garantizar la coherencia de las mismas y de la base de datos.



SQL: Recuperando datos (I)

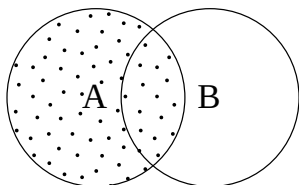
Consulta normal

```
SELECT p.pdbcode, s.id AS "Swissprot ID"  
FROM rel_swiss_pdb p, swisstable s  
WHERE p.accnumber_r = s.accnumber  
AND description LIKE '%3D%';
```

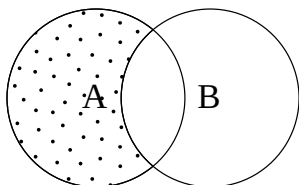


SQL: Recuperando datos (II). Joins

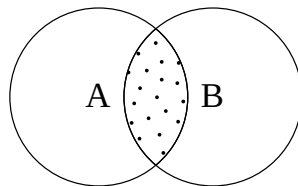
SQL Joins



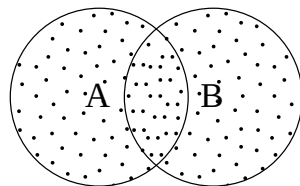
```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
LEFT JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
```



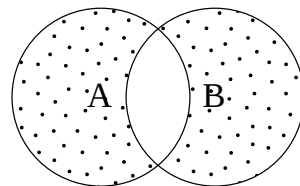
```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
LEFT JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
WHERE B.claveB IS NULL
```



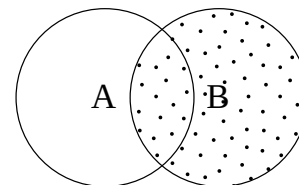
```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
INNER JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
```



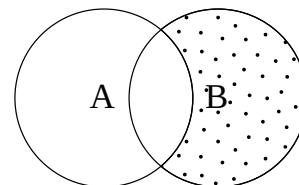
```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
FULL OUTER JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
```



```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
FULL OUTER JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
WHERE A.claveA IS NULL
OR B.claveB IS NULL
```



```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
RIGHT JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
```

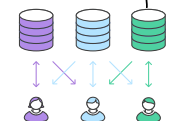


```
SELECT <select_list>
FROM TablaA A
RIGHT JOIN TablaB B
ON A.claveA = B.claveB
WHERE A.claveA IS NULL
```

Los tipos de consulta más comunes son los *inner joins*, donde se correlacionan entradas de varias tablas por la igualdad de los valores de columnas en una y otra tabla para las entradas.

Los *left joins* son muy útiles para intentar saber qué es lo que no se sabe.

(inspirado en https://commons.wikimedia.org/wiki/File:SQL_Joins.svg)



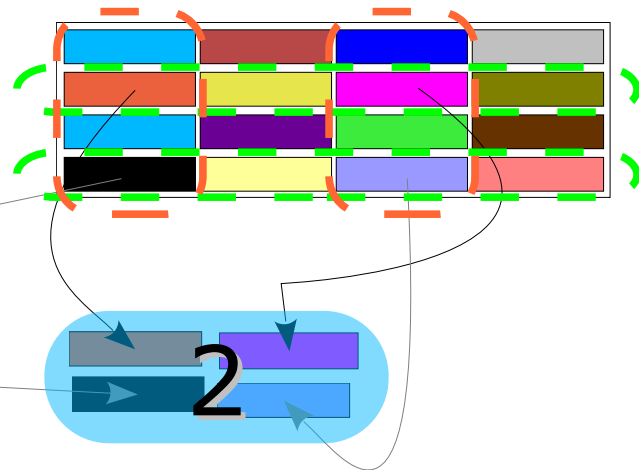
SQL: Recuperando datos (III). Agregaciones

Consulta de agregación simple

```
SELECT COUNT(*)  
FROM SWISSTABLE  
WHERE LENGTH(secuencia) > 100;
```

Consulta agregación con *join*

```
SELECT COUNT(*)  
FROM rel_swiss_pdb p, swisstable s  
WHERE p.accnumber_r = s.accnumber  
AND description LIKE '%3D%';
```



SQL: Recuperando datos (IV)

Consulta de agregación ampliada

```
SELECT s.id, COUNT(p.pdbcode)
FROM rel_swiss_pdb p, swisstable s
WHERE p.accnumber_r = s.accnumber
AND description LIKE '%3D%'
GROUP BY 1;
```

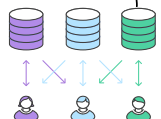
Id	COUNT
Id_A	2
Id_B	1
Id_C	3

Id	Accnumber	Secuencia	Molweight	Description
Id_A	A	QWEF	38	Blah 3D
Id_B	B	ADSFQ	174	3D Bleh
Id_C	C	SGF	23	Bl 3D ih
Id_D	D	WEWH	229	Bloh
Id_E	E	NMEGY	151	Bluh
Id_F	F	PEUHH	79	Jaia 3D 2

Tabla swisstable

Accnumber_r	Pdbcode
A	P
C	Q
E	R
B	S
C	T
C	U
A	V

Tabla rel_swiss_pdb



SQL: Manipulación de datos

Inserción

```
INSERT INTO SWISSTABLE VALUES  
('P98765', NULL, 'LSQSDARESM', 18.15, 'ID_RAT');
```

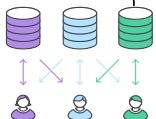
```
INSERT INTO SWISSTABLE (accnumber, id, molweight, secuencia)  
VALUES ('P98765', 'ID_RAT', 18.15, 'LSQSDARESM');
```

Borrado

```
DELETE FROM SWISSTABLE  
WHERE accnumber LIKE 'P98%';
```

Actualización

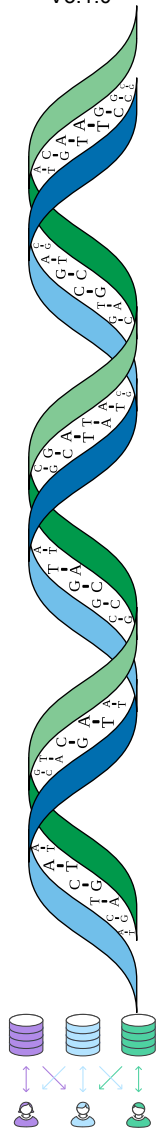
```
UPDATE SWISSTABLE SET  
    molweight = molweight + 1.0  
WHERE description IS NULL;
```



¿Cuál es el mejor sistema gestor?

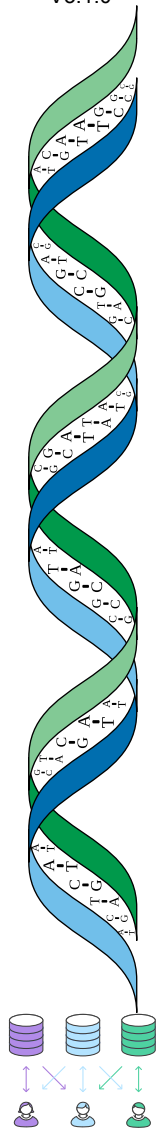
Si buscáis el mejor sistema gestor, la respuesta es otra pregunta:
¿qué es lo que realmente necesitáis hacer?

- En Bioinformática, son muy populares tanto [PostgreSQL](#) como [MariaDB/MySQL](#) (desarrollados en torno al paradigma cliente / servidor). Ello es debido a que pueden ser instalados prácticamente en cualquier plataforma hardware o cloud sin ningún coste adicional (la licencia de uso es gratuita), salvo el esfuerzo de instalarlo.
 - El principal éxito de PostgreSQL: la simplicidad y muchas de las características, potencia y escalabilidad de los gestores de pago de bases de datos.
 - El principal éxito de MySQL/MariaDB: su gran simplicidad y su velocidad de acceso para consultas sencillas.
- [SQLite](#) es un gestor embebido, no depende de un servidor dedicado. Por su rendimiento y bajos requisitos de memoria, se usa cada vez más, de forma general, en todo.
 - No es la implementación más correcta. Distintos niveles de corrección son activables mediante *PRAGMAS*, *STRICT* tables y otras declaraciones.



Interfaces de programación

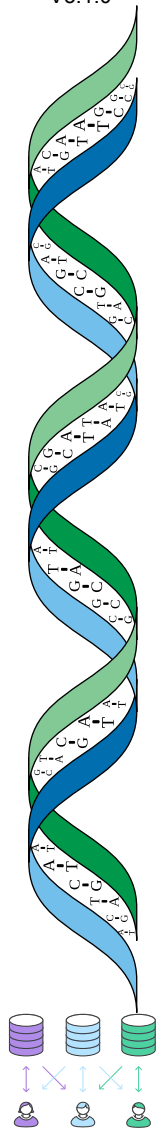
- Toda base de datos suele estar rodeada de una serie de programas que consultan y mantienen los datos que alberga, enfocados al motivo por la que se creó.
- Según el lenguaje de programación en el que se encuentre escrito cada programa, habrá que usar uno u otro interfaz de acceso a la base de datos.
- No todos los interfaces están disponibles para todos los gestores y plataformas.
- Interfaces clásicos son: DBI (R, Perl y Ruby), ODBC, JDBC (Java), ADO, DB-API (python), PDO (php), etc...



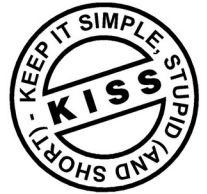
Diseño de una base de datos

¿Arte o Ciencia?

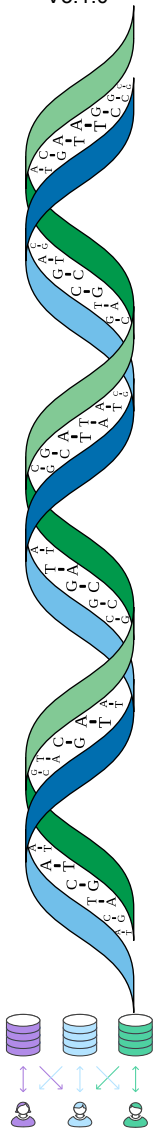
- El diseño de la base de datos influye tanto en qué se puede almacenar y consultar, como en los métodos de consulta.
- Dependiendo del tipo de base de datos, habrá o mucho trabajo manual o multitud de herramientas para realizar el diseño a bajo y alto nivel de una base de datos. Adicionalmente, existen varias metodologías de diseño, que proporcionan las directrices básicas.
- Quienes diseñen la base de datos deben conocer tanto el dominio del problema, como el dominio de uso de la futura base de datos.



Recomendaciones de Diseño

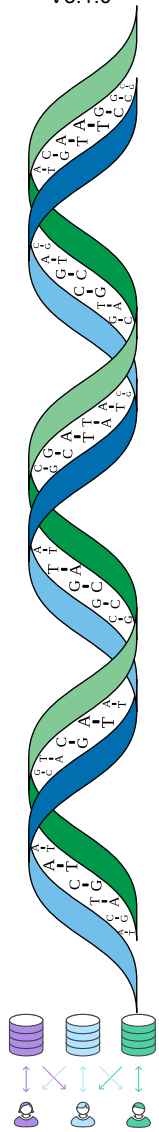


- Confluyente al principio KISS:
 - La base de datos tiene que tener una estructura con la complejidad necesaria: ni más ni menos.
 - La base de datos tiene que ser funcional: servir para lo que se ha diseñado.
- El diseñador debe tomarse su tiempo para sopesar los pros y los contras del diseño que ha realizado (usando un subconjunto de entradas que cubra la mayoría de escenarios, por ejemplo). Es más fácil cambiar la estructura de una base de datos cuando no tiene datos :-)



Pasos a la hora de diseñar una base de datos relacional

- 1) Enumerar los conceptos que se quieren almacenar en la base de datos.
- 2) Clasificar esos conceptos en tablas o atributos de tabla.
- 3) Identificar las tablas que están relacionadas entre sí, la direccionalidad y cardinalidad.
- 4) Asignar cada concepto etiquetado como atributo a las tablas con las que estén relacionados.
- 5) Identificar qué atributos pueden actuar como claves únicas o primaria, y elegir la clave primaria.
- 6) Crear los atributos correspondientes a las claves externas en las tablas que están siendo apuntadas por otras. Esos atributos vienen de copiar los atributos etiquetados como clave primaria.
- 7) Ver si el esquema resultante hace lo que debe hacer. Si no, ir al paso 1.



Referencias

- Prácticas: <https://bbddmasterisciii.github.io/>
- Manual de SQL de SQLite: <https://www.sqlite.org/lang.html>
- Manual de PostgreSQL 16.1:
<https://www.postgresql.org/docs/16/index.html>
- MariaDB “Introduction to relational databases”:
<https://mariadb.com/kb/en/mariadb/introduction-to-relational-databases/>
- “Structured Query Language” wikibook:
https://en.wikibooks.org/wiki/Structured_Query_Language
- Carpentry “Databases and SQL”:
<https://swcarpentry.github.io/sql-novice-survey/>
- “Mastering SQL”, Martin Gruber, Ed. Sybex
- “SQL for Smarties”, Joe Celko, Ed. Morgan Kaufmann

