

Tutorial de PostgreSQL

El equipo de desarrollo de PostgreSQL

Editado por

Thomas Lockhart

Tutorial de PostgreSQL

por El equipo de desarrollo de PostgreSQL

Editado por Thomas Lockhart

PostgreSQL

es marca registrada © 1996-9 por el Postgres Global Development Group.

Tabla de contenidos

Sumario	i
1. Introduction	1
1.1. ¿Qué es Postgres?	1
1.2. Breve historia de Postgres.....	2
1.2.1. El proyecto Postgres de Berkeley	2
1.2.2. Postgres95	3
1.2.3. PostgreSQL.....	4
1.3. Acerca de esta versión	5
1.4. Recursos	6
1.5. Terminología	8
1.6. Notación.....	9
1.7. Y2K Statement (Informe sobre el efecto 2000).....	10
1.8. Copyrights y Marcas Registradas	11
2. SQL	1
2.1. El Modelo de Datos Relacional	2
2.2. Formalidades del Modelo Relacional de Datos	3
2.2.1. Dominios contra Tipos de Datos.....	4
2.3. Operaciones en el Modelo de Datos Relacional	5
2.3.1. Álgebra Relacional.....	6
2.3.2. Cálculo Relacional	9
2.3.3. Cálculo Relacional de Tuplas	10
2.3.4. Álgebra Relacional contra Cálculo Relacional	10
2.4. El Lenguaje SQL.....	11
2.4.1. Select.....	11
2.4.1.1. Select sencillas	12
2.4.1.2. Joins (Cruces).....	14
2.4.1.3. Operadores Agregados	15
2.4.1.4. Agregación por Grupos	16
2.4.1.5. Having.....	18
2.4.1.6. Subconsultas	19
2.4.1.7. Unión, Intersección, Excepción	20

2.4.2. Definición de Datos.....	22
2.4.2.1. Create Table	22
2.4.2.2. Tipos de Datos en SQL	22
2.4.2.3. Create Index	23
2.4.2.4. Create View.....	24
2.4.2.5. Drop Table, Drop Index, Drop View	26
2.4.3. Manipulación de Datos	26
2.4.3.1. Insert Into	27
2.4.3.2. Update	27
2.4.3.3. Delete	28
2.4.4. System Catalogs.....	29
2.4.5. SQL Embebido.....	29
3. Arquitectura	31
3.1. Postgres Conceptos de arquitectura	31
4. Empezando	33
4.1. Configurando el entorno	33
4.2. Ejecución del Monitor Interactivo (psql)	34
4.3. Administrando una Base de datos.....	35
4.3.1. Creación de una base de datos	36
4.3.2. Acceder a una base de datos	36
4.3.3. Eliminando bases de datos	38
5. El Lenguaje de consultas	39
5.1. Monitor interactivo	39
5.2. Conceptos.....	40
5.3. Creación de una nueva clase	40
5.4. Llenando una clase con instancias	41
5.5. Consultar a una clase.....	42
5.6. Redireccionamiento de consultas SELECT	43
5.7. Joins (uniones) entre clases.....	44
5.8. Actualizaciones	45
5.9. Borrados	45
5.10. Uso de funciones de conjunto	46
6. Características Avanzadas de SQL en Postgres	49

6.1. Herencia	49
6.2. Valores No-Atómicos.....	51
6.2.1. Vectores.....	51
6.3. Time Travel (Viaje en el tiempo)	53
6.4. Más características avanzadas.....	55
Bibliografía	56

Tabla de figuras

3-1. Como se establece una conexión	31
---	----

Tabla de ejemplos

2-1. La Base de Datos de Proveedores y Artículos	2
2-3. Una consulta utilizando Álgebra Relacional	9
2-4. Query sencilla con cualificación	12
2-5. Agregates	15
2-6. Agregados	16
2-7. Having	18
2-8. Subselect	19
2-9. Union, Intersect, Except	20
2-10. Creación de una tabla	22
2-11. Create Index	23

Sumario

Postgres, desarrollada originalmente en el Departamento de Ciencias de la Computación de la Universidad de California en Berkeley, fue pionera en muchos de los conceptos de bases de datos relacionales orientadas a objetos que ahora empiezan a estar disponibles en algunas bases de datos comerciales. Ofrece soporte al lenguaje SQL92/SQL3, integridad de transacciones, y extensibilidad de tipos de datos. PostgreSQL es un descendiente de dominio público y código abierto del código original de Berkeley.

Capítulo 1. Introduction

Este documento es el manual de usuario del sistema de mantenimiento de bases de datos PostgreSQL (<http://postgresql.org/>), originariamente desarrollado en la Universidad de California en Berkeley. PostgreSQL está basada en Postgres release 4.2 (<http://s2k-ftp.CS.Berkeley.EDU:8000/postgres/postgres.html>). El proyecto Postgres, liderado por el Profesor Michael Stonebraker, fue esponsorizado por diversos organismos oficiales u oficiosos de los EEUU: la Agencia de Proyectos de Investigación Avanzada de la Defensa de los EEUU (DARPA), la Oficina de Investigación de la Armada (ARO), la Fundación Nacional para la Ciencia (NSF), y ESL, Inc.

1.1. ¿Qué es Postgres?

Los sistemas de mantenimiento de Bases de Datos relacionales tradicionales (DBMS,s) soportan un modelo de datos que consisten en una colección de relaciones con nombre, que contienen atributos de un tipo específico. En los sistemas comerciales actuales, los tipos posibles incluyen numéricos de punto flotante, enteros, cadenas de caracteres, cantidades monetarias y fechas. Está generalmente reconocido que este modelo será inadecuado para las aplicaciones futuras de procesado de datos. El modelo relacional sustituyó modelos previos en parte por su "simplicidad espartana". Sin embargo, como se ha mencionado, esta simplicidad también hace muy difícil la implementación de ciertas aplicaciones. Postgres ofrece una potencia adicional sustancial al incorporar los siguientes cuatro conceptos adicionales básicos en una vía en la que los usuarios pueden extender fácilmente el sistema

- clases
- herencia
- tipos
- funciones

Otras características aportan potencia y flexibilidad adicional:

Restricciones (Constraints)
Disparadores (triggers)
Reglas (rules)
Integridad transaccional

Estas características colocan a Postgres en la categoría de las Bases de Datos identificadas como *objeto-relacionales*. Nótese que éstas son diferentes de las referidas como *orientadas a objetos*, que en general no son bien aprovechables para soportar lenguajes de Bases de Datos relacionales tradicionales. Postgres tiene algunas características que son propias del mundo de las bases de datos orientadas a objetos. De hecho, algunas Bases de Datos comerciales han incorporado recientemente características en las que Postgres fue pionera. .

1.2. Breve historia de Postgres

El Sistema Gestor de Bases de Datos Relacionales Orientadas a Objetos conocido como PostgreSQL (y brevemente llamado Postgres95) está derivado del paquete Postgres escrito en Berkeley. Con cerca de una década de desarrollo tras él, PostgreSQL es el gestor de bases de datos de código abierto más avanzado hoy en día, ofreciendo control de concurrencia multi-versión, soportando casi toda la sintaxis SQL (incluyendo subconsultas, transacciones, y tipos y funciones definidas por el usuario), contando también con un amplio conjunto de enlaces con lenguajes de programación (incluyendo C, C++, Java, perl, tcl y python).

1.2.1. El proyecto Postgres de Berkeley

La implementación del DBMS Postgres comenzó en 1986. Los conceptos iniciales para el sistema fueron presentados en *The Design of Postgres* y la definición del modelo de datos inicial apareció en *The Postgres Data Model*. El diseño del sistema de reglas fue descrito en ese momento en *The Design of the Postgres Rules System*. La lógica y arquitectura del gestor de almacenamiento fueron detalladas en *The Postgres Storage System*.

Postgres ha pasado por varias revisiones importantes desde entonces. El primer sistema de pruebas fue operacional en 1987 y fue mostrado en la Conferencia ACM-SIGMOD de 1988. Lanzamos la Versión 1, descrita en *The Implementation of Postgres*, a unos pocos usuarios externos en Junio de 1989. En respuesta a una crítica del primer sistema de reglas (*A Commentary on the Postgres Rules System*), éste fue rediseñado (*On Rules, Procedures, Caching and Views in Database Systems*) y la Versión 2, que salió en Junio de 1990, lo incorporaba. La Versión 3 apareció en 1991 y añadió una implementación para múltiples gestores de almacenamiento, un ejecutor de consultas mejorado y un sistema de reescritura de reglas nuevo. En su mayor parte, las siguientes versiones hasta el lanzamiento de Postgres95 (ver más abajo) se centraron en mejorar la portabilidad y la fiabilidad.

Postgres forma parte de la implementación de muchas aplicaciones de investigación y producción. Entre ellas: un sistema de análisis de datos financieros, un paquete de monitorización de rendimiento de motores a reacción, una base de datos de seguimiento de asteroides y varios sistemas de información geográfica. También se ha utilizado como una herramienta educativa en varias universidades. Finalmente, Illustra Information Technologies (<http://www.illustra.com/>) (posteriormente absorbida por Informix (<http://www.informix.com/>)) tomó el código y lo comercializó. Postgres llegó a ser el principal gestor de datos para el proyecto científico de computación Sequoia 2000 (http://www.sdsc.edu/0/Parts_Collabs/S2K/s2k_home.html) a finales de 1992.

El tamaño de la comunidad de usuarios externos casi se duplicó durante 1993. Pronto se hizo obvio que el mantenimiento del código y las tareas de soporte estaban ocupando tiempo que debía dedicarse a la investigación. En un esfuerzo por reducir esta carga, el proyecto terminó oficialmente con la Versión 4.2.

1.2.2. Postgres95

En 1994, Andrew Yu (<mailto:ayu@informix.com>) y Jolly Chen (<http://http.cs.berkeley.edu/~jolly/>) añadieron un intérprete de lenguaje SQL a Postgres. Postgres95 fue publicado a continuación en la Web para que encontrara su propio hueco en el mundo como un descendiente de dominio público y código abierto del código original Postgres de Berkeley.

El código de Postgres95 fue adaptado a ANSI C y su tamaño reducido en un 25%. Muchos cambios internos mejoraron el rendimiento y la facilidad de mantenimiento. Postgres95 v1.0.x se ejecutaba en torno a un 30-50% más rápido en el Wisconsin Benchmark comparado con Postgres v4.2. Además de corrección de errores, éstas fueron las principales mejoras:

- El language de consultas Postquel fue reemplazado con SQL (implementado en el servidor). Las subconsultas no fueron soportadas hasta PostgreSQL (ver más abajo), pero podían ser emuladas en Postgres95 con funciones SQL definidas por el usuario. Las funciones agregadas fueron reimplementadas. También se añadió una implementación de la cláusula GROUP BY. La interfaz `libpq` permaneció disponible para programas escritos en C.
- Además del programa de monitorización, se incluyó un nuevo programa (`psql`) para realizar consultas SQL interactivas usando la librería GNU `readline`.
- Una nueva librería de interfaz, `libpgtcl`, soportaba clientes basados en Tcl. Un shell de ejemplo, `pgtclsh`, aportaba nuevas órdenes Tcl para interactuar con el motor Postgres95 desde programas tcl
- Se revisó la interfaz con objetos grandes. Los objetos grandes de Inversion fueron el único mecanismo para almacenar objetos grandes (el sistema de archivos de Inversion fue eliminado).
- Se eliminó también el sistema de reglas a nivel de instancia, si bien las reglas siguieron disponibles como reglas de reescritura.
- Se distribuyó con el código fuente un breve tutorial introduciendo las características comunes de SQL y de Postgres95.
- Se utilizó GNU make (en vez de BSD make) para la compilación. Postgres95 también podía ser compilado con un gcc sin parches (al haberse corregido el problema de alineación de variables de longitud doble).

1.2.3. PostgreSQL

En 1996, se hizo evidente que el nombre “Postgres95” no resistiría el paso del tiempo. Elegimos un nuevo nombre, PostgreSQL, para reflejar la relación entre el Postgres original y las versiones más recientes con capacidades SQL. Al mismo tiempo, hicimos que los números de versión partieran de la 6.0, volviendo a la secuencia seguida originalmente por el proyecto Postgres.

Durante el desarrollo de Postgres95 se hizo hincapié en identificar y entender los problemas en el código del motor de datos. Con PostgreSQL, el énfasis ha pasado a aumentar características y capacidades, aunque el trabajo continúa en todas las áreas.

Las principales mejoras en PostgreSQL incluyen:

- Los bloqueos de tabla han sido sustituidos por el control de concurrencia multi-versión, el cual permite a los accesos de sólo lectura continuar leyendo datos consistentes durante la actualización de registros, y permite copias de seguridad en caliente desde pg_dump mientras la base de datos permanece disponible para consultas.
- Se han implementado importantes características del motor de datos, incluyendo subconsultas, valores por defecto, restricciones a valores en los campos (constraints) y disparadores (triggers).
- Se han añadido funcionalidades en línea con el estándar SQL92, incluyendo claves primarias, identificadores entrecomillados, forzado de tipos cadena literales, conversión de tipos y entrada de enteros binarios y hexadecimales.
- Los tipos internos han sido mejorados, incluyendo nuevos tipos de fecha/hora de rango amplio y soporte para tipos geométricos adicionales.
- La velocidad del código del motor de datos ha sido incrementada aproximadamente en un 20-40%, y su tiempo de arranque ha bajado el 80% desde que la versión 6.0 fue lanzada.

1.3. Acerca de esta versión

PostgreSQL está disponible sin coste. Este manual describe la version 6.5 de PostgreSQL.

Se usará Postgres para referirse a la versión distribuida como PostgreSQL.

Compruebe la Guía del Administrador para ver la lista de plataformas soportadas. En general, Postgres puede portarse a cualquier sistema compatible Unix/Posix con soporte completo a la librería libc.

1.4. Recursos

Este manual está organizado en diferentes partes:

Tutorial

Introduccion para nuevos usuarios. No cubre características avanzadas.

Guia del Usuario

Informacion general para el usuario, incluye comandos y tipos de datos.

Guía del Programador

Información avanzada para programadores de aplicaciones. Incluyendo tipos y extensión de funciones, libreria de interfaces y lo referido al diseño de aplicaciones.

Guia del Administrador

Información sobre instalación y administración. Lista de equipo soportado.

Guia del Desarrollador

Información para desarrolladores de Postgres. Este documento es para aquellas personas que estan contribuyendo al proyecto de Postgres; la información

referida al desarrollo de aplicaciones aparece en la *Guia del Programador*. Actualmente incluido en la *Guia del Programador*.

Manual de Referencia

Información detallada sobre los comandos. Actualmente incluido en la *Guia del Usuario*.

Ademas de éste manual, hay otros recursos que le servirán de ayuda para la instalacion y el uso de Postgres:

man pages

Las páginas de manual(man pages) contienen mas información sobre los comandos.

FAQs(Preguntas Frecuentes)

La sección de Preguntas Frecuentes(FAQ) contiene respuestas a preguntas generales y otros asuntos que tienen que ver con la plataforma en que se desarrolle.

LEAME(READMEs)

Los archivos llamados LEAME(README) estan disponibles para algunas contribuciones.

Web Site

El sitio web de Postgres (postgresql.org) contiene información que algunas distribuciones no incluyen. Hay un catálogo llamado mhonarc que contiene el histórico de las listas de correo electrónico. Aquí podrá encontrar bastante información.

Listas de Correo

La lista de correo pgsq-general (mailto:pgsql-general@postgresql.org) (archive (<http://www.PostgreSQL.ORG/mhonarc/pgsql-general/>)) es un buen lugar para contestar sus preguntas.

Usted!

Postgres es un producto de código abierto . Como tal, depende de la comunidad de usuarios para su soporte. A medida que empiece a usar Postgres, empezará a depender de otros para que le ayuden, ya sea por medio de documentación o en las listas de correo. Considere contribuir lo que aprenda. Si aprende o descubre algo que no esté documentado, escríbalo y contribuya. Si añade nuevas características al código, hágalas saber.

Aun aquellos con poca o ninguna experiencia pueden proporcionar correcciones y cambios menores a la documentación, lo que es una buena forma de empezar. El `pgsql-docs` (<mailto:pgsql-docs@postgresql.org>) (archivo (<http://www.PostgreSQL.ORG/mhonarc/pgsql-docs/>)) de la lista de correos es un buen lugar para comenzar sus pesquisas.

1.5. Terminología

En la documentación siguiente, *sitio* (o *site*) se puede interpretar como la máquina en la que está instalada Postgres. Dado que es posible instalar más de un conjunto de bases de datos Postgres en una misma máquina, este término denota, de forma más precisa, cualquier conjunto concreto de programas binarios y bases de datos de Postgres instalados.

El *superusuario* de Postgres es el usuario llamado *postgres* que es dueño de los ficheros de la bases de datos y binarios de Postgres. Como superusuario de la base de datos, no le es aplicable ninguno de los mecanismos de protección y puede acceder a cualquiera de los datos de forma arbitraria. Además, al superusuario de Postgres se le permite ejecutar programas de soporte que generalmente no están disponibles para todos los usuarios. Tenga en cuenta que el superusuario de Postgres *no* es el mismo que el superusuario de Unix (que es conocido como *root*). El superusuario debería tener un identificador de usuario (*UID*) distinto de cero por razones de seguridad.

El *administrador de la base de datos* (*database administrator*) o DBA, es la persona

responsable de instalar Postgres con mecanismos para hacer cumplir una política de seguridad para un site. El DBA puede añadir nuevos usuarios por el método descrito más adelante y mantener un conjunto de bases de datos plantilla para usar `concreatedb`.

El `postmaster` es el proceso que actúa como una puerta de control (`clearing-house`) para las peticiones al sistema Postgres. Las aplicaciones frontend se conectan al `postmaster`, que mantiene registros de los errores del sistema y de la comunicación entre los procesos backend. El `postmaster` puede aceptar varios argumentos desde la línea de órdenes para poner a punto su comportamiento. Sin embargo, el proporcionar argumentos es necesario sólo si se intenta trabajar con varios sitios o con uno que no se ejecuta a la manera por defecto.

El backend de Postgres (el programa ejecutable `postgres real`) lo puede ejecutar el superusuario directamente desde el intérprete de órdenes de usuario de Postgres (con el nombre de la base de datos como un argumento). Sin embargo, hacer esto elimina el `buffer pool` compartido y bloquea la tabla asociada con un `postmaster/site`, por ello esto no está recomendado en un sitio multiusuario.

1.6. Notación

“...” o `/usr/local/pgsql/` delante de un nombre de fichero se usa para representar el camino (path) al directorio home del superusuario de Postgres.

En la sinopsis, los corchetes (“[” y “]”) indican una expresión o palabra clave opcional. Cualquier cosa entre llaves (“{” y “}”) y que contenga barras verticales (“|”) indica que debe elegir una de las opciones que separan las barras verticales.

En los ejemplos, los paréntesis (“(” y “)”) se usan para agrupar expresiones booleanas. “|” es el operador booleano OR.

Los ejemplos mostrarán órdenes ejecutadas desde varias cuentas y programas. Las órdenes ejecutadas desde la cuenta del root estarán precedidas por “>”. Las órdenes ejecutadas desde la cuenta del superusuario de Postgres estarán precedidas por “%”, mientras que las órdenes ejecutadas desde la cuenta de un usuario sin privilegios estarán precedidas por “\$”. Las órdenes de SQL estarán precedidas por “=>” o no

estarán precedidas por ningún prompt, dependiendo del contexto.

Nota: En el momento de escribir (Postgres v6.5) la notación de las órdenes flagging (o flojos) no es universalmente estable o congruente en todo el conjunto de la documentación. Por favor, envíe los problemas a la Lista de Correo de la Documentación (o Documentation Mailing List) (<mailto:docs@postgresql.org>).

1.7. Y2K Statement (Informe sobre el efecto 2000)

Autor: Escrito por Thomas Lockhart (<mailto:lockhart@alumni.caltech.edu>) el 22-10-1998.

El Equipo de Desarrollo Global (o Global Development Team) de PostgreSQL proporciona el árbol de código de software de Postgres como un servicio público, sin garantía y sin responsabilidad por su comportamiento o rendimiento. Sin embargo, en el momento de la escritura:

- El autor de este texto, voluntario en el equipo de soporte de Postgres desde Noviembre de 1996, no tiene constancia de ningún problema en el código de Postgres relacionado con los cambios de fecha en torno al 1 de Enero de 2000 (Y2K).
- El autor de este informe no tiene constancia de la existencia de informes sobre el problema del efecto 2000 no cubiertos en las pruebas de regresión, o en otro campo de uso, sobre versiones de Postgres recientes o de la versión actual. Podríamos haber esperado oír algo sobre problemas si existiesen, dada la base que hay instalada y dada la participación activa de los usuarios en las listas de correo de soporte.

- Por lo que el autor sabe, las suposiciones que Postgres hace sobre las fechas que se escriben usando dos números para el año están documentadas en la Guía del Usuario (<http://www.postgresql.org/docs/user/datatype.htm>) en el capítulo de los tipos de datos. Para años escritos con dos números, la transición significativa es 1970, no el año 2000; ej. “70-01-01” se interpreta como “1970-01-01”, mientras que “69-01-01” se interpreta como “2069-01-01”.
- Los problemas relativos al efecto 2000 en el SO (sistema operativo) sobre el que esté instalado Postgres relacionados con la obtención de "la fecha actual" se pueden propagar y llegar a parecer problemas sobre el efecto 2000 producidos por Postgres.

Diríjase a The Gnu Project (<http://www.gnu.org/software/year2000.html>) y a The Perl Institute (<http://language.perl.com/news/y2k.html>) para leer una discusión más profunda sobre el asunto del efecto 2000, particularmente en lo que tiene que ver con el open source o código abierto, código por el que no hay que pagar.

1.8. Copyrights y Marcas Registradas

La traducción de los textos de copyright se presenta aquí únicamente a modo de aclaración y no ha sido aprobada por sus autores originales. Los únicos textos de copyright, garantías, derechos y demás legalismos que tienen validez son los originales en inglés o una traducción aprobada por los autores y/o sus representantes legales. .

PostgreSQL tiene Copyright © 1996-2000 por PostgreSQL Inc. y se distribuye bajo los términos de la licencia de Berkeley.

Postgres95 tiene Copyright © 1994-5 por los Regentes de la Universidad de California. Se autoriza el uso, copia, modificación y distribución de este software y su documentación para cualquier propósito, sin ningún pago, y sin un acuerdo por escrito, siempre que se mantengan el copyright del párrafo anterior, este párrafo y los dos párrafos siguientes en todas las copias.

En ningún caso la Universidad de California se hará responsable de daños, causados a cualquier persona o entidad, sean estos directos, indirectos, especiales, accidentales o consiguientes, incluyendo lucro cesante que resulten del uso de este software y su

documentación, incluso si la Universidad ha sido notificada de la posibilidad de tales daños.

La Universidad de California rehusa específicamente ofrecer cualquier garantía, incluyendo, pero no limitada únicamente a, la garantía implícita de comerciabilidad y capacidad para cumplir un determinado propósito. El software que se distribuye aquí se entrega "tal y cual", y la Universidad de California no tiene ninguna obligación de mantenimiento, apoyo, actualización, mejoramiento o modificación.

Unix es una marca registrada de X/Open, Ltd. Sun4, SPARC, SunOS y Solaris son marcas registradas de Sun Microsystems, Inc. DEC, DECstation, Alpha AXP y ULTRIX son marcas registradas de Digital Equipment Corp. PA-RISC y HP-UX son marcas registradas de Hewlett-Packard Co. OSF/1 es marca registrada de Open Software Foundation.

Capítulo 2. SQL

Este capítulo apareció originariamente como parte de la tesis doctoral de Stefan Simkovics. (*Simkovics, 1998*).

SQL se ha convertido en el lenguaje de consulta relacional más popular. El nombre “SQL” es una abreviatura de *Structured Query Language* (Lenguaje de consulta estructurado). En 1974 Donald Chamberlain y otros definieron el lenguaje SEQUEL (*Structured English Query Language*) en IBM Research. Este lenguaje fue implementado inicialmente en un prototipo de IBM llamado SEQUEL-XRM en 1974-75. En 1976-77 se definió una revisión de SEQUEL llamada SEQUEL/2 y el nombre se cambió a SQL.

IBM desarrolló un nuevo prototipo llamado System R en 1977. System R implementó un amplio subconjunto de SEQUEL/2 (now SQL) y un número de cambios que se le hicieron a (now SQL) durante el proyecto. System R se instaló en un número de puestos de usuario, tanto internos en IBM como en algunos clientes seleccionados. Gracias al éxito y aceptación de System R en los mismos, IBM inició el desarrollo de productos comerciales que implementaban el lenguaje SQL basado en la tecnología System R.

Durante los años siguientes, IBM y bastantes otros vendedores anunciaron productos SQL tales como SQL/DS (IBM), DB2 (IBM), ORACLE (Oracle Corp.), DG/SQL (Data General Corp.), y SYBASE (Sybase Inc.).

SQL es también un estándar oficial hoy. En 1982, la American National Standards Institute (ANSI) encargó a su Comité de Bases de Datos X3H2 el desarrollo de una propuesta de lenguaje relacional estándar. Esta propuesta fue ratificada en 1986 y consistía básicamente en el dialecto de IBM de SQL. En 1987, este estándar ANSI fue también aceptado por la Organización Internacional de Estandarización (ISO). Esta versión estándar original de SQL recibió informalmente el nombre de "SQL/86". En 1989, el estándar original fue extendido, y recibió el nuevo nombre, también informal, de "SQL/89". También en 1989 se desarrolló un estándar relacionado llamado *Database Language Embedded SQL* (ESQL).

Los comités ISO y ANSI han estado trabajando durante muchos años en la definición de una versión muy ampliada del estándar original, llamado informalmente *SQL2* o *SQL/92*. Esta versión se convirtió en un estándar ratificado durante 1992: *International Standard ISO/IEC 9075:1992, Database Language SQL*. *SQL/92* es la versión a la que normalmente la gente se refiere cuando habla de «SQL estándar». Se da una descripción detallada de *SQL/92* en *Date and Darwen, 1997*. En el momento de escribir este documento, se está desarrollando un nuevo estándar denominado informalmente como *SQL3*. Se plantea hacer de SQL un lenguaje de alcance completo (e Turing-complete language), es decir, serán posibles todas las consultas computables, (por ejemplo consultas recursivas). Esta es una tarea muy compleja y por ello no se debe esperar la finalización del nuevo estándar antes de 1999.

2.1. El Modelo de Datos Relacional

Como mencionamos antes, SQL es un lenguaje relacional. Esto quiere decir que se basa en el *modelo de datos relacional* publicado inicialmente por E.F.Codd en 1970. Daremos una descripción formal del modelo de datos relacional más tarde (en *Formalidades del Modelo Relacional de Datos*), pero primero queremos dar una mirada desde un punto de vista más intuitivo.

Una *base de datos relacional* es una base de datos que se percibe por los usuarios como una *colección de tablas* (y nada más que tablas). Una tabla consiste en filas y columnas, en las que cada fila representa un registro, y cada columna representa un atributo del registro contenido en la tabla. *La Base de Datos de Proveedores y Artículos* muestra un ejemplo de base de datos consistente en tres tablas.

- SUPPLIER es una tabla que recoge el número (SNO), el nombre (SNAME) y la ciudad (CITY) de un proveedor.
- PART es una tabla que almacena el número (PNO) el nombre (PNAME) y el precio (PRICE) de un artículo.
- SELLS almacena información sobre qué artículo (PNO) es vendido por qué proveedor (SNO). Esto sirve en un sentido para conectar las dos tablas entre ellas.

Ejemplo 2-1. La Base de Datos de Proveedores y Artículos

SUPPLIER	SNO	SNAME	CITY	SELLS	SNO	PNO
	1	Smith	London		1	1
	2	Jones	Paris		1	2
	3	Adams	Vienna		2	4
	4	Blake	Rome		3	1
					3	3
					4	2
					4	3
PART	PNO	PNAME	PRICE	4	4	
	1	Tornillos	10			
	2	Tuercas	8			
	3	Cerrojos	15			
	4	Levas	25			

Las tablas PART y SUPPLIER se pueden ver como *entidades* y SELLS se puede ver como una *relación* entre un artículo particular y un proveedor particular.

Como veremos más tarde, SQL opera en las tablas tal como han sido definidas, pero antes de ello estudiaremos la teoría del modelo relacional.

2.2. Formalidades del Modelo Relacional de Datos

El concepto matemático que subyace bajo el modelo relacional es la *relación* de la teoría de conjuntos, la cual es un subconjunto del producto cartesiano de una lista de dominios. Esta relación de la teoría de conjuntos proporciona al modelo su nombre (no confundir con la relación del *Modelo Entidad-Relación*). Formalmente, un dominio es simplemente un conjunto de valores. Por ejemplo, el conjunto de los enteros es un

dominio. También son ejemplos de dominios las cadenas de caracteres de longitud 20 y los números reales.

El *producto cartesiano* de los dominios D_1, D_2, \dots, D_k , escritos $D_1 \times D_2 \times \dots \times D_k$ es el conjunto de las k-tuplas v_1, v_2, \dots, v_k , tales que $v_1 \in D_1, v_2 \in D_2, \dots, v_k \in D_k$.

Por ejemplo, cuando tenemos $k=2, D_1=\{0, 1\}$ y $D_2=\{a, b, c\}$ entonces $D_1 \times D_2$ es $\{(0, a), (0, b), (0, c), (1, a), (1, b), (1, c)\}$.

Una Relación es cualquier subconjunto del producto cartesiano de uno o más dominios: $R \subseteq D_1 \times D_2 \times \dots \times D_k$.

Por ejemplo, $\{(0, a), (0, b), (1, a)\}$ es una relación; De hecho es un subconjunto de $D_1 \times D_2$ mencionado antes.

Los miembros de una relación se llaman tuplas. Cada relación de algún producto cartesiano $D_1 \times D_2 \times \dots \times D_k$ se dice que tiene nivel k y de este modo es un subconjunto de k-tuplas.

Una relación se puede ver como una tabla (como ya dijimos, recuerde *La Base de Datos de Proveedores y Artículos* donde cada tupla se representa como una fila y cada columna corresponde a un componente de la tupla. Dando nombres (llamados atributos) a las columnas, nos acercamos a la definición de un *esquema relacional*.

Un *esquema relacional* R es un conjunto finito de atributos A_1, A_2, \dots, A_k . Hay un dominio D_i , para cada atributo $A_i, 1 \leq i \leq k$, de donde se toman los valores de los atributos. Entonces escribimos es esquema relacional como $R(A_1, A_2, \dots, A_k)$.

Nota: Un *esquema relacional* es sólo un juego de plantillas mientras que una *relación* es un ejemplo de un *esquema relacional*. La relación consiste en las tuplas (y pueden ser vistas como una tabla); no así el esquema relacional.

2.2.1. Dominios contra Tipos de Datos

Ya hemos hablado de *dominios* en la sección anterior. Recalcar que el dominio es,

formalmente, un conjunto de valores (por ejemplo el conjunto de los enteros o el de los números reales). En términos de sistemas de base de datos, hemos hablado de *tipos de datos* más que de dominios. Cuando hemos definido una tabla, hemos tomado una decisión sobre qué atributos incluir. Adicionalmente, hemos decidido qué juego de datos deberá ser almacenado en valores de los atributos. Por ejemplo, los valores de SNAME de la tabla SUPPLIER serán cadenas de caracteres, mientras que SNO almacenará enteros. Definimos esto asignando un tipo de datos a cada atributo. El tipo de SNAME será VARCHAR(20) (este es el tipo SQL para cadenas de caracteres de longitud ≤ 20), el tipo de SNO será INTEGER. Con la asignación de tipos de datos, también habremos seleccionado un dominio para un atributo. El dominio de SNAME es el conjunto de todas las cadenas de caracteres de longitud ≤ 20 , mientras el dominio de SNO es el conjunto de todos los números enteros.

2.3. Operaciones en el Modelo de Datos Relacional

En la sección previa (*Formalidades del Modelo Relacional de Datos*) definimos la noción matemática del modelo relacional. Ahora conocemos como los datos pueden almacenarse utilizando un modelo de datos relacional, pero no conocemos qué podemos hacer con todas estas tablas para recuperar algo desde esa base de datos todavía. Por ejemplo, alguien podría preguntar por los nombre de todos los proveedores que vendan el artículo 'tornillo'. Hay dos formas diferentes de notaciones para expresar las operaciones entre relaciones.

- El *Álgebra Relacional* es una notación algebraica, en la cual las consultas se expresan aplicando operadores especializados a las relaciones.
- El *Cálculo Relacional* es una notación lógica, donde las consultas se expresan formulando algunas restricciones lógicas que las tuplas de la respuesta deban satisfacer.

2.3.1. Álgebra Relacional

El *Álgebra Relacional* fue introducida por E.F.Codd en 1972. Consiste en un conjunto de operaciones con las relaciones.

- **SELECT (σ):** extrae *tuplas* a partir de una relación que satisfagan una restricción dada. Sea R una tabla que contiene un atributo A . $\sigma_{A=a}(R) = \{t \in R \mid t(A) = a\}$ donde t denota una tupla de R y $t(A)$ denota el valor del atributo A de la tupla t .
- **PROJECT (π):** extrae *atributos* (columnas) específicos de una relación. Sea R una relación que contiene un atributo X . $\pi_X(R) = \{t(X) \mid t \in R\}$, donde $t(X)$ denota el valor del atributo X de la tupla t .
- **PRODUCT (\times):** construye el producto cartesiano de dos relaciones. Sea R una tabla de rango (arity) k_1 y sea S una tabla con rango (arity) k_2 . $R \times S$ es el conjunto de las $k_1 + k_2$ -tuplas cuyos primeros k_1 componentes forman una tupla en R y cuyos últimos k_2 componentes forman una tupla en S .
- **UNION (\cup):** supone la unión de la teoría de conjuntos de dos tablas. Dadas las tablas R y S (y ambas deben ser del mismo rango), la unión $R \cup S$ es el conjunto de las tuplas que están en R o en las dos.
- **INTERSECT (\cap):** Construye la intersección de la teoría de conjuntos de dos tablas. Dadas las tablas R y S , $R \cap S$ es el conjunto de las tuplas que están en R y en S . De nuevo requiere que R y S tengan el mismo rango.
- **DIFFERENCE ($-$ or \setminus):** supone el conjunto diferencia de dos tablas. Sean R y S de nuevo dos tablas con el mismo rango. $R - S$ Es el conjunto de las tuplas que están en R pero no en S .
- **JOIN (\Join):** conecta dos tablas por sus atributos comunes. Sea R una tabla con los atributos A, B y C y sea S una tabla con los atributos C, D y E . Hay un atributo común para ambas relaciones, el atributo C . $R \Join S = \pi_{R.A, R.B, R.C, S.D, S.E}(\sigma_{R.C=S.C}(R \times S))$. ¿Qué estamos haciendo aquí? Primero calculamos el producto cartesiano $R \times S$. Entonces

seleccionamos las tuplas cuyos valores para el atributo común C sea igual ($\sigma_{R.C=S.C}$). Ahora tenemos una tabla que contiene el atributo C dos veces y lo corregimos eliminando la columna duplicada.

Ejemplo 2-2. Una Inner Join (Una Join Interna)

Veamos las tablas que se han producido evaluando los pasos necesarios para una join. Sean las siguientes tablas dadas:

R	A	B	C	S	C	D	E
	1	2	3		3	a	b
	4	5	6		6	c	d
	7	8	9				

Primero calculamos el producto cartesiano $R \times S$ y tendremos:

R x S	A	B	R.C	S.C	D	E
	1	2	3	3	a	b
	1	2	3	6	c	d
	4	5	6	3	a	b
	4	5	6	6	c	d
	7	8	9	3	a	b
	7	8	9	6	c	d

Tras la selección $\sigma_{R.C=S.C}(R \times S)$ tendremos:

A	B	R.C	S.C	D	E
1	2	3	3	a	b
4	5	6	6	c	d

Para eliminar las columnas duplicadas S.C realizamos la siguiente operación:

$\pi_{R,A,R,B,R,C,S,D,S,E}(\sigma_{R,C=S,C}(R \times S))$ y obtenemos:

A	B	C	D	E
1	2	3	a	b
4	5	6	c	d

- **DIVIDE (\div):** Sea R una tabla con los atributos A, B, C, y D y sea S una tabla con los atributos C y D. Definimos la división como: $R \div S = \{t \mid \forall t_s \in S \exists t_r \in R \text{ tal que } t_r(A,B)=t \wedge t_r(C,D)=t_s\}$ donde $t_r(x,y)$ denota una tupla de la tabla R que consiste sólo en los componentes x y y. Nótese que la tupla t consiste sólo en los componentes A y B de la relación R.

Dadas las siguientes tablas

R	A	B	C	D	S	C	D
	a	b	c	d		c	d
	a	b	e	f		e	f
	b	c	e	f			
	e	d	c	d			
	e	d	e	f			
	a	b	d	e			

$R \div S$ se deriva como

A	B
a	b
e	d

Para una descripción y definición más detallada del Álgebra Relacional diríjase a [Ullman, 1988] o [Date, 1994].

Ejemplo 2-3. Una consulta utilizando Álgebra Relacional

Recalcar que hemos formulado todos estos operadores relacionales como capaces de recuperar datos de la base de datos. Volvamos a nuestro ejemplo de la sección previa (*Operaciones en el Modelo de Datos Relacional*) donde alguien quería conocer los nombres de todos los proveedores que venden el artículo `Tornillos`. Esta pregunta se responde utilizando el álgebra relacional con la siguiente operación:

$$\pi_{\text{SUPPLIER.SNAME}} (\sigma_{\text{PART.PNAME}='Tornillos'} (\text{SUPPLIER} \bowtie \text{SELLS} \bowtie \text{PART}))$$

Llamamos a estas operaciones una consulta. Si evaluamos la consulta anterior contra las tablas de nuestro ejemplo (*La Base de Datos de Proveedores y Artículos*) obtendremos el siguiente ejemplo:

```

SNAME
-----
Smith
Adams
    
```

2.3.2. Cálculo Relacional

El Cálculo Relacional se basa en la *lógica de primer orden*. Hay dos variantes del cálculo relacional:

- El *Cálculo Relacional de Dominios* (DRC), donde las variables esperan componentes (atributos) de las tuplas.

- El *Cálculo Relacional de Tuplas* The *Tuple Relational Calculus* (TRC), donde las variables esperan tuplas.

Expondremos sólo el cálculo relacional de tuplas porque es el único utilizado por la mayoría de lenguajes relacionales. Para una discusión detallada de DRC (y también de TRC) vea [Date, 1994] o [Ullman, 1988].

2.3.3. Cálculo Relacional de Tuplas

Las consultas utilizadas en TRC tienen el siguiente formato: $x(A) \mid F(x)$ donde x es una variable de tipo tupla, A es un conjunto de atributos y F es una fórmula. La relación resultante consiste en todas las tuplas $t \in A$ que satisfagan $F(t)$.

Si queremos responder la pregunta del ejemplo *Una consulta utilizando Álgebra Relacional* utilizando TRC formularemos la siguiente consulta:

$$\{x(\text{SNAME}) \mid x \in \text{SUPPLIER} \wedge \neg \text{number} \\ \exists y \in \text{SELLS} \exists z \in \text{PART} (y(\text{SNO})=x(\text{SNO}) \wedge \neg \text{number} \\ z(\text{PNO})=y(\text{PNO}) \wedge \neg \text{number} \\ z(\text{PNAME})='Tornillos')\} \neg \text{number}$$

Evaluando la consulta contra las tablas de *La Base de Datos de Proveedores y Artículos* encontramos otra vez el mismo resultado de *Una consulta utilizando Álgebra Relacional*.

2.3.4. Álgebra Relacional contra Cálculo Relacional

El álgebra relacional y el cálculo relacional tienen el mismo *poder de expresión*; es decir, todas las consultas que se pueden formular utilizando álgebra relacional pueden también formularse utilizando el cálculo relacional, y viceversa. Esto fue probado por

E. F. Codd en 1972. Este profesor se basó en un algoritmo (“algoritmo de reducción de Codd”) mediante el cual una expresión arbitraria del cálculo relacional se puede reducir a la expresión semánticamente equivalente del álgebra relacional. Para una discusión más detallada sobre este punto, diríjase a [Date, 1994] y [Ullman, 1988].

Se dice a veces que los lenguajes basados en el cálculo relacional son de "más alto nivel" o "más declarativos" que los basados en el álgebra relacional porque el álgebra especifica (parcialmente) el orden de las operaciones, mientras el cálculo lo traslada a un compilador o interprete que determina el orden de evaluación más eficiente.

2.4. El Lenguaje SQL

Como en el caso de los más modernos lenguajes relacionales, SQL está basado en el cálculo relacional de tuplas. Como resultado, toda consulta formulada utilizando el cálculo relacional de tuplas (o su equivalente, el álgebra relacional) se puede formular también utilizando SQL. Hay, sin embargo, capacidades que van más allá del cálculo o del álgebra relacional. Aquí tenemos una lista de algunas características proporcionadas por SQL que no forman parte del álgebra y del cálculo relacionales:

- Comandos para inserción, borrado o modificación de datos.
- Capacidades aritméticas: En SQL es posible incluir operaciones aritméticas así como comparaciones, por ejemplo $A < B + 3$. Nótese que ni $+$ ni otros operadores aritméticos aparecían en el álgebra relacional ni en cálculo relacional.
- Asignación y comandos de impresión: es posible imprimir una relación construida por una consulta y asignar una relación calculada a un nombre de relación.
- Funciones agregadas: Operaciones tales como *promedio* (*average*), *suma* (*sum*), *máximo* (*max*), etc. se pueden aplicar a las columnas de una relación para obtener una cantidad única.

2.4.1. Select

El comando más usado en SQL es la instrucción SELECT, que se utiliza para recuperar datos. La sintaxis es:

```
SELECT [ALL|DISTINCT]
       { * | expr_1 [AS c_alias_1] [, ...
         [, expr_k [AS c_alias_k]]}
FROM table_name_1 [t_alias_1]
   [, ... [, table_name_n [t_alias_n]]]
[WHERE condition]
[GROUP BY name_of_attr_i
   [, ... [, name_of_attr_j]] [HAVING condition]]
[ {UNION [ALL] | INTERSECT | EXCEPT} SELECT ... ]
[ORDER BY name_of_attr_i [ASC|DESC]
   [, ... [, name_of_attr_j [ASC|DESC]]]];
```

Ilustraremos ahora la compleja sintaxis de la instrucción SELECT con varios ejemplos. Las tablas utilizadas para los ejemplos se definen en: *La Base de Datos de Proveedores y Artículos*.

2.4.1.1. Select sencillas

Aquí tenemos algunos ejemplos sencillos utilizando la instrucción SELECT:

Ejemplo 2-4. Query sencilla con cualificación

Para recuperar todas las tuplas de la tabla PART donde el atributo PRICE es mayor que 10, formularemos la siguiente consulta:

```
SELECT * FROM PART
       WHERE PRICE > 10;
```

y obtenemos la siguiente tabla:

PNO	PNAME	PRICE
-----	-------	-------

3	Cerrojos	15
4	Levas	25

Utilizando "*" en la instrucción SELECT solicitaremos todos los atributos de la tabla. Si queremos recuperar sólo los atributos PNAME y PRICE de la tabla PART utilizaremos la instrucción:

```
SELECT PNAME, PRICE
FROM PART
WHERE PRICE > 10;
```

En este caso el resultado es:

PNAME	PRICE
Cerrojos	15
Levas	25

Nótese que la SELECT SQL corresponde a la "proyección" en álgebra relacional, no a la "selección" (vea *Álgebra Relacional* para más detalles).

Las cualificaciones en la clausula WHERE pueden también conectarse lógicamente utilizando las palabras claves OR, AND, y NOT:

```
SELECT PNAME, PRICE
FROM PART
WHERE PNAME = 'Cerrojos' AND
      (PRICE = 0 OR PRICE < 15);
```

dará como resultado:

PNAME	PRICE
Cerrojos	15

Las operaciones aritméticas se pueden utilizar en la lista de objetivos y en la clausula WHERE. Por ejemplo, si queremos conocer cuanto cuestan si tomamos dos piezas de un artículo, podríamos utilizar la siguiente consulta:

```
SELECT PNAME, PRICE * 2 AS DOUBLE
FROM PART
WHERE PRICE * 2 < 50;
```

y obtenemos:

PNAME		DOUBLE
Tornillos		20
Tuercas		16
Cerrojos		30

Nótese que la palabra DOBLE tras la palabra clave AS es el nuevo título de la segunda columna. Esta técnica puede utilizarse para cada elemento de la lista objetivo para asignar un nuevo título a la columna resultante. Este nuevo título recibe el calificativo de "un alias". El alias no puede utilizarse en todo el resto de la consulta.

2.4.1.2. Joins (Cruces)

El siguiente ejemplo muestra como las *joins (cruces)* se realizan en SQL.

Para cruzar tres tablas SUPPLIER, PART y SELLS a través de sus atributos comunes, formularemos la siguiente instrucción:

```
SELECT S.SNAME, P.PNAME
FROM SUPPLIER S, PART P, SELLS SE
WHERE S.SNO = SE.SNO AND
      P.PNO = SE.PNO;
```

y obtendremos la siguiente tabla como resultado:

SNAME		PNAME
Smith		Tornillos
Smith		Tuercas
Jones		Levas
Adams		Tornillos
Adams		Cerrojos
Blake		Tuercas

```
Blake | Cerrojos
Blake | Levas
```

En la cláusula FROM hemos introducido un alias al nombre para cada relación porque hay atributos con nombre común (SNO y PNO) en las relaciones. Ahora podemos distinguir entre los atributos con nombre común simplificando la adicción de un prefijo al nombre del atributo con el nombre del alias seguido de un punto. La join se calcula de la misma forma, tal como se muestra en *Una Inner Join (Una Join Interna)*. Primero el producto cartesiano: SUPPLIER × PART × SELLS Ahora seleccionamos únicamente aquellas tuplas que satisfagan las condiciones dadas en la cláusula WHERE (es decir, los atributos con nombre común deben ser iguales). Finalmente eliminamos las columnas repetidas (S.SNAME, P.PNAME).

2.4.1.3. Operadores Agregados

SQL proporciona operadores agregados (como son AVG, COUNT, SUM, MIN, MAX) que toman el nombre de un atributo como argumento. El valor del operador agregado se calcula sobre todos los valores de la columna especificada en la tabla completa. Si se especifican grupos en la consulta, el cálculo se hace sólo sobre los valores de cada grupo (vean la siguiente sección).

Ejemplo 2-5. Aggregates

Si queremos conocer el coste promedio de todos los artículos de la tabla PART, utilizaremos la siguiente consulta:

```
SELECT AVG(PRICE) AS AVG_PRICE
FROM PART;
```

El resultado es:

```
AVG_PRICE
-----
14.5
```

Si queremos conocer cuantos artículos se recogen en la tabla PART, utilizaremos la instrucción:

```
SELECT COUNT(PNO)
FROM PART;
```

y obtendremos:

```
      COUNT
-----
         4
```

2.4.1.4. Agregación por Grupos

SQL nos permite particionar las tuplas de una tabla en grupos. En estas condiciones, los operadores agregados descritos antes pueden aplicarse a los grupos (es decir, el valor del operador agregado no se calculan sobre todos los valores de la columna especificada, sino sobre todos los valores de un grupo. El operador agregado se calcula individualmente para cada grupo).

El particionamiento de las tuplas en grupos se hace utilizando las palabras clave **GROUP BY** seguidas de una lista de atributos que definen los grupos. Si tenemos **GROUP BY A₁, ..., A_k** habremos particionado la relación en grupos, de tal modo que dos tuplas son del mismo grupo si y sólo si tienen el mismo valor en sus atributos A₁, ..., A_k.

Ejemplo 2-6. Agregados

Si queremos conocer cuántos artículos han sido vendidos por cada proveedor formularemos la consulta:

```
SELECT S.SNO, S.SNAME, COUNT(SE.PNO)
FROM SUPPLIER S, SELLS SE
WHERE S.SNO = SE.SNO
GROUP BY S.SNO, S.SNAME;
```

y obtendremos:

SNO	SNAME	COUNT
1	Smith	2
2	Jones	1
3	Adams	2
4	Blake	3

Demos ahora una mirada a lo que está ocurriendo aquí. Primero, la join de las tablas SUPPLIER y SELLS:

S.SNO	S.SNAME	SE.PNO
1	Smith	1
1	Smith	2
2	Jones	4
3	Adams	1
3	Adams	3
4	Blake	2
4	Blake	3
4	Blake	4

Ahora particionamos las tuplas en grupos reuniendo todas las tuplas que tiene el mismo atributo en S.SNO y S.SNAME:

S.SNO	S.SNAME	SE.PNO
1	Smith	1
		2
2	Jones	4
3	Adams	1
		3
4	Blake	2
		3
		4

En nuestro ejemplo, obtenemos cuatro grupos y ahora podemos aplicar el operador agregado COUNT para cada grupo, obteniendo el resultado total de la consulta dada anteriormente.

Nótese que para el resultado de una consulta utilizando GROUP BY y operadores agregados para dar sentido a los atributos agrupados, debemos primero obtener la lista objetivo. Los demás atributos que no aparecen en la cláusula GROUP BY se seleccionarán utilizando una función agregada. Por otro lado, no se pueden utilizar funciones agregadas en atributos que aparecen en la cláusula GROUP BY.

2.4.1.5. Having

La cláusula HAVING trabaja de forma muy parecida a la cláusula WHERE, y se utiliza para considerar sólo aquellos grupos que satisfagan la cualificación dada en la misma. Las expresiones permitidas en la cláusula HAVING deben involucrar funciones agregadas. Cada expresión que utilice sólo atributos planos deberá recogerse en la cláusula WHERE. Por otro lado, toda expresión que involucre funciones agregadas debe aparecer en la cláusula HAVING.

Ejemplo 2-7. Having

Si queremos solamente los proveedores que venden más de un artículo, utilizaremos la consulta:

```
SELECT S.SNO, S.SNAME, COUNT(SE.PNO)
FROM SUPPLIER S, SELLS SE
WHERE S.SNO = SE.SNO
GROUP BY S.SNO, S.SNAME
HAVING COUNT(SE.PNO) > 1;
```

y obtendremos:

```
SNO | SNAME | COUNT
----+-----+-----
```

1		Smith		2
3		Adams		2
4		Blake		3

2.4.1.6. Subconsultas

En las clausulas WHERE y HAVING se permite el uso de subconsultas (subselects) en cualquier lugar donde se espere un valor. En este caso, el valor debe derivar de la evaluación previa de la subconsulta. El uso de subconsultas amplía el poder expresivo de SQL.

Ejemplo 2-8. Subselect

Si queremos conocer los artículos que tienen mayor precio que el artículo llamado 'Tornillos', utilizaremos la consulta:

```
SELECT *
FROM PART
WHERE PRICE > (SELECT PRICE FROM PART
               WHERE PNAME='Tornillos');
```

El resultado será:

PNO		PNAME		PRICE
3		Cerrojos		15
4		Levas		25

Cuando revisamos la consulta anterior, podemos ver la palabra clave SELECT dos veces. La primera al principio de la consulta - a la que nos referiremos como la SELECT externa - y la segunda en la clausula WHERE, donde empieza una consulta anidada - nos referiremos a ella como la SELECT interna. Para cada tupla de la SELECT externa, la SELECT interna deberá ser evaluada. Tras cada evaluación,

conoceremos el precio de la tupla llamada 'Tornillos', y podremos chequear si el precio de la tupla actual es mayor.

Si queremos conocer todos los proveedores que no venden ningún artículo (por ejemplo, para poderlos eliminar de la base de datos), utilizaremos:

```
SELECT *
FROM SUPPLIER S
WHERE NOT EXISTS
      (SELECT * FROM SELLS SE
       WHERE SE.SNO = S.SNO);
```

En nuestro ejemplo, obtendremos un resultado vacío, porque cada proveedor vende al menos un artículo. Nótese que utilizamos S.SNO de la SELECT externa en la cláusula WHERE de la SELECT interna. Como hemos descrito antes, la subconsulta se evalúa para cada tupla de la consulta externa, es decir, el valor de S.SNO se toma siempre de la tupla actual de la SELECT externa.

2.4.1.7. Unión, Intersección, Excepción

Estas operaciones calculan la unión, la intersección y la diferencia de la teoría de conjuntos de las tuplas derivadas de dos subconsultas.

Ejemplo 2-9. Union, Intersect, Except

La siguiente consulta es un ejemplo de UNION:

```
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNAME = 'Jones'
UNION
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNAME = 'Adams';
```

Dará el resultado:

SNO	SNAME	CITY
2	Jones	Paris
3	Adams	Vienna

Aquí tenemos un ejemplo para INTERSECT:

```
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNO > 1
INTERSECT
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNO > 2;
```

que dará como resultado:

SNO	SNAME	CITY
2	Jones	Paris

La única tupla devuelta por ambas partes de la consulta es la única que tiene \$SNO=2\$.

Finalmente, un ejemplo de EXCEPT:

```
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNO > 1
EXCEPT
SELECT S.SNO, S.SNAME, S.CITY
FROM SUPPLIER S
WHERE S.SNO > 3;
```

que dará como resultado:

SNO	SNAME	CITY
2	Jones	Paris
3	Adams	Vienna

2.4.2. Definición de Datos

El lenguaje SQL incluye un conjunto de comandos para definición de datos.

2.4.2.1. Create Table

El comando fundamental para definir datos es el que crea una nueva relación (una nueva tabla). La sintaxis del comando CREATE TABLE es:

```
CREATE TABLE table_name
      (name_of_attr_1 type_of_attr_1
       [, name_of_attr_2 type_of_attr_2
        [, ...]]);
```

Ejemplo 2-10. Creación de una tabla

Para crear las tablas definidas en *La Base de Datos de Proveedores y Artículos* se utilizaron las siguientes instrucciones de SQL:

```
CREATE TABLE SUPPLIER
      (SNO    INTEGER,
       SNAME  VARCHAR(20),
       CITY   VARCHAR(20));

CREATE TABLE PART
      (PNO    INTEGER,
       PNAME  VARCHAR(20),
       PRICE  DECIMAL(4, 2));

CREATE TABLE SELLS
      (SNO    INTEGER,
       PNO    INTEGER);
```

2.4.2.2. Tipos de Datos en SQL

A continuación sigue una lista de algunos tipos de datos soportados por SQL:

- INTEGER: entero binario con signo de palabra completa (31 bits de precisión).
- SMALLINT: entero binario con signo de media palabra (15 bits de precisión).
- DECIMAL ($p[,q]$): número decimal con signo de p dígitos de precisión, asumiendo q a la derecha para el punto decimal. ($15 \geq p \geq q, q \geq 0$). Si q se omite, se asume que vale 0.
- FLOAT: numérico con signo de doble palabra y coma flotante.
- CHAR(n): cadena de caracteres de longitud fija, de longitud n .
- VARCHAR(n): cadena de caracteres de longitud variable, de longitud máxima n .

2.4.2.3. Create Index

Se utilizan los índices para acelerar el acceso a una relación. Si una relación R tiene un índice en el atributo A podremos recuperar todas la tuplas t que tienen $t(A) = a$ en un tiempo aproximadamente proporcional al número de tales tuplas t más que en un tiempo proporcional al tamaño de R .

Para crear un índice en SQL se utiliza el comando CREATE INDEX. La sintaxis es:

```
CREATE INDEX index_name
ON table_name ( name_of_attribute );
```

Ejemplo 2-11. Create Index

Para crear un índice llamado I sobre el atributo SNAME de la relación SUPPLIER, utilizaremos la siguiente instrucción:

```
CREATE INDEX I
ON SUPPLIER (SNAME);
```

El índice creado se mantiene automáticamente. es decir, cada vez que una nueva tupla se inserte en la relación SUPPLIER, se adaptará el índice I. Nótese que el único cambio que un usuario puede percibir cuando se crea un índice es un incremento en la velocidad.

2.4.2.4. Create View

Se puede ver una vista como una *tabla virtual*, es decir, una tabla que no existe *físicamente* en la base de datos, pero aparece al usuario como si existiese. Por contra, cuando hablamos de una *tabla base*, hay realmente un equivalente almacenado para cada fila en la tabla en algún sitio del almacenamiento físico.

Las vistas no tienen datos almacenados propios, distinguibles y físicamente almacenados. En su lugar, el sistema almacena la definición de la vista (es decir, las reglas para acceder a las tablas base físicamente almacenadas para materializar la vista) en algún lugar de los catálogos del sistema (vea *System Catalogs*). Para una discusión de las diferentes técnicas para implementar vistas, refiérase a *SIM98*.

En SQL se utiliza el comando **CREATE VIEW** para definir una vista. La sintaxis es:

```
CREATE VIEW view_name
AS select_stmt
```

donde *select_stmt* es una instrucción select válida, como se definió en *Select*. Nótese que *select_stmt* no se ejecuta cuando se crea la vista. Simplemente se almacena en los *catálogos del sistema* y se ejecuta cada vez que se realiza una consulta contra la vista.

Sea la siguiente definición de una vista (utilizamos de nuevo las tablas de *La Base de Datos de Proveedores y Artículos*):

```
CREATE VIEW London_Suppliers
AS SELECT S.SNAME, P.PNAME
FROM SUPPLIER S, PART P, SELLS SE
WHERE S.SNO = SE.SNO AND
      P.PNO = SE.PNO AND
      S.CITY = 'London' ;
```

Ahora podemos utilizar esta *relación virtual* *London_Suppliers* como si se tratase de otra tabla base:

```
SELECT *
FROM London_Suppliers
WHERE P.PNAME = 'Tornillos' ;
```

Lo cual nos devolverá la siguiente tabla:

SNAME	PNAME
Smith	Tornillos

Para calcular este resultado, el sistema de base de datos ha realizado previamente un acceso *oculto* a las tablas de la base SUPPLIER, SELLS y PART. Hace esto ejecutando la consulta dada en la definición de la vista contra aquellas tablas base. Tras eso, las

cualificaciones adicionales (dadas en la consulta contra la vista) se podrán aplicar para obtener la tabla resultante.

2.4.2.5. Drop Table, Drop Index, Drop View

Se utiliza el comando DROP TABLE para eliminar una tabla (incluyendo todas las tuplas almacenadas en ella):

```
DROP TABLE table_name;
```

Para eliminar la tabla SUPPLIER, utilizaremos la instrucción:

```
DROP TABLE SUPPLIER;
```

Se utiliza el comando DROP INDEX para eliminar un índice:

```
DROP INDEX index_name;
```

Finalmente, eliminaremos una vista dada utilizando el comando DROP VIEW:

```
DROP VIEW view_name;
```

2.4.3. Manipulación de Datos

2.4.3.1. Insert Into

Una vez que se crea una tabla (vea *Create Table*), puede ser llenada con tuplas mediante el comando **INSERT INTO**. La sintaxis es:

```
INSERT INTO table_name (name_of_attr_1
                        [, name_of_attr_2 [, ...]])
VALUES (val_attr_1
       [, val_attr_2 [, ...]]);
```

Para insertar la primera tupla en la relación SUPPLIER (de *La Base de Datos de Proveedores y Artículos*) utilizamos la siguiente instrucción:

```
INSERT INTO SUPPLIER (SNO, SNAME, CITY)
VALUES (1, 'Smith', 'London');
```

Para insertar la primera tupla en la relación SELLS, utilizamos:

```
INSERT INTO SELLS (SNO, PNO)
VALUES (1, 1);
```

2.4.3.2. Update

Para cambiar uno o más valores de atributos de tuplas en una relación, se utiliza el comando UPDATE. La sintaxis es:

```
UPDATE table_name
SET name_of_attr_1 = value_1
    [, ... [, name_of_attr_k = value_k]]
WHERE condition;
```

Para cambiar el valor del atributo PRICE en el artículo 'Tornillos' de la relación PART, utilizamos:

```
UPDATE PART
SET PRICE = 15
WHERE PNAME = 'Tornillos';
```

El nuevo valor del atributo PRICE de la tupla cuyo nombre es 'Tornillos' es ahora 15.

2.4.3.3. Delete

Para borrar una tupla de una tabla particular, utilizamos el comando DELETE FROM. La sintaxis es:

```
DELETE FROM table_name
WHERE condition;
```

Para borrar el proveedor llamado 'Smith' de la tabla SUPPLIER, utilizamos la siguiente instrucción:

```
DELETE FROM SUPPLIER  
WHERE SNAME = 'Smith';
```

2.4.4. System Catalogs

En todo sistema de base de datos SQL se emplean *catálogos de sistema* para mantener el control de qué tablas, vistas, índices, etc están definidas en la base de datos. Estos catálogos del sistema se pueden investigar como si de cualquier otra relación normal se tratase. Por ejemplo, hay un catálogo utilizado para la definición de vistas. Este catálogo almacena la consulta de la definición de la vista. Siempre que se hace una consulta contra la vista, el sistema toma primero la *consulta de definición de la vista* del catálogo y materializa la vista antes de proceder con la consulta del usuario (vea *SIM98* para obtener una descripción más detallada). Diríjase a *DATE* para obtener más información sobre los catálogos del sistema.

2.4.5. SQL Embebido

En esta sección revisaremos como se puede embeber SQL en un lenguaje de host (p.e. C). Hay dos razones principales por las que podríamos querer utilizar SQL desde un lenguaje de host:

- Hay consultas que no se pueden formular utilizando SQL puro (por ejemplo, las consultas recursivas). Para ser capaz de realizar esas consultas necesitamos un lenguaje de host de mayor poder expresivo que SQL.
- Simplemente queremos acceder a una base de datos desde una aplicación que está escrita en el lenguaje del host (p.e. un sistema de reserva de billetes con una interface

gráfica escrita en C, y la información sobre los billetes está almacenada en una base de datos que puede accederse utilizando SQL embebido).

Un programa que utiliza SQL embebido en un lenguaje de host consiste en instrucciones del lenguaje del host e instrucciones de *SQL embebido* (ESQL). Cada instrucción de ESQL empieza con las palabras claves **EXEC SQL**. Las instrucciones ESQL se transforman en instrucciones del lenguaje del host mediante un *precompilador* (que habitualmente inserta llamadas a rutinas de librerías que ejecutan los variados comandos de SQL).

Cuando vemos los ejemplos de *Select* observamos que el resultado de las consultas es algo muy próximo a un conjunto de tuplas. La mayoría de los lenguajes de host no están diseñados para operar con conjuntos, de modo que necesitamos un mecanismo para acceder a cada tupla única del conjunto de tuplas devueltas por una instrucción SELECT. Este mecanismo puede ser proporcionado declarando un *cursor*. Tras ello, podemos utilizar el comando FETCH para recuperar una tupla y apuntar el cursor hacia la siguiente tupla.

Para una discusión más detallada sobre el SQL embebido, diríjase a [*Date and Darwen, 1997*], [*Date, 1994*], o [*Ullman, 1988*].

Capítulo 3. Arquitectura

3.1. Postgres Conceptos de arquitectura

Antes de comenzar, debería comprender las bases de la arquitectura del sistema Postgres . Entendiendo como las partes de Postgres interactúan le hará el siguiente capítulo mucho más sencillo. En la jerga de bases de datos, Postgres usa un modelo cliente/servidor conocido como "proceso por usuario". Una sesión Postgres consiste en los siguientes procesos cooperativos de Unix (programas):

- Un proceso demonio supervisor (postmaster),
- la aplicación sobre la que trabaja el usuario (frontend) (e.g., el programapsql), y
- uno o más servidores de bases de datos en segundo plano (el mismo proceso postgres).

Un único postmaster controla una colección de bases de datos dadas en un único host. Debido a esto una colección de bases de datos se suele llamar una instalación o un sitio. Las aplicaciones de frontend que quieren acceder a una determinada base de datos dentro de una instalación hacen llamadas a la librería La librería envía peticiones de usuario a través de la red al postmaster (*Como se establece una conexión*), el cual en respuesta inicia un nuevo proceso en el servidor (backend)

Figura 3-1. Como se establece una conexión

y conecta el proceso de frontend al nuevo servidor. A partir de este punto, el proceso de frontend y el servidor en backend se comunican sin la intervención del postmaster.

Aunque, el postmaster siempre se está ejecutando, esperando peticiones, tanto los procesos de frontend como los de backend vienen y se van.

La librería `libpq` permite a un único proceso en frontend realizar múltiples conexiones a procesos en backend. Aunque, la aplicación frontend todavía es un proceso en un único thread. Conexiones multithread entre el frontend y el backend no están soportadas de momento en `libpq`. Una implicación de esta arquitectura es que el postmaster y el proceso backend siempre se ejecutan en la misma máquina (el servidor de base de datos), mientras que la aplicación en frontend puede ejecutarse desde cualquier sitio. Debe tener esto en mente, porque los archivos que pueden ser accedidos en la máquina del cliente pueden no ser accesibles (o sólo pueden ser accedidos usando un nombre de archivo diferente) en la máquina del servidor de base de datos.

Tenga en cuenta que los servicios postmaster y postgres se ejecutan con el identificador de usuario del "superusuario" Postgres. Note que el superusuario Postgres no necesita ser un usuario especial (ej. un usuario llamado "postgres"). De todas formas, el superusuario Postgres definitivamente no tiene que ser el superusuario de Unix ("root")! En cualquier caso, todos los archivos relacionados con la base de datos deben pertenecer a este superusuario Postgres. Postgres.

Capítulo 4. Empezando

¿Cómo empezar a trabajar con Postgres?

Algunos de los pasos necesarios para usar Postgres pueden ser realizados por cualquier usuario, y algunos los deberá realizar el administrador de la base de datos. Este administrador es la persona que instaló el software, creó los directorios de las bases de datos e inició el proceso postmaster. Esta persona no tiene que ser el superusuario Unix (“root”) o el administrador del sistema. Una persona puede instalar y usar Postgres sin tener una cuenta especial o privilegiada

Si está instalando Postgres, consulte las instrucciones de instalación en la Guía de Administración y regrese a esta guía cuando haya concluido la instalación.

Mientras lee este manual, cualquier ejemplo que vea que comience con el carácter “%” son órdenes que se escribirán en el la línea de órdenes de Unix. Los ejemplos que comienzan con el caracter “*” son órdenes en el lenguaje de consulta Postgres, Postgres SQL.

4.1. Configurando el entorno

Esta sección expone la manera de configurar el entorno, para las aplicaciones.

Asumimos que Postgres ha sido instalado e iniciado correctamente; consulte la Guía del Administrador y las notas de instalación si desea instalar Postgres.

Postgres es una aplicación cliente/servidor. Como usuario, únicamente necesita acceso a la parte cliente (un ejemplo de una aplicación cliente es el monitor interactivo psql) Por simplicidad, asumiremos que Postgres ha sido instalado en el directorio `/usr/local/pgsql`. Por lo tanto, donde vea el directorio `/usr/local/pgsql`, deberá sustituirlo por el nombre del directorio donde Postgres esté instalado realmente. Todos los programas de Postgres se instalan (en este caso) en el directorio `/usr/local/pgsql/bin`. Por lo tanto, deberá añadir este directorio a la de su shell

ruta de órdenes. Si usa una variante del C shell de Berkeley, tal como tcsh o csh, deberá añadir

```
% set path = ( /usr/local/pgsql/bin path )
```

en el archivo `.login` de su directorio personal. Si usa una variante del Bourne shell, tal como sh, ksh o bash entonces deberá añadir

```
% PATH=/usr/local/pgsql/bin:$PATH  
% export PATH
```

en el archivo `.profile` de su directorio personal. Desde ahora, asumiremos que ha añadido el directorio bin de Postgres a su path. Además, haremos referencia frecuentemente a “configurar una variable de shell” o “configurar una variable de entorno” a lo largo de este documento. Si no entiende completamente el último párrafo al respecto de la modificación de su path, antes de continuar debería consultar los manuales de Unix que describen el shell que utiliza.

Si el administrador del sistema no tiene la configuración en el modo por defecto, tendrá que realizar trabajo extra. Por ejemplo, si la máquina servidor de bases de datos es una máquina remota, necesitará configurar la variable de entorno PGHOST con el nombre de la máquina servidor de bases de datos. También deberá especificar la variable de entorno PGPORT. Si trata de iniciar un programa de aplicación y éste notifica que no puede conectarse al postmaster, deberá consultar al administrador para asegurarse de que su entorno está configurado adecuadamente.

4.2. Ejecución del Monitor Interactivo (psql)

Asumiendo que su administrador haya ejecutado adecuadamente el proceso postmaster y le haya autorizado a utilizar la base de datos, puede comenzar a ejecutar aplicaciones como usuario. Como mencionamos previamente, debería añadir

`/usr/local/pgsql/bin` al “path” de búsqueda de su intérprete de órdenes. En la mayoría de los casos, es lo único que tendrá que hacer en términos de preparación.

Desde Postgres v6.3, se soportan dos tipos diferentes de conexión. El administrador puede haber elegido permitir conexiones por red TCP/IP, o restringir los accesos a la base de datos a través de conexiones locales (en la misma máquina). Esta elección puede ser significativa si encuentra problemas a la hora de conectar a la base de datos.

Si obtiene los siguientes mensajes de error de una orden Postgres (tal como psql o createdb):

```
% psql template1
Connection to database 'postgres' failed.
connectDB() failed: Is the postmaster running and accepting connections
  at 'UNIX Socket' on port '5432'?
```

o

```
% psql -h localhost template1
Connection to database 'postgres' failed.
connectDB() failed: Is the postmaster running and accepting TCP/IP
  (with -i) connections at 'localhost' on port '5432'?
```

normalmente es debido a que (1) el postmaster no está en funcionamiento, o (2) está intentando conectar al servidor equivocado. Si obtiene el siguiente mensaje de error:

```
FATAL 1:Feb 17 23:19:55:process userid (2360) != database owner (268)
```

Significa que el administrador ejecutó el postmaster mediante el usuario equivocado. Dígale que lo reinicie utilizando el superusuario de Postgres.

4.3. Administrando una Base de datos

Ahora que Postgres está ejecutándose podemos crear alguna base de datos para experimentar con ella. Aquí describimos las órdenes básicas para administrar una base de datos

La mayoría de las aplicaciones Postgres asumen que el nombre de la base de datos, si no se especifica, es el mismo que el de su cuenta en el sistema.

Si el administrador de bases de datos ha configurado su cuenta sin privilegios de creación de bases de datos, entonces deberán decirle el nombre de sus bases de datos. Si este es el caso, entonces puede omitir la lectura de esta sección sobre creación y destrucción de bases de datos.

4.3.1. Creación de una base de datos

Digamos que quiere crear una base de datos llamada mydb. Puede hacerlo con la siguiente orden:

```
% createdb mydb
```

Si no cuenta con los privilegios requeridos para crear bases de datos, verá lo siguiente:

```
% createdb mydb
NOTICE: user "su nombre de usuario" is not allowed to create/destroy database
createdb: database creation failed on mydb.
```

Postgres le permite crear cualquier número de bases de datos en un sistema dado y automáticamente será el administrador de la base de datos que creó. Los nombres de las bases de datos deben comenzar por un carácter alfabético y están limitados a una longitud de 32 caracteres. No todos los usuarios están autorizados para ser administrador de una base de datos. Si Postgres le niega la creación de bases de datos, seguramente es debido a que el administrador del sistema ha de otorgarle permisos para hacerlo. En ese caso, consulte al administrador del sistema.

4.3.2. Acceder a una base de datos

Una vez que ha construido una base de datos, puede acceder a ella:

- Ejecutando los programas de monitorización de Postgres (por ejemplo psql) los cuales le permiten introducir, editar y ejecutar órdenes SQL interactivamente
- Escribiendo un programa en C usando la librería de subrutinas LIBPQ, la cual le permite enviar órdenes SQL desde C y obtener mensajes de respuesta en su programa. Esta interfaz es discutida más adelante en la *Guía de Programadores de PostgreSQL*

Puede que desee ejecutar psql, para probar los ejemplos en este manual. Lo puede activar para la base de datos mydb escribiendo la orden:

```
% psql mydb
```

Se le dará la bienvenida con el siguiente mensaje:

```
Welcome to the POSTGRESQL interactive sql monitor:
Please read the file COPYRIGHT for copyright terms of POSTGRESQL

type \? for help on slash commands
type \q to quit
type \g or terminate with semicolon to execute query
You are currently connected to the database: templatel

mydb=>
```

Este prompt indica que el monitor está listo y puede escribir sus consultas SQL dentro de un espacio de trabajo mantenido por el monitor. El programa psql responde a los códigos de escape que empiezan por el carácter “\”. Por ejemplo, puede obtener la ayuda acerca de la sintaxis de varias órdenes SQL Postgres escribiendo:

```
mydb=> \h
```


Una vez que haya terminado de introducir consultas, puede pasar el contenido del espacio de trabajo al servidor Postgres escribiendo:

```
mydb=> \g
```

Esto le dice al servidor que procese la consulta. Si termina su consulta con un punto y coma, la “\g” no es necesaria. psql procesará automáticamente las consultas terminadas con punto y coma. Para leer consultas desde un archivo, digamos myFile, en lugar de introducirlas interactivamente, escriba:

```
mydb=> \i nombreDelFichero
```

Para salir de psql y regresar a Unix escriba:

```
mydb=> \q
```

y psql terminará y volverá a la línea de órdenes. (Para conocer más códigos de escape, escriba \h en el prompt del monitor). Se pueden utilizar espacios en blanco (por ejemplo espacios, tabulador y el carácter de nueva línea) en las consultas SQL. Las líneas simples comentadas comienzan por “–”. Lo que haya después de los guiones hasta el final de línea será ignorado. Los comentarios múltiples y los que ocupan más de una línea se señalan con “/* ... */”

4.3.3. Eliminando bases de datos

Si es el administrador de la base de datos mydb, puede eliminarla utilizando la siguiente orden Unix:

```
% dropdb mydb
```

Esta acción elimina físicamente todos los archivos Unix asociados a la base de datos y no pueden recuperarse, así que deberá hacerse con precaución.

Capítulo 5. El Lenguaje de consultas

El lenguaje de consultas de Postgres Postgres es una variante del estándar SQL3 Tiene muchas extensiones, tales como tipos de sistema extensibles, herencia, reglas de producción y funciones. Estas son características tomadas del lenguaje de consultas original de Postgres (PostQuel). Ésta sección proporciona un primer vistazo de cómo usar Postgres SQL para realizar operaciones sencillas. La intención de este manual es simplemente la de proporcionarle una idea de nuestra versión de SQL y no es de ningún modo un completo tutorial acerca de SQL. Se han escrito numerosos libros sobre SQL, incluyendo [MELT93] and [DATE97]. Tenga en cuenta que algunas características del lenguaje son extensiones del estándar ANSI.

5.1. Monitor interactivo

En los ejemplos que siguen, asumimos que ha creado la base de datos mydb como se describe en la subsección anterior y que ha arrancado psql. Los ejemplos que aparecen en este manual también se pueden encontrar en `/usr/local/pgsql/src/tutorial/`. Consulte el fichero `README` en ese directorio para saber cómo usarlos. Para empezar con el tutorial haga lo siguiente:

```
% cd /usr/local/pgsql/src/tutorial
% psql -s mydb
Welcome to the POSTGRESQL interactive sql monitor:
  Please read the file COPYRIGHT for copyright terms of POSTGRESQL

  type \? for help on slash commands
  type \q to quit
  type \g or terminate with semicolon to execute query
You are currently connected to the database: postgres

mydb=> \i basics.sql
```

El comando `\i` lee en las consultas desde los ficheros especificados. La opción `-s` le pone en modo single step, que hace una pausa antes de enviar la consulta al servidor. Las consultas de esta sección están en el fichero `basics.sql`.

`psql` tiene varios comandos `\d` para mostrar información de sistema. Consulte éstos comandos para ver más detalles y teclee `\?` desde el prompt `psql` para ver un listado de comandos disponibles.

5.2. Conceptos

La noción fundamental en Postgres es la de clase, que es una colección de instancias de un objeto. Cada instancia tiene la misma colección de atributos y cada atributo es de un tipo específico. Más aún, cada instancia tiene un *identificador de objeto* (OID) permanente, que es único a lo largo de toda la instalación. Ya que la sintaxis SQL hace referencia a tablas, usaremos los términos *tabla* y *clase* indistintamente. Asimismo, una *fila* SQL es una *instancia* y las *columnas* SQL son *atributos*. Como ya se dijo anteriormente, las clases se agrupan en bases de datos y una colección de bases de datos gestionada por un único proceso postmaster constituye una instalación o sitio.

5.3. Creación de una nueva clase

Puede crear una nueva clase especificando el nombre de la clase, además de todos los nombres de atributo y sus tipos:

```
CREATE TABLE weather (  
    city          varchar(80),  
    temp_lo      int,          - temperatura mínima  
    temp_hi      int,          - temperatura máxima  
    prcp         real,        - precipitación  
    date         date  
);
```

Tenga en cuenta que las palabras clave y los identificadores son sensibles a las mayúsculas y minúsculas. Los identificadores pueden llegar a ser sensibles a mayúsculas o minúsculas si se les pone entre dobles comillas, tal como lo permite SQL92. Postgres SQL soporta los tipos habituales de SQL como: int, float, real, smallint, char(N), varchar(N), date, time, y timestamp, así como otros de tipo general y otros con un rico conjunto de tipos geométricos. Tal como veremos más tarde, Postgres puede ser configurado con un número arbitrario de tipos de datos definidos por el usuario. Consecuentemente, los nombres de tipo no son sintácticamente palabras clave, excepto donde se requiera para soportar casos especiales en el estándar SQL92 . Yendo más lejos, el comando Postgres **CREATE** es idéntico al comando usado para crear una tabla en el sistema relacional de siempre . Sin embargo, veremos que las clases tienen propiedades que son extensiones del modelo relacional.

5.4. Llenando una clase con instancias

La declaración **insert** se usa para llenar una clase con instancias:

```
INSERT INTO weather
VALUES ('San Francisco', 46, 50, 0.25, '11/27/1994');
```

También puede usar el comando **copy** para cargar grandes cantidades de datos desde ficheros (ASCII) . Generalmente esto suele ser más rápido porque los datos son leídos (o escritos) como una única transacción directamente a o desde la tabla destino. Un ejemplo sería:

```
COPY weather FROM '/home/user/weather.txt'
USING DELIMITERS '|';
```

donde el path del fichero origen debe ser accesible al servidor backend , no al cliente, ya que el servidor lee el fichero directamente

5.5. Consutar a una clase

La clase weather puede ser consultada con una selección relacional normal y consultas de proyección. La declaración SQL **select** se usa para hacer esto. La declaración se divide en una lista destino (la parte que lista los atributos que han de ser devueltos) y una cualificación (la parte que especifica cualquier restricción). Por ejemplo, para recuperar todas las filas de weather, escriba:

```
SELECT * FROM weather;
```

and the output should be:

```
+-----+-----+-----+-----+-----+
|city          | temp_lo | temp_hi | prcp | date          |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|San Francisco | 46      | 50      | 0.25 | 11-27-1994   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|San Francisco | 43      | 57      | 0     | 11-29-1994   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|Hayward       | 37      | 54      |      | 11-29-1994   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
```

Puede especificar cualquier expresión en la lista de destino. Por ejemplo, puede hacer:

```
SELECT city, (temp_hi+temp_lo)/2 AS temp_avg, date FROM weather;
```

Los operadores booleanos (**and**, **or** and **not**)) se pueden usar en la cualificación de cualquier consulta. Por ejemplo,

```
SELECT * FROM weather
      WHERE city = 'San Francisco'
      AND prcp > 0.0;
```

da como resultado:

```
+-----+-----+-----+-----+-----+
|city      | temp_lo | temp_hi | prcp  | date      |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|San Francisco | 46      | 50      | 0.25  | 11-27-1994 |
+-----+-----+-----+-----+-----+
```

Como apunte final, puede especificar que los resultados de un select puedan ser devueltos de *manera ordenada* o quitando las *instancias duplicadas*.

```
SELECT DISTINCT city
      FROM weather
      ORDER BY city;
```

5.6. Redireccionamiento de consultas SELECT

Cualquier consulta select puede ser redireccionada a una nueva clase:

```
SELECT * INTO TABLE temp FROM weather;
```

Esto forma de manera implícita un comando **create**, creándose una nueva clase temp con el atributo names y types especificados en la lista destino del comando **select into**.

Entonces podremos , por supuesto, realizar cualquier operación sobre la clase resultante como lo haríamos sobre cualquier otra clase.

5.7. Joins (uniones) entre clases

Hasta ahora, nuestras consultas sólo accedían a una clase a la vez. Las consultas pueden acceder a múltiples clases a la vez, o acceder a la misma clase de tal modo que múltiples instancias de la clase sean procesadas al mismo tiempo . Una consulta que acceda a múltiples instancias de las mismas o diferentes clases a la vez se conoce como una consulta join. Como ejemplo, digamos que queremos encontrar todos los registros que están en el rango de temperaturas de otros registros. En efecto, necesitamos comparar los atributos temp_lo y temp_hi de cada instancia EMP con los atributos temp_lo y temp_hi de todas las demás instancias EMP.

Nota: Esto es sólo un modelo conceptual. El verdadero join puede hacerse de una manera más eficaz, pero esto es invisible para el usuario.

Podemos hacer esto con la siguiente consulta:

```
SELECT W1.city, W1.temp_lo AS low, W1.temp_hi AS high,
       W2.city, W2.temp_lo AS low, W2.temp_hi AS high
FROM weather W1, weather W2
WHERE W1.temp_lo < W2.temp_lo
AND W1.temp_hi > W2.temp_hi;
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+
|city          | low | high | city          | low | high |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|San Francisco | 43  | 57   | San Francisco | 46  | 50   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|San Francisco | 37  | 54   | San Francisco | 46  | 50   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
```

Nota: : Los matices de este join están en que la cualificación es una expresión verdadera definida por el producto cartesiano de las clases indicadas en la consulta. Para estas instancias en el producto cartesiano cuya cualificación sea verdadera, Postgres calcula y devuelve los valores especificados en la lista de destino. Postgres SQL no da ningún significado a los valores duplicados en este tipo de expresiones. Esto significa que Postgres en ocasiones recalcula la misma lista de destino varias veces. Esto ocurre frecuentemente cuando las expresiones booleanas se conectan con un "or". Para eliminar estos duplicados, debe usar la declaración **select distinct** .

En este caso, tanto W1 como W2 son sustituidos por una instancia de la clase weather y se extienden por todas las instancias de la clase. (En la terminología de la mayoría de los sistemas de bases de datos W1 y W2 se conocen como *range variables* (*variables de rango*).) Una consulta puede contener un número arbitrario de nombres de clases y sustituciones.

5.8. Actualizaciones

Puede actualizar instancias existentes usando el comando update. Suponga que descubre que la lectura de las temperaturas el 28 de Noviembre fue 2 grados superior a la temperatura real. Puede actualizar los datos de esta manera:

```
UPDATE weather
  SET temp_hi = temp_hi - 2, temp_lo = temp_lo - 2
  WHERE date > '11/28/1994';
```


5.9. Borrados

Los borrados se hacen usando el comando **delete**:

```
DELETE FROM weather WHERE city = 'Hayward';
```

Todos los registros de weather pertenecientes a Hayward son borrados. Debería ser precavido con las consultas de la forma

```
DELETE FROM classname;
```

Sin una cualificación, **delete** simplemente borrará todas las instancias de la clase dada, dejándola vacía. El sistema no pedirá confirmación antes de hacer esto.

5.10. Uso de funciones de conjunto

Como otros lenguajes de consulta, PostgreSQL soporta funciones de conjunto. Una función de conjunto calcula un único resultado a partir de múltiples filas de entrada. Por ejemplo, existen funciones globales para calcular `count` (contar), `sum` (sumar), `avg` (media), `max` (máximo) and `min` (mínimo) sobre un conjunto de instancias.

Es importante comprender la relación entre las funciones de conjunto y las cláusulas SQL **where** y **having**. La diferencia fundamental entre **where** y **having** es que: **where** selecciona las columnas de entrada antes de los grupos y entonces se computan las funciones de conjunto (de este modo controla qué filas van a la función de conjunto), mientras que **having** selecciona grupos de filas después de los grupos y entonces se computan las funciones de conjunto. De este modo la cláusula **where** puede no contener funciones de conjunto puesto que no tiene sentido intentar usar una función de conjunto para determinar qué fila será la entrada de la función. Por otra parte, las cláusulas **having** siempre contienen funciones de conjunto. (Estrictamente hablando, usted puede escribir una cláusula **having** que no use funciones de grupo, pero no merece la pena. La misma condición podría ser usada de un modo más eficaz con **where**.)

Como ejemplo podemos buscar la mínima temperatura en cualquier parte con

```
SELECT max(temp_lo) FROM weather;
```

Si queremos saber qué ciudad o ciudades donde se dieron estas temperaturas, podemos probar

```
SELECT city FROM weather WHERE temp_lo = max(temp_lo);
```

pero no funcionará debido a que la función `max()` no puede ser usada en **where**. Sin embargo, podemos replantar la consulta para llevar a cabo lo que buscamos. En este caso usando una *subselección*:

```
SELECT city FROM weather WHERE temp_lo = (SELECT max(temp_lo) FROM weather);
```

Lo que ya es correcto, ya que la subselección es una operación independiente que calcula su propia función de grupo sin importar lo que pase en el select exterior.

Las funciones de grupo son también muy útiles combinándolas con cláusulas *group by*. Por ejemplo, podemos obtener la temperatura mínima tomada en cada ciudad con :

```
SELECT city, max(temp_lo)
       FROM weather
       GROUP BY city;
```

que nos devuelve una fila por ciudad. Podemos filtrar estas filas agrupadas usando **having**:

```
SELECT city, max(temp_lo)
       FROM weather
       GROUP BY city
       HAVING min(temp_lo) < 0;
```

que nos da los mismos resultados, pero de ciudades con temperaturas bajo cero. Finalmente, si sólo nos interesan las ciudades cuyos nombres empiecen por 'P', deberíamos hacer :

```
SELECT city, max(temp_lo)
  FROM weather
 WHERE city like 'P%'
 GROUP BY city
 HAVING min(temp_lo) < 0;
```

Tenga en cuenta que podemos aplicar la restricción del nombre de ciudad en **where**, ya que no necesita funciones de conjunto. Esto es más eficaz que añadir la restricción a **having**, debido a que evitamos hacer los cálculos de grupo para todas las filas que no pasan el filtro de **where** .

Capítulo 6. Características Avanzadas de SQL en Postgres

Habiendo cubierto los aspectos básicos de Postgre SQL para acceder a los datos, discutiremos ahora aquellas características de Postgres que los distinguen de los gestores de bases de datos convencionales. Estas características incluyen herencia, time travel (viaje en el tiempo) y valores no-atómicos de datos (atributos basados en vectores y conjuntos). Los ejemplos de esta sección pueden encontrarse también en `advance.sql` en el directorio del tutorial. (Consulte el Capítulo 5 para ver la forma de utilizarlo).

6.1. Herencia

Creemos dos clases. La clase `capitals` contiene las capitales de los estados, las cuales son también ciudades. Naturalmente, la clase `capitals` debería heredar de `cities`.

```
CREATE TABLE cities (  
    name          text,  
    population    float,  
    altitude      int    - (in ft)  
);  
  
CREATE TABLE capitals (  
    state         char(2)  
) INHERITS (cities);
```

En este caso, una instancia de `capitals` *hereda* todos los atributos (`name`, `population` y `altitude`) de su padre, `cities`. El tipo del atributo `name` (nombre) es `text`, un tipo nativo de Postgres para cadenas ASCII de longitud variable. El tipo del atributo `population` (población) es `float`, un tipo de datos, también nativo de Postgres, para números de punto flotante de doble precisión. La clase `capitals` tiene un atributo extra, `state`, que muestra a qué estado pertenecen. En Postgres, una clase puede heredar de ninguna o

varias otras clases, y una consulta puede hacer referencia tanto a todas las instancias de una clase como a todas las instancias de una clase y sus descendientes.

Nota: La jerarquía de la herencia es un gráfico acíclico dirigido.

Por ejemplo, la siguiente consulta encuentra todas aquellas ciudades que están situadas a un altura de 500 o más pies:

```
SELECT name, altitude
       FROM cities
       WHERE altitude > 500;
```

```
+-----+-----+
|name      | altitude |
+-----+-----+
|Las Vegas | 2174     |
+-----+-----+
|Mariposa  | 1953     |
+-----+-----+
```

Por otro lado, para encontrar los nombres de todas las ciudades, incluidas las capitales estatales, que estén situadas a una altitud de 500 o más pies, la consulta es:

```
SELECT c.name, c.altitude
       FROM cities* c
       WHERE c.altitude > 500;
```

which returns:

```
+-----+-----+
|name      | altitude |
+-----+-----+
|Las Vegas | 2174     |
+-----+-----+
```

```
|Mariposa | 1953 |  
+-----+-----+  
|Madison | 845 |  
+-----+-----+
```

Aquí el “*” después de cities indica que la consulta debe realizarse sobre cities y todas las clases que estén por debajo de ella en la jerarquía de la herencia. Muchos de los comandos que ya hemos discutido (**select**, **and>upand>** and **delete**) brindan soporte a esta notación de “*” al igual que otros como **alter**.

6.2. Valores No-Atómicos

Uno de los principios del modelo relacional es que los atributos de una relación son atómicos Postgres no posee esta restricción; los atributos pueden contener sub-valores a los que puede accederse desde el lenguaje de consulta. Por ejemplo, se pueden crear atributos que sean vectores de alguno de los tipos base.

6.2.1. Vectores

Postgres permite que los atributos de una instancia sean definidos como vectores multidimensionales de longitud fija o variable. Puede crear vectores de cualquiera de los tipos base o de tipos definidos por el usuario. Para ilustrar su uso, creemos primero una clase con vectores de tipos base.

```
CREATE TABLE SAL_EMP (  
    name          text,  
    pay_by_quarter int4[],  
    schedule      text[][]  
);
```

La consulta de arriba creará una clase llamada SAL_EMP con una cadena del tipo *text* (name), un vector unidimensional del tipo *int4* (pay_by_quarter), el cual representa el salario trimestral del empleado y un vector bidimensional del tipo *text* (schedule), que representa la agenda semanal del empleado. Ahora realizamos algunos *INSERTS*; note que cuando agregamos valores a un vector, encerramos los valores entre llaves y los separamos mediante comas. Si usted conoce C, esto no es distinto a la sintaxis para inicializar estructuras.

```
INSERT INTO SAL_EMP
VALUES ('Bill',
       '{10000, 10000, 10000, 10000}',
       '{{"meeting", "lunch"}, {}}');

INSERT INTO SAL_EMP
VALUES ('Carol',
       '{20000, 25000, 25000, 25000}',
       '{{"talk", "consult"}, {"meeting"}}');
```

Postgres utiliza de forma predeterminada la convención de vectores "basados en uno" – es decir, un vector de n elementos comienza con vector[1] y termina con vector[n]. Ahora podemos ejecutar algunas consultas sobre SAL_EMP. Primero mostramos como acceder a un solo elemento del vector por vez. Esta consulta devuelve los nombres de los empleados cuyos pagos han cambiado en el segundo trimestre:

```
SELECT name
FROM SAL_EMP
WHERE SAL_EMP.pay_by_quarter[1] <>
SAL_EMP.pay_by_quarter[2];
```

```
+-----+
|name   |
+-----+
|Carol  |
+-----+
```

La siguiente consulta recupera el pago del tercer trimestre de todos los empleados:

```
SELECT SAL_EMP.pay_by_quarter[3] FROM SAL_EMP;
```

```
+-----+
|pay_by_quarter |
+-----+
|10000          |
+-----+
|25000          |
+-----+
```

También podemos acceder a cualquier porción de un vector, o subvectores. Esta consulta recupera el primer ítem de la agenda de Bill para los primeros dos días de la semana.

```
SELECT SAL_EMP.schedule[1:2][1:1]
       FROM SAL_EMP
       WHERE SAL_EMP.name = 'Bill';
```

```
+-----+
|schedule          |
+-----+
|{"meeting"},{" "} |
+-----+
```


6.3. Time Travel (Viaje en el tiempo)

Al momento de salir la versión 6.2 de Postgres v6.2, *la característica de viaje en el tiempo (time travel) ya no está soportada*. Existen varias razones para esto: impacto sobre el rendimiento, el tamaño de almacenamiento, y un archivo pg_time que crece hasta el infinito en poco tiempo.

En cambio, dispone de nuevas características como los disparadores (triggers) que permiten imitar el comportamiento del viaje en el tiempo cuando se desee, sin incurrir en sobrecarga cuando no se necesita (en general, la mayor parte del tiempo). Vea los ejemplos en el directorio contrib para mayor información.

Time travel ha sido descartado:: : El texto restante en esta sección se conserva solamente hasta que pueda ser reescrito ajustándose al contexto de las nuevas técnicas que permiten obtener los mismos resultados. ¿Voluntarios? - thomas 12-01-1998.

Postgres soporta la idea del viaje en el tiempo. Esto permite a un usuario correr consultas históricas. Por ejemplo, para encontrar la población actual de la ciudad de Mariposa, usted debería realizar la siguiente consulta:

```
SELECT * FROM cities WHERE name = 'Mariposa';
```

```
+-----+-----+-----+
|name      | population | altitude |
+-----+-----+-----+
|Mariposa  | 1320      | 1953     |
+-----+-----+-----+
```

Postgres automáticamente encontrará la versión del registro de Mariposa válida para este momento. Usted también podría especificar un intervalo de tiempo. Por ejemplo, para ver la población pasada y presente de la ciudad de Mariposa, usted correría la siguiente consulta:

```
SELECT name, population
       FROM cities['epoch', 'now']
       WHERE name = 'Mariposa';
```

donde "epoch" indica el comienzo del reloj del sistema.

Nota: En los sistemas Unix, esto siempre es la medianoche del 1 de enero de 1970, GMT.

Si ha realizado todos los ejemplos hasta ahora, la consulta anterior devolverá:

```
+-----+-----+
|name      | population |
+-----+-----+
|Mariposa  | 1200       |
+-----+-----+
|Mariposa  | 1320       |
+-----+-----+
```

El valor predeterminado para el comienzo del intervalo de tiempo es el menor valor que pueda representar el sistema, mientras que el valor predeterminado para el final del intervalo es la hora actual. Por lo tanto, el intervalo de tiempo utilizado en la consulta anterior podría haberse abreviado como “[,].”

6.4. Más características avanzadas

Postgres posee muchas características que no se han visto en este tutorial, el cual ha sido orientado hacia usuarios nuevos de SQL. Las mencionadas características se discuten tanto en la Guía del Usuario como en la del Programador.

Bibliografía

Selección de referencias y lecturas sobre SQL y Postgres.

Libros de referencia sobre SQL

The Practical SQL Handbook , Bowman et al, 1993 , *Using Structured Query Language* , 3, Judity Bowman, Sandra Emerson, y Marcy Damovsky, 0-201-44787-8, 1996, Addison-Wesley, 1997.

A Guide to the SQL Standard , Date and Darwen, 1997 , *A user's guide to the standard database language SQL* , 4, C. J. Date y Hugh Darwen, 0-201-96426-0, 1997, Addison-Wesley, 1997.

An Introduction to Database Systems , Date, 1994 , 6, C. J. Date, 1, 1994, Addison-Wesley, 1994.

Understanding the New SQL , Melton and Simon, 1993 , *A complete guide*, Jim Melton y Alan R. Simon, 1-55860-245-3, 1993, Morgan Kaufmann, 1993.

Abstract

Accessible reference for SQL features.

Principles of Database and Knowledge : Base Systems , Ullman, 1988 , Jeffrey D. Ullman, 1, Computer Science Press , 1988 .

Documentación específica sobre PostgreSQL

The PostgreSQL Administrator's Guide , The Administrator's Guide , Editado por Thomas Lockhart, 1998-10-01, The PostgreSQL Global Development Group.

The PostgreSQL Developer's Guide , The Developer's Guide , Editado por Thomas Lockhart, 1998-10-01, The PostgreSQL Global Development Group.

The PostgreSQL Programmer's Guide , The Programmer's Guide , Editado por Thomas Lockhart, 1998-10-01, The PostgreSQL Global Development Group.

The PostgreSQL Tutorial Introduction , The Tutorial , Editado por Thomas Lockhart, 1998-10-01, The PostgreSQL Global Development Group.

The PostgreSQL User's Guide , The User's Guide , Editado por Thomas Lockhart, 1998-10-01, The PostgreSQL Global Development Group.

Enhancement of the ANSI SQL Implementation of PostgreSQL , Simkovics, 1998 , Stefan Simkovics, O.Univ.Prof.Dr. Georg Gottlob, November 29, 1998, Department of Information Systems, Vienna University of Technology .

Discurre sobre la historia y la sintaxis de SQL y describe la adición de las construcciones INTERSECT y EXCEPT en Postgres. Preparado como "Master's Thesis" con ayuda de O.Univ.Prof.Dr. Georg Gottlob y Univ.Ass. Mag. Katrin Seyr en Vienna University of Technology.

The Postgres95 User Manual , Yu and Chen, 1995 , A. Yu y J. Chen, The POSTGRES Group , Sept. 5, 1995, University of California, Berkeley CA.

Procedimientos y Artículos

Partial indexing in POSTGRES: research project , Olson, 1993 , Nels Olson, 1993, UCB Engin T7.49.1993 O676, University of California, Berkeley CA.

A Unified Framework for Version Modeling Using Production Rules in a Database System , Ong and Goh, 1990 , L. Ong y J. Goh, April, 1990, ERL Technical Memorandum M90/33, University of California, Berkeley CA.

The Postgres Data Model , Rowe and Stonebraker, 1987 , L. Rowe y M. Stonebraker, Sept. 1987, VLDB Conference, Brighton, England, 1987.

Generalized partial indexes

(<http://simon.cs.cornell.edu/home/praveen/papers/partindex.de95.ps.Z>) , , P. Seshadri y A. Swami, March 1995, Eleventh International Conference on Data Engineering, 1995, Cat. No.95CH35724, IEEE Computer Society Press.

The Design of Postgres , Stonebraker and Rowe, 1986 , M. Stonebraker y L. Rowe, May 1986, Conference on Management of Data, Washington DC, ACM-SIGMOD, 1986.

The Design of the Postgres Rules System, Stonebraker, Hanson, Hong, 1987 , M. Stonebraker, E. Hanson, y C. H. Hong, Feb. 1987, Conference on Data Engineering, Los Angeles, CA, IEEE, 1987.

The Postgres Storage System , Stonebraker, 1987 , M. Stonebraker, Sept. 1987, VLDB Conference, Brighton, England, 1987.

A Commentary on the Postgres Rules System , Stonebraker et al, 1989, M. Stonebraker, M. Hearst, y S. Potamianos, Sept. 1989, Record 18(3), SIGMOD, 1989.

The case for partial indexes (DBMS)

(<http://s2k-ftp.CS.Berkeley.EDU:8000/postgres/papers/ERL-M89-17.pdf>) , Stonebraker, M, 1989b, M. Stonebraker, Dec. 1989, Record 18(no.4):4-11, SIGMOD, 1989.

The Implementation of Postgres , Stonebraker, Rowe, Hirohama, 1990 , M.
Stonebraker, L. A. Rowe, y M. Hirohama, March 1990, Transactions on
Knowledge and Data Engineering 2(1), IEEE.

On Rules, Procedures, Caching and Views in Database Systems , Stonebraker et al,
ACM, 1990 , M. Stonebraker y et al, June 1990, Conference on Management of
Data, ACM-SIGMOD.