Titulación: Grado en Ingeniería Informática y

Sistemas de

Información

Curso: 2019-2020. Convocatoria Ordinaria de Junio Asignatura: Bases de Datos Avanzadas –

Laboratorio

Practica 1: Arquitectura PostgreSQL y Almacenamiento físico

ALUMNO 1:
Nombre y Apellidos: Adina Murg
DNI:
ALUMNO 2:
Nombre y Apellidos: <u>Victoria Lorena Ordenes Orbegozo</u>
DNI:
Fecha:29/02/2020
Profesor Responsable:
Mediante la entrega de este fichero los alumnos aseguran que cumplen con la normativa de autoría de trabajos de la Universidad de Alcalá, y declaran éste como un trabajo original y propio.
En caso de ser detectada copia, se calificará la asignatura como Suspensa – Cero.

### **Plazos**

Trabajo de Laboratorio: Semana 27 Enero, 3 Febrero, 10 Febrero, 17

Febrero y 24 de Febrero.

Entrega de práctica: Día 3 de Marzo. Aula Virtual

Documento a entregar: Este mismo fichero con las respuestas a las

cuestiones planteadas. Si se entrega en formato

electrónico el fichero se deberá llamar: DNIdelosAlumnos PECL1.doc

AMBOS ALUMNOS DEBEN ENTREGAR EL FICHERO EN LA PLATAFORMA.

# Introducción

En esta primera práctica se introduce el sistema gestor de bases de datos PostgreSQL versión 11 o 12. Está compuesto básicamente de un motor servidor y de una serie de clientes que acceden al servidor y de otras herramientas

externas. En esta primera práctica se entrará a fondo en la arquitectura de PostgreSQL, sobre

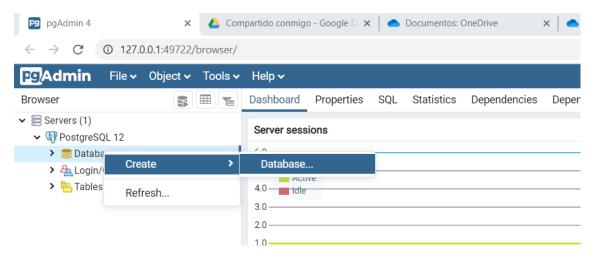
todo en el almacenamiento físico de los datos y del acceso a los mismos.

# **Actividades y Cuestiones**

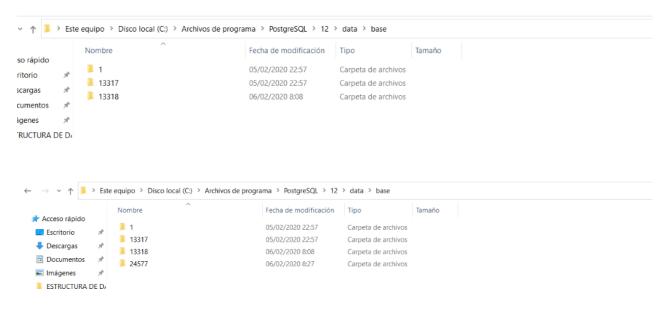
Almacenamiento Físico en PostgreSQL

<u>Cuestión 1</u>. Crear una nueva Base de Datos que se llame **MiBaseDatos**. ¿En qué directorio se crea del disco duro, cuanto ocupa el mismo y qué ficheros se crean? ¿Por qué?

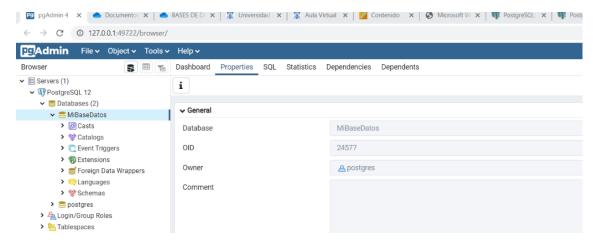
Empezamos creando la base de datos:



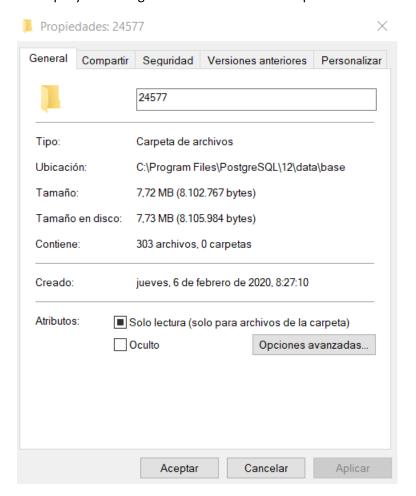
A continuación, tenemos una comparación entre los archivos generados nada más empezar a usar PostgresSQL desde cero y cuando ya hemos creado la base de datos MiBaseDatos, por lo que se puede apreciar la aparición de la carpeta 24577 que será el OID y que contendrá los ficheros físicos de la base de datos y que se crea en el directorio **PostgreSQL>12>data>base** del disco duro.

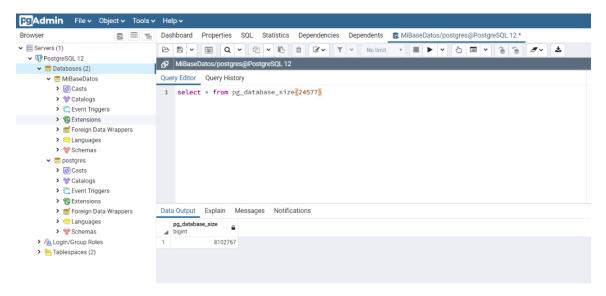


Podemos comprobar que el OID coincide correctamente con el de la carpeta.



Dentro de la carpeta tenemos 303 archivos, que en total ocupan **8.102.767 bytes** (7,72MB), que podemos comprobar mediante una consulta en la propia base de datos junto al OID que coincide correctamente. Los ficheros que se crean son los básicos y necesarios para el arranque y correcta gestión de la base de datos pese a estar vacía.

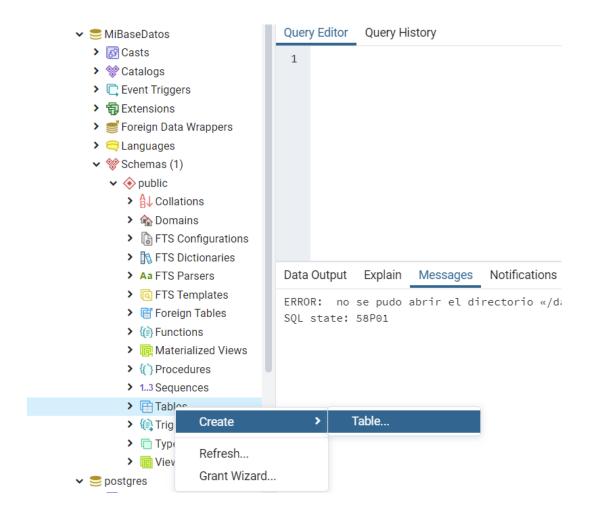




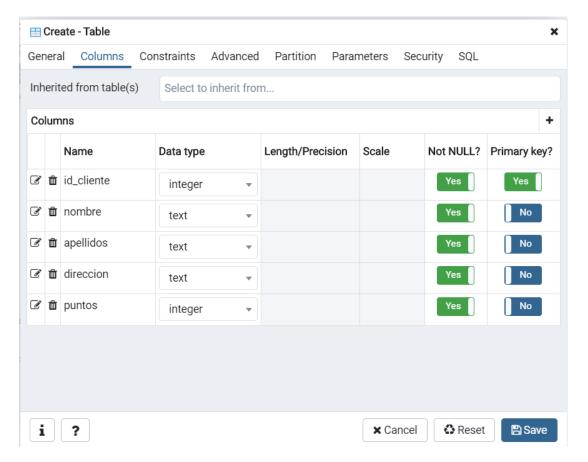
Usando el exe oid2name (que mapea el disco y tiene números físicos para saber dónde está cada elemento) encontramos todas las carpetas anteriores.

Cuestión 2. Crear una nueva tabla que se llame **MiTabla** que contenga un campo que se llame id\_cliente de tipo integer que sea la Primary Key, otro campo que se llame nombre de tipo text, otro que se llame apellidos de tipo text, otro dirección de tipo text y otro puntos que sea de tipo integer. ¿Qué ficheros se han creado en esta operación? ¿Qué guarda cada uno de ellos? ¿Cuánto ocupan? ¿Por qué?

Empezamos creando la tabla MiTabla en la base de datos MiBaseDatos.



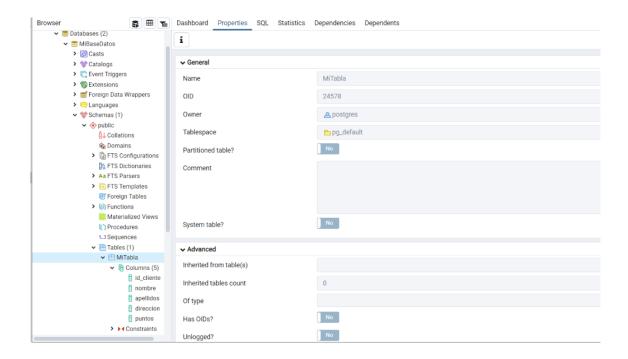
A continuación, rellenamos los datos que se nos piden:



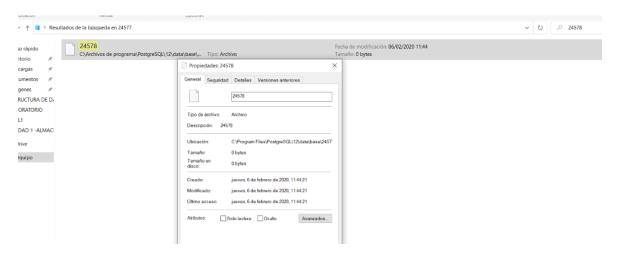
Observamos que aparecen 4 nuevos archivos, de 0, 0, 8 y 8Kb.



<u>Cuestión 3</u>. Insertar una tupla en la tabla. ¿Cuánto ocupa la tabla? ¿Se ha producido alguna actualización más? ¿Por qué?

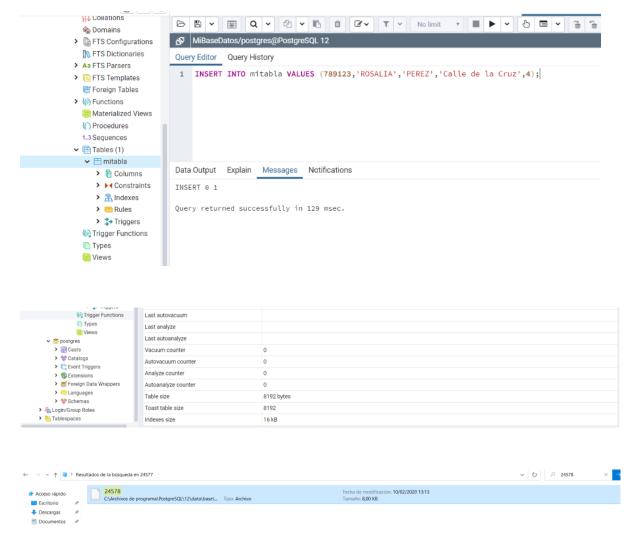


Primero buscamos el OID de nuestra tabla MiTabla con sus respectivos campos que están vacíos. A continuación, buscamos en el explorador de archivos ese OID y encontramos el archivo que corresponde con la tabla, comprobamos que tiene 0 bytes dado que está vacía.



A continuación, insertamos dos tuplas en la tabla (dos insert) y podemos observar un cambio de tamaño del archivo con el OID 24578. Pasamos de 0 KB a 8 KB, dado que estamos usando/reservando un bloque entero, por eso ocupa 8kb que es el estándar en Postgres.

Nota: se ha cambiado el nombre de MiTabla a mitabla



Además de lo comentado anteriormente, se ha producido una actualización, al principio, cuando no teníamos tuplas insertadas, el tamaño del índice era de 8KB. Al hacer los insert de las tuplas, éste aumenta a 16KB, esto es porque se ha reservado espacio en el índice a pesar de no estar lleno, por lo que nos lleva a pensar que los datos se almacenan unos detrás de otros y se necesitaban más de 8KB por lo que se ha reservado otro bloque de 8KB llegando a los 16 KB que no están llenos.

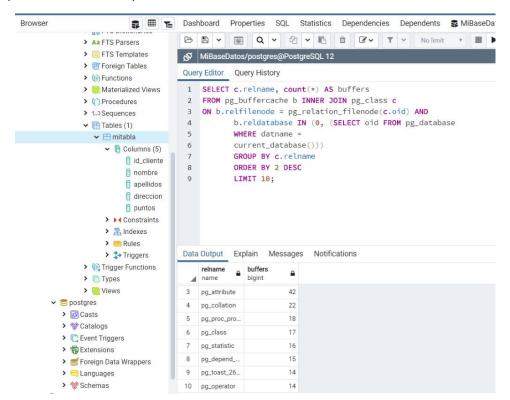
<u>Cuestión 4</u>. Aplicar el módulo pg\_buffercache a la base de datos **MiBaseDatos.** ¿Es lógico lo que se muestra referido a la base de datos anterior? ¿Por qué?

El pg\_buffercache es un módulo para poder examinar que está pasando con el buffer en tiempo real. Primero tenemos que instalar la extensión:

```
Segretion [3,6meral]: No se encentró al comando popl, pero existe en la ubicación actual. Mindous PowerShell no carga comandos de la ubicación actual de forma prodeterminada. Si confia en este comando, escriba ".josqi". Waa "get-help a port (1) popular portuguis proprieta production de decla lada.

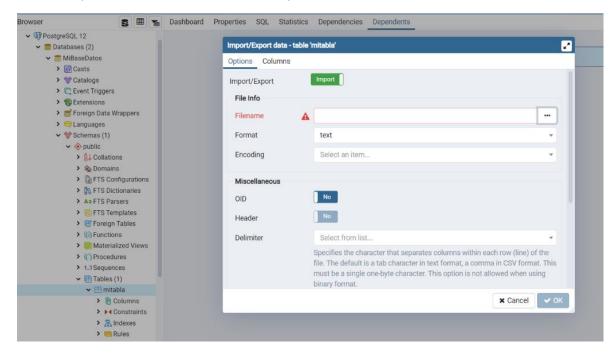
TO CONTROLA EL CÓSE de pagino de la consola (559) Hillers del CÓSEQ DOSTROLA EL CÓSEQ de pagino de la consola (559) Hillers del CÓSEQ DOSTROLA EL CÓSEQ de pagino de la consola (559) Hillers del CÓSEQ DOSTROLA EL CÓSEQ de pagino de la consola (559) Hillers del CÓSEQ DOSTROLA EL CÓSEQ de pagino de la consola (559) Hillers del CÓSEQ DOSTROLA EL CÓSEQ DE PAGINO CONTROLA EL CÓSEQ DE PAGINO CONTROLA EL CÓSEQ DE PAGINO CONTROLA EL CONTROLA E
```

A continuación, realizamos una búsqueda en el manual y según lo hallado en la página 2518 aplicamos la consulta y obtenemos:

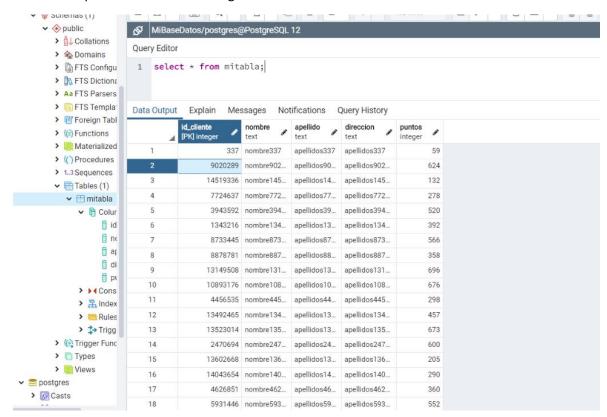


Cuestión 5. Borrar la tabla **MiTabla** y volverla a crear. Insertar los datos que se entregan en el fichero de texto denominado datos\_mitabla.txt. ¿Cuánto ocupa la información original a insertar? ¿Cuánto ocupa la tabla ahora? ¿Por qué? Calcular teóricamente el tamaño en bloques que ocupa la relación **MiTabla** tal y como se realiza en teoría. ¿Concuerda con el tamaño en bloques que nos proporciona PostgreSQL? ¿Por qué?

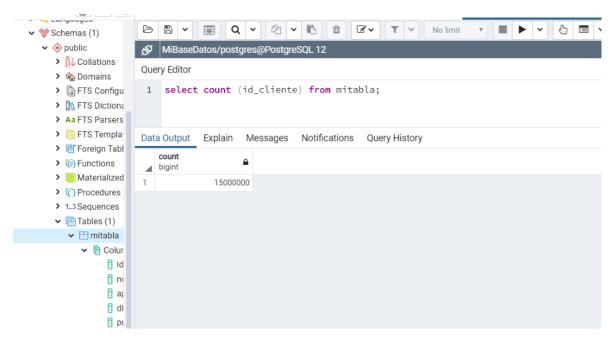
Primero pasamos a crear de nuevo la tabla y las columnas:



Resultados que se muestran tras cargar los datos:



Mediante una consulta comprobamos que están todos los 15.000.000 de datos:

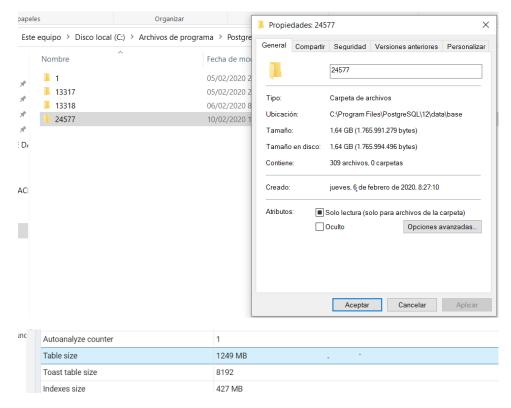


¿Cuánto ocupa la información original a insertar?

El archivo original ocupa 899MB

¿Cuánto ocupa la tabla ahora?

El tamaño de la base de datos es de 1.64GB y de la tabla 1.249GB

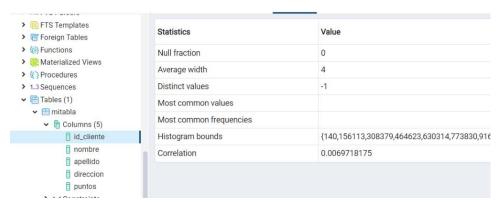


o ¿Por qué?

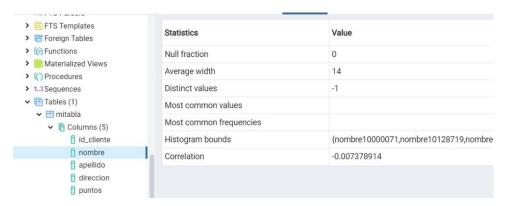
El tamaño del índice cambia porque al añadir o eliminar tuplas se necesita más bloques de índice lo que supone necesitar más memoria dado que la organización de registros es mediante montículo, por lo que se van rellenando a medida que encuentran un hueco libre.

 Calcular teóricamente el tamaño en bloques que ocupa la relación MiTabla tal y como se realiza en teoría.

### Id\_cliente:



#### Nombre:



o ¿Concuerda con el tamaño en bloques que nos proporciona PostgreSQL?

Lrc = longitud del registro = id\_cliente + nombre+ apellido + dirección + puntos = 4 + 14 + 17 + 17 + 4 = 56 bytes.

B = 8 KB por defecto en Postgres = 8192 bytes

Nr = **15.000.000** registros

Factor de bloque Fr = tamaño bloque/longitud registro = B/Lrc = 8192/56 = **146 registros** enteros caben en un bloque

Br = Nr/Fr = 15000000/146 = 102740 bloques/archivo

<u>Cuestión 7</u>. Aplicar el módulo pgstattuple a la tabla **MiTabla**. ¿Qué se muestra en las estadísticas? ¿Cuál es el grado de ocupación de los bloques? ¿Cuánto espacio libre queda? ¿Por qué?

Las estadísticas nos muestran:

table_len	Tamaño de relación física en bytes
tuple_count	Nº Tuplas vivas
tuple_len	Tamaño total de tuplas vivas en bytes
tuple_percent	% Tuplas vivas
dead_tuple_count	Nº Tuplas muertas
dead_tuple_len	Tamaño total de las tuplas muertas
dead_tuple_percent	% Tuplas muertas
free_space	Total de espacio libre en bytes
free_percent	% Espacio libre

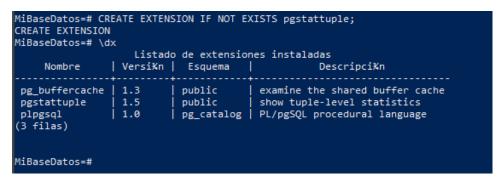
Tupla muerta: es una tupla/registro que ha sido eliminada pero aun así sigue consumiendo alguna parte de espacio, dado que aún tiene dependencias con tuplas vivas.

¿Cuál es el grado de ocupación de los bloques?

Si tenemos un 0.44% de espacio libre, eso implica que tenemos un 99,66% de ocupación de los bloques

¿Cuánto espacio libre queda? ¿Por qué?

El espacio libre es de 5761792 bytes. Porque no se han llenado, por la organización de registros en montículo que rellena como puede los huecos libres como puede.

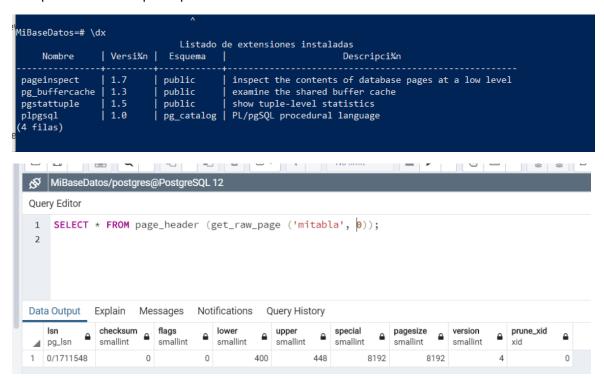




<u>Cuestión 9</u> Con el módulo pageinspect, analizar la cabecera y elementos de la página del primer bloque, del bloque situado en la mitad del archivo y el último bloque de la tabla **MiTabla**. ¿Qué diferencias se aprecian entre ellos? ¿Por qué?

Con el módulo pageinspect, analizar la cabecera y elementos de la página del primer bloque, del bloque situado en la mitad del archivo y el último bloque de la tabla MiTabla. ¿Qué diferencias se aprecian entre ellos? ¿Por qué?

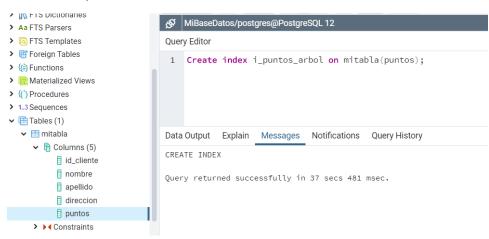
Instalamos el módulo pageinspect, que proporciona funciones que nos permitirán inspeccionar los contenidos de la base de datos a bajo nivel, muy indicado sobre todo para corregir errores. Sólo puede ser usado por superusuarios.



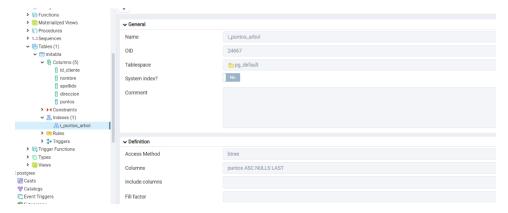
Averiguamos el número de bloques totales, y el medio (dividiendo entre 2) y el resultado lo colocamos sustituyendo el campo del 0.

<u>Cuestión 10</u>. Crear un índice de tipo árbol para el campo puntos. ¿Dónde se almacena físicamente ese índice? ¿Qué tamaño tiene? ¿Cuántos bloques tiene? ¿Cuántos niveles tiene? ¿Cuántos bloques tiene por nivel? ¿Cuántas tuplas tiene un bloque de cada nivel?

Creamos el índice y no especificamos nada más ya que postgres crea por defecto los índices de tipo árbol.

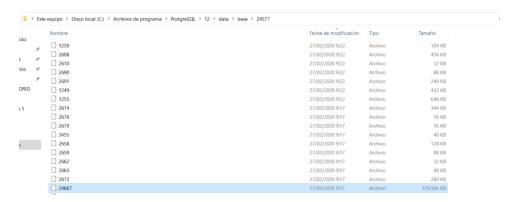


Buscamos el oid del índice que acabamos de crear en la pestaña de Properties. Como hemos creado el índice para el campo id\_cliente, que pertenece a la tabla <u>mitabla</u> y ya sabemos su oid por ejercicios anteriores.

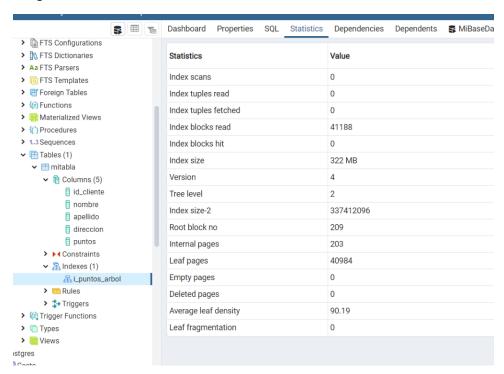


Buscaremos en el sistema dicha tabla cuyo oid es 24577 y dentro buscaremos el oid del índice que es 24667 y ya sabremos dónde está almacenado físicamente y su tamaño.

El tamaño será 239



A continuación, tenemos las propiedades del índice que acabamos de crear, que nos mostrará la siguiente información:



Numero de Bloques (index blocks read) = 41188.

Número de niveles del árbol (Tree level) es 2.

Número de bloques tipo hoja del árbol (Leaf pages) es 40984.

Número de nodos intermedios del árbol (Internal Pages) es 203.

# Bloques:

• 1+203+40984=41.188 bloques totales

## **Bloque por Nivel:**

Raíz=1 bloque

Intermedio= 203 bloques

Hoja= 40984 bloques.

# **Tuplas por Bloque**:

Nivel Hoja= [15000000 registros totales/40984 bloques hoja]=365,99 --> 366 tuplas o registros por bloque.

Nivel Intermedio= [366 registros/203 bloques intermedio]=1,80 --> 2 Tuplas por Bloque.

Nivel Raiz=[1,80/203]=0,008 --> 1 tupla

#### Niveles:

Nivel Raíz+ Nivel Intermedio + Nivel Hoja= 3 niveles.

<u>Cuestión 11</u>. Determinar el tamaño de bloques que teóricamente tendría de acuerdo con lo visto en teoría y el número de niveles. Comparar los resultados obtenidos teóricamente con los resultados obtenidos en la cuestión 10.

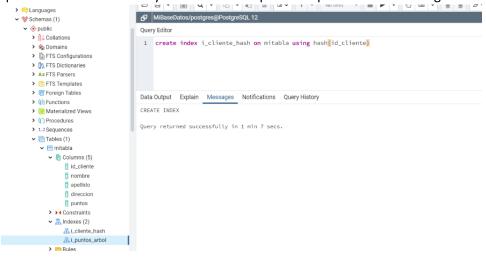
Hacemos una división entre el tamaño del índice, 329.504 Kb, que lo hemos obtenido de la imagen del ejercicio anterior y lo dividimos entre 8 kb que es el tamaño de bloque de Postgres, para obtener el número de bloques totales que hay en el índice.

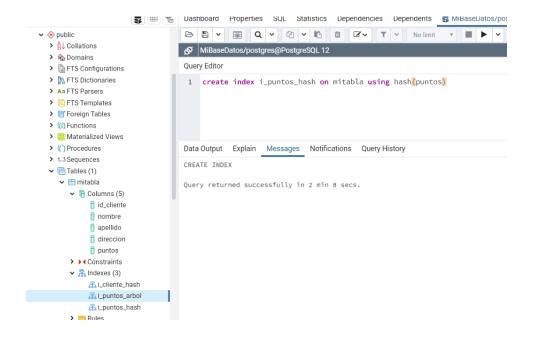
B=329,504.

[329.504/8]=41.188 bloques tendría el archivo, que coincide con los datos obtenidos en el ejercicio anterior al sumar los bloques de cada nivel.

<u>Cuestión 12</u>. Crear un índice de tipo hash para el campo id\_cliente y otro para el campo puntos.

A diferencia de la cuestión 10, la consulta será diferente dado que esta vez especificacmos que queremos un índice hash y no como antes que viene por defecto en Postgres el índice BTree.





<u>Cuestión 13</u>. A la vista de los resultados obtenidos de aplicar los módulos pgstattuple y pageinspect, ¿Qué conclusiones se puede obtener de los dos índices hash que se han creado? ¿Por qué?

### **Pgstattuple:**

Usando pgstattuple hay una variación en los valores entre ambos índices, ya que cambia en % de espacio libre y la longitud de la tabla.

# I\_cliente\_hash



# I\_puntos\_hash



### Pageinspect:

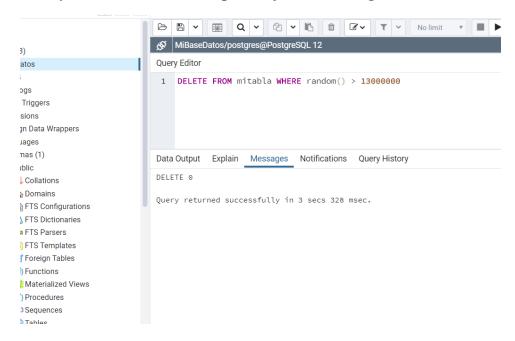
Podemos observar que entre ambos índices empleando el pageinspect no obtenemos ninguna

diferencia entre los valores obtenidos.

### I\_cliente\_hash



<u>Cuestión 15.</u> Borrar 2.000.000 de tuplas de la tabla **MiTabla** de manera aleatoria usando el valor del campo id\_cliente. ¿Qué es lo que ocurre físicamente en la base de datos? ¿Se observa algún cambio en el tamaño de la tabla y de los índices? ¿Por qué? Adjuntar el código de borrado.



# Bibliografía (PostgreSQL 12)

- Capítulo 1: Getting Started.
- Capítulo 5: 5.5 System Columns.
- Capítulo 5: 5.11 Table Partitioning.
- Capítulo 11: Indexes.
- Capítulo 19: Server Configuration.
- Capítulo 24: Routine Database Maintenance Tasks.
- Capítulo 28: Monitoring Database Activity.
- Capítulo 29: Monitoring Disk Usage.
- Capítulo VI.II: PostgresSQL Client Applications.
- Capítulo VI.III: PostgresSQL Server Applications.
- Capítulo 50: System Catalogs.
- Capítulo 68: Database Physical Storage.
- Apéndice F: Additional Supplied Modules.
- Apéndice G: Additional Supplied Programs.