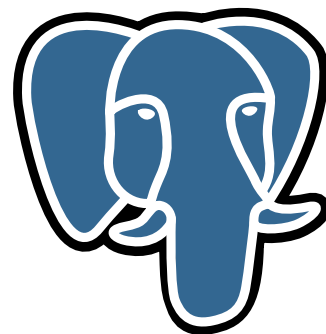




# PostgreSQL 老鸟之路 - 管理篇

深入剖析 PostgreSQL 内核源码的原创之作

作者：小布



# 目录

<b>第一章 PostgreSQL 实验环境的安装</b>	<b>3</b>
1.1 PostgreSQL 的源码安装过程	3
1.1.1 下载源码包	3
1.1.2 数据库的创建和启停	4
<b>第二章 数据文件的分析</b>	<b>5</b>
2.1 关于 PostgreSQL 源代码的基础知识	5
2.1.1 配置头文件	5
2.1.2 基本数据类型	5
2.1.3 对源码文件的搜索	6
2.1.4 内存对齐	6
2.2 PostgreSQL 数据文件的结构	7
2.2.1 一个简单的实验	7
2.2.2 Block/Page 的结构分析	8
2.2.3 页头 (Page Header) 之分析	8

# 自序

在 IT 行业浪迹了二十多年以后，我决定写人生第一本 IT 技术方面的书，那就是你面前的这本《PostgreSQL 老鸟之路 - 管理篇》。也许是因为命运的安排，十多年前我来到美国后，阴差阳错地进入了数据库管理员 DBA (Database Administrator) 的行业，从此我的职业生涯的大部分时间都是和 Oracle/PostgreSQL 等数据库软件打交道，所以本书的内容是深入学习著名的开源数据库 PostgreSQL 运维管理方面的相关技术，大约类似“某某某从入门到精通”之流，但绝对不会教你如何从删库到跑路。

写书有三种类型，编书，著书和编著。此三者的区别显而易见。所谓编书，就是把能够找到的相关资料汇编成册，内容是别人的，自己做的工作是汇集整理。所谓著书，就是把自己消理解后的知识和经验写出来，把茶壶里的饺子倒出来。编著则是居于“编书”和“著书”中间的层次。很显然，“编书”层次最低，“著书”层次最高。著书要花费精力和心血最多，这是个良心活。曹氏曰：“满纸荒唐言，一把辛酸泪。都云作者痴，谁解其中味”，此语真乃著书的天花板。我亦想在 PostgreSQL 领域整齐百家诸语，成一家之言，竭尽自己有限的才智来“著”一本书，然后藏之名山，以俟后世君子。至于能否达到此种我希冀的境界，只能说，尽吾志而不能至者，无悔矣。

从二十世纪中后期到二十一世纪上半期，是 IT 技术革命大爆发的时代，此乃人类之幸事。但科技的快速发展也带来了某些副作用。其中一个副作用就是劳动者需要更长的时间和精力来学习，才有能力从事专业领域的工作。君不见，学士，硕士，博士不断内卷，直逼壮士，猛士，乃至烈士。等到博士毕业后，蓦然发现自己已经宿舍明镜悲白发，可怜依然单身狗。这导致当代年轻人晚婚，不婚，少子化，躺平等社会问题越来越普遍。在 IT 技术领域，随着技术复杂度的提高，进入其中的壁垒越来越高。后来的学习者想登堂入室，难度越来越大。譬如 Linux 内核的开发，对于初学者来说，学习曲线异常陡峭，除非投入巨大的精力和时间成本，否则连老鸟的谈话都很难听懂。如果没有足够的利益吸引，想进入技术领域的年轻人只会越来越少。老鸟终究会慢慢凋零，而新鲜血液补充不足，是各种 IT 技术发展过程中普遍面临的问题。我写本书的目的就是希望能够在学习者进入 PostgreSQL 数据库领域的过程中，为他们降低学习门槛做一些力所能及的微薄贡献。另一方面也是对自己职业生涯的一个负责任的总结。

或云：坊间相关 PostgreSQL 的书籍早已汗牛充栋，你写的这本书又有什么独特的价值？答曰：因为我对目前所有的关于 PostgreSQL 的书籍都不甚满意。不满是技术进步的动力。在我学习 PostgreSQL 的过程中，充满了痛苦。很多初级读物流于肤浅，而深入的书籍因为前导概念和知识的缺乏，又让初学者不知所云。我不得不像一只勤劳的小蜜蜂，不断在互联网的世界里飞来飞去，四处艰难地采集我寻找的干货。自己要花费大量时间，不断做实验，分析源码，做学习笔记，才能够有一点点收获。我的学习笔记本上寥寥数语心得的背后，都是一把辛酸泪。我不想后学者再反复重复这个痛苦过程，就想写一本书，循序渐进地把基本知识和深入知识融合，让读者只要按顺序学习本书，就能够以较少的痛苦代价，达到一定程度的“登堂入室”的境界。不让别的学习者像自己一样痛苦，是我写本书的强烈冲动。

本书写作遵循的原则：

- **说自己的话**：既然是著书，就是倾倒自己肚子里货真价实的饺子。不说抄来的话，力争每一句话都是自己完全理解的，然后再传递给读者。这是对读者负责，也是对自己有益。所以我力争本书中的每一句话都是自己的所思所想，是自己的语言，是能够理解的人话。要对得起天地，对得起读者，对得起自己的良心。
- **循序渐进**：人类学习知识的过程肯定是循序渐进的。如果概念 B 是建立在概念 A 的基础上，那么学习的时候必须先学习搞懂概念 A，然后才能学习概念 B。这当然是废话。然而很多书籍和教程往往忽视这个根本性的原则，导致读者如鲠在喉，想吐槽却无处说理，吾亦深受其苦。所以“循序渐进”是本书遵循的最高原则。我的目标是：只要读者按照顺序反复学习本书，就能够从门外汉到登堂入室。整个过程非常流畅，学习时候的痛苦感亦大大减少。
- **内外兼修**：当我们学习 Oracle, SQL Server 等商业闭源软件的时候，只可能学习“外在”的功能性知识，了解这个软件的功能，却不知道它的内部是如何实现的。这就是老话说的“知其然而不知其所以然”。我从事 Oracle DBA 十几年了，但当你问我对 Oracle 数据库技术掌握到什么程度，我只能默然，脸红，承认自

己懂的太少。这是因为 Oracle 的源代码是商业机密，不可能公布天下的。所以无论我多么努力，学习闭源软件技术的时候，总有一种隔靴挠痒的感觉。我们知道，如果感觉自己彻底掌握了一个技术，就会带来巨大的成就感和自信心，这是人性。这种成就感和自信心在开源软件身上才能够获得。所以本书在讲解外在的 PostgreSQL 各种功能知识的同时，会引导读者阅读背后的关键源码，让读者能够内外兼修，通过源代码和软件功能的互相验证，达到“知其然且知其所以然”的境界，增加彻底掌握的满足感和幸福感，从而进一步增加学习的兴趣。

- **化繁为简：**大道至简，计算机的终极道理是 0 和 1 的关系。无论一个计算机技术多么复杂，包括现在当红炸子鸡的 ChatGPT 等 AI 技术，对于一个真正掌握此技术的人来说，都可以浅显易懂的方式传递给后学者。面对庞大繁杂的源代码，用简明扼要的图来描述其关键思想，再引用关键代码配合展示重要的细节和要点，是帮助读者迅速理解软件技术背后秘密的重要途径。本书所有的图都是我花费大量心血手工绘制的，而且我确保每张图都尽可能简单，易于理解和记忆，这是本书一大特色。
- **中英文夹杂：**IT 技术是西方文明的舶来品，大量高质量的知识依然存在于英语世界。很多概念，可以翻译成中文，但是不如直接使用英文更好。举一个例子：PostgreSQL 的内存管理，有几个概念，MemoryContext, Block, Chunk，可以分别翻译成“内存上下文”，“内存块”，“内存切片”。但是我在阅读别人的 IT 技术文章的过程中觉得专业概念直接引用英文单词，比用中文翻译的概念更加清晰，通用概念如进程 (Process)/线程 (Thread) 等除外。IT 从业者几乎百分百都具备一定的英文阅读能力，所以本书在表述上用中文，而涉及的专业概念直接用英文单词，中英文夹杂，不会影响读者的阅读理解，反而更加清晰准确地阐述所要表达的内容。我在本书中秉承着专业概念直接使用英文单词之原则。

未来 PostgreSQL 的发展势头肯定会越来越好，市面上正在出现越来越多的相关高薪工作岗位。当你沮丧地发现自己不是走管理路线当老板的料的时候，如果能够通过自己的勤奋学习，“彻底”掌握某种高技术，收获了满足感，薪水又超过富士康的全蛋兄，更无需站生产流水线，甚至可以在家远程上班，这难道不是很好的人生选择吗？我相信在每个普通人的内心深处肯定有一种共识：穷尽毕生钻研一门技术到极精深的境界，做一枚优秀的匠人，无需操心过多烦人的人际关系，亦是一种幸福的人生。青青子衿，悠悠我心，此何人哉？

是为序！



# 第一章 PostgreSQL 实验环境的安装

本章是开天辟地的第一章，当然要介绍如何搭建自己的 PostgreSQL(在本书中有时简称 PG) 的学习实验环境。因为本书讲解的内容比较深入，所以只给大家介绍如何从源码开始安装 PostgreSQL。既学习 PostgreSQL 的软件功能，又学习背后的源码实现，是本书最大的特色之一。

我假定本书的读者具备一定的 Linux 使用经验和初步 C 语言的编程能力，能够看懂基本的 C 语言源代码。本书的全部实验都是在 Linux 环境下进行的，不讨论 Windows 环境。如果你不具备 Linux 基本操作和 C 编程的能力，可以快速地在互联网上寻找相关资料进行快速学习。这方面的文档和视频等学习资料在互联网上非常泛滥。你无需花费太多时间学习 Linux 和 C 的知识。恶补一个星期的时间，所掌握的 Linux 和 C 的能力就足够学习本书的内容了。

如何安装 Linux 环境，我就不重复介绍了，互联网上这方面的资料也非常多。我建议你使用 VMWare/Virtual Box/Docker 等虚拟机软件来运行你的 Linux。Linux 发行版本的选择也无所谓。我是曾经是 CentOS Linux 的重度用户，但是本书所有的实验就是在 Debian Linux 11 上完成的，所使用的用户统一为 postgres。

本书选择的 PostgreSQL 版本是 15 和 16。可能你学习本书的时候，PostgreSQL 已经发布了更高的版本。但是本书绝大部分的内容是通用的，适用几乎 PostgreSQL 9 以后的所有版本。

## 1.1 PostgreSQL 的源码安装过程

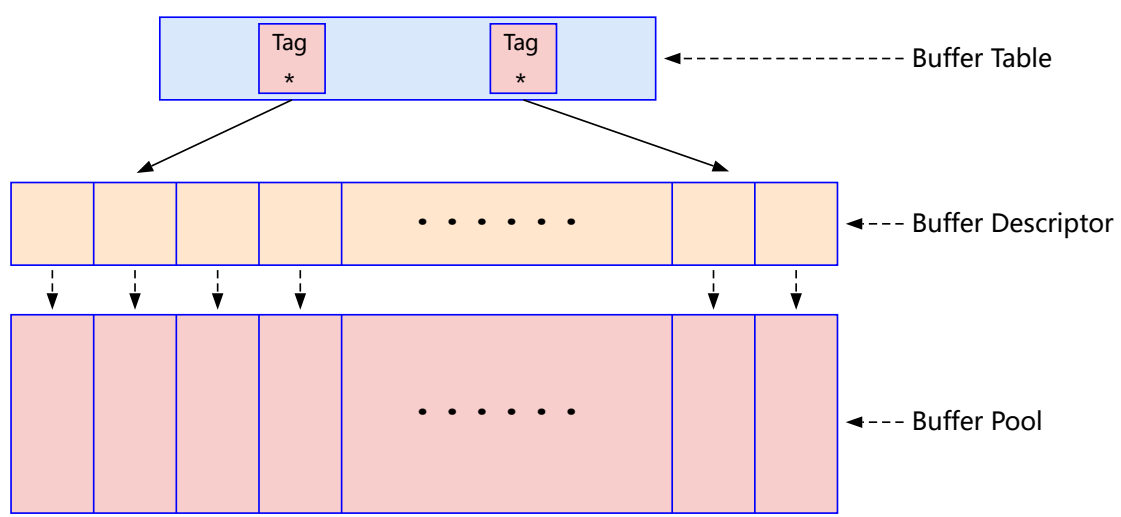
### 1.1.1 下载源码包

你访问 PostgreSQL 的官方网站 ([www.postgresql.org](http://www.postgresql.org))，很容易找到 Download 的入口，选择下载源码包到本地。例如我下载了 postgresql-15.2.tar.gz 或者 postgresql-15.2.tar.bz2 两个文件。它们都是 PostgreSQL 15.2 的源码包，只不过是压缩的格式不同，一个是 gzip 格式，一个是 bz2 格式。你把源码包文件上传到你的 Linux 实验服务器上，在 postgres 用户可以写的某一个目录下，例如/home/postgres。然后用 tar zxvf postgresql-15.2.tar.gz 解压缩 tar.gz 格式的源码包，用 tar jxvf postgresql-15.2.tar.bz2 解压缩 tar.bz2 格式的源码包。你运行 ls -l 命令，就可以看到解压缩后产生的 postgresql-15.2 的目录，如下所示：

```
$ id
uid=1000(postgres) gid=1000(postgres) groups=1000(postgres),.....
$ pwd
/home/postgres/postgresql-15.2
$ ls -l
total 1276
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 397 Feb 6 14:39 aclocal.m4
drwxr-xr-x 2 postgres postgres 4096 Feb 6 14:50 config
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 454572 Feb 23 14:20 config.log
-rwxr-xr-x 1 postgres postgres 40618 Feb 23 14:20 config.status
-rwxr-xr-x 1 postgres postgres 601519 Feb 6 14:39 configure
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 89258 Feb 6 14:39 configure.ac
drwxr-xr-x 61 postgres postgres 4096 Feb 6 14:50 contrib
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 1192 Feb 6 14:39 COPYRIGHT
drwxr-xr-x 3 postgres postgres 4096 Feb 6 14:50 doc
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 4264 Feb 23 14:20 GNUmakefile
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 4264 Feb 6 14:39 GNUmakefile.in
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 277 Feb 6 14:39 HISTORY
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 63842 Feb 6 14:51 INSTALL
```

```
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 1875 Feb 6 14:39 Makefile
-rw-r--r-- 1 postgres postgres 1213 Feb 6 14:39 README
drwxr-xr-x 16 postgres postgres 4096 Feb 23 14:20 src <---核心源代码均在此目录下
```

本示例 pdf 的主要考察重点是 LaTeX 是否可以嵌入和显示 SVG 的矢量图像。现在看来没有任何问题。方法是先把 SVG 转换成 PDF 格式，再嵌入就可以了。



本示例 pdf 的主要考察重点是 LaTeX 是否可以嵌入和显示 SVG 的矢量图像。现在看来没有任何问题。方法是先把 SVG 转换成 PDF 格式，再嵌入就可以了。

### 1.1.2 数据库的创建和启停

内容有待补充

## 第二章 数据文件的分析

数据库软件最主要的工作是保存数据，查询数据。数据是保存在数据文件 (Data File) 里面的。数据库可以按行存储数据，也可以按列存储数据，由此产生了行式数据库 (Row Oriented Databases) 和列式数据库 (Columnar Database) 两种类型。传统的关系型数据库，包括 Oracle, Microsoft SQL Server, MySQL 和 PostgreSQL 都是行式数据库。在本章，我们来对 PostgreSQL 的数据文件的结构进行研究。

从本章开始，我们要一边学习 PostgreSQL 的外在功能，同时要阅读和理解 PostgreSQL 的源代码，所以在本节中我们先对 PostgreSQL 源代码的基本知识做一些介绍。

### 2.1 关于 PostgreSQL 源代码的基础知识

我们在第一章中学习了如何通过下载和编译 PostgreSQL 的源码包完成 PostgreSQL 数据库软件的安装。在源码里面，有一个 src 子目录和一个 contrib 子目录。src 子目录中包含全部的 PostgreSQL 的核心源代码。contrib 子目录中包含了外围工具的源代码。当我引用某些数据结构和源代码的时候，我会用类似 `/* in src/include/storage/bufpage.h */` 的注释来标注所引用的数据结构和代码是在文件 `bufpage.h` 中定义的，这是一个相对路径。假设我们的源代码目录是 `/home/postgres/postgresql-15.2`，则 `bufpage.h` 文件的绝对路径就是：`/home/postgres/postgresql-15.2/src/include/storage/bufpage.h`。这样方便大家直接打开该文件进行查找和阅读。

#### 2.1.1 配置头文件

在源码包中，有一些头文件里面定义了大量的宏，用来控制源码的编译行为，如 `src/include/pg_config_manual.h`。我们可以称之为配置头文件。有三个配置 `pg_config.h`，`pg_config_os.h` 和 `pg_config_ext.h` 是不在源码包中的。你必须运行 `configure` 命令后，`configure` 根据对操作系统环境的检测，自动生成这三个文件，放在 `src/include` 目录下。所以如果你发现无法找到某些宏的定义的时候，可以运行 `configure` 命令产生这三个配置头文件。可能你要找的宏就在这三个头文件中。

#### 2.1.2 基本数据类型

在 PostgreSQL 源代码中使用了大量的基础数据，我们需要提前熟悉这些基础数据类型。

```
/* in src/include/c.h */
typedef signed char int8;          /* == 8 bits */
typedef signed short int16;        /* == 16 bits */
typedef signed int int32;          /* == 32 bits */

typedef unsigned char uint8; /* == 8 bits */
typedef unsigned short uint16; /* == 16 bits */
typedef unsigned int uint32; /* == 32 bits */

typedef uint8 bits8;              /* >= 8 bits */
typedef uint16 bits16;            /* >= 16 bits */
typedef uint32 bits32;            /* >= 32 bits */

typedef long int int64;
typedef unsigned long int uint64;

typedef size_t Size; /* 8 bytes in 64-bit Linux */
```

大家很容易熟悉上面各种自定义的基础数据类型的命名规律。`intXX` 是有符号整数，可以表示负数和正数。`uintXX` 是无符号整数，只能表示正数，最小值为 0。其中 `XX` 为 8,16,32,64，表示这个数据类型有多少个比特 (bit)。`Size` 也是在源码中被大量使用的一个基础数据类型。在 64 位平台上它有 8 个字节的长度。

### 2.1.3 对源码文件的搜索

PostgreSQL 15 已经有了一百多万行的源代码，分布在 2000 多个 \*.h 和 \*.c 文件中。当我们研读一个数据结构，一个函数的时候，我们非常想快速搜索到它的定义所在的文件。我喜欢使用一种暴力搜索方式，如下所示：

```
$ pwd
/home/postgres/postgresql-15.2/src

/* 在当前目录和子目录中的所有*.h文件中搜索字符串 PageHeaderData */
$ find . -name *.h | xargs grep PageHeaderData

/* 在当前目录和子目录中的所有*.c文件中搜索字符串 ShmemInitStruct */
$ find . -name *.c | xargs grep ShmemInitStruct
```

当然，你可以在网上找到一些源码索引软件。`doxygen.postgresql.org` 是 PostgreSQL 官方提供的在线源码阅读网站，使用也非常方便。

### 2.1.4 内存对齐

我们知道，目前常见的计算机分为 32 位 (32-bit) 和 64 位 (64-bit)，早期的计算机还有 8-bit 和 16-bit 的。由于 IT 技术的迅猛发展，现在市场上的智能手机都是 64-bit 的了，更不要说更强大的服务器了，所以本书假设 PostgreSQL 运行在 64-bit 的计算机上。所谓 32-bit 计算机，指的是 CPU 的数据线和地址线都是 32 bits (4 个字节/byte)。64-bit 的计算机的 CPU 数据总线和地址总线是 64 bits (8 个字节/byte)。以 64-bit 计算机来说，CPU 一次性从内存中会读取 8 个字节。譬如你想访问 6 号地址的一个字节，则 CPU 一条读取指令就把 0 到 7 号地址的共计 8 个字节都读入 CPU 内部，然后只挑选 6 号的一个字节使用。如果你想读取 6 号到 9 号地址之间的 4 个字节，则 CPU 需要读取两次。第一次读取 0 到 7 号地址的 8 个字节，第二次读取 8 到 15 号地址的 8 个字节，共计 16 个字节，然后再在 CPU 内部拼接后获得 6 到 9 号的 4 个字节。这种操作无疑是低效率的。

为了提高 CPU 读写内存的速度，就产生了“对齐”的概念，其思想就是确保每次要访问的数据的起始地址和内存大小都是 8 的整数倍，也叫做按 8 字节对齐。PostgreSQL 的源代码中大量充斥着对齐的操作。我们来分析它的技术实现。其中使用最多的的 `MAXALIGN` 宏。下面是它的定义：

```
/* in src/include/pg_config.h */
#define MAXIMUM_ALIGNOF 8 /* 8个字节表示PG运行在64-bit操作系统上 */

/* in src/include/c.h */
#define TYPEALIGN(ALIGNVAL,LEN) \
    (((uintptr_t) (LEN) + ((ALIGNVAL) - 1)) & ~((uintptr_t) ((ALIGNVAL) - 1)))

#define MAXALIGN(LEN) TYPEALIGN(MAXIMUM_ALIGNOF, (LEN))
```

根据以上的定义，大家心算一下，就很容易计算出如下公式：

```
MAXALIGN(x) = ((uintptr_t) (x) + 7) & ~((uintptr_t) (7))

/* ~((uintptr_t) (7) = 0xFFFFFFFFFFFFFFF8 */
```



那么 `uintptr_t` 又是什么鬼呢？它实际上是系统库定义的一种数据类型。大家可以在互联网上自行搜索它的定义。在 PostgreSQL 官方文档中，有这么一句话：

### 命题 2.1

Code in PostgreSQL should only rely on language features available in the C99 standard.



它明确无误地告诉想为 PostgreSQL 添砖加瓦的 C 程序员，PostgreSQL 的源代码必须遵循 C99 的标准。这个标准是 20 多年前的产物了，已经比较古老了。之所以有这个规定，是为了确保 PostgreSQL 可以运行在各种操作系统上，包括比较古老的操作系统。在 C99 的标准中，`uintptr_t` 是系统库头文件 `<stdint.h>` 定义的一个变量。在 64-bit 平台上，你可以把它理解为一个 8 字节的无符号整数。`7(uintptr_t)(7)` 则表示为 `0xFFFFFFFFFFFFFFFF8`。由此我们可以看到，如果一个值  $x$  是 8 的整数倍，则 `MAXALIGN(x) = x`。如果  $x$  不是 8 的整数倍，`MAXALIGN(x)` 就往比它大的且是 8 的整数倍的那个数上凑。例如  $x = 21$ ，它介于  $16 (= 2 \times 8)$  和  $24 (= 3 \times 8)$  之间，它就往 24 上凑：`MAXALIGN(21) = 24`，果然是按 8 个字节对齐。`MAXALIGN(x)` 肯定是大于或等于  $x$  的，最多比  $x$  大 7。`MAXALIGN(0) = 0`。

我们在 PostgreSQL 的源代码中常常看到这样的代码：`alignedSize = MAXALIGN(size)`；其中 `size` 表示要分配的内存大小（单位是 `byte`）。首先要通过类似的语句把它按 8 字节做齐，得到一个新的内存大小尺寸的变量 `alignedSize`。`alignedSize` 肯定就是 8 的整数倍了。这样申请下来的内存块的大小就是按照 8 字节对齐的了。虽然浪费了几个字节，但是提高了软件的性能。这种编程手法也值得我们借鉴和运用。PostgreSQL 的源码中还有其它类似的对齐定义的宏，如 `CACHELINEALIGN` 是按照 128 字节对齐的。我们在分析源码的时候遇到了再手动分析理解一下也不迟。这里就不过多介绍了。

## 2.2 PostgreSQL 数据文件的结构

我们都知道对于所有的数据库而言，真正的数据是存放在数据文件中的。对于数据文件结构的理解，是我们学习更加深入知识的前提。在本节中，我们展开对 PostgreSQL 数据文件结构的基本分析工作。

### 2.2.1 一个简单的实验

首先我们做一个简单的小实验，其过程如下所示：

```
$ id      /* 本实验以postgres用户直接登录到PG服务器上开始 */
uid=1000(postgres) gid=1000(postgres) groups=1000(postgres) ...
$ psql
psql (15.2)
Type "help" for help.

postgres=# CREATE DATABASE oracle; /* 创建一个叫做oracle的数据库 */
CREATE DATABASE
postgres=# \c oracle                /* 连接到oracle数据库中 */
You are now connected to database "oracle" as user "postgres".
oracle=# CREATE TABLE state(id INT, name CHAR(2)); /* 在oracle数据库中创建一个简单的表state，只有id和
name两列 */
CREATE TABLE
oracle=# SELECT pg_relation_filepath('state'); /* 通过使用pg_relation_filepath()函数拿到表文件的路径 */
pg_relation_filepath
-----
base/16388/16389
(1 row)
```

```

oracle=# \! ls -l $PGDATA/base/16388/16389 /* 通过操作系统ls -l的命令查看这个文件在磁盘的信息 */
-rw----- 1 postgres postgres 0 Feb 24 14:38 /opt/data/pgdata1/base/16388/16389
/* 请注意上述文件的的大小，为0个字节，是因为这是一个空表，PG还没有为它分配真正的磁盘空间 */

oracle=# INSERT INTO state VALUES(0, 'TX'); /* 现在往state表中插入一条简单的记录 */
INSERT 0 1
oracle=# \! ls -l $PGDATA/base/16388/16389
-rw----- 1 postgres postgres 8192 Feb 24 14:40 /opt/data/pgdata1/base/16388/16389
/* 再次查看该数据文件，发现它的大小为8192个字节 */

```

在上述实验中，我用 C 语言的注释风格，用 `/* XXXX */` 来注释命令和输出结果的含义或者需要关注的要点。大家可以很清晰地看到，一个表对应磁盘上的一个文件，且该文件的名称是纯数字。当一个表拥有了第一个记录后，它的大小变成了 8192 个字节。为什么是 8192 个字节呢？这是因为 PostgreSQL 的数据文件是按照 Block 来划分的，每一个 Block 的大小都是 8192 个字节。在 PostgreSQL 的源码中，有一个常量 `BLCKSZ`，它是 Block Size 的缩写。其定义如下：

```

/* in src/include/pg_config.h */
#define BLCKSZ 8192

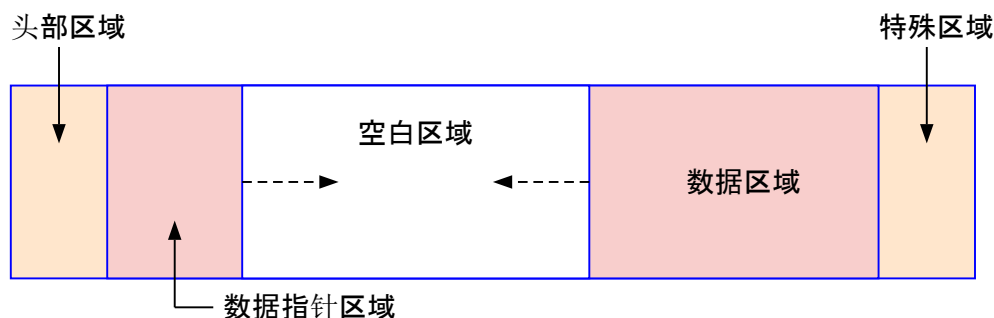
```

### 2.2.2 Block/Page 的结构分析

Block 和 Page 是 PostgreSQL 世界里面经常互相替换使用的两个术语。我们已经有了一个基本概念，即 PostgreSQL 的数据文件是按照 Block 划分的，其缺省大小为 8K ( $8 \times 1024 = 8192$  个字节)。当磁盘上的一个 Block 被读入到内存中后，内存中也会分配 8K 的空间来保存它，称之为 Page（页）。简而言之，在磁盘上是 Block，在内存中则为 Page，两者的内容是一模一样的。下面我们就来分析 Block 或者 Page 的基本结构。

我们可以把整个 Page 划分为四个区域：

Block/Page 的整体结构可以用下图来表示：在上图中，两个带箭头的虚线表明数据指针区域和数据区域的增



长方向。它们是相向而生长的。中间的空白部分是没有任何数据的空白区域。

### 2.2.3 页头 (Page Header) 之分析

我们来研究一下 Page Header 的具体组成。它是一个 C 语言的结构体 (struct)，叫做 `PageHeaderData`。其相关定义如下。