

[三思笔记]全面学习分区表及分区索引

2008-04-15

[关于分区表和分区索引](#) 2008-04-15

WHEN 2008-04-17

- ◆ [When 使用 Range 分区](#)
- ◆ [When 使用 Hash 分区](#)
- ◆ [When 使用 List 分区](#)
- ◆ [When 使用组合分区](#)

HOW 2008-04-23

- [如何创建](#)
 - [创建 range 分区](#)
 - [创建 hash 分区](#)
 - [创建 list 分区](#)
 - [创建 range-list 分区](#)
 - [创建 range-hash 分区](#)
 - [公共准则](#)
- [如何管理](#)
 - [管理表分区](#)
 - ◆ [增加表分区\(add partition\)](#)
 - ◆ [收缩表分区\(coalesce partitions\)](#)
 - ◆ [删除表分区\(drop partition\)](#)
 - ◆ [交换表分区\(Exchange Partitions\)](#)
 - ◆ [合并表分区\(Merge Partitions\)](#)
 - ◆ [修改 list 表分区--Add/Drop Values](#)
 - ◆ [拆分表分区\(Split Partition\)](#)
 - ◆ [截断表分区\(Truncate Partition\)](#)
 - ◆ [移动表分区\(Move Partition\)](#)
 - ◆ [重命名表分区\(Rename Partition\)](#)
 - ◆ [修改表分区默认属性\(Modify Default Attributes\)](#)
 - ◆ [修改表分区当前属性\(Modify Partition\)](#)
 - ◆ [修改表子分区模板\(Set Subpartition Template\)](#)

■ 管理索引分区

- ◆ 增加索引分区(Adding Index Partitions)
- ◆ 删除索引分区(Dropping Index Partitions)
- ◆ 重编译索引分区(Rebuilding Index Partitions)
- ◆ 重命名索引分区(Renaming Index Partitions)
- ◆ 拆分索引分区(Splitting Index Partitions)
- ◆ 修改索引分区默认属性(Modifying Default Attributes of Index Partitions)
- ◆ 修改索引分区当前属性(Modifying Real Attributes of Index Partitions)

关于分区表和分区索引(About Partitioned Tables and Indexes)

对于 10gR2 而言，基本上可以分成几类：

- ❖ Range(范围)分区
- ❖ Hash(哈希)分区
- ❖ List(列表)分区
- ❖ 以及组合分区：Range-Hash,Range-List。

对于表而言(常规意义上的堆组织表)，上述分区形式都可以应用(甚至可以对某个分区指定 `compress` 属性)，只不过分区依赖列不能是 `lob, long` 之类数据类型，每个表的分区或子分区数的总数不能超过 1024K-1 个。

对于索引组织表，只能够支持普通分区方式，不支持组合分区，常规表的限制对于索引组织表同样有效，除此之外呢，还有一些其他的限制，比如要求索引组织表的分区依赖列必须是主键才可以等。

注：本篇所有示例仅针对常规表，即堆组织表！

对于索引，需要区分创建的是全局索引，或本地索引：

- 全局索引(global index)：即可以分区，也可以不分区。即可以建 `range` 分区，也可以建 `hash` 分区，即可建于分区表，又可创建于非分区表上，就是说，全局索引是完全独立的，因此它也需要我们更多的维护操作。
- 本地索引(local index)：其分区形式与表的分区完全相同，依赖列相同，存储属性也相同。对于本地索引，其索引分区的维护自动进行，就是说你 `add/drop/split/truncate` 表的分区时，本地索引会自动维护其索引分区。

Oracle 建议如果单个表超过 2G 就最好对其进行分区，对于大表创建分区的好处是显而易见的，这里不多论述 `why`，而将重点放在 `when` 以及 `how`。

WHEN

一、When 使用 Range 分区

Range 分区呢是应用范围比较广的表分区方式，它是以列的值的范围来做为分区的划分条件，将记录存放到列值所在的 `range` 分区中，比如按照时间划分，2008 年 1 季度的数据放到 `a` 分区，08 年 2 季度的数据放到 `b` 分区，因此在创建的时候呢，需要你指定基于的列，以及分区的范围值，如果某些记录暂无法预测范围，可以创建 `maxvalue` 分区，所有不在指定范围内的记录都会被存储到 `maxvalue` 所在分区中，并且支持指定多列做为依赖列，后面在讲 `how` 的时候会详细谈到。

二、When 使用 Hash 分区

通常呢，对于那些无法有效划分范围的表，可以使用 `hash` 分区，这样对于提高性能还是会有一定的帮助。`hash` 分区会将表中的数据平均分配到你指定的几个分区中，列所在分区是依据分区列的 `hash` 值自动分配，因此你并不能控制也不知道哪条记录会被放到哪个分区中，`hash` 分区也可以支持多个依赖列。

三、When 使用 List 分区

List 分区与 `range` 分区和 `hash` 分区都有类似之处，该分区与 `range` 分区类似的是也需要你指定列的值，但这又不同与 `range` 分区的范围式列值---其分区值必须明确指定，也不同与 `hash` 分区---通过明确指定分区值，你能控制记录存储在哪个分区。它的分区列只能有一个，而不能像 `range` 或者 `hash` 分区那样同时指定多个列做为分区依赖列，不过呢，它的单个分区对应值可以是多个。

你在分区时必须确定分区列可能存在的值，一旦插入的列值不在分区范围内，则插入/更新就会失败，因此通常建议使用 list 分区时，要创建一个 default 分区存储那些不在指定范围内的记录，类似 range 分区中的 maxvalue 分区。

四、When 使用组合分区

如果某表按照某列分区之后，仍然较大，或者是一些其它的需求，还可以通过分区内再建子分区的方式将分区再分区，即组合分区的方式。

组合分区呢在 10g 中有两种：range-hash，range-list。注意顺序哟，根分区只能是 range 分区，子分区可以是 hash 分区或 list 分区。

提示：11g 在组合分区功能这块有所增强，又推出了 range-range,list-range,list-list,list-hash，这就相当于除 hash 外三种分区方式的笛卡尔形式都有了。为什么会没有 hash 做为根分区的组合分区形式呢，再仔细回味一下第二点，你一定能够想明白~~。

HOW

一、如何创建

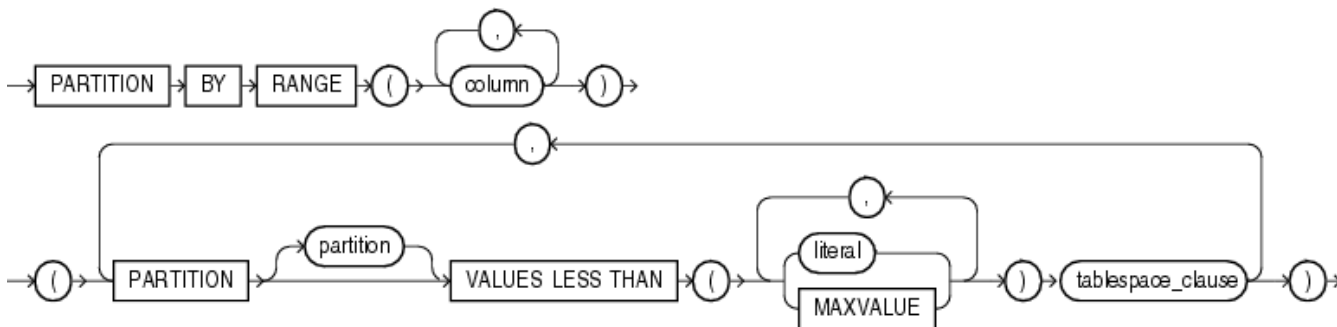
如果想对某个表做分区，必须在创建表时就指定分区，我们可以对一个包含分区的表中的分区做修改，但不能直接将一个未分区的表修改成分区表(起码在 10g 是不行的，当然你可能会说，可以通过在线重定义的方式，但是这不是直接哟，这也是借助临时表间接实现的)。

创建表或索引的语法就不说了，大家肯定比我还熟悉，而想在建表(索引)同时指定分区也非常容易，只需要把创建分区的子句放到";"前就行啦，同时需要注意表的 row movement 属性，它用来控制是否允许修改列值所造成的记录移动至其它分区存储，有 enable|disable 两种状态，默认是 disable row movement，当 disable 时，如果记录要被更新至其它分区，则更新语句会报错。

下面分别演示不同分区方式的表和索引的创建：

1、创建 range 分区

语法如下，图：[range_partitioning.gif]



需要我们指定的有：

- column:分区依赖列(如果是多个，以逗号分隔);

- partition:分区名称;
- values less than:后跟分区范围值(如果依赖列有多个, 范围对应值也应是多个, 中间以逗号分隔);
- tablespace_clause:分区的存储属性, 例如所在表空间等属性(可为空), 默认继承基表所在表空间的属性。

① 创建一个标准的 **range** 分区表:

```
JSSWEB> create table t_partition_range (id number,name varchar2(50))
2 partition by range(id)(
3 partition t_range_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
4 partition t_range_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
5 partition t_range_p3 values less than (30) tablespace tbspart03,
6 partition t_range_pmax values less than (maxvalue) tablespace tbspart04
7 );
```

表已创建。

要查询创建分区的信息, 可以通过查询 user_part_tables,user_tab_partitions 两个数据字典 (索引分区、组织分区等信息也有对应的数据字典, 后续示例会逐步提及)。

user_part_tables: 记录分区的表的信息;

user_tab_partitions: 记录表的分区的信息。

例如:

```
JSSWEB> select table_name,partitioning_type,partition_count
2 From user_part_tables where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

TABLE_NAME	PARTITI	PARTITION_COUNT
T_PARTITION_RANGE	RANGE	4

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name
2 from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RANGE'
3 order by partition_position;
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_RANGE_P1	10	TBSPART01
T_RANGE_P2	20	TBSPART02
T_RANGE_P3	30	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART04

② 创建 **global** 索引 **range** 分区:

```
JSSWEB> create index idx_parti_range_id on t_partition_range(id)
2 global partition by range(id)(
3 partition i_range_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
```

```

4 partition i_range_p2 values less than (40) tablespace tbspart02,
5 partition i_range_pmax values less than (maxvalue) tablespace tbspart03);

```

索引已创建。

由上例可以看出，创建 global 索引的分区与创建表的分区语句格式完全相同，而且其分区形式与索引所在表的分区形式没有关联关系。

注意：我们这里借助上面的表 **t_partition_range** 来演示创建 **range** 分区的 **global** 索引，并不表示 **range** 分区的表，只能创建 **range** 分区的 **global** 索引，只要你想，也可以为其创建 **hash** 分区的 **global** 索引。

查询索引的分区信息可以通过 user_part_indexes、user_ind_partitions 两个数据字典：

```

JSSWEB> select index_name, partitioning_type, partition_count
2      From user_part_indexes
3      where index_name = 'IDX_PARTI_RANGE_ID';

```

INDEX_NAME	PARTITI	PARTITION_COUNT
-----	-----	
IDX_PARTI_RANGE_ID	RANGE	3

```

JSSWEB> select partition_name, high_value, tablespace_name
2      from user_ind_partitions
3      where index_name = 'IDX_PARTI_RANGE_ID'
4      order by partition_position;

```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
-----	-----	
I_RANGE_P1	10	TBSPART01
I_RANGE_P2	40	TBSPART02
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART03

③ Local 分区索引的创建最简单，例如：

仍然借助 t_partition_range 表来创建索引

--首先删除之前创建的 global 索引

```

JSSWEB> drop index IDX_PARTI_RANGE_ID;

```

索引已删除。

```

JSSWEB> create index IDX_PARTI_RANGE_ID on T_PARTITION_RANGE(id) local;

```

索引已创建。

查询相关数据字典：

```

JSSWEB> select index_name, partitioning_type, partition_count

```

```

2    From user_part_indexes
3    where index_name = 'IDX_PARTI_RANGE_ID';

```

INDEX_NAME	PARTITI	PARTITION_COUNT
-----	-----	
IDX_PARTI_RANGE_ID	RANGE	4

```

JSSWEB> select partition_name, high_value, tablespace_name
2    from user_ind_partitions
3    where index_name = 'IDX_PARTI_RANGE_ID'
4    order by partition_position;

```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
-----	-----	
T_RANGE_P1	10	TBSPART01
T_RANGE_P2	20	TBSPART02
T_RANGE_P3	30	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART04

可以看出，local 索引的分区完全继承表的分区的属性，包括分区类型，分区的范围值即不需指定也不能更改，这就是前面说的：local 索引的分区维护完全依赖于其索引所在表。

不过呢分区名称，以及分区所在表空间等信息是可以自定义的，例如：

```

SQL> create index IDX_PART_RANGE_ID ON T_PARTITION_RANGE(id) local (
2    partition i_range_p1 tablespace tbspart01,
3    partition i_range_p2 tablespace tbspart01,
4    partition i_range_p3 tablespace tbspart02,
5    partition i_range_pmax tablespace tbspart02
6 );

```

索引已创建。

```

SQL> select index_name, partitioning_type, partition_count
2    From user_part_indexes
3    where index_name = 'IDX_PART_RANGE_ID';

```

INDEX_NAME	PARTITI	PARTITION_COUNT
-----	-----	
IDX_PART_RANGE_ID	RANGE	4

```

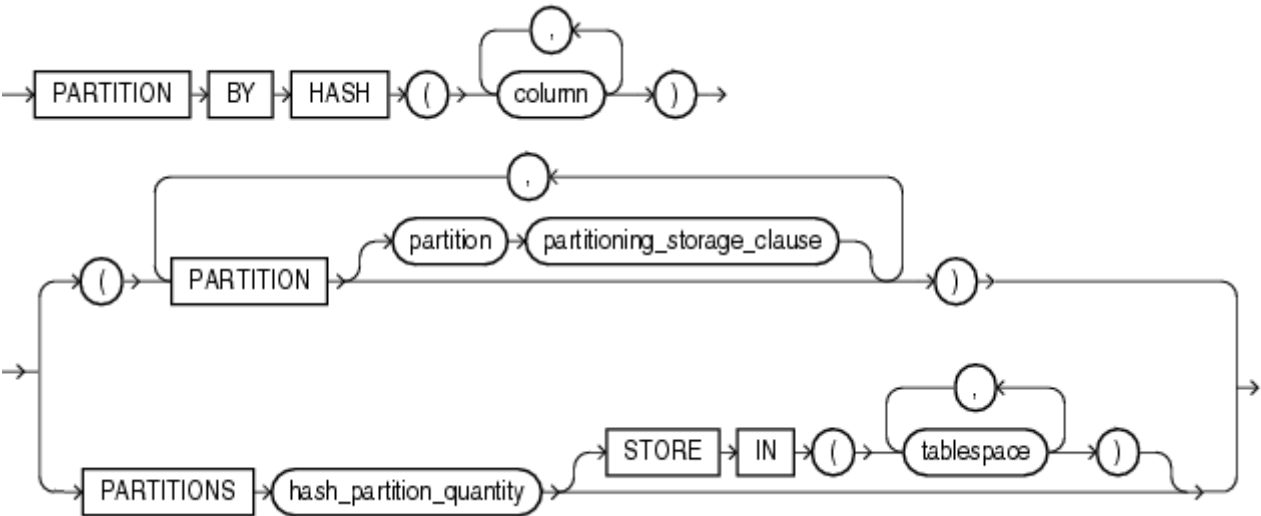
SQL> select partition_name, high_value, tablespace_name
2    from user_ind_partitions
3    where index_name = 'IDX_PART_RANGE_ID'
4    order by partition_position;

```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABSPACE_NAME
I_RANGE_P1	10	TBSPART01
I_RANGE_P2	20	TBSPART01
I_RANGE_P3	30	TBSPART02
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART02

2、创建 hash 分区

语法如下：[图:hash_partitioning.gif]



语法看起来比 range 复杂，其实使用起来比 range 更简单，这里需要我们指定的有：

- column:分区依赖列(支持多个，中间以逗号分隔);
- partition:指定分区，有两种方式：
 - 直接指定分区名，分区所在表空间等信息
 - 只指定分区数量，和可供使用的表空间。

① 创建 hash 分区表

```
JSSWEB> create table t_partition_hash (id number,name varchar2(50))
2 partition by hash(id)(
3 partition t_hash_p1 tablespace tbspart01,
4 partition t_hash_p2 tablespace tbspart02,
5 partition t_hash_p3 tablespace tbspart03);
```

表已创建。

要实现同样效果，你还可以这样：

```
JSSWEB> create table t_partition_hash2 (id number,name varchar2(50))
2 partition by hash(id)
3 partitions 3 store in(tbspart01,tbspart02,tbspart03);
```


表已创建。

这就是上面说的，直接指定分区数量和可供使用的表空间。

提示：这里分区数量和可供使用的表空间数量之间没有直接对应关系。分区数并不一定要等于表空间数。

要查询表的分区信息，仍然是通过 user_part_tables,user_tab_partitions 两个数据字典，这里不再举例。

② Global 索引 hash 分区

Hash 分区索引的子句与 hash 分区表的创建子句完全相同，例如：

```
JSSWEB> create index idx_part_hash_id on t_partition_hash(id)
2  global partition by hash(id)
3  partitions 3 store in(tbspart01,tbspart02,tbspart03);
```

索引已创建。

查询索引的分区信息也仍是通过 user_part_indexes、user_ind_partitions 两个数据字典，不再举例。

③ 创建 Local 索引

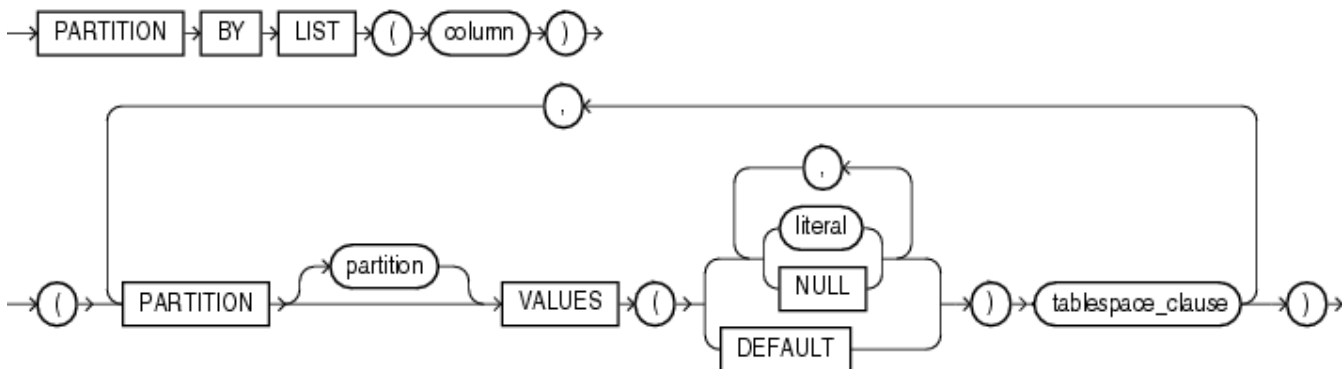
在前面学习 range 分区时，我们已经对 Local 索引的特性做了非常清晰的概述，因此这里也不再举例，如有疑问，建议再仔细复习 range 分区的相关示例，如果还有疑问，当面问我好了:)

综上：

- 对于 global 索引分区而言，在 10g 中只能支持 range 分区和 hash 分区，因此后续示例中不会再提及。
- 对于 local 索引分区而言，其分区形式完全依赖于索引所在表的分区形式，不管从创建语法还是理解难度均无技术含量，因此后续也不再提供示例。
- 注意，在创建索引时如果不显式指定 global 或 local，则默认是 global。
- 注意，在创建 global 索引时如果不显式指定分区子句，则默认不分区(废话)。

3、创建 list 分区

创建语法如下：[图：list_partitioning.gif]



需要我们指定的有：

- column:分区依赖列，注意：只能是一个；
- partition:分区名称；
- literal:分区对应值，注意：每个分区可以对应多个值；
- tablespace_clause:分区的存储属性，例如所在表空间等属性(可为空)，默认继承基表所在表空间的属性。

创建 list 分区表示例：

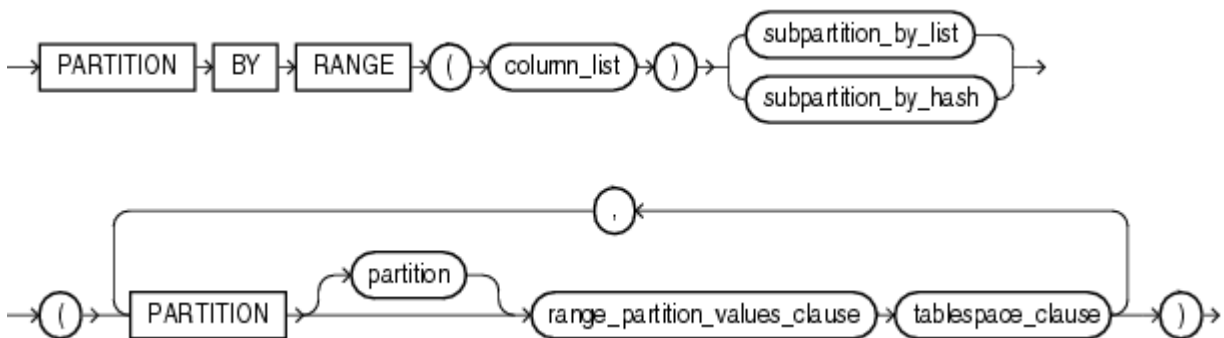
```
JSSWEB> create table t_partition_list (id number,name varchar2(50))
2 partition by list(id)(
3 partition t_list_p1 values (1,2,3,4,5,6,7,8,9) tablespace tbspart01,
4 partition t_list_p2 values (10,11,12,13,14,15,16,17,18,19) tablespace tbspart02,
5 partition t_list_p3 values (20,21,22,23,24,25,26,27,28,29) tablespace tbspart03,
6 partition t_list_pd values (default) tablespace tbspart04);
```

表已创建。

上例能够实现与前面 range 分区示例相同的效果，当然针对本示例而言，list 分区显然不好用啊~~~

4、创建 range-hash 组合分区

语法如下：图[composite_partitioning.gif]



需要我们指定的有：

- column_list:分区依赖列(支持多个，中间以逗号分隔)；
- subpartition:子分区方式，有两处：
 - Subpartition_by_list:语法与 list 分区完全相同，只不过把关键字 partition 换成 subpartition
 - Subpartition_by_hash:语法与 hash 分区完全相同，只不过把关键字 partition 换成 subpartition
- partition:分区名称；
- range_partition_values_clause:与 range 分区范围值的语法；
- tablespace_clause:分区的存储属性，例如所在表空间等属性(可为空)，默认继承基表所在表空间的属性。

组合分区相对于普通分区，语法上稍稍复杂了一些，但也正因如此，其子分区的创建可以非常灵活，下面分别举几个例子(注：仅示例，并非穷举所有形式)

① 为所有分区各创建 4 个 hash 子分区

```
JSSWEB> create table t_partition_rh (id number,name varchar2(50))
2  partition by range(id) subpartition by hash(name)
3  subpartitions 4 store in (tbsp01, tbsp02, tbsp03,tbsp04)(
4  partition t_r_p1 values less than (10) tablespace tbsp01,
5  partition t_r_p2 values less than (20) tablespace tbsp02,
6  partition t_r_p3 values less than (30) tablespace tbsp03,
7  partition t_r_pd values less than (maxvalue) tablespace tbsp04);
```

表已创建。

```
JSSWEB> select partitioning_type,subpartitioning_type,partition_count,def_subpartition_count
2  From user_part_tables where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITI SUBPART PARTITION_COUNT DEF_SUBPARTITION_COUNT
```

```
-----
RANGE    HASH                4                4
```

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_count,high_value
2  from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITION_NAME  SUBPARTITION_COUNT HIGH_VALUE
```

```
-----
T_R_P2          4 20
T_R_P3          4 30
T_R_PD          4 MAXVALUE
T_R_P1          4 10
```

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_name,tablespace_name
2  from user_tab_subpartitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITION_NAME  SUBPARTITION_NAME          TABLESPACE_NAME
```

```
-----
T_R_P2          SYS_SUBP140                TBSPART02
T_R_P2          SYS_SUBP139                TBSPART02
T_R_P2          SYS_SUBP138                TBSPART02
T_R_P2          SYS_SUBP137                TBSPART02
T_R_P3          SYS_SUBP144                TBSPART03
T_R_P3          SYS_SUBP143                TBSPART03
T_R_P3          SYS_SUBP142                TBSPART03
T_R_P3          SYS_SUBP141                TBSPART03
T_R_PD          SYS_SUBP148                TBSPART04
T_R_PD          SYS_SUBP147                TBSPART04
T_R_PD          SYS_SUBP146                TBSPART04
T_R_PD          SYS_SUBP145                TBSPART04
```

T_R_P1	SYS_SUBP133	TBSPART01
T_R_P1	SYS_SUBP136	TBSPART01
T_R_P1	SYS_SUBP135	TBSPART01
T_R_P1	SYS_SUBP134	TBSPART01

已选择 16 行。

这里我们要学到一个新的数据字典：**user_tab_subpartitions**，用于查询表的子分区信息。

② 对某个分区创建 **hash** 子分区

```
JSSWEB> create table t_partition_rh (id number,name varchar2(50))
2  partition by range(id) subpartition by hash(name)(
3  partition t_r_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
4  partition t_r_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
5  partition t_r_p3 values less than (30) tablespace tbspart03
6  (subpartition t_r_p3_h1 tablespace tbspart01,
7   subpartition t_r_p3_h2 tablespace tbspart02,
8   subpartition t_r_p3_h3 tablespace tbspart03),
9  partition t_r_pd values less than (maxvalue) tablespace tbspart04);
```

表已创建。

```
JSSWEB> select partitioning_type,subpartitioning_type,partition_count,def_subpartition_count
2  From user_part_tables where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITI SUBPART PARTITION_COUNT DEF_SUBPARTITION_COUNT
```

```
-----
RANGE   HASH                4                1
```

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_count,high_value
2  from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITION_NAME  SUBPARTITION_COUNT HIGH_VALUE
```

```
-----
T_R_P1          1 10
T_R_P2          1 20
T_R_P3          3 30
T_R_PD          1 MAXVALUE
```

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_name,tablespace_name
2  from user_tab_subpartitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

```
PARTITION_NAME  SUBPARTITION_NAME          TABLESPACE_NAME
```

```
-----
```

T_R_P1	SYS_SUBP149	TBSPART01
T_R_P2	SYS_SUBP150	TBSPART02
T_R_P3	T_R_P3_H3	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_H2	TBSPART02
T_R_P3	T_R_P3_H1	TBSPART01
T_R_PD	SYS_SUBP151	TBSPART04

已选择 6 行。

当然，还可以给各个分区指定不同的子分区

```
JSSWEB> create table t_partition_rh (id number,name varchar2(50))
2  partition by range(id) subpartition by hash(name)(
3  partition t_r_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
4  partition t_r_p2 values less than (20) tablespace tbspart02
5  (subpartition t_r_p2_h1 tablespace tbspart01,
6  subpartition t_r_p2_h2 tablespace tbspart02),
7  partition t_r_p3 values less than (30) tablespace tbspart03
8  subpartitions 3 store in (tbspart01,tbspart02,tbspart03),
9  partition t_r_pd values less than (maxvalue) tablespace tbspart04
10 (subpartition t_r_p3_h1 tablespace tbspart01,
11 subpartition t_r_p3_h2 tablespace tbspart02,
12 subpartition t_r_p3_h3 tablespace tbspart03)
13 );
```

表已创建。

```
JSSWEB> select partitioning_type,subpartitioning_type,partition_count,def_subpartition_count
2  From user_part_tables where table_name='T_PARTITION_RH';
```

PARTITI	SUBPART	PARTITION_COUNT	DEF_SUBPARTITION_COUNT
RANGE	HASH	4	1

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_count,high_value
2  from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_COUNT	HIGH_VALUE
T_R_P1	1	10
T_R_P2	2	20
T_R_P3	3	30
T_R_PD	3	MAXVALUE

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_name,tablespace_name
```

```
2 from user_tab_subpartitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
T_R_P1	SYS_SUBP152	TBSPART01
T_R_P2	T_R_P2_H2	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_H1	TBSPART01
T_R_P3	SYS_SUBP155	TBSPART03
T_R_P3	SYS_SUBP154	TBSPART02
T_R_P3	SYS_SUBP153	TBSPART01
T_R_PD	T_R_P3_H3	TBSPART03
T_R_PD	T_R_P3_H2	TBSPART02
T_R_PD	T_R_P3_H1	TBSPART01

已选择 9 行。

提示：由上两例可以看出，未显式指定子分区的分区，系统会自动创建一个子分区。

③ 分区模板的应用

oracle 还提供了一种称为分区模板的功能，在指定子分区信赖列之后，制订子分区的存储模板，各个分区即会按照子分区模式创建子分区，例如：

```
JSSWEB> create table t_partition_rh (id number,name varchar2(50))
2 partition by range(id) subpartition by hash(name)
3 subpartition template (
4 subpartition h1 tablespace tbspart01,
5 subpartition h2 tablespace tbspart02,
6 subpartition h3 tablespace tbspart03,
7 subpartition h4 tablespace tbspart04)(
8 partition t_r_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
9 partition t_r_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
10 partition t_r_p3 values less than (30) tablespace tbspart03,
11 partition t_r_pd values less than (maxvalue) tablespace tbspart04);
```

表已创建。

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_name,tablespace_name
2 from user_tab_subpartitions where table_name='T_PARTITION_RH';
```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
T_R_P1	T_R_P1_H4	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_H3	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_H2	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_H1	TBSPART01

T_R_P2	T_R_P2_H4	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_H3	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_H2	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_H1	TBSPART02
T_R_P3	T_R_P3_H4	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_H3	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_H2	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_H1	TBSPART03
T_R_PD	T_R_PD_H4	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_H3	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_H2	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_H1	TBSPART04

已选择 16 行。

5、创建 range-list 组合分区

Range-list 组合分区的创建与 range-hash 极为相似，只是子分区为 list 分区，当然同样也可以应用分区模板，下面也举一个示例：

```
JSSWEB> create table t_partition_rl (id number,name varchar2(50))
2  partition by range(id) subpartition by list(name)
3  subpartition template (
4    subpartition l1 values ('aa') tablespace tbspart01,
5    subpartition l2 values ('bb') tablespace tbspart02,
6    subpartition l3 values ('cc') tablespace tbspart03,
7    subpartition l4 values ('dd') tablespace tbspart04)(
8  partition t_r_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
9  partition t_r_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
10 partition t_r_p3 values less than (30) tablespace tbspart03,
11 partition t_r_pd values less than (maxvalue) tablespace tbspart04);
```

表已创建。

```
JSSWEB> select partition_name,subpartition_name,tablespace_name
2  from user_tab_subpartitions where table_name='T_PARTITION_RL';
```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
T_R_P1	T_R_P1_L4	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L3	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L2	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L1	TBSPART01
T_R_P2	T_R_P2_L4	TBSPART02

T_R_P2	T_R_P2_L3	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_L2	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_L1	TBSPART02
T_R_P3	T_R_P3_L4	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L3	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L2	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L1	TBSPART03
T_R_PD	T_R_PD_L4	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L3	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L2	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L1	TBSPART04

已选择 16 行。

其它方式的创建对于 range-list 同样好使，这里不再举例，如有不明，请自学复习前章 range_hash 组合分区。

对于复合分区的 local 索引，我们也举一个示例，查看其分区情况：

```
SQL> create index idx_part_rl_id on t_partition_rl(id) local;
```

索引已创建。

又可以学几个数据字典：user_part_indexes、user_ind_partitions 前面已经认识了，user_ind_subpartitions 用来查询索引的子分区信息。

```
SQL> select table_name,partitioning_type,
2         partition_count,def_subpartition_count
3         from user_part_indexes
4         where index_name = 'IDX_PART_RL_ID';
```

TABLE_NAME	PARTITI	PARTITION_COUNT	DEF_SUBPARTITION_COUNT
T_PARTITION_RL	RANGE	4	4

```
SQL> select partition_name, subpartition_count, high_value
2         from user_ind_partitions
3         where index_name = 'IDX_PART_RL_ID';
```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_COUNT	HIGH_VALUE
T_R_P1	4	10
T_R_P2	4	20
T_R_P3	4	30
T_R_PD	4	MAXVALUE

```
SQL> select partition_name, subpartition_name, high_value, tablespace_name
```



```

2   from user_ind_subpartitions
3   where index_name = 'IDX_PART_RL_ID';

```

PARTITION_NAME	SUBPARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_R_P1	T_R_P1_L1	'aa'	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L2	'bb'	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L3	'cc'	TBSPART01
T_R_P1	T_R_P1_L4	'dd'	TBSPART01
T_R_P2	T_R_P2_L1	'aa'	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_L2	'bb'	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_L3	'cc'	TBSPART02
T_R_P2	T_R_P2_L4	'dd'	TBSPART02
T_R_P3	T_R_P3_L1	'aa'	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L2	'bb'	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L3	'cc'	TBSPART03
T_R_P3	T_R_P3_L4	'dd'	TBSPART03
T_R_PD	T_R_PD_L1	'aa'	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L2	'bb'	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L3	'cc'	TBSPART04
T_R_PD	T_R_PD_L4	'dd'	TBSPART04

已选择 16 行。

还是与表的分区格式一样，不管是普通分区还是复合分区，local 索引都没啥自主权啊。

6、公共准则

1、如果选择的分区不能确保各分区内记录量的基本平均，则这种分区方式有可能是不恰当的。

比如对于 range 分区，假设分了 10 个分区，而其中一个分区中的记录数占总记录数的 90%，其它 9 个分区只占总记录数的 10%，则这个分区方式就起不到数据平衡的作用。当然，如果你的目的并不是为了平衡，只是为了区分数据，ok，对于这种情况，我想说的是，你务必要意识到存在这个问题。

2、对于分区的表或索引，其所涉及的所有分区，其块大小必须一致。

最后，建议对于上面创建的表或建表脚本妥善保存并记忆，后面我们需要频繁用到，后续示例将均主要依赖前文中创建的表进行:)

二、如何管理

对于分区的表的操作很多，其中某些操作仅针对某些分区有效，为了避免在演示过程中浪费过多口水标注哪些操作适用于哪些分区，咱们先在这儿列个表，哪个操作适用于哪种分区格式具体可以先参考下面这个表格:

分区表	Range	List	Hash	Range-Hash	Range-List	是否带来IO操作
-----	-------	------	------	------------	------------	----------

增加分区 (add partition)	支持	支持	支持	支持	支持	除hash类型外，均不变带来大量IO
收缩分区 (coalesce partitions)	/	/	支持	分区：/ 子分区：支持	/	是
删除分区 (drop partition)	支持	支持	/	分区：支持 子分区：/	支持	无
交换分区 (exchange partition)	支持	支持	支持	支持	支持	无
合并分区 (merge partition)	支持	支持	/	分区：支持 子分区：/	支持	是
修改默认属性 (modify default attributes)	支持	支持	支持	支持	支持	无
修改分区当前属性 (modify partition)	支持	支持	支持	支持	支持	无
List分区增加值 (modify partition add values)	/	支持	/	/	分区：/ 子分区：支持	无
List分区删除值 (modify partition drop values)	/	支持	/	/	分区：/ 子分区：支持	单纯删除操作无，但可能为了实现成功删除，之前的准备操作会带来一定量的IO
修改子分区模板 (set subpartition template)	/	/	/	支持	支持	无
移动分区 (move partition)	支持	支持	支持	分区：支持 子分区：/	分区：支持 子分区：/	有
重命名分区 (rename partition)	支持	支持	支持	支持	支持	无
拆分分区 (split partition)	支持	支持	/	分区：支持 子分区：/	支持	有
截断分区 (truncate partition)	支持	支持	支持	支持	支持	无

注：上述 IO 列的评估建立在假设分区中均存在一定量数据，并忽略修改数据字典可能触发的 IO，忽略造成的索引的重编译带来的 IO。

分区索引的操作也有一张表黑黑，如下：

分区索引	索引类型	Range	List	Hash	组合分区	是否带来IO操作
增加分区 (add partition)	全局	/	/	支持	/	是
	本地	/	/	/	/	
删除分区 (drop partition)	全局	支持	/	/	/	无
	本地	/	/	/	/	
修改默认属性 (modify default attributes)	全局	支持	/	/	/	无
	本地	支持	支持	支持	支持	无
修改分区当前属性	全局	支持	/	/	/	无

(modify partition)	本地	支持	支持	支持	支持	无
重编译分区 (rebuild partition)	全局	支持	/	/	/	有
	本地	支持	支持	支持	支持	有
重命名分区 (rename partition)	全局	支持	/	/	/	无
	本地	支持	支持	支持	支持	无
拆分分区 (split partition)	全局	支持	/	/	/	有
	本地	/	/	/	/	

另外 local 索引前头我们多次提到了，其维护会在 oracle 操作表分区的时候自动进行，需要注意的是 global 索引，当 global 索引所在表执行 alter table 涉及下列操作时，会导至该索引失效：

- ADD PARTITION | SUBPARTITION
- COALESCE PARTITION | SUBPARTITION
- DROP PARTITION | SUBPARTITION
- EXCHANGE PARTITION | SUBPARTITION
- MERGE PARTITION | SUBPARTITION
- MOVE PARTITION | SUBPARTITION
- SPLIT PARTITION | SUBPARTITION
- TRUNCATE PARTITION | SUBPARTITION

因此，建议用户在执行上述操作 sql 语句后附加 update indexes 子句，oracle 即会自动维护全局索引，当然，需要注意这中间有一个平衡，你要平衡操作 ddl 的时间和重建索引哪个时间更少，以决定是否需要附加 update indexes 子句。

分区表的管理

1、增加表分区(add partition)

增加表分区适应于所有的分区形式，其语法是 alter table tname add partition

但是，需要注意对于像 list,range 这种存在范围值的分区，所要增加的分区值必须要大于当前分区中的最大值（如果当前存在 maxvalue 或 default 的分区，add partition 会报错，这种情况只能使用 split，后面会讲到），hash 分区则无此限制。

例如：

```
JSSWEB> create table t_partition_range (id number,name varchar2(50))
2  partition by range(id)(
3  partition t_range_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
4  partition t_range_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
5  partition t_range_p3 values less than (30) tablespace tbspart03
6  );
```

表已创建。

```
JSSWEB> alter table t_partition_range
2  add partition t_range_p4 values less than(40);
```

表已更改。

Hash 和 list 的语法与上类似，这里不再举例。

注意：

1、对于 hash 分区，当你执行 add partition 操作的时候，oracle 会自动选择一个分区，并重新分配部分记录到新建的分区，这也意味着有可能带来一些 IO 操作。

2、执行 alter table 时未指定 update indexes 子句：

如果是 range/list 分区，其 local 索引和 global 索引不会受影响；

如果是 hash 分区，新加分区及有数据移动的分区 local 索引和 global 索引会被置为 unusable，需要重新编译。

3、复合分区完全适用上述所述规则。

2、收缩表分区(coalesce partitions)

Coalesce partition 是个很有意思的分区功能，仅能被应用于 hash 分区或复合分区的 hash 子分区，执行之后，会自动收缩当前的表分区，比如某表当前有 5 个 hash 分区，执行 alter table tname coalesce partitions 后就变成 4 个，再执行一次就变成 3 个，再执行一次就变 2 个，再执行一次就.....就报错了:)，对于已分区的表至少要有有一个分区存在的嘛！

例如：

```
JSSWEB> select table_name,partition_name from user_tab_partitions
2   where table_name='T_PARTITION_HASH';
```

TABLE_NAME	PARTITION_NAME
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P2
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P3
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P4
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P5
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P1

```
JSSWEB> alter table t_partition_hash coalesce partition;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select table_name,partition_name from user_tab_partitions
2   where table_name='T_PARTITION_HASH';
```

TABLE_NAME	PARTITION_NAME
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P2
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P3
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P4
T_PARTITION_HASH	T_HASH_P1

注意，收缩的只是分区，并不会影响到数据，但是视被收缩分区中数据的多少，收缩表分区也会涉及到 IO 操作。

另外如果你在执行该语句时没有指定 `update indexes` 子句，收缩过程中有数据改动的分区其 `local` 索引和 `global` 索引都会失效，需要重新编译。

3、删除表分区(drop partition)

删除表分区包含两种操作，分别是：

- 删除分区：`alter table [tbname] drop partition [ptname];`
 - 删除子分区：`alter table [tbname] drop subpartition [ptname];`
- 除 `hash` 分区和 `hash` 子分区外，其它的分区格式都可以支持这项操作。

例如，删除分区：

```
JSSWEB> select table_name,partition_name
       2  from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

TABLE_NAME	PARTITION_NAME
T_PARTITION_LIST	T_LIST_P1
T_PARTITION_LIST	T_LIST_P2
T_PARTITION_LIST	T_LIST_P3
T_PARTITION_LIST	T_LIST_PD

```
JSSWEB> alter table t_partition_list drop partition t_list_p2;
```

表已更改。

提示，`drop partition` 时，该分区内存储的数据也将同时删除，例如：

```
JSSWEB> insert into t_partition_list values (1,'a');
```

.....

--插入一批记录，分布于当前各个分区

.....

```
JSSWEB> commit;
```

提交完成。

```
JSSWEB> select *from t_partition_list;
```

ID	NAME
1	a
2	b
21	a
22	b

--单独查询 t_list_p3 分区，当前有数据

```
JSSWEB> select *from t_partition_list partition(t_list_p3);
```

ID NAME
21 a
22 b

--删除 t_list_p3 分区，数据会被同时删除

```
JSSWEB> alter table t_partition_list drop partition t_list_p3;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select *from t_partition_list partition(t_list_p3);
```

```
select *from t_partition_list partition(t_list_p3)
```

*

第 1 行出现错误:

ORA-02149: 指定的分区不存在

```
JSSWEB> select *from t_partition_list;
```

ID NAME
1 a
2 b

由于是 ddl 操作，这种删除也会是非常迅速的，因此如果你确认某个分区的数据都要被删除，使用 drop partition 会比 delete 更加高效。如果你的本意是希望删除掉指定的分区但保留数据，你应该使用 merge partition，后面也会讲到。

同样，如果你在执行该语句时没有指定 update indexes 子句，也会导致 global 索引的失效，至于 local 索引嘛，删除分区时对应的索引分区会被同时删除，但其它分区的 local 索引不会受到影响。

4、交换表分区(Exchange Partitions)

直白的说就是迁移数据。迁移数据的方式很多，为什么要使用 exchange partition 的方式呢，表急，听三思慢慢道来。

Exchange partition 提供了一种方式，让你在表与表或分区与分区之间迁移数据，注意不是将表转换成分区或非分区的形式，而仅只是迁移表中数据(互相迁移)，由于其号称是采用了更改数据字典的方式，因此效率最高(几乎不涉及 io 操作)。Exchange partition 适用于所有分区格式，你可以将数据从分区表迁移到非分区表，也可以从非分区表迁移至分区表，或者从 hash partition 到 range partition 诸如此类吧。

其语法很简单：alter table tname1 exchange partition/subpartition ptname with table tname2;

Exchange partition 迁移的方式也很有意思，言语表达怕大家听不明白，下面直接通过示例来表达：

借用前文中创建的空分区表:t_partition_range, 并插入几条记录

```
JSSWEB> create table t_partition_range (id number,name varchar2(50))
2   partition by range(id)(
3   partition t_range_p1 values less than (10) tablespace tbspart01,
4   partition t_range_p2 values less than (20) tablespace tbspart02,
5   partition t_range_p3 values less than (30) tablespace tbspart03,
6   partition t_range_pmax values less than (maxvalue) tablespace tbspart04
7   );
```

表已创建。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range values (11,'a');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range values (12,'b');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range values (13,'c');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> commit;
```

提交完成。

再创建一个非分区表, 结构与 t_partition_range 相同

```
JSSWEB> create table t_partition_range_tmp (id number,name varchar2(50));
```

表已创建。

执行交换分区(我们知道刚插入到 range 分区表的数据都在分区 t_range_p2 中, 因此这里指定交换该分区)

```
JSSWEB> alter table t_partition_range exchange partition t_range_p2
2   with table t_partition_range_tmp;
```

表已更改。

看看效果如何:

```
JSSWEB> select * from t_partition_range partition(t_range_p2);
```

未选定行

```
JSSWEB> select * from t_partition_range_tmp;
```

ID	NAME
11	a
12	b
13	c

记录成功交换到未分区的表中。

我们再执行一次 `exchange partition` 的命令，看看又会发生什么呢

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_p2);
```

ID	NAME
11	a
12	b
13	c

```
JSSWEB> select *from t_partition_range_tmp;
```

未选定行

又交换回来了，有点儿意思。

再做个更加明确的测试，我们往未分区的表中加入一些记录后再执行 `exchange partition`，看看会发生什么呢：

```
JSSWEB> insert into t_partition_range_tmp values (15,'d');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range_tmp values (16,'e');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range_tmp values (17,'d');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> alter table t_partition_range exchange partition t_range_p2  
2 with table t_partition_range_tmp;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_p2);
```



```

ID NAME
-----
15 d
16 e
17 d

```

JSSWEB> select *from t_partition_range_tmp;

```

ID NAME
-----
11 a
12 b
13 c

```

这就是前面所说的，互相交换的意思~~

注意：

- 涉及交换的两表之间表结构必须一致，除非附加 **with validation** 子句;
- 如果是从非分区表向分区表做交换，非分区表中的数据必须符合分区表中指定分区的规则，除非附加 **without validation** 子句;
- 如果从分区表向分区表做交换，被交换的分区的数据必须符合分区规则，除非附加 **without validation** 子句;
- Global 索引或涉及到数据改动了的 global 索引分区会被置为 **unusable**，除非附加 **update indexes** 子句。

提示：

一旦附加了 **without validation** 子句，则表示不再验证数据有效性，因此指定该子句时务必慎重。

例如：

```
JSSWEB> insert into t_partition_range_tmp values (8,'g');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> alter table t_partition_range exchange partition t_range_p2
2 with table t_partition_range_tmp without validation;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_p2);
```

```

ID NAME
-----
11 a
12 b
13 c
8 g

```

虽然新插入的记录并不符合 **t_range_p2** 分区的范围值，但指定了 **without validation** 后，数据仍然转换

成功。

5、合并表分区(Merge Partitions)

合并两个分区成一个，适用于除 hash 之外的其它所有分区形式(hash 分区有 coalesce partition 的嘛，前头刚刚讲过)。

语法很简单：alter table tbname merge partitions/subpartitions pt1,pt2 into partition/subpartition pt3;
同样也支持 update indexes 子句以避免单独执行造成索引失效的问题。

需要注意一点，要合并的两个分区必须是连续的，这点是由分区本身的特性所决定的，如例：

```
JSSWEB> alter table t_partition_range merge partitions t_range_p1,t_range_p2  
2 into partition t_range_pnew;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select table_name,partition_name,high_value from user_tab_partitions  
2 where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

TABLE_NAME	PARTITION_NAME	HIGH_VALUE
T_PARTITION_RANGE	T_RANGE_P3	30
T_PARTITION_RANGE	T_RANGE_PMAX	MAXVALUE
T_PARTITION_RANGE	T_RANGE_PNEW	20

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_pnew);
```

ID NAME
11 a
12 b
13 c
8 g

可见，合并分区操作不会造成数据丢失，另外如果你想为新分区指定属性的话，在语句末尾处增加存储属性即可(如果不指定，则新分区默认继续表的存储属性)。例如：

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions  
2 where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_LIST_P1	1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10	TBSPART01
T_LIST_P2	11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20	TBSPART02
T_LIST_P3	21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30	TBSPART03
T_LIST_PD	default	TBSPART04

```
JSSWEB> alter table t_partition_list merge partitions t_list_p2,t_list_p3
2 into partition t_list_p2 tablespace tbspart02;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions
2 where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_LIST_P1	1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10	TBSPART01
T_LIST_P2	21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 11, 12, 13 , 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20	TBSPART02
T_LIST_PD	default	TBSPART04

注意，merge 分区操作与 coalesce 分区操作一样，视被合并的分区数据量多少，都可能涉及到大量的 IO 操作。

其它合并组合分区操作与上类似，如果要合并组合分区，注意关键字是 merge subpartitions，这里就不做演示了。

6、修改 list 表分区--Add Values

从标题即可得知，此命令仅应用于 list 分区或 list 子分区，语法也非常简单：

Alter table tname modify partition/subpartition pname add values (v1,v2....vn);

举个例子：

```
JSSWEB> select partition_name,high_value from user_tab_partitions
2 where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE
T_LIST_P1	1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10
T_LIST_P2	21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 11, 12, 13 , 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20
T_LIST_PD	default

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 add values (31,33);
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value from user_tab_partitions
2 where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE
----------------	------------

```

-----
T_LIST_P1          1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 31, 33
T_LIST_P2          21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 11, 12, 13
                   , 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20
T_LIST_PD          default

```

唯一的限制是注意要添加的新 **value** 值不能存在于当前任何分区中, 并且当前表也不能存在记录值为新值的记录, 特别是当你创建了 **default** 分区的时候, 有必要先检查一下当前表不存在要添加的值, 不然命令执行会出错, 例如:

```
JSSWEB> insert into t_partition_list values (32,'a');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 add values (32);
```

```
alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 add values (32)
```

*

第 1 行出现错误:

ORA-14324: 所要添加的值已存在于 DEFAULT 分区之中

提示, 增加新的列表值不会影响到表中原有的记录, 因此不会对索引造成影响。

7、修改 list 表分区--Drop Values

与上类似, 也是只能应用于 list 分区, 不过功能相反, 该命令是用来删除指定分区的 **value** 值, 语法如下:

Alter table tname modify partition/subpartition ptname drop values (v1,v2....vn);

同样在删除 list 分区 **value** 列值的时候, 也必须确认当前分区存在指定的 **value** 值, 但是没有任何应用该值的记录, 有点儿饶是吧, 脑袋多转几圈就好了。

举个例子:

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 drop values (31);
```

表已更改。

成功执行了是吧, 接着来看

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 drop values (31);
```

```
alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 drop values (31)
```

*

第 1 行出现错误:

ORA-14313: 值 31 不在分区 T_LIST_P1 中

出错了吧, 这是其中的一种错误情形, 即前面说的, 要确保当前分区中存在指定的 **value** 值, 再往下看

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 add values (31);
```

表已更改。

```
JSSWEB> insert into t_partition_list values (31,'b');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 drop values (31);
```

```
alter table t_partition_list modify partition t_list_p1 drop values (31)
```

*

第 1 行出现错误:

ORA-14518: 分区包含的某些行对应于已删除的值

这是另外的一种错误情形，即要确保拆分区段的记录中，没有应用了指定 value 值的记录。

8、拆分表分区(Split Partition)

如果你对我们前面讲到过的 merge partition 还有印象的话，那么学习 Split partition 也不会遇到什么障碍，split partition 的功能与 merge partition 功能正好相反：后者是将两个全区合并成一个，前者则是将一个分区拆分成两个。其用途非常广泛，比如通常你发现某个分区过大，你可以通过这种方式将该分区分解成多个小分区，对我而言最常用到的，当然还是 split maxvalue/default 的分区。

该命令的语法针对不同分区会有不同的形式，

- For range partition : alter table tname split partition pname at (value) into (partition newpt1 tbs_clause,partition newpt2 tbs_clause);

- For list partition : alter table tname split partition pname values (v1,v2...vn) into (partition newpt1 tbs_clause,partition newpt2 tbs_clause);

上述两项，如果是操作子分区，则将 partition 关键字换成 subpartition 即可。旧分区中符合新定义值的记录会存储到指定的第一个分区中，其它的记录存储到第二个分区。

例如,range 分区的示例:

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions
2 where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_RANGE_P3	30	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART04
T_RANGE_P1	20	TBSPART02

我们将 t_range_p1 分区分隔到两个分区中，小于 10 的存放新建分区 t_range_p1(已非原 t_range_p1 鸟，只是名称相同而已)，其它数据存入 t_range_p2 分区：

```
JSSWEB> alter table t_partition_range split partition t_range_p1 at (10) into
```

```
2 (partition t_range_p1 tablespace tbspart01,
```

```
3 partition t_range_p2 tablespace tbspart02);
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions
2  where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_RANGE_P3	30	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART04
T_RANGE_P1	10	TBSPART01
T_RANGE_P2	20	TBSPART02

再来演示一个 list 分区的例子：

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions
2  where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_LIST_P1	1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 33	TBSPART01
T_LIST_P2	21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20	TBSPART02
T_LIST_PD	default	TBSPART04

我们将 t_list_p2 分区中分区值是 2 打头的存储到 t_list_p3 分区中，其它值存储到 t_list_p2 分区：

```
JSSWEB> alter table t_partition_list split partition t_list_p2 values
2  (20,21,22,23,24,25,26,27,28,29) into
3  (partition t_list_p3 tablespace tbspart03,
4  partition t_list_p2);
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name from user_tab_partitions
2  where table_name='T_PARTITION_LIST';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME
T_LIST_P1	1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 33	TBSPART01
T_LIST_P2	30, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19	TBSPART02
T_LIST_PD	default	TBSPART04
T_LIST_P3	20, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29	TBSPART03

提示：

- split partition/subpartition 不能用于 hash 分区或 hash 子分区(hash 的话,直接用 add partition 就好了)
- split partition/subpartition 视被分隔的分区数据量多少,可能需要花费不小的代价,相当于该分区数

据的全扫描，我们也许可以形容为：full partition scan:），除非：

- Split 后的两个分区中，至少有一个是空的，并且非空的那个分区的存储属性与 split 前的存储属性完全相同

- 如果 split 的分区包含 lob 字段，split 后非空的那个分区中该字段的存储属性也必须与 split 前的存储属性完全相同。

这种情况下的 split partition/subpartition 也会非常高效，oracle 会自动进行优化，此时的分区操作类似于 add partition。

- 通常情况下，如果在执行 split partition/subpartition 时，如果没有指定 update indexes 子句，都会造成 local 和 global 索引的失效。注意，我们说的是通常，如果你 split partition/subpartition 的是个空分区，或者没有触发任何数据移动或变化，那么即使不加 update indexes，也不会影响到索引。当然，保险起见，建议你还是执行完之后，查询一下数据字典，确认一下当前索引的状态。

9、截断表分区(Truncate Partition)

Truncate partition 就像 truncate table 一样，直接从头部截断数据，用来删除数据那是效率超高无比。但是如果该表有外键引用的话，ddl 的 truncate 就不好使了，这时候你只能要么使用 delete，要么先 disable 掉外键关联再 truncate 了。同样，在不指定 update indexes 子句的情况下，truncate partition 也会造成分区所在表的 global 索引失效。

语法非常简单：alter table tname truncate partition/subpartition ptname;

例如：

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_p1);
```

ID NAME
11 a
12 b
13 c

```
JSSWEB> alter table t_partition_range truncate partition t_range_p1;
```

表被截断。

```
JSSWEB> select *from t_partition_range partition(t_range_p1);
```

未选定行

10、移动表分区(Move Partition)

Move partition 与 modify partition 的功能相似，但又比之更加强劲，比如可以修改分区所在表空间等等，与 move table 的操作很类似，某些时间也非常有用，比如降低行迁移。语法很简单：

Alter table tname move partition/subpartition ptname;

例如：

```
JSSWEB> select partition_name,tablespace_name from user_tab_partitions
```

```
2 where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

PARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
T_RANGE_P3	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	TBSPART04
T_RANGE_P1	WEBTBS

```
JSSWEB> alter table t_partition_range move partition t_range_p1 tablespace tbspart02;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,tablespace_name from user_tab_partitions  
2 where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

PARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
T_RANGE_P3	TBSPART03
T_RANGE_PMAX	TBSPART04
T_RANGE_P1	TBSPART02

提示：move partition/subpartiton 时会锁表，并且 move partition/subpartiton 视被移动分区中数据量的多少，会带来相应的 IO 操作。同时还需要注意，如果在 move partition/subpartiton 时没有指定 update indexes 子句，则被移动分区所在的 local 索引以及全局索引都会失效，需要手工 rebuilding。

11、重命名表分区(Rename Partition)

就是改名，跟改表名、改列名的操作目的是类似的，语法也很简单：

```
Alter table tbname rename partition pname to newpname;
```

举个例子：

```
JSSWEB> select partition_name from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```

PARTITION_NAME
T_RANGE_P3
T_RANGE_PMAX
T_RANGE_PNEW

```
JSSWEB> alter table t_partition_range rename partition t_range_pnew to t_range_p1;
```

表已更改。

```
JSSWEB> select partition_name from user_tab_partitions where table_name='T_PARTITION_RANGE';
```


PARTITION_NAME

T_RANGE_P3

T_RANGE_PMAX

T_RANGE_P1

12、修改表分区默认属性(Modify Default Attributes)

修改表或表中分区的存储参数，对当前表和分区的存储参数没有影响，只有修改过之后，当你下次再添加分区时，在不手工显式指定新分区参数的情况下，新分区默认使用你当前指定的存储参数。

有两种操作方式：

修改表属性，适用于 range,list,hash 分区形式(注意 hash 分区只能修改默认表空间参数)。例如：

```
JSSWEB> alter table t_partition_list modify default attributes tablespace webtbs;
```

表已更改。

修改分区属性，适用于组合分区，例如：

```
JSSWEB> alter table t_partition_rl modify default attributes for partition t_r_p2 tablespace webtbs;
```

表已更改。

13、修改表分区当前属性(Modify Partition)

与上不同，该命令修改的不是默认属性，而是分区当前的存储属性，即修改即生效的那种，虽然号称是修改当前分区属性，但实际上也有限制，比如所在表空间它就改不了(如果你想改，可以用 move partition，后面会讲到)。

存储属性呢，三思一向没有过多关注(也许是因为从未有过因此导致的惨痛教训)，此节跳过，留待有心人自行查询文档:)

14、修改表子分区模板(Set Subpartition Template)

既然是修改子分区模板，自然是只针对复合分区有效。修改分区模式不会改变当前的分区结构，只有当你再增加、合并分区并且未显式指定子分区存储参数时，才会继承新分区模板中的参数。

该命令语法很简单：alter table tname set subpartition template;

下面举个例子：

```
JSSWEB> select subpartition_name,tablespace_name from user_subpartition_templates
2  where table_name='T_PARTITION_RH';
```

SUBPARTITION_NAME

TABLESPACE_NAME

H1	TBSPART01
H2	TBSPART02
H3	TBSPART03
H4	TBSPART04

```
JSSWEB> alter table t_partition_rh
2 set subpartition template(
3 subpartition h1 tablespace tbspart01,
4 subpartition h2 tablespace tbspart02,
5 subpartition h3 tablespace tbspart03);
```

表已更改。

```
JSSWEB> select subpartition_name,tablespace_name from user_subpartition_templates
2 where table_name='T_PARTITION_RH';
```

SUBPARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME

H1	TBSPART01
H2	TBSPART02
H3	TBSPART03

*这里又学到一個数据字典：user_subpartition_templates，用来查询表的分区模板信息。

如果说，想清除某表的分区模板，那就更简单了：

```
JSSWEB> select subpartition_name,tablespace_name from user_subpartition_templates
2 where table_name='T_PARTITION_RL';
```

SUBPARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME

L1	TBSPART01
L2	TBSPART02
L3	TBSPART03
L4	TBSPART04

```
JSSWEB> alter table t_partition_rl set subpartition template();
```

表已更改。

```
JSSWEB> select * from user_subpartition_templates where table_name='T_PARTITION_RL';
```

未选定行

分区索引的管理

1、增加索引分区(Adding Index Partitions)

从语法上来讲，增加索引分区与增加表分区没有什么实际性差别，将 table 换成 index 即可：

```
Alter index idxname add partition ptname tbs_clause;
```

需要注意一点 add partition 只能用于 hash 的 global 索引(如果你想为 range 类型的索引增加分区，不要用 add,split 也许能帮你实际你的需求)，并且 add partition 无法新增 local 索引分区，因为 local 分区是由索引所在基表来维护的。

下面举个操作的例子，还记的我们前面演示创建 hash 分区的时候创建的索引吗，这里就以它为例吧：

```
JSSWEB> select partition_name,tablespace_name from user_ind_partitions  
2 where index_name='IDX_PART_HASH_ID';
```

PARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
SYS_P113	TBSPART01
SYS_P114	TBSPART02
SYS_P115	TBSPART03

```
JSSWEB> alter index idx_part_hash_id add partition i_hash_id_p4 tablespace tbspart04;
```

索引已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,tablespace_name from user_ind_partitions  
2 where index_name='IDX_PART_HASH_ID';
```

PARTITION_NAME	TABLESPACE_NAME
I_HASH_ID_P4	TBSPART04
SYS_P113	TBSPART01
SYS_P114	TBSPART02
SYS_P115	TBSPART03

看看，就是这么简单。

2、删除索引分区(Dropping Index Partitions)

Drop partition 只能操作 global 索引的 range 分区，语法也很简单：

```
Alter index idxname drop partition ptname;
```

看起来很简单对吧，但是，需要注意，索引必须拥有一个 maxvalue 的分区，该分区无法删除。

另外，如果删除的索引分区中包含数据，分区被删除后，会造成相邻的 higher 分区失效，需要手工编译！这个其实很容易理解，索引中数据都是经过排序的，我们 drop partition 删除的只是分区，但其对应的索引数据还需要有地儿存在行啊(不然索引启不就不准确了)，于是就只好存储到比它更高区间值的索引区分里去了，那个分区莫名其妙多了数据，自然状态就为不可用了。

举个例子：

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name,status from user_ind_partitions
2  where index_name='IDX_PART_RANGE_ID';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME	STATUS
I_RANGE_P1	10	TBSPART01	USABLE
I_RANGE_P2	40	TBSPART02	USABLE
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART03	USABLE

向表中插入几条记录:

```
JSSWEB> insert into t_partition_range values (8,'a');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> insert into t_partition_range values (9,'b');
```

已创建 1 行。

```
JSSWEB> commit;
```

提交完成。

执行删除操作

```
JSSWEB> alter index idx_part_range_id drop partition i_range_p1;
```

索引已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name,status from user_ind_partitions
2  where index_name='IDX_PART_RANGE_ID';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME	STATUS
I_RANGE_P2	40	TBSPART02	UNUSABLE
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART03	USABLE

于是, i_range_p2 分区就 unusable 了, 继续往下看吧, 后面要讲如何重编译索引分区了。

3、重编译索引分区(Rebuilding Index Partitions)

一生不如意, 十有八九。碰上索引分区无效也不见得就是撞头彩的运气, 这个东西还是黑常见的, 比如分区表操作时未指定 update indexes 子句就极有可能造成索引分区的无效, 一般情况下, 你都可以通过:

```
Alter index idxname rebuild partition/subpartition ptname;
```

重新编译。注意 global 索引只支持 range 分区, local 索引无限制。

例如:

```
JSSWEB> alter index idx_part_range_id rebuild partition i_range_p2;
```

索引已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name,status from user_ind_partitions  
2 where index_name='IDX_PART_RANGE_ID';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME	STATUS
I_RANGE_P2	40	TBSPART02	USABLE
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART03	USABLE

而对于 local 索引分区，你还可以使用这种命令方式：

```
alter table tname modify partition/subpartition pname rebuild unusable local indexes;
```

4、重命名索引分区(Renaming Index Partitions)

与表分区中改名功能相同，索引分区重命名也仅只是改个名字而已，语法非常简单：

```
Alter index idxname rename partition/subpartition pname to ptnewname;
```

这个功能没啥可说的，使用也很简单：

```
JSSWEB> alter index idx_part_range_id rename partition i_range_p2 to i_range_p1;
```

索引已更改。

同样需要注意，global 分区只能够支持 range 分区，local 索引无限制。

5、分拆索引分区(Splitting Index Partitions)

Split partiton 操作只能操作 global 索引分区(local 分区会自动维护)，且只能操作 global 索引分区中 range 类型的分区。

语法与表分区操作很类似：

```
Alter index idxname split partition pname at(value) into(partition pt1 tbsclause,partition pt2 tbsclause);
```

看个例子：

```
JSSWEB> alter index idx_part_range_id split partition i_range_p1 at (10) into  
2 (partition i_range_p1 tablespace tbspart01,  
3 partition i_range_p2 tablespace tbspart02);
```

索引已更改。

```
JSSWEB> select partition_name,high_value,tablespace_name,status from user_ind_partitions  
2 where index_name='IDX_PART_RANGE_ID';
```

PARTITION_NAME	HIGH_VALUE	TABLESPACE_NAME	STATUS
----------------	------------	-----------------	--------

I_RANGE_P1	10	TBSPART01	USABLE
I_RANGE_PMAX	MAXVALUE	TBSPART03	USABLE
I_RANGE_P2	40	TBSPART02	USABLE

6、修改索引分区默认属性(Modifying Default Attributes of Index Partitions)

修改索引分区默认属性，与修改表分区操作没什么区别，不过对于 global 索引，你只能修改 range 分区，local 索引则无此限制。

语法上小有差异:Alter index idxname modify default attributes for partition ptname;

不做演示！

7、修改索引分区当前属性(Modifying Real Attributes of Index Partitions)

同样 global 索引只支持 range 分区的修改，支持所有 local 索引，其它与表分区修改同理，不做演示！

全篇完结之后记

原计划还想花重量篇幅多介绍一些实践，比如分区表的常见使用方式，对于效率提升的比较，不同情况下，使用 global 索引与 local 索引的区别，什么情况下会造成索引失效，什么时候需要重新编译等待~~~待到行笔处却发现千言万语，又不知从何处开始。

越学越觉着 oracle 博大精深，确实不是盖的，小小一个分区就能引出这么多文章，还无法一一道进。因此，原计划起的“深入学习分区表分区表及分区索引”写到最后也是越写也没自信，越写越觉着我所了解到的和我所能介绍的不过都是皮毛罢了，因此，改名吧。。。“全面认识 oracle 分区表及分区索引”就此登场~

本系列全文已打包处理为 pdf，并上传至 pub 论坛：<http://www.itpub.net/996554.html>，供有心者参阅方便~~

全文不过一家之言，虽在成文之前也多有参考前辈们的精华，但未免仍有纰漏，如有问题，欢迎大家就此与我沟通，交流。

我常在的 QQ 群：59666289，欢迎大家加入讨论:)

[\[三思笔记\]单条 SQL 语句实现复杂逻辑几例](http://www.itpub.net/958526.html)

<http://www.itpub.net/958526.html>

[\[三思笔记\]一步一步学 Dataguard](http://www.itpub.net/958526.html)

<http://www.itpub.net/958526.html>

[\[三思笔记\]使用可传输表空间的特性复制数据](http://www.itpub.net/926949.html)

<http://www.itpub.net/926949.html>

[\[三思笔记\]日期时间及数字的格式化参数大全](http://www.itpub.net/913307.html)

<http://www.itpub.net/913307.html>

[\[三思笔记\]RMAN 高级应用之 Duplicate 复制数据库](http://www.itpub.net/906598.html)

<http://www.itpub.net/906598.html>

[\[三思笔记\]RHEL AS4 下升级 oracle10g 到 10.2.0.3](http://www.itpub.net/896394.html)

<http://www.itpub.net/896394.html>

[\[三思笔记\]RHEL AS4 下安装 32 位 oracle10g](http://www.itpub.net/884137.html)

<http://www.itpub.net/884137.html>

[\[三思笔记\]Statspack 初步学和用](http://www.itpub.net/857807.html)

<http://www.itpub.net/857807.html>

[\[三思笔记\]oracle 著名及非著名函数介绍](http://www.itpub.net/843333.html)

<http://www.itpub.net/843333.html>

[\[三思笔记\]一步一步学 rman](http://www.itpub.net/810100.html)

<http://www.itpub.net/810100.html>

[\[三思笔记\]学习动态性能表](http://www.itpub.net/782892.html)

<http://www.itpub.net/782892.html>