

2021级《数据库原理与应用》第14周

招实习生

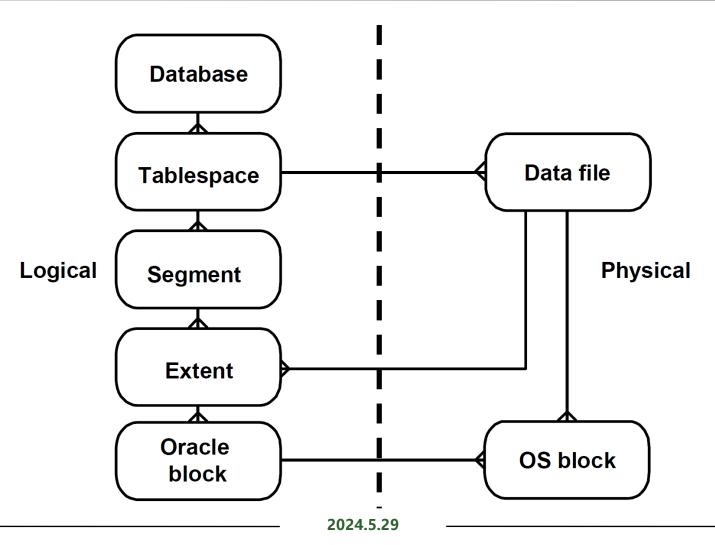


- 图像处理项目招实习生3-4名
- ■基础知识: Python简单编程和环境部署
- 简历发送到 hecuiyi@dataguru.cn,或加微信: tracy249792191了解更多信息
- ■基础知识学习课程:

http://www.dataguru.cn/select-courses.php

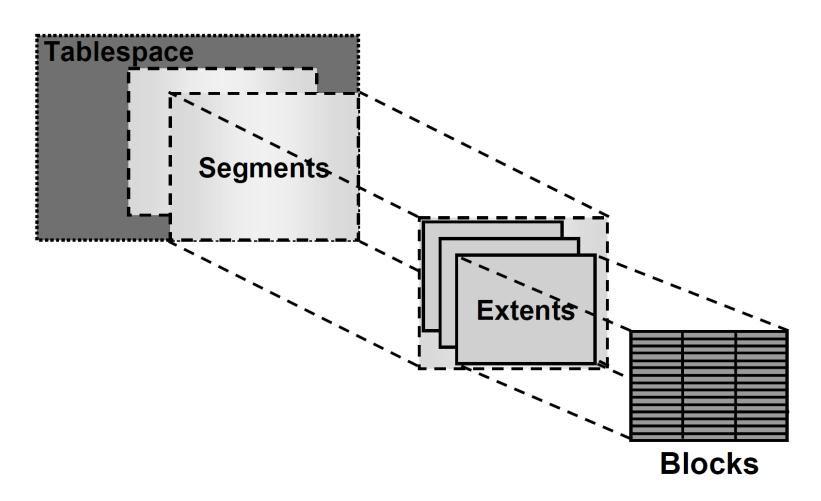
Oraclede的存储体系





Oracle的存储体系





块结构



Block header

Cache layer (common)
Transaction layer (variable)

Row directory

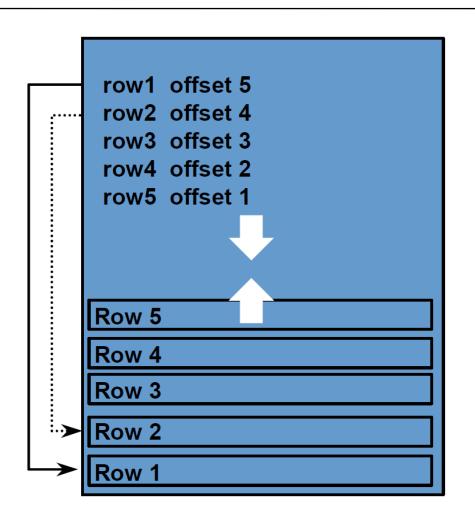
Free space

Row data

Data layer







ROWID到底是什么?



■ 第一部分6位表示:该行数据所在的数据对象的 data_object_id;

第二部分3位表示:该行数据所在的相对数据文件的id;

第三部分6位表示: 该数据行所在的数据块的编号;

第四部分3位表示:该行数据的行的编号(slot号);

SQL> select rowid, ename from scott.emp;

ROWID ENAME

AAAS26AAEAABCX8AAA SMITH

AAAS26AAEAABCX8AAB ALLEN

AAAS26AAEAABCX8AAC WARD

AAAS26AAEAABCX8AAD JONES

AAAS26AAEAABCX8AAE MARTIN

AAAS26AAEAABCX8AAF BLAKE

AAAS26AAEAABCX8AAG CLARK

AAAS26AAEAABCX8AAH KING

AAAS26AAEAABCX8AAI TURNER

______ 2024.5.29

Rowid的用途



- 直接通过rowid找到特定行,这是最快的行查找方式
- 把rowid记录到索引中,通过索引定位key值对应的rowid ,再通过rowid找到行,这是最常见的数据快速查找方式

问题

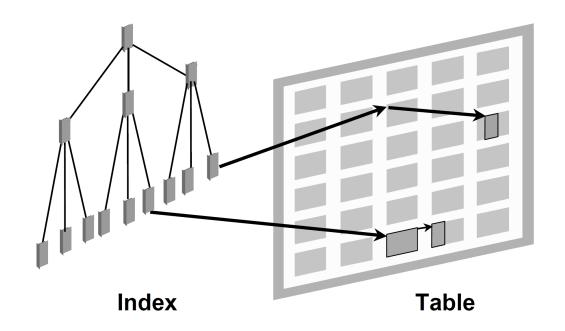


- ■把rowid中的objectid,数据文件id,块id翻译为数据字典中呈现的样子?互相印证一下?
- ■为什么rowid中使用slot,而不是直接用offset? (因为经常发生块重整如果直接使用offset则索引中记录的rowid需要经常改变,难以维护)

行链与行迁移



- 行太长,一个块放不下,需要多个块存放
- 行迁移,常见于变长数据类型。较短的行update为较长的行,原先的块放不下,于是在原先的块留下一个迁移指针,该行内容迁移到另一个快



侦测行迁移



SQL> analyze table scott.emp compute statistics;

表已分析。

SQL> select num_rows, chain_cnt from dba_tables where table_name='EMP';

SQL>

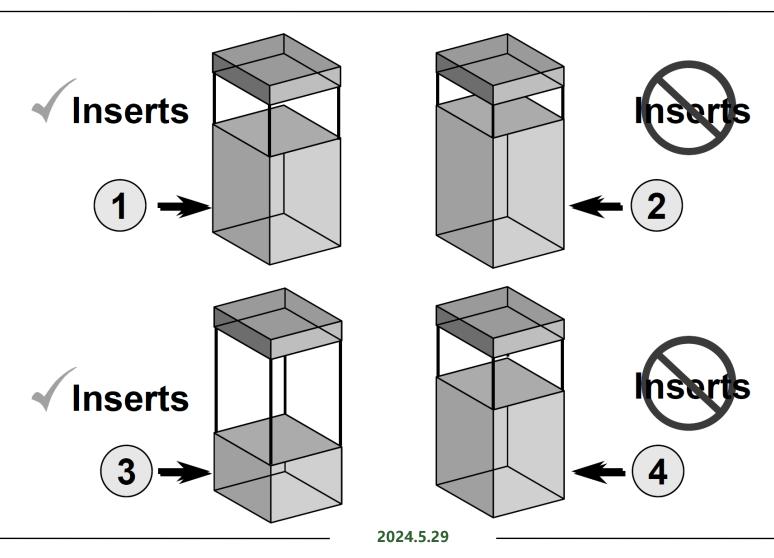
PCTUSED与PCTFREE



- Freelist是放在段头的数据结构,记录段中有哪些block可以用于insert操作,freelists存储参数可以设置多套 freelist用于防止竞争冲突
- PCTUSED和PCTFREE是Storage参数(与initial, next等类似),控制进出freelist的阈值,以此实现块使用策略,合适的参数值可以减少行迁移,同时又保证空间的使用效率(结合下页图解释)

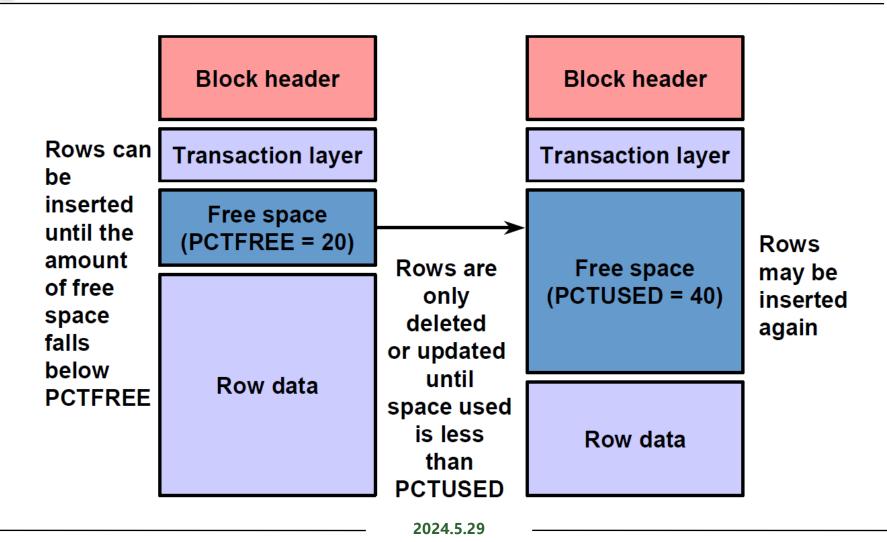
示意图





PCTUSED与PCTFREE







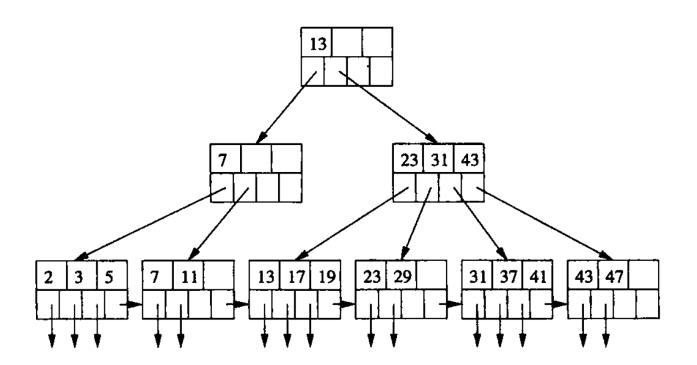


■ 现在的Oracle一般可以使用ASM实现段空间自动管理,在特殊情况下才手工管理freelists、pctused、pctfree等存储参数。Oracle的优点在于兼顾傻瓜化和专业化

B树算法与B+树



- 《数据库系统实现》第55页 (3.2节)
- B树是自动平衡查找树(比较下二叉查找树),B+树是改良的B树,最底层是双向链表



查找



- 单点查找:从根节点开始,逐层往下,直到叶节点并命中相应的key 值。如果没命中,则不存在该key值
- 范围查找:例如找出>=10的节点。先单点查找,如果找到10,再顺着底层链表往右查找,如果没有找到,则定位到比10大的key中最小的key,再顺着链表往右扫描。对于B+树,则可以更方便地同时往左右两个方向扫描

插入



《数据库系统实现》第60页

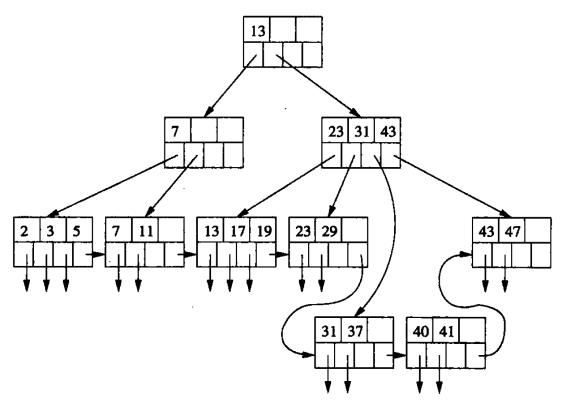


图 3-15 键 40 插入之初

2024.5.29



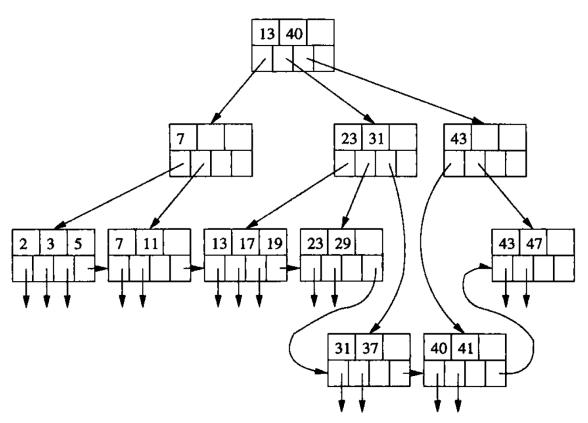


图 3-16 键 40 插入完成后

删除



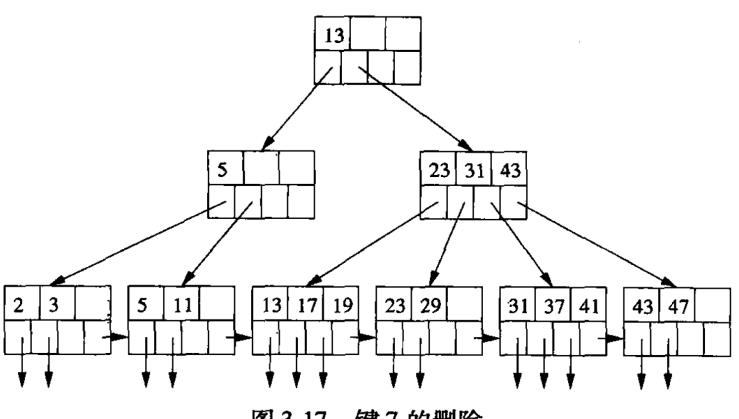


图 3-17 键 7 的删除

删除



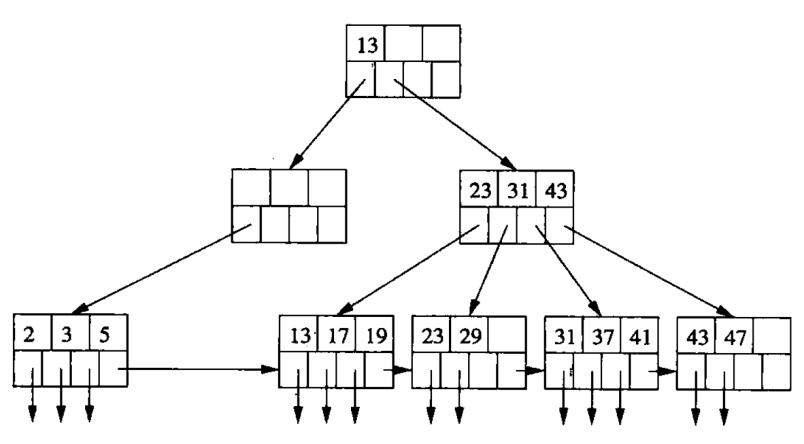


图 3-18 键 11 删除之初



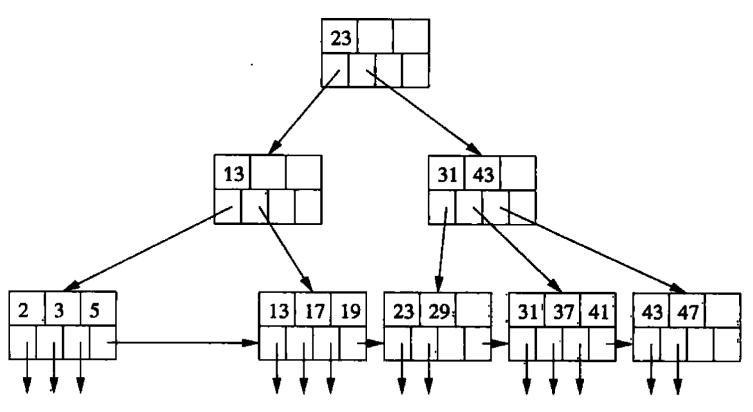


图 3-19 键 11 删除完成后

Oracle的B+树索引



- Oracle缺省索引类型是B+树索引,其它的索引类型还有位图索引, 全文检索索引等
- 索引由key (即索引列上的值)组成的B+树和叶节点上的rowid组成 ,查询发生通过B+树定位叶节点,在叶节点读出rowid,再通过 rowid访问行获取具体数据
- Oracle的B+树是255分叉,4层即可覆盖检索1000多万行,考虑到数据库延迟主要是IO延迟,因此对于OLTP的情形,索引查找比全表扫描快很多个量级
- 创建时会被加上表级DML共享锁,以及DDL排他锁。重建会使用临时表以减少锁表时间

索引使用与维护



- 是否使用索引有SQL解析器决定,这是执行计划内容的一部分
- 索引自动维护,当相关的key值和rowid发生变化时,索引会自我修改
- 为什么rowid要使用slot而不是直接用offset?原因是块的内容会经常变化(块是缓冲到内存再读写的,当块内某行发生改变时,会在内存中做"压紧"的动作,稍后再回写到硬盘),因此偏移量(offset)是经常改变的,如果索引使用offset,将导致过于频繁的修改,slot相对稳定,不会引起索引维护

SQL的解析实现: 执行计划



- ■物理路径
- ■算法



- 运行utlxplan.sql生成plan table
- 运行plustrce.sql产生plustrace角色
- 再SQL*plus中set autotrace [on|off|traceonly] [explain|statistics]



27

|SQL>

SQL> connect sys/oracle as sysdba

已连接。

SQL> @C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\RDBMS\ADMIN\ut1xplan.sql

表已创建。

SQL> connect scott/tiger

已连接。

SQL> @C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\RDBMS\ADMIN\utlxplan.sql

表已创建。



```
SQL〉 connect sys/oracle as sysdba
已连接。
SQL〉 @C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\sqlplus\admin\plusrce.sql
SP2-0310: 无法打开文件 "C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\sqlplus\admin\plusrce.sql"
SQL〉 @C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\sqlplus\admin\plustrce.sql
SQL〉 @C:\app\huangzh\product\11.2.0\dbhome_1\sqlplus\admin\plustrce.sql
SQL〉 drop role plustrace;
drop role plustrace
*
第 1 行出现错误:
ORA-01919: 角色 'PLUSTRACE' 不存在

SQL〉 create role plustrace;
角色已创建。
SQL〉 SQL〉 grant select on v_$sesstat to plustrace;
```



```
SQL> grant plustrace to scott 2;
```

授权成功。

SQL> connect scott/tiger 已连接。

SQL> set autotrace on

SQL>

观看执行计划



SQL〉connect scott/tiger 已连接。

SQL> set autotrace on SQL> select * from dept;

10 ACCOUNTINGNEW YORK20 RESEARCHDALLAS30 SALESCHICAGO40 OPERATIONSBOSTON

执行计划

Plan hash value: 3383998547

	Id Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%	CPU) Time	
·	0 SELECT STATEMENT 1 TABLE ACCESS FUL		4 4	80 80	3	(0) 00:00:0 (0) 00:00:0	

观看执行计划



SQL> select ename, dname from emp, dept where emp. deptno=dept. deptno;

已选择14行。

执行计划

Plan hash value: 844388907

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0 1 2 3 * 4 5	SELECT STATEMENT MERGE JOIN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX FULL SCAN SORT JOIN TABLE ACCESS FULL	DEPT PK_DEPT EMP	14 14 4 4 14 14	308 308 52 126 126	6 6 2 1 4 3	(17) (17) (0) (0) (25) (0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01

Analyze语句



- 作用:分析表数据分布的统计数据,写入数据字典
- 统计数据将影响执行计划的选择
- analyze table emp compute statistics;

访问数据的物理路径



- 全表扫描
- Rowid访问
- 单个索引访问
- ■范围索引访问
- 全索引访问

全表扫描



- 用户指令的全表扫描
- 比较小的表(例如只有1个block)倾向于使用全表扫描
- 条件列上没有合适的索引
- 使用了不合适的条件,例如<>、is null, like '%xxx%'

测试: 用户指令的全表扫描



QL> select * :	from dept;						
DEPTNO DNA	ME L	OC					
20 RES 30 SAL	EARCH D ES C	EW YORK ALLAS HICAGO OSTON					
Q行计划							
lan hash valu	e: 3383998547						
Id Operat	ion	Name Rov	ws	Bytes	Cost	(%CPU)	Time
	STATEMENT ACCESS FULL	DEPT	4	80	3	(0)	00:00:01 00:00:01
0 d 68 c 6 p 0 r 803 b 520 b	ecursive call b block gets onsistent get hysical reads edo size ytes sent via ytes received QL*Net roundt	s SQL*Net to via SQL*No	et fr	om clien	t		

测试: 没有合适的索引



SQL> set linesize 120

SQL> select * from emp where empno=5599;

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUBID
5599	ATARI	CLERK	5559	21-6月 -81	1650		40	551

执行计划

Plan hash value: 2949544139

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU)	Time
0 1 * 2	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX UNIQUE SCAN	EMP PK_EMP	1 1 1	35 35	1 1 0	(0) (0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

2 - access("EMPN0"=5599)

测试: 没有合适的索引



SQL> select * from emp where ename='KING';

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUBID
7839	KING	PRESIDENT		17-11月-81	9000		10	381

执行计划

Plan hash value: 3956160932

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU) Time
0 * 1	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS FULL	EMP	1 1	35 35	3	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter ("ENAME"='KING')

测试:不合适的检索条件, is null



SQL> create index empcomm on emp(comm);

索引已创建。

SQL> select * from emp where comm is null;

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUBID
7566 7698 7782 7839 7900 7902 7934 4566 4682	JAMES FORD MILLER JOHN	CLERK MANAGER MANAGER MANAGER PRESIDENT CLERK ANALYST CLERK ANALYST CLERK CLERK CLERK	7839 7839 7839 7698 7566 7782 7788 7782	17-12月-80 02-4月 -81 01-5月 -81 09-6月 -81 17-11月-81 03-12月-81 03-12月-81 23-1月 -82 23-4月 -83 19-10月-81 13-12月-85	800 2975 2850 2450 9000 950 3000 1300 3500 2050		20 20 30 10 10 30 20 10 20 10	311 341 361 371 381 401 411 421 451 481 501





5599 ATARI	CLERK	5559 21-6月 -81	1650
5521 ZEN	CLERK	5559 22-12月-83	1250
5566 SNOW	CLERK	5559 22-4月 -82	2975

已选择18行。

执行计划

Plan hash value: 3956160932

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%	6CPU) Time	
	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS FULL		18 18	630 630	3	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01	

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter ("COMM" IS NULL)

2024.5.29



EMPNO ENAME	JOB	MGR I	IIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUB
5599 ATARI	CLERK	5559 2	21-6月 -81	 1650		40	5
7369 SMITH	CLERK	7902 1	.7-12月-80	800		20	3
7499 ALLEN	SALESMAN	7698 2	20-2月 -81	1600	300	30	3
7521 WARD	SALESMAN	7698 2	22-2月 -81	1250	500	30	3
7566 JONES	MANAGER	7839 (2-4月 -81	2975		20	3
7654 MARTIN	SALESMAN	7698 2	8-9月 -81	1250	1400	30	3
7698 BLAKE	MANAGER	7839 (1-5月 -81	2850		30	3
7782 CLARK	MANAGER	7839 (9-6月 -81	2450		10	3
7839 KING	PRESIDENT	1	7-11月-81	9000		10	3
7844 TURNER	SALESMAN	7698 (18-9月 -81	1500	0	30	3
7900 JAMES	CLERK	7698 (3-12月-81	950		30	4
EMPNO ENAME	ЈОВ	MGR H	IIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUE
7902 FORD	ANALYST	7566 (3000		20	 4
7934 MILLER	CLERK	7782 2	23-1月 -82	1300		10	4



执行计划

Plan hash value: 169057108

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%	6CPU) Time
0 1 * 2	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX RANGE SCAN	EMP PK_EMP	19 19 19	665 665	2 2 1	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01 (0) 00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

2 - access("EMPNO">=5599)



EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUBI
7369	SMITH	CLERK	7902	17-12月-80	800		 20	31
7499	ALLEN	SALESMAN		20-2月 -81	1600	300	30	32
7521	WARD	SALESMAN	7698	22-2月 -81	1250	500	30	33
7566	JONES	MANAGER	7839	02-4月 -81	2975		20	34
7654	MARTIN	SALESMAN	7698	28-9月 -81	1250	1400	30	38
7698	BLAKE	MANAGER	7839	01-5月 -81	2850		30	36
7782	CLARK	MANAGER	7839	09-6月 -81	2450		10	3'
7839	KING	PRESIDENT		17-11月-81	9000		10	38
7844	TURNER	SALESMAN	7698	08-9月 -81	1500	0	30	39
7900	JAMES	CLERK	7698	03-12月-81	950		30	40
7902	FORD	ANALYST	7566	03-12月-81	3000		20	4
EMPNO	ENAME	ЈОВ	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUB:
7934	MILLER	CLERK	7782	23-1月 -82	1300		10	42
4499	ALEXANDER	SALESMAN		20-12月-83	1500	500	30	43
4421	WATSON	SALESMAN	7698	25-8月 -84	1350	400	30	4



执行计划

Plan hash value: 3956160932

	Ιc	1	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU) Time	
*			SELECT STATEMENT TABLE ACCESS FULL		26 26	910 910	3	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01	

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter("EMPN0"<>5599)

注意隐含的类型转换



■ 当年ITPUB使用Mysql的一次教训

5599 ATARI (认行计划 	CLERK	5559 21	-6月 -81		1650			40	551
、行计划 								10	001
lan hash value: 294954	4139								
Id Operation		Name	Rows	Bytes	Cost (%	 CPU)	Time		
0 SELECT STATEMEN 1 TABLE ACCESS E 2 INDEX UNIQUE	Y INDEX ROWID	EMP PK_EMP	1 1 1 1	35 35	1 1 0	(0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01		

Like '%xxx%' 条件



■ 11g聪明地使用了"全索引扫描"(比全表扫描快),但低版本一般使用全表扫描

SQL> select * from	emp where enam	e like '%0%';				
EMPNO ENAME	ЈОВ	MGR HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	CLUBID
4695 BOB 7902 FORD 4566 JOHN 7566 JONES	SALESMAN ANALYST ANALYST MANAGER	7698 01-9月 -83 7566 03-12月-81 7788 23-4月 -83 7839 02-4月 -81	3050 3000 3500 2975	1300	30 20 20 20	471 411 451 341
4921 ROSE 5566 SNOW 4421 WATSON	CLERK CLERK SALESMAN	7782 03-11月-82 5559 22-4月 -82 7698 25-8月 -84	1350 2975 1350	400	10 40 30	531 571 441

已选择7行。

执行计划

Plan hash value: 3269857401

Id Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU) Time
0 SELECT STATEMENT 1 TABLE ACCESS BY INDEX ROWID * 2 INDEX FULL SCAN	EMP EMPENAME	1 1 1	35 35	2 2 1	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01 (0) 00:00:01

Like 'xxx%' 条件



■ 使用了"范围索引扫描"

SQL> select * from en	np where ename li	ke 'K%';					
EMPNO ENAME	JOB	MGR HIREDATE			SAL	COMM	I DEPTNO
7839 KING	PRESIDENT	17-11月-81			9000		10
执行计划							
Plan hash value: 7445	575864						
Id Operation		Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU) T	ime
0 SELECT STATEM 1 TABLE ACCESS * 2 INDEX RANGE	BY INDEX ROWID	EMP EMPENAME	2 2 2	70	2 2 1	(0)	0:00:01 0:00:01 0:00:01
Predicate Information	ı (identified by	operation	id):				
2 - access("ENAME" filter("ENAME"							

思考



■ 在Google和百度等搜索引擎上进行搜索,明显的是 "like %xxx%" 查询,而且是搜索数以百亿计的网页,为什么速度会那么快?

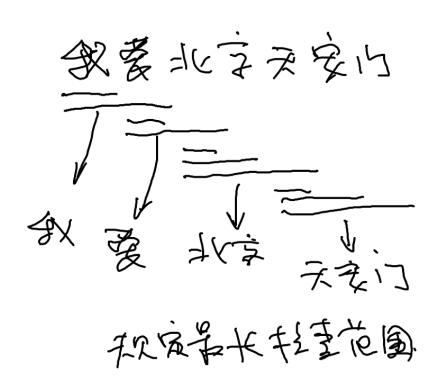
汉语分词



- 英语有逗号,句号,感叹号等分界符,所以没有分词问题。但汉语没有分界符
- 方法有最大前向搜索,最大后向搜索,双向搜索,或基于 统计学习和深度学习的方法

最大前向搜索示意图

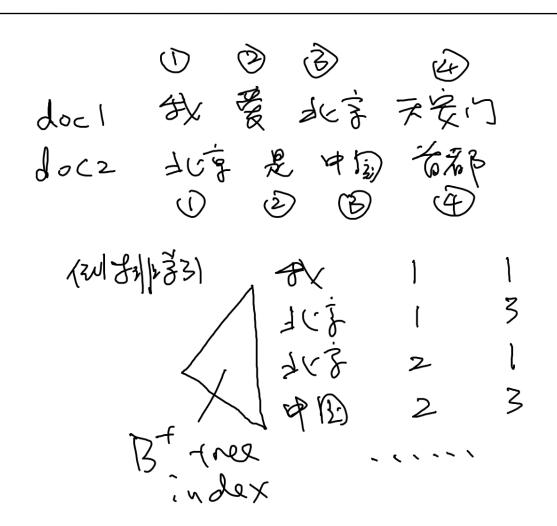






倒排索引 (全文检索索引)





新词发现



- ■分词错误会导致搜索结果遗漏或不正确
- ■分次错误比较常见的原因是命名实体和新词
- ■搜索引擎常见新词发现的方法

单项数据库产品的全文检索功能一般比较弱



- 缺乏搜索引擎公司的自然语言处理技术能力
- Oracle, MySQL并非针对中文环境设计
- 没有搜索引擎那种大规模的使用人群 (比如收集新词)
- 从Lucene到Elastic Search(分布式,目前主流的企业级别搜索引擎解决方案)
- 我们曾经做过一个叫Retrieval Nested Accelerator (RNA) 的产品,可以在不分词,不需要集群的情况下,对中文短文本进行全文检索,技术基于之前用于DNA快速检索的产品Data Nested Accelerator,原意是用于案件检索

复合条件and



SQL> select * from emp where ename like 'K%' and job='PRESIDENT';

EMPNO ENA	ME JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO
7839 KIN	G PRESIDENT		17-11月-81	9000		10

执行计划

Plan hash value: 744575864

Ic	i	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU) Time
*	0 1 2	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX RANGE SCAN	EMP EMPENAME	$\begin{array}{c c} & 1 \\ & 1 \\ 2 \end{array}$	35 35	2 2 1	(0) 00:00:01 (0) 00:00:01 (0) 00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

- 1 filter("JOB"='PRESIDENT') 2 access("ENAME" LIKE 'K%')
- filter ("ENAME" LIKE 'K%')

复合条件or



SQL> select * from emp where ename like 'K%' or job='PRESIDENT';

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO	
								-
7839	KING	PRESIDENT		17-11月-81	9000		10	

执行计划

Plan hash value: 3956160932

I	d	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU)	Time
*	٠ ا	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS FULL		7	245 245	3	, ,	00:00:01 00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter ("JOB"='PRESIDENT' OR "ENAME" LIKE 'K%')





Thanks

FAQ时间